

Linux Übung:

Grundlagen

Kursunterlagen

-Universitäten Göttingen und Freiburg-

u.a. Dirk von Suchodoletz
dirk@goe.net

überarbeitet von Antonia Blanke
toni@uni-math.gwdg.de

23. November 2005

Alle in diesem Dokument erscheinenden Produktnamen dienen nur zu Identifikationszwecken und sind Eigentum ihrer jeweiligen Besitzer.

Inhaltsverzeichnis

1	Einleitung Grundlagen	1
1.1	Zu diesen Unterlagen	1
1.2	Geschichte	2
1.3	Linux/Unix	3
1.4	Linux im Vergleich zu Windows/DOS	4
1.5	Anmerkungen	6
1.6	GNU und Free Software Foundation	6
1.7	Begriffserklärungen	7
2	Erste Schritte	9
2.1	Hochfahren einer Linux-Box	9
2.1.1	Standard-Bootvorgang	9
2.2	Die erste Sitzung	10
2.2.1	Die Konsole	11
2.2.2	Wichtige Tastenkombinationen	11
2.2.3	Login	13
2.2.4	Shell / Kommandointerpreter	13
2.2.5	Ändern des Passworts	14
2.2.6	Umsehen am Kommando-Prompt	15
2.2.7	Ordnung in Verzeichnissen	17
2.2.8	Dateinamen	17
2.2.9	Finden von Dateien	17
2.2.10	Abmelden durch Ausloggen	18
2.2.11	Alternative zur Kommandozeile	18
2.3	Suchen und Finden von Hilfe	19
2.4	Remote Login, Execution	20
2.4.1	Verbindung mit anderen Rechnern	20
2.4.2	Filetransfer per Secure Copy	21
2.5	Aufgaben	21
2.5.1	Dokumentation/Hilfe	21
2.5.2	Zentrale Kommandos	21
2.5.3	Die Shell	22
2.5.4	Kommandos auf Dateien	23
2.5.5	Wichtige Tastaturkürzel	23
3	Editoren und Dateibetrachter	25
3.1	Dateibetrachter	25
3.2	Texteditoren	25
3.3	Joe	26

3.4	Vi	26
3.5	Emacs	27
3.6	Aufgaben	27
4	Die Shell	29
4.1	Einleitung	29
4.2	Einige Bash-Grundlagen	30
4.2.1	Die Standardshell	30
4.2.2	Aufbau der Kommandozeile	31
4.2.3	Die Kommando-Geschichte	31
4.2.4	Ein- und Ausgabe	32
4.2.5	Abkürzen von Befehlen	33
4.2.6	Wildcards in Dateinamen	34
4.2.7	Zeichen mit besonderer Bedeutung	34
4.2.8	Spezielle Escape-Sequenzen	35
4.2.9	Jobkontrolle	35
4.2.10	Skripte/Batches	36
4.3	Aufgaben	37
4.3.1	Kommandozeile und Umleitung	37
5	Shellprogrammierung	39
5.1	Variablen	39
5.1.1	Fest definierte Shell-Variablen	39
5.1.2	Umgebungsvariablen	40
5.1.3	Variablen zur Shellprogrammierung	42
5.1.4	Mit der Shell rechnen	44
5.2	Kontrollstrukturen	45
5.2.1	Schleifen	45
5.2.2	Bedingte Ausführung	45
5.3	Weitere Interpretersprachen	48
5.4	Aufgaben	48
5.4.1	Shell - Umgebungsvariablen	48
5.4.2	Shellprogrammierung	49
6	Filesysteme	51
6.1	Aufbau	51
6.2	Einhängen und Aushängen	51
6.3	Die Datei <i>/etc/fstab</i>	52
6.4	Filesysteme	54
6.4.1	Überblick	54
6.4.2	Ext2 und Ext3-Filesysteme	54
6.4.3	Dateisystemüberprüfung	55
6.5	Journaling FS	55
6.5.1	Inkonsistente Daten	55
6.5.2	Aufbau von Journaling FS	56
6.6	Schicht- oder Overlay-Dateisysteme	57
6.6.1	UnionFS im Einsatz	57
6.6.2	Variationen des Themas	59
6.7	Netzwerkdateisysteme	59
6.8	Andrew Filesystem	60

6.8.1	Die Clientseite	60
6.9	Dateiarten	63
6.9.1	Typ einer Datei ermitteln	64
6.9.2	Textdateien und Kodierung	65
6.10	Aufgaben	65
6.10.1	Filesystem - Aufteilung	65
6.10.2	(Un-)Mouneten	66
6.10.3	Speicherplatz auf der Festplatte	66
7	Zugriffsrechte und Verzeichnisstruktur	67
7.1	Zugriffsrechte	67
7.2	Systembefehle zur Arbeit mit Dateien	68
7.3	Dateiablagestandards	69
7.4	Dämonen	70
7.5	Aufbau einiger wichtiger Verzeichnisse	70
7.6	Konfigurationsdateien	70
7.6.1	Allgemein	70
7.6.2	Shell	72
7.6.3	Netzwerk	72
7.7	Das umfangreichste Verzeichnis /usr	73
7.8	Optionale Software	73
7.9	Die Schnittstelle zum Kernel /proc	73
7.10	Gerätedateien	73
7.10.1	Probleme statischer Namensgebung	74
7.10.2	Dynamische Devices mit udev	74
7.10.3	Beteiligte Prozesse und Dienste	76
7.11	Binärdateien (ausführbare Dateien)	76
7.12	Bibliotheken	76
7.13	Variable Daten	77
7.14	Das Temporärverzeichnis	78
7.15	Literatur	78
7.16	Aufgaben	78
7.16.1	Rechtesystem	78
8	Systemüberwachung	79
8.1	Systeminformation- und Überwachung	79
8.1.1	System-Log	79
8.1.2	Boot-Log	80
8.1.3	Belegung des Plattenspeichers	80
8.1.4	Offene Dateien und Netzwerkverbindungen	81
8.1.5	Das Kommando "netstat"	81
9	Prozessmanagement	83
9.1	Einführung	83
9.2	Systemstart/Runlevel	83
9.3	Dämonen	85
9.4	System- oder Ressourcen-Auslastung	85
9.4.1	ps	86
9.4.2	top	86
9.4.3	uptime	87

9.4.4	time	87
9.4.5	nice und renice	87
9.4.6	kill, killall -9	87
9.5	Selbständige Prozesse	88
9.6	Zeitsteuerung	88
9.7	Aufgaben	90
9.7.1	Runlevel	90
9.7.2	Prozesse	91
10	Drucken	93
10.1	Übersicht und etwas Geschichte	93
10.1.1	Anforderungen	93
10.1.2	Grundlagen	94
10.2	Das BSD-System	94
10.2.1	/etc/printcap	94
10.2.2	lpd - Der Line Printer Daemon	95
10.2.3	lpq - Die Line Printer Queue	95
10.2.4	lprm - Line Printer ReMove	95
10.2.5	lpc - Line Printer Control	95
10.2.6	/etc/init.d/lpd - Startskript	96
10.2.7	Tips	96
10.3	Cups	96
11	Graphische Oberfläche	99
11.1	Einführung	99
11.2	X - Vorteile und Grenzen der Unix-GUI	100
11.2.1	Erste Versuche mit X	101
11.2.2	Komprimiertes X	103
11.2.3	Spezielle X-Server und Remote-Displays	103
11.3	Desktop Environments	106
11.3.1	Überblick	106
11.3.2	Kurzdarstellung weiterer Benutzeroberflächen	106
11.3.3	GNOME	107
11.3.4	KDE	108
11.4	Aufgaben	109
11.4.1	XFree86 - Der Grafikserver	109
11.4.2	Benutzeroberflächen	110
12	Kernel und Bootloader	113
12.1	Überblick	113
12.2	Die Modularisierung	114
12.3	Einstieg ins Selberbauen	114
12.4	Bezug des Kernels	115
12.5	Konfiguration des Kernels	115
12.6	Bootloader	115
12.6.1	Überblick	115
12.6.2	Der GRand Unified Boot Loader (GRUB)	116
12.6.3	Der Linux-Loader (lilo)	118
12.6.4	Das Syslinux-Paket	119
12.6.5	Andere Bootloader	120

12.7 Aufgaben	120
12.7.1 Kernel	120
12.7.2 Booten	121
12.8 Aufgaben	121
12.8.1 Kernel	121
12.8.2 Booten	122
13 Systemsicherheit	123
13.1 Generelle Überlegungen	123
13.2 Sicherheit auf dem Rechner	123
13.2.1 Einleitung	123
13.2.2 Passwörter	123
13.2.3 Der Admin-Account	124
13.2.4 <i>/etc/passwd</i> und <i>/etc/shadow</i>	124
13.2.5 Locken oder ausloggen	124
13.2.6 Setuid und Verzeichnisse	124
13.2.7 Setuid und Mounting	125
13.2.8 Browser, CGI / Java-Applet und Binaries, per Mail	125
13.2.9 Physikalischer Zugriff	125
13.3 Literatur	125
13.4 Sicherheit im Netzwerk	126
13.4.1 Einleitung	126
13.4.2 Gesicherte Verbindungen	126
13.4.3 ssh und scp	126
13.4.4 Der Internet-”Super”-Daemon (x)inetd	127
13.4.5 xhost + und das unsichtbare Fenster	128
13.4.6 .rhosts	128
13.4.7 Überprüfung der Netzwerksicherheit eigener und anderer Rechner	128
13.4.8 Firewall	129
13.5 Aufgaben	129
13.5.1 Secure Shell	129
14 Wichtige Kommandos	131
14.1 Wichtige Programme in der Shell	131
14.1.1 Umsehen auf dem System	131
14.1.2 Shelleigene Standardkommandos	133
14.1.3 Shelleigene Strukturen und Schleifen	133
14.1.4 Operationen auf Dateien	134
14.1.5 Verzeichnisstruktur und Filesysteme	135
14.1.6 Texteditoren	135
14.1.7 Operation auf Textdateien	136
14.1.8 Textsatzsystem und Darstellung	136
14.2 Systemprogramme	137
14.2.1 Prozess-Steuerung, Runlevel	137
14.2.2 Dämonen	137
14.3 Nützliche Tools	139
14.3.1 Packprogramme	139
14.3.2 Zugriff auf (DOS)-Disketten	139
14.3.3 Netzwerk	140

14.3.4	Netzwerküberwachung	141
14.4	Grafische Oberflächen	141
14.4.1	X-Programme	141
14.4.2	GNOME	142
14.4.3	KDE	142
14.5	Software	143
14.5.1	Installation und Management	143
14.5.2	Entwicklung	143
15	Installation	145
15.1	Einsatzbereiche	145
15.1.1	Router/Gateway	145
15.1.2	Desktopsystem	145
15.1.3	Preiswerter Parallelrechner	146
15.1.4	Kostengünstiges X-Terminal	146
15.1.5	Linux Diskless Client	146
15.1.6	Fileserver	146
15.1.7	WWW-Server	146
15.1.8	Allgemeine Server-Funktionen	147
15.2	Vorbereitung der Installation	147
15.2.1	Hardware	147
15.2.2	Evtl. Netzkonfiguration	148
15.2.3	Weitere Informationen	148
15.3	Installationsquellen	148
15.3.1	Evtl. Installationsserver	149
15.4	Software, die nicht der Distribution beiliegt	150
15.5	Aufgaben	150
15.5.1	Linux als Betriebssystem	150
15.5.2	Bestimmung der Rechnerkonfiguration	150
15.5.3	Einrichten der Festplatte	150
15.5.4	Rettungssystem / -diskette	151

Kapitel 1

Einleitung Grundlagen

1.1 Zu diesen Unterlagen

Diese Unterlagen wurden aus Anlass mehrerer Vorlesungen und Fortbildungskurse zum Thema Linux und Systemadministration zusammengestellt. Sie sind inzwischen ein gemeinsames Projekt des Rechenzentrums der Universität Freiburg und der mathematischen Fakultät Göttingen.

Einige Teile stammen aus unterschiedlichen Quellen im Netz und wurden teilweise angepasst übernommen, da sie sehr gut hier hineinpassten. Das “Self-Linux”-Projekt¹ war eine gute Quelle und es bietet eine vernünftige Ergänzung zu den vorliegenden Unterlagen. Leider habe ich von vielen Stellen die URL nicht wiedergefunden, so dass es keine vernünftige Quellensammlung gibt. Sollte es Probleme mit den Rechten übernommener Texte geben, bitte ich Sie, mich einfach zu benachrichtigen.² Andere Teile stammen von Artikeln ab, die ich irgendwann mal in der einen oder anderen Publikumszeitschrift veröffentlicht hatte. Fast alle der Textausschnitte stammen aus GPL'ten Vorlagen. Die GPL (GNU Public License) möchte ich auch auf diese Unterlagen angewandt sehen...

Ich habe daher nichts dagegen, wenn diese Unterlagen ganz oder zum Teil für andere Projekte Verwendung finden. Ich möchte dann nur auf den Haftungsausschluss hinweisen und bitten, die Quellen zu überprüfen und gegebenenfalls zu kennzeichnen. Um Ihnen das Kopieren zu erleichtern wurde ein anonymer CVS-Zugang eingerichtet, der die L^AT_EX-Quellen für die einzelnen Kapitel bereit hält.

Ich hoffe, dass diese Kursunterlagen den Einstieg in das Betriebssystem Linux erleichtern. Die Beispiele habe ich in den meisten Fällen selbst ausprobiert und Angaben aus Konfigurationsdateien stammen aus meiner eigenen Praxis. Trotzdem können Fehler enthalten sein, die ich dann zu entschuldigen bitte. Diese Unterlagen werden regelmäßig aktualisiert, trotzdem werden nicht immer alle Teile auf dem gleichen jüngsten Stand sein.

Die (Kurz-)beschreibung einiger Programme kommt durchaus mehrfach vor: Einmal im laufenden Text, wenn einzelne Bereiche eines Linux-Systems mehr oder weniger ausführlich behandelt werden und in der Liste wichtiger Kommandos am Ende dieses Skriptes. Das ist durchaus so beabsichtigt! Um aber zuviele Wiederholungen zu vermeiden, wurde versucht, jeweils verschiedene Beispiele zu wählen, wenn welche angegeben werden. Ebenso wiederholen sich zum Teil die Beschreibungen wichtiger Systemkomponenten: So spielt die Shell natürlich beim Erst-Login eine wesentliche Rolle und wird später nochmals ausführlich behandelt - trotzdem würde ich nicht auf die ersten einführenden Worte verzichten wollen :-))

¹www.selflinux.org

²beispielsweise per Mail an dirk@goe.net

1.2 Geschichte

Damit nicht schon die erste Stunde in Stress ausartet, hat es sich eingebürgert, eine kurze Geschichte oder ähnliches vorzuschalten: 1991 kauft sich der finnische Student Linus Torvalds einen 386er PC, um mit den Möglichkeiten des 80386 Prozessors³ zu experimentieren. Zunächst entwickelte er Linux unter Minix, einem Lehrbetriebssystem von A. Tanenbaum (von diesem stammt der Ausspruch: “Linux is obsolete”. Sonst ist er aber eher für ein ordentliches Netzwerkbuch bekannt). Er schrieb hierzu in der Newsgroup `comp.os.minix`: ”
... As I mentioned a month ago, I'm working on a free version of a Minix-look-alike for AT-386 computers. It has finally reached the stage where it's even usable (though may not be, depending on what you want), and I am willing to put out the sources for wider distribution. It is just version 0.02... but I've successfully run bash, gcc, gnu-make, gnu-sed, compress, etc. under it.”

Aus den ersten Versuchen wird schnell ein einfacher, aber brauchbarer multitasking fähiger Betriebssystemkern. “Linux” ist genaugenommen ein Betriebssystemkern (engl. “kernel”). Der Name geht auf “Linus’ Unix” zurück und zeigt damit an, dass Linux ein unix-artiger Kernel ist. 1992 stellt Linus Torvalds die Kernel-Version 0.12 über anonymes FTP ins Netz, womit eine breitere Zahl von Testern Zugriff erhält. Schnell wird die Zahl der per Mail kommunizierenden Tester und Anwender so gross, dass der nötige Austausch nicht mehr allein über diesen Weg zu bewältigen ist. Zur besseren Kommunikation wird die Usenet-Gruppe `alt.os.linux` eingerichtet. Newsgroups waren vor der Ausbreitung des World Wide Web das dominierende Diskussions- und Kommunikationsmedium. Die eingerichtete Newsgroup schuf das Forum für eine explosionsartige Weiterentwicklung des Systems im ganzen Internet. Linus Torvalds koordiniert fortan die Weiterentwicklung des Kernels.

Nachdem der C-Compiler “gcc” und weitere wichtige Entwicklungswerkzeuge unter Linux liefen, konnte Linux unter Unix weiterentwickelt werden. Der Betriebssystemkern wurde von Grund auf neu programmiert und inzwischen modularisiert.

1994 wird die Version 1.0 des Kernels herausgebracht. Nun ist dieser bereits netzwerkfähig und die Zahl seiner Anwender steigt auf 100.000. Ein weiterer wichtiger Schritt geschieht ebenfalls in diesem Jahr: Die Anpassung einer grafischen Benutzerschnittstelle auf Linux. Diese wird von einer weiteren Non-Profit-Gruppe, dem XFree86-Projekt, geleistet. Torvalds stellt nun den Quelltext des Linux-Kernels offiziell unter die GPL. Die Marke “Linux” ist inzwischen in vielen Ländern eingetragenes Warenzeichen von Linus Torvalds. Somit ist die freie Existenz und Weiterentwicklung von Linux gesichert. In der Zwischenzeit erfolgt die Portierung auf die Plattformen Digital (DEC) und Sun Sparc.

Zwei Jahre nach dem Release der Version 1.0 wird die Majornumber um eins erhöht und die Version 2.0 des Linux-Kernels freigegeben. Dieser ist nun in der Lage mehrere Prozessoren gleichzeitig anzusprechen. Mit diesem Schritt verläßt Linux langsam den Experimentalstatus und wird zu einer ernstzunehmenden Betriebssystemalternative. Auf der PC-Plattform gehört es neben den verschiedenen BSDs zur Software mit der besten TCP/IP-Unterstützung. Erste Firmen beginnen ihre Produkte für Linux zu portieren, womit die Zahl der kommerziell verfügbaren Software-Pakete steigt.

Im Jahre 1998 startet ein wesentlicher Schritt zur Verbreitung von Linux für den

³Der 80386 ist der 32 bit Nachfolger des 16 bitigen 286ers. Er bringt wesentliche “Systemeigenschaften” mit, wie Speicherschutz gegen unberechtigte oder fehlerhafte Zugriffe im Multi-User-Betrieb, Systemschutz gegen Verändern von Programmen und Daten. Weiterhin kennt er einen Real(Address)Mode, in dem der Prozessor als schneller “32 bit 8086” arbeitet. Hinzu kommen Protected(Virtual Address) Mode mit Speicherverwaltung und 4-Ebenen Schutzmechanismus (Privilegienlevel der Programmausführung). Linux ist deshalb auch nicht ohne wesentliche Einschränkungen auf 286er CPUs lauffähig.

Desktop: Das KDE-Projekt⁴ wird aus der Taufe gehoben. Ein Jahr später kommt mit GNOME⁵ ein weiteres ernstzunehmendes Desktop-Projekt hinzu. In diesem Jahr erscheint auch die Kernel-Version 2.2 mit verbessertem Support für symmetrisches Multiprozessing (SMP) und renoviertem Netzwerk-Code. Eine erste Soundunterstützung realisiert ein Jahr später das Open Sound System (OSS), außerdem wird Samba, zur Einbindung von Windows-Netzwerken, in einer neuen Version 2.0 veröffentlicht.

Das Jahr 2000 bringt Linux einen weiteren Schritt dem Desktop näher: XFree86 wird in der Version 4.0 veröffentlicht und KDE 2.0 erscheint. 2001 wird die derzeitige aktuelle Kernel-Linie 2.4.X eröffnet. Der Kernel kann nun bis zu 64 GByte RAM ansprechen und unterstützt 64 Bit-Dateisysteme. Ebenso sind USB-Unterstützung und Journaling Filesysteme realisiert; Samba erscheint in der Version 2.2. Die nächste Runde der Desktop-Entwicklung erfolgt 2002 mit der Verfügbarkeit von KDE 3.0 und GNOME 2.0. Die OpenSource-Projekte Mozilla und OpenOffice erscheinen in stabilen Releases.

Im Jahr 2004 wird die Entwicklung der Grafikserver wieder von X.org übernommen nachdem es einige Querelen im XFree86-Team gegeben hatte. Ungeachtet dessen steht KDE ab Mitte des Jahres in der Version 3.3 bereit. Es bietet nun die ganzen Annehmlichkeiten eingeschlossen Plug&Play von Speicherkarten, USB-Geräten und ähnlichen, wie man es von einer modernen grafischen Oberfläche erwartet. Samba gibts in der Version 3.0, die das Management der Backends vereinfacht und mit LDAP und AFS zusammenarbeiten kann. Der Linux-Kernel wird seit Anfang des Jahres von fast allen neu erschienenen Distributionen in der Version 2.6 ausgeliefert.

Zum jetzigen Zeitpunkt in 2005 ist die Kernel-Version 2.6.13 aktuell und KDE befindet sich auf dem besten Wege zu Version 4.0 und zieht damit dem zugrundeliegenden QT-Framework⁶ hinterher.

Die Weiterentwicklung fand und findet unter Beteiligung von vielen interessierten Programmierern im Internet statt; Linus Torvalds, der inzwischen bei der Prozessorschmiede Transmeta arbeitet, ist und war nie der einzige Entwickler.

1.3 Linux/Unix

Im allgemeinen Sprachgebrauch wird nicht zwischen dem Betriebssystemkern, dem Betriebssystem oder den Linux-Distributionen⁷ unterschieden, was manchmal für Verwirrung sorgt ... Der Betriebssystemkern von Linux ist in der Programmiersprache C geschrieben und liegt im Quelltext vor. Ohne zusätzliche Programme (Software) ist ein Betriebssystemkern ziemlich nutzlos. Um die Fähigkeiten des Betriebssystemkerns komfortabel und sinnvoll nutzen zu können, benötigt man mindestens:

- eine Reihe von Programmen für systemnahe Aufgaben (Systemsoftware)
- Programme zur Erkennung und Behebung von Fehlern
- den Zugriffsschutz, d.h. die Abfrage des Geheimwortes (Passwort)
- eine Befehlszeile zum Start weiterer Programme

⁴Die Einstiegsseite in das KDE-Framework findet sich auf <http://www.kde.org>. Inzwischen gibt es eine ganze Reihe von Büchern zur Programmierung und Benutzung von KDE.

⁵Gnome Desktop Environment - <http://www.gnome.org>

⁶QT ist ein Widget-Set für grafische Benutzeroberflächen. Es wird "cute" ausgesprochen und von der Firma Trolltech in Norwegen entwickelt: <http://www.trolltech.no>

⁷Hiervon gibt es eine ganze Menge - einige Zahlen sprechen von über 200. Zu den großen zählen sicherlich RedHat, SuSE, Debian, Gentoo, ...

- ein System zum automatischen Start der oben genannten Programme

Diese absolut notwendigen Komponenten bezeichnet man landläufig als "Betriebssystem". Derzeit wird in den meisten Fällen die Software des GNU-Projektes⁸ in Verbindung mit dem Linux-Kernel verwendet. Das GNU-Projekt entwickelt bereits seit 1984 freie Software. Heute sind beide Komponenten, der Linux-Kernel und die GNU-Betriebssoftware, kaum noch voneinander zu trennen. Beide Teile haben sich gegenseitig vorangebracht und gegenseitig befruchtet. Korrekterweise müsste man also eigentlich, wenn man das Betriebssystem nennt, von "GNU/Linux" sprechen, da hier immer der Kernel (Linux) und die OS-Softwaretools (GNU) gemeinsam gemeint sind. Umgangssprachlich auch dem Drang nach Abkürzung folgend vereint dem Begriff "Linux" die Kombination aus Kernel und Betriebssystem. Dies soll keinesfalls eine Herabsetzung des GNU-Projektes sein, welches die wesentlichen Grundlagen überhaupt erst geliefert hat. Eher trägt die Abkürzung der Tatsache Rechnung, dass diese Benennung heutzutage von den meisten Anwendern und Journalisten verstanden und benutzt wird.

Die Installation des Linux-Betriebssystems ist weitgehend automatisiert und menügeführt. "Linux-Distributionen" sind inzwischen einfach zu installierende Sammlungen von Programmen "für Linux"; sie enthalten außerdem das Betriebssystem in der aktuellen Fassung. Linux-Distributionen werden von verschiedenen Firmen oder Interessengruppen in leicht unterschiedlicher und wechselnder Zusammensetzung, bzw. Qualität angeboten.

Es gibt keine "offizielle" Linux-Distribution und somit läßt sich von Linux nicht sprechen wie von MacOS, DOS, OS/2 oder den verschiedenen Windows-Versionen. Viele der Systemprogramme, die mit heutigen Linux-Distributionen ausgeliefert werden, gab es bereits vor Linux. Sie wurden meistens von Systemadministratoren und -entwicklern geschrieben, um bestimmte Aufgaben zu erleichtern oder die mitgelieferten Systemprogramme der Unix-Hersteller zu verbessern und in ihrem Funktionsumfang zu erweitern. Diese Programme wurden zumeist im Quelltext (Source Code) weitergegeben und meist unter die GNU Public License gestellt.

Das Internet schaffte die Infrastruktur zur sekundenschnellen Kommunikation der Software-Entwickler; erst dadurch wurden so große Projekte wie Linux überhaupt möglich.

1.4 Linux im Vergleich zu Windows/DOS

Linux ist wie andere Unixe auch ein Multi-User-Betriebssystem. Dieses mag für den Einsatz am heimischen Rechner, wo man/frau sowieso die einzige Person am Einschalter ist, erstmal etwas übertrieben sein, aber wenn man sich das Sicherheitskonzept ansieht, wird man sehen, dass die Unterteilung in mehrere Benutzer durchaus Sinn macht. Inzwischen entwickelt sich auch das Microsoft-Universum immer stärker in Richtung Serverbetriebssystem, welches mit vielen Einschränkungen, die im Folgenden genannt werden, aufräumt. Trotzdem bleiben eine Reihe von Wünschen offen und sei es nur, für ein bestimmtes Problem einen Blick in den Sourcecode werfen zu können. Mit der Einführung der Serverfähigkeit in der Microsoft-Welt geht im Gegenzug jedoch ein Teil des "Komforts" verloren, der jedem Benutzer erlaubte, wirklich alles (inklusive des Total-GAUs) mit seinem Windows anzustellen. Nun bekommt man dafür schonmal schnell ein Problem, ein bekanntes Brennprogramm unter Windows XP für Normalbenutzer bereitzustellen.

Mit Windows in Form der Versionen 95/98/ME hat wahrscheinlich jede(r) schon einmal gearbeitet. Natürlich ist Linux ein ganz anderes System. Hier sollen einmal die wichtigsten Unterschiede und Besonderheiten erläutert werden.

⁸<http://www.gnu.org>

“Echtes” Multitasking: Linux ist ein Mehrbenutzer System, das heißt es können sich mehrere Benutzer einen Computer teilen und das sogar gleichzeitig. Man kann nämlich an einen Computer viele Terminals anschließen oder auch über ein Netzwerk mit einer Terminalemulation vom PC aus auf diesen Computer zugreifen. Jeder Benutzer teilt sich CPU (Rechenleistung) und Arbeitsspeicher mit den anderen Benutzern und deren Programmen. Wobei eine ganze Reihe von Benutzern rein virtuelle Systembenutzer sind, die einfach nur für einen bestimmten Dienst ”verantwortlich” zeichnen. In Wirklichkeit sind es keine eigenen Identitäten. Die Dienste werden vom Systemadministrator verwaltet, laufen aber aus Sicherheitsgründen nicht unter der ”ich-darf-alles” ID. Dieses Konzept findet sich ebenso bei den modernen Windows-Versionen, wie XP.

Das Risiko, jeden Benutzer jede Systemdatei ändern zu lassen, kann man sich an der seit etlichen Jahren ungelösten Virenfrage für DOS/Windowsysteme ansehen. Deshalb gibt es mindestens einen privilegierten Benutzer “root” auf einem Linuxsystem und weitere unprivilegierte Benutzer für normale User- bzw. Systemprozesse. So wird sichergestellt, dass nicht unbedachterweise Konfigurationen oder Systemdateien verändert, manipuliert oder gelöscht werden. Viren, Würmer und Trojaner sind jedoch nicht auf die Windowswelt beschränkt: Zur Zeit macht es einfach noch nicht viel Sinn einen Trojaner zu basteln, der eine Linux-Box zum Spam-Relay macht - das heisst aber nicht, dass es nicht möglich wäre. Geht die Popularisierung weiter, wird Linux auch in diesem Bereich der ”Software-Versorgung” nachziehen, wenn auch die Rahmenbedingungen etwas anders stehen. Schlampig gewartete Linux-Systeme können als Angriffsziel sogar viel spannender sein: Hier geht vieles gleich, wo bei Windows erst noch die Software mühsam nachinstalliert werden muss.

Dateisysteme und Speichermedien: Festplatten, ihre Partitionen und eine Vielzahl von Wechselmedien existieren natürlich auch unter Linux. Es gibt nur keine Laufwerksbuchstaben, sondern einen Verzeichnisbaum. Dieser Verzeichnisbaum fängt mit /, daher auch die Bezeichnung “root” (Wurzel). Eventuelle “Laufwerke” sind an den Übergängen zu Unterverzeichnissen zu finden.⁹ Unter Unix könnten zum Beispiel */etc* und */usr* auf der ersten Festplatte sein und */home* könnte sich auf einer weiteren befinden. So lassen sich Probleme “überlaufender” Partitionen meistens schnell beheben, indem in stark belegte Bereiche einfach eine weitere Partition eingelinkt wird. Sollte generell die Festplatte zu klein werden, ist eine einfache Kopie des Dateisystems kein Problem: Einzig der Bootsektor muss anschliessend neu geschrieben werden.

Im eben Gezeigten wird auch schon deutlich, dass der DOS/Windows-gewohnte \ (meistens im allgemeinen Sprachgebrauch nur als “Backslash” bezeichnet) bei den meisten anderen Betriebssystemen ein / (“Slash”) ist. Der Backslash besitzt in der Unix-Shell eine ganz andere Bedeutung.¹⁰

Dateisysteme gibt es viele. Linux kann auf DOS oder Windows-(VFAT-)formatierte Festplatten ebenso zugreifen wie auf Atari-, CD-ROM-, Apple- oder Windows-NT-Dateisysteme. Bei Linuxinstallationen wird jedoch hauptsächlich folgende Dateisystem verwendet: EXT3 (EXT2 mit Journaling-Erweiterung), ReiserFS, Reiser-4 oder XFS, welche lange Dateinamen und Zuordnung von Benutzern/Besitzern und Dateien ermöglicht.

Achtung Falle (oder Selbstverständlichkeit?!): Linux unterscheidet in Groß- und Kleinschreibung! */home/ich/Hallo* und */home/ich/hallo* sind zwei verschiedene Dateien! Probleme können auftreten, wenn unter Linux ein Dateisystem ohne diese Unterscheidung verfügbar gemacht wird, z.B. ein gemountet oder über das Netz eingebunden wird. Hier

⁹beispielsweise */media/cdrom* oder */media/floppy*, distributionsabhängig eventuell in anderen Unterverzeichnissen ...

¹⁰Er wird üblicherweise zum ”Escapen” (Verstecken ihrer Bedeutung) von Zeichen verwendet, die sonst von der Shell speziell interpretiert werden würden.

findet dann einstellbar eine generelle Umstellung auf Groß- oder Kleinschreibung statt.

Wichtiger Hinweis: Bevor der Computer ausgeschaltet wird, muss man ihm zuerst “gute Nacht” (oder weniger romantisch “reicht jetzt”) sagen, d.h. das Sitzungsende signalisieren, damit Linux eventuelle im Arbeitsspeicher gepufferte Dateien auf die Festplatten schreibt und sich korrekt beendet¹¹. Zum Teil werden dabei die ATX-Features der Maschine ausgenutzt, jedoch sind nicht immer alle Möglichkeiten unterstützt. Bei entsprechender Kernel-Unterstützung und passender Konfiguration sorgt ein Druck auf den Power-Off-Knopf des Rechners für eine passende Signalisierung zum Shutdown.

Geräte und Treiber: Unter Linux findet sich für jedes Gerät im Verzeichnis `/dev` eine Datei. `/dev/ttyS0` ist zum Beispiel die erste serielle Schnittstelle. `/dev/hda` bezeichnet die Master-Festplatte am ersten IDE-Controller, `/dev/hda1` verweist auf die erste Partition dieser Platte. Dies scheint auf den ersten Blick völliger Blödsinn zu sein, erleichtert aber die Programmierung wesentlich. Dem Programmierer kann es egal sein, ob die Ausgabe seines Programms auf den Bildschirm, in eine Datei oder auf ein Drucker ausgegeben wird. Auch Treiber gibt es unter Linux. Sie werden entweder fest in den Systemkern (Kernel) eincompiliert oder als Zusatzmodule geladen¹².

1.5 Anmerkungen

Alle Kommandos werden üblicherweise ohne Nachfrage ausgeführt, also sollte gewisse Vorsicht geboten oder Toleranz gegenüber verschwundenen Daten angebracht sein. Deshalb bietet es sich gerade für Neulinge an für die ersten Gehversuche CD-Linuxe, wie Knoppix¹³ an. Eine andere Alternative ist die Benutzung von VMware¹⁴ im nonpersistenten Modus, d.h. alle Daten werden in einen Zwischenpuffer geschrieben, statt direkt die virtuelle Festplatte zu verändern. Liegen wichtige Daten auf dem System, so sollten regelmässige Backups erfolgen (das gilt für alle Betriebssysteme). Viele Befehle zur Systemadministration sind dem Superuser (“root”) vorbehalten.

Zur Erhöhung der Lesbarkeit werden alle ausführbaren Dateien oder Systembefehle durch **Fettdruck**, z.B. `ls` oder `dhcpcd` hervorgehoben. Alle Konfigurationsdateien oder Verzeichnisse werden *italic* gesetzt, z.B. `/home/name`. Beispiele für Kommandoingaben, wie `last`, `sort`, `less` werden in Courier gesetzt.

Tasten, beispielsweise der einfache Druck auf das “d” ohne Modifier werden durch “[d]” dargestellt. Kombinationen durch “[Shift]-[d]”, wenn sie gleichzeitig, “[y],[y]”, wenn sie nacheinander gedrückt werden sollen.

Um den Lesefluss nicht stark zu stören, werden viele Erläuterungen als Fussnoten angefügt. Auch alle Links zu den entsprechenden Webseiten sind hier zu finden.

1.6 GNU und Free Software Foundation

GNU-Software unterliegt sämtlich dem GNU-Copyright! Dieses GNU-Copyright ist auch als COPYLEFT bekannt, da der Inhalt dieses Titels besagt, dass diese Software frei kopierbar ist, nicht verkauft werden darf, und dass entsprechender Quellcode veröffentlicht

¹¹Dieses ist evtl. bereits von WindowsNT/2000/XP bekannt

¹²Dieses wird - wie auch vieles andere - in einem weiteren Abschnitt ausführlicher behandelt

¹³<http://www.knopper.net> - diese Spezialdistribution erregt regelmäßig viel Aufmerksamkeit und liegt recht oft den Heft-DVDs diverser Magazine bei. Es gibt inzwischen davon abgewandelte Distributionen, wie Kanotix, ...

¹⁴Virtueller PC, der 80386 Hardware in Software nachbildet

werden muss. Ferner ist alles, was mit GNU-Produkten erstellt wird (GNU-Teile enthält, z.B. Libraries nach einem Compilevorgang), selbst wieder ein GNU-Produkt. Ein Beispiel:

Meier schreibt ein nettes Programm. Er kompiliert es mit dem GNU-Compiler, den er kostenlos bekommen hat und der GNU-Libraries in das Compilat einbindet. Nun ist sein Programm (das Binary) ebenfalls GNU. Er darf es für sich behalten oder samt Quellcode weitergeben, ganz egal, er darf es nur nicht verkaufen und auch niemand sonst darf es. Bei einer (organisierten) Verteilung darf aber eine Gebühr für das Bereitstellen des Datenträgers erhoben werden. Das sind dann die Kosten einer Linux-Distribution.

Natürlich ist auf GNU/Linux-Systemen nicht nur Software lauffähig und einsetzbar, die unter der GPL steht; es gibt viele andere freie Lizenzen, unter denen Software stehen kann.

1.7 Begriffserklärungen

Im folgenden werden einige Begriffe und Abkürzungen erläutert, die im Text häufig verwendet werden. Kurze Erläuterungen zu wichtigen Shell-Kommandos, Systembefehlen, Diensten und grafischen Programmen sind am Ende dieses Textes zu finden.

Bibliothek Eine Software-Bibliothek benennt eine Sammlung von wiederkehrenden Funktionen. Da viele Programme gleiche oder ähnliche Funktionen benötigen, wäre es sehr ineffektiv gleiche Teile immer wieder neu zu programmieren. Daher werden diese Teile in eine externe Datei ausgelagert. Da mehrere Programme darauf zugreifen, kann die Grösse des einzelnen Programms auf der Festplatte verkleinert werden. Fehlt die Bibliothek, funktioniert jedoch das gesamte Programm nicht mehr.

Desktop Der X-Server selbst bringt nur die Fähigkeit mit, Grafikausgaben (auch netzwerktransparent) zu realisieren. Es sind jedoch zusätzliche Programme notwendig, um den Arbeitskomfort zu realisieren. Dazu dient ein Desktop wie KDE oder GNOME. Dieser ermöglicht das Arbeiten, wie man es von Apple-OS oder Windows her kennt. Man verfügt über eine Arbeitsfläche mit Fenstern und kann Programme über das "Anklicken" von Icons starten.

FTP Das File Transfer Protocol ist eines der ältesten Möglichkeiten, mittels TCP/IP Dateien zwischen Rechnern zu kopieren. Es verwendet das verbindungsorientierte TCP und verwendet Port 23. Ein Nachteil von FTP ist die unverschlüsselte Übertragung sowohl der Dateien, als auch des Passworts.

LAN Local Area Network. Meint Netzwerke einer geringen bis mittleren Ausbreitung, die sich üblicherweise der Ethernet-, ATM-, TokenRing- oder FDDI-Technologie bedienen.

Linux bezeichnet eigentlich nur den Kernel. Ein Kernel ist ein Stück Software, das die Kommunikation zwischen den einzelnen Hardwarekomponenten und den Anwenderprogrammen implementiert. Das mag trivial klingen, ist aber eine sehr komplexe Aufgabe. Jedes OS (Operating System) hat einen Kernel, nur werden die wenigsten nach dessen Namen benannt.

NFS Network File System. NFS ist ein UDP-basiertes Protokoll, das Dateisysteme über ein TCP/IP-Netzwerk zur Verfügung stellen kann.

Perl Perl ist eine freie interpretierte Skriptsprache, die sich im Bereich der Stringverarbeitung durchgesetzt hat. Sie steht unter allen gängigen Unix-Architekturen, aber auch unter Mac-OS und Windows zur Verfügung. Diese Programmiersprache kann durch Module erweitert werden. Inzwischen stehen Module für fast jeden Anwendungsfall¹⁵ in weltweit zugänglichen Archiven¹⁶ zur Verfügung.

Server Der Server ist in erster Linie ein Diensteanbieter im klassischen TCP/IP-Client-Server-Modell, d.h. er stellt, meistens zentral, bestimmte Funktionalitäten, wie Mail-, File- und Webdienste oder Applikationen zur Verfügung. Benutzer können sich an einem Server anmelden, werden aber nur in den seltensten Fällen physisch vor dem Gerät sitzen.

Shell (engl. für Muschel) Nach dem Einloggen befindet man sich in einer Shell. Dies ist ein Programm, das zwischen dem Benutzer und dem System arbeitet. Von dieser Aufgabe, dem Benutzer eine abgeschlossene Arbeitsumgebung zur Verfügung zu stellen, stammt der Name. Innerhalb der Shell hat man die Möglichkeit, Befehle und Programme aufzurufen. Zudem verfügt jede Shell über eine Programmiersprache, so dass Skripte zur Arbeitserleichterung geschrieben werden können.

SSH Secure Shell zur Verbindung zu einem anderen Rechner. Diese ist dem Telnet auf jeden Fall vorzuziehen, da sie verschlüsselt erfolgt. Das Programm auf der Serverseite heisst üblicherweise **sshd**, die Clientapplikation **ssh**.

Telnet Eines der ersten Protokolle der TCP/IP-Suite, um sich an entfernten Rechnern anmelden zu können. Telnet verwendet als Transportprotokoll TCP und arbeitet auf Port 21. Der Daemon, d.h. der Hintergrundprozess, der den Telnet-Dienst auf einem Rechner anbietet, heisst üblicherweise **(in.)telnetd** und wird meistens über den Internet-Super-Daemon **(x)inetd** gestartet. Die Clientapplikation heisst einfach **telnet**.

X-Server realisiert die Schnittstellen für das Graphical User Interface (GUI). Die grafische Oberfläche (unter Unix X-Server, X Window System oder X11 genannt) ist nicht Teil des Betriebssystems, sondern ein eigenständiges Programm.

XDMCP Das X display message control protocol steuert die Grafikschnittstelle auf Unix-Systemen. Diese Schnittstelle ist netzwerktransparent. Dabei erfolgt die Ausgabe der Grafikoberfläche des Servers lokal auf der Maschine. Die Benutzereingaben durch Tastatur und Maus werden über XDMCP an den Server weitergereicht.

¹⁵z.B. die Umsetzung von Netzwerkprotokollen oder die Schnittstellen zu bestimmten Anwendungen

¹⁶Das CPAN

Kapitel 2

Erste Schritte

Irgendwie muss es ja losgehen - wobei der Anfang von allem gerade in einem Unix/Linux-Kurs nicht fest bestimmt ist. Ausgehend vom Konzept des Persönlichen Computers (PC) geht ein Benutzer davon aus, dass man erstmal die Kiste einschalten muss, bevor es richtig losgehen kann. Bei Workstations - ein Rechnertyp mit dem die eher teure Klasse der Unix-Maschinen bezeichnet wurde - war es nicht üblich die Maschine erst starten zu müssen. Als klassische Multi-User-Rechner liefen sie 24 Stunden am Tag und standen mehr als einem Benutzer zur Verfügung.

Inzwischen kann jeder, gerade auch durch die Verbreitung von Linux und die Professionalisierung von Windows, seine eigene Workstation betreiben. Dann läuft die Kiste oft schon aus Lärm- und Energieverbrauchsgründen nicht mehr den ganzen Tag und schon beginnt der Start mit dem Druck auf den Power-On-Knopf.

2.1 Hochfahren einer Linux-Box

Lange Zeit war es den Normalbenutzern¹ einer Unix-Maschine gar nicht möglich, das System zu starten oder herunterzufahren. Starten deshalb, weil die Rechner im Regelfall hinter verschlossenen Türen liefen und nur dem Systemverwalter physisch zugänglich waren. Und herunterfahren, weil es Unix (und auch Linux) seinen Benutzern verbietet, den Lauf des Systems ohne weiteres zu beenden. Auch dies bleibt dem Systemverwalter root vorbehalten.

Für ein Multiuser-Betriebssystem versteht sich diese Eigenschaft von selbst, schließlich arbeiten im Regelfall mehrere Benutzer auf einem Rechner. Hinzu kommt, dass der Rechner auch innerhalb eines Netzes für die Bereitstellung von Diensten zuständig sein kann, die natürlich ebenfalls beendet würden. Ein Benutzer kann oft gar nicht abschätzen, wieviele andere Benutzer von der Maschine abhängen, auf der er gerade arbeitet.

Inzwischen stehen Linux-Rechner gut erreichbar zu Hause oder unter dem eigenen Schreibtisch. Mit dem Zugriff spätestens auf die Stromzufuhr zum Rechner hat der Benutzer natürlich jede Möglichkeit des Eingriffs.

2.1.1 Standard-Bootvorgang

Üblicherweise arbeitet ein PC nach dem Start ersteinmal das BIOS ab, konfiguriert seine Komponenten und erkennt die bootfähigen Geräte. Dabei wird der Maschine vorgeschrieben in welcher Reihenfolge die Boot-Devices auf der Suche nach einer gültigen Bootsequenz abgeklappert werden sollen.

¹nichtprivilegierte Benutzer oder Nicht-Root-Benutzer

Hierzu gehört üblicherweise der Blick auf die Startsektoren von Festplatte, Diskettenlaufwerk, CD-Rom, DVD oder anderen Wechselmedien. Dort findet die Maschine hoffentlich eine Startsequenz vor, die oft zu einem Bootloader wie GRUB oder LILO² vor. Diese regeln dann das Weitere und laden den Kernel, der wiederum sein Rootdevice üblicherweise von einer Festplattenpartition einbindet. Dann kommt die Maschine meistens bis zur grafischen Login-Aufforderung hoch. Handelt es sich um einen Server oder eine Maschine, die eher nicht direkt sondern über das Netzwerk benutzt wird, erscheint ein Text-Login.

Alle Schritte die in der Zwischenzeit passieren, oft ist Geduld von durchaus bis zu zwei Minuten angesagt, haben mit der Initialisierung und den Runleveln der Maschine zu tun, welches ebenfalls einem eigenen Kapitel vorbehalten ist.

Etwas anders verhält es sich noch mit dem geordneten Herunterfahren. Dies ist eigentlich nach wie vor, z.B. mittels der Kommandos **shutdown**, **init** oder **halt**, dem Administrator vorbehalten. Viele Distributionen bieten mittlerweile jedoch im Rahmen eines grafischen Login-Managers die Möglichkeit, das System nach dem Abmelden über eine Schaltfläche auf dem Desktop herunterzufahren. Des weiteren funktioniert üblicherweise die Tastenkombination [Strg]-[Alt]-[Entf], wenn man einen Reboot auslösen möchte. Netterweise hat jedoch der ATX-Standard dafür gesorgt, dass der Einschalter nicht mehr gleich den Strom trennt, sondern vorher noch das Shutdown-Kommando an das Betriebssystem weiterreicht. Die meisten Linux-Distributionen reagieren auf dieses schon in der Grundeinstellung.

Der ganze Zinnober ist wie inzwischen bei neueren Windows-Versionen auch angeraten. Linuxserver reagieren unter Umständen ausgesprochen empfindlich, wenn sie nicht ordnungsgemäss beendet werden.

2.2 Die erste Sitzung

Sitzung kommt von Sitzen. Jetzt kommt schon die erste Entscheidung: Entweder man setzt sich an die "Konsole", also direkt an den Bildschirm des Linux Computers (vor die reale Hardware). Oder man geht "per **telnet**" oder besser (weil verschlüsselt) "per **ssh**", also von irgendeinem entfernten PC aus über Netzwerk an die Sache heran. Dann sitzt man jedoch nicht mehr direkt an der Hardware, was aber kein Problem darstellt, solange man nicht an bestimmte Komponenten, wie z.B. das DVD-Rom-Laufwerk heran möchte. Sollte kein Netz zur Verfügung stehen, erübrigt sich diese Entscheidung. An dieser Stelle sollte darauf hingewiesen werden, dass sich eine Netzwerk-Sitzung immer über das sogenannte Loopback-Netzwerk-Interface realisieren lässt. Denn das Loopback-Interface ist auf jedem Linux-Rechner unabhängig von einer realen Internet- oder LAN-Anbindung eingerichtet. Das Einloggen geschieht dann mittels `ssh localhost` oder `ssh -l user 127.0.0.1`. In diesem Beispiel sieht man bereits ein wichtiges Charakteristikum einer Linux-Maschine. Selbst wenn sie nicht an ein Netzwerk angeschlossen ist, steht das Netzwerkprotokoll TCP/IP zur Verfügung. Es bildet für viele Dienste überhaupt die Grundlage ihrer Funktion. Weiterhin kann ein Rechner fast immer auf zwei Wegen angesprochen werden: Die direkte Form geschieht über die IP-Adresse, im Beispiel über die `127.0.0.1`. Meistens kann der Rechner auch über seinen Namen adressiert werden, dieses setzt jedoch die Möglichkeit der Namensauflösung (DNS), d.h. der Zuordnung einer IP-Adresse zu einem Namen, voraus. Der Rechnername für die Maschine kann beliebig festgelegt werden. Er kann aber unter Umständen nur auf der Maschine selbst bekannt sein. Zusätzlich heisst jede Maschine selbst auch noch "localhost". Localhost entspricht fast immer der IP-Nummer `127.0.0.1`.

²die Bootloader werden in einem eigenen Kapitel gesondert behandelt

[Alt]-[F10] Hier landen üblicherweise die aktuellen Syslogmeldungen, wie sie auch in die Systemlog-Datei `/var/log/messages` geschrieben werden. Konfiguriert wird dies über die Datei `/etc/syslog.conf`.

[Alt]-[b] je ein Wort rückwärts (“backward”) mit dem Cursor bewegen.

[Alt]-[f] je ein Wort vorwärts (“forward”) mit dem Cursor bewegen.

[Strg]-[Alt]-[F1] Umschalten von X11 aus auf die erste virtuelle Konsole.

[Strg]-[Alt]-[Backspace] Beenden der grafischen Oberfläche ohne den Umweg des Sessionmanagers. Diese Tastenkombination spricht direkt den X-Server (das Programm zur Steuerung des grafischen Displays) an und kann in dessen Konfigurationsdatei: `/etc/X11/XF86Config` ausgeschaltet werden.

[Strg]-[Alt]-[Entf] Reboot des Rechners (steht nicht unter der grafischen Oberfläche zur Verfügung). Diese Funktionsweise wird in der `/etc/inittab` ein- oder ausgeschaltet.

[Strg]-[k] löscht bis zum Ende der Zeile.

[Strg]-[l] löscht den Bildschirm. Dieses kann gleichfalls durch die Eingabe des Kommandos `clear` erreicht werden.

[Cursor]-Tasten Editieren in der Kommandozeile sowie Wiederholen von Befehlen (History-Funktion der meisten Unix-Kommandointerpreter mit Pfeil-nach-Oben).

[Tab] Die Tabulatortaste dient der Kommando- bzw. Dateinamen-Ergänzung (Typecompletion, spezielle Funktion des Kommandointerpreters `bash`). Wird der Anfang eines Befehls oder Dateinamens gegeben, so kann dieser damit automatisch vervollständigt werden.

[Strg]-[a] oder **[Pos1]** springt an den Anfang einer Kommandozeile. Dies ist nützlich, wenn man feststellt, dass man sich am Anfang vertippt hat und nicht den weiten Weg mit dem Cursor zurücklegen möchte.

[Strg]-[c] Bricht die meisten Kommandos in ihrer Ausführung ab, so dass der zuvor eingegebene Befehl nicht weiter ausgeführt wird. Ausnahmen sind Dateibetrachter, z.B. das Kommando `less` in bestimmten Situationen oder der Editor `vi` und natürlich Programme mit grafischen Oberflächen, außer man ist in der aufrufenden Shell.

[Strg]-[d] beendet die Bash. Ist diese die Haupt-Shell (Shell, die vom Login-Prozess gestartet wurde - siehe die Ausgabe von `echo $SHELL` und `echo $SHELL`), so loggt man sich aus oder schliesst im grafischen Modus das Terminalfenster. Diese Tastenkombination entspricht den Befehlen `logout` oder `exit`.

[Strg]-[e] oder **[Ende]** springt analog zu **[Strg]-[a]** an das Ende einer Kommandozeile.

[**Strg**]-[**r**] Rückwärts suchen in der Liste der bis dahin eingegebenen Befehle. Hierbei erfolgt mit jedem danach eingegebenen Zeichen die Suche nach dem nächsten passenden Eintrag in der Liste der Befehle.

[**Strg**]-[**z**] Stoppt laufende Prozesse, die aus der Shell aufgerufen wurden und gibt den Prompt an den Benutzer zurück.

[**Shift**]-[**PgUP**] Erlaubt das “Hochschieben” des Terminalbildschirms, um bereits nach oben herausgeschobene Bildschirmbereiche wieder sichtbar zu machen.

[**Shift**]-[**PgDOWN**] Gegenstück zum eben Genannten: Erlaubt das Blättern nach unten.

[**~**],[**.**] Oft arbeitet man SSH-Verbindungen entfernt auf anderen Rechnern. Wenn eine solche Verbindung hängt, kann man sie mit dieser Tastenfolge beenden. Sonst kann es sein, dass die Shell sehr lange unbenutzbar ist, bevor die Verbindung endgültig zurückgesetzt wird.

[**~**],[**.**] Ist nur relevant für SSH. Diese Tastenkombination liefert das Kommando-Interface zu SSH, um beispielsweise Tunnel aufzusetzen.

2.2.3 Login

Jede(r) BenutzerIn meldet sich mit einer Kombination aus Benutzername und Passwort an der Maschine an und bekommt erst dann eine Umgebung (Shell, siehe Kapitel 2.2.4, S.13) zur Kommunikation mit dem System zur Verfügung gestellt. Wie auch für Datei- und Verzeichnisnamen, so gilt auch hier, dass nach Gross- und Kleinschreibung bei Benutzername⁴ und Passwort unterschieden wird. Die Kommandozeile wird aus historischen Gründen als “shell” (“Muschel”) bezeichnet; diese Bezeichnung wird im Folgenden verwendet. Nach dem Login wird üblicherweise die Datei */etc/motd* (Message of the Day) angezeigt.

Eine Shell wird ebenfalls gestartet, wenn man unter einer grafischen Benutzeroberfläche ein Kommandofenster startet: Der Aufruf von **xterm**, **konsole** oder **gnome-terminal** liefert einen bunten Rahmen um eine Shell herum. Vorteil der grafischen Oberfläche ist, dass quasi beliebig viele Shells gleichzeitig gestartet sein können oder im Blick sind.

2.2.4 Shell / Kommandointerpreter

Ist man auf der Kommandozeile angelangt, so findet man ein weisses bzw. schwarzes Kästchen oder einen nervös blinkenden Unterstrich vor; beide werden als “Cursor” bezeichnet und markieren die Stelle, an der die eingetippten Zeichen erscheinen.

Die Shell oder auch der Kommandointerpreter ist ein Prozess der nach dem Anmelden (Login) an einer Unix-Maschine gestartet wird und die Interaktion des Benutzers mit dem Betriebssystem erlaubt. Diese Shell bringt bereits etliche Funktionalitäten mit. Sie interpretiert die Kommandoaufrufe seitens der Benutzer und erlaubt einfache Skript- (bzw. Batch-)programmierung zur Erleichterung wiederkehrender Tätigkeiten. Sie stellt weiterhin über Umgebungsvariablen Programmen eine ganze Reihe von Systeminformationen, wie Benutzername, Home-Verzeichnis und Rechnername zur Verfügung.

Die Kommandozeile beginnt meistens etwa so:

⁴Eine Ausnahme kann bestehen, wenn LDAP als zentrales Backend zur Benutzerauthentifizierung zum Einsatz kommt

```
meier@hermes:~/kursunterlagen >
```

Zu Anfang steht der Username, mit dem man/frau am System angemeldet ist. Dann folgt der Rechnername und anschliessend das Verzeichnis, in dem man sich befindet. All das, zusammen mit dem “>” bezeichnet man als Prompt. Das Aussehen des Prompts kann verändert werden, wenn die steuernde Umgebungsvariable “PS1” entsprechend angepasst wird. Dieses geschieht entweder systemweit in der Datei `/etc/profile` bzw. in einer Datei, die aus dieser heraus aufgerufen wird oder durch einen Eintrag in der `.profile` des Benutzers. Dieses Verfahren läßt sich bei vielen Unix-Programmen wiederfinden: Es gibt systemweite Konfigurationsdateien und die Möglichkeit für den Benutzer eigene Einstellungen vorzunehmen, die komplett unabhängig von anderen Benutzern oder von den Systemeinstellungen sind.

Die Shell dient zum Aufruf der Programme, mit denen man eigentlich arbeiten will. Durch Ausgabe der Eingabeaufforderung, des sogenannten Prompts zeigt die Shell an, dass sie bereit ist, Kommandos entgegenzunehmen. Ein typischer Programmaufruf sieht etwa so aus:

```
meier@hermes:~/kursunterlagen > less kurs01.txt
```

Zuerst steht das Kommando, dann folgt nach einem Leerzeichen (white space) der Dateiname. Es ist dabei immer auf die Leerzeichen zu achten, da sonst die Shell die Kommandos nicht von ihren Optionen oder nachfolgenden Dateinamen unterscheiden kann. Beispielsweise hätte die Eingabe von `lesskurs01.txt` die Fehlermeldung “lesskurs01.txt: Command not found” verursacht, da die Shell nach einem (nicht vorhandenen) Befehl aus den Zeichen “lesskurs01.txt” am Stück sucht. Ausnahmen sind spezielle Zeichen, die von der Shell anders interpretiert werden. Dazu zählt zum Beispiel das Semikolon “;” für das Trennen von Kommandos in einer einzigen Zeile. Weitere Ausführungen hierzu finden sich in Kap. 4.2, S. 30.

Befehle bestehen aus Kommandonamen, Optionen und Argumenten, die an den Befehl angehängt werden. Beispiel: `ls -alh /home/test`. Hier heisst der Befehl `ls`, die Option ist “`alh`” und das Argument ist die Datei `/home/test`. Optionen sind Anweisungen an den Befehl, seine Arbeitsweise gegenüber der Voreinstellung zu ändern. Optionen werden meist mit “-” eingeleitet. Für bestimmte Kommandos und Situationen findet man auch “--”. Klassisches Beispiel ist der Aufruf der Kurz-Hilfe-Option, die mit “-h” oder auch “--help” erreichbar ist. Eine Option besteht gewöhnlich aus einem Buchstaben. Mehrere Optionen können aneinandergereiht werden, wie im obigen Beispiel die drei Optionen “a”, “l” und “h”. Jeder Befehl hat seine eigenen Optionen, die man in eigenen Hilfeseiten (mit “man befehlsname”) nachschlagen kann. Argumente sind Zeichenketten, die vom Befehl interpretiert werden. Meist geben sie Dateien an, mit denen etwas gemacht werden soll.

Nach dem Drücken von [Enter]⁵ wird der Befehl ausgeführt. Fehler in der Eingabezeile können mit Hilfe der Taste [Backspace]⁶ oder [Delete] korrigiert werden. Die meisten Shells erlauben die Benutzung der [Cursor]-Tasten (Pfeil-Tasten) zur Korrektur der Eingabezeile.

2.2.5 Ändern des Passworts

Normalerweise wird das Passwort bei der Einrichtung eines Accounts - des Benutzerkontos auf einem Rechner - vom Administrator oder automatisch vergeben. Dieses fällt entweder

⁵oder auch “Return”; Bezeichnung deshalb, weil der Prompt nach Ausführung des Kommandos wieder erscheint und eine neue Eingabe möglich wird

⁶Löschen eines Zeichens rückwärts

sehr kryptisch aus oder ist zu einfach. Deshalb sollte dieses beim Erst-Login neu gesetzt werden. Das Passwort kann mit dem Befehl **passwd** geändert werden. Dies gilt jedoch meist nur auf Maschinen, die nicht an eine zentrale Benutzerverwaltung angeschlossen sind. Das Kommando **passwd** wirkt auf die Datei */etc/shadow* in der auf einer Linuxmaschine die Passwörter aller Benutzer verschlüsselt gespeichert sind. Dabei wird man noch einmal nach dem alten Passwort gefragt, es sein denn man ist der Systemadministrator. Damit wird verhindert, dass nicht in einem unbeobachteten Moment ein Witzbold schnell das Passwort ändern kann. Danach muss man zweimal das neue Passwort eingeben - als Schutz vor Tippfehlern, da das Passwort wie beim Einloggen "blind" eingegeben wird.

Das erste Passwort, das bei der Einrichtung eines Accounts zugeteilt wird, sollte aus Sicherheitsgründen schnellstmöglich geändert werden. Aber auch später ist ein regelmäßiges Ändern des Passworts ratsam, um einen Missbrauch des eigenen Accounts zu erschweren. Man sollte bei der Auswahl eines Passworts eine Reihe von Regeln beachten:

- Eine ziemlich unclevere Idee ist die Benutzung von Namen, Geburtstage, Firmennamen, Telefon- und Autonummern. Sie sind leicht zu raten und daher ungeeignet. Gleiches gilt für Abwandlungen der User-ID.
- Die einzelnen Zeichen des Passworts sollten auf der Tastatur nicht direkt nebeneinanderliegen, damit das Passwort beim Eingeben nicht einfach mitgelesen werden kann.
- Es sollte ein Passwort gewählt werden, das in keinem Wörterbuch steht. Es sollte daher mindestens ein nicht-alphanumerisches Zeichen, d.h. ein Sonderzeichen, nicht einen Buchstaben oder eine Zahl, enthalten und sowohl aus Gross- als auch Kleinbuchstaben bestehen.
- Ein Paßwort sollte aus mindestens acht Zeichen bestehen. Dieses ist die Maximalzahl von Zeichen eines klassischen Unixsystems. Viele Systeme erlauben durch Konfiguration meistens keine Passwörter, die kürzer sind als sechs Zeichen und melden bereits zu einfache Kombinationen.
- Beliebte Methoden, um auf ein einfach zu merkendes aber schwer zu ratendes Passwort zu kommen, sind das Ersetzen von Zeichen (etwa 's' durch '\$', 'i' durch '!') etc.) oder Paßwörter aus Anfangsbuchstaben von Sätzen⁷ zu bilden.
- Man sollte sein Passwort niemals aufschreiben oder weitersagen und vor dem Verlassen des Computers immer darauf achten, dass man ausgeloggt ist.

2.2.6 Umsehen am Kommando-Prompt

Für die ersten Schritte im System sollte man vielleicht einfach mal nacheinander folgende Kommandos ausprobieren, um sich mit der Funktionsweise von Kommandos, Shell und dem Linux-System vertraut zu machen:

- **ps** - Prozess-Status: Zeigt die gerade unter der eigenen User-ID laufenden Prozesse an. Mit **kill ProzessID** kann man einzelne Prozesse beenden. Eine ausführliche Beschreibung der Linux-Prozessverwaltung ist in Kap. 9.4 auf S. 85 zu finden.
- **w** - Eine Art "Who": Liefert eine Liste der gerade am System angemeldeter Benutzer mit zusätzlichen Informationen, welche Prozesse diese gerade am Laufen haben.

⁷z.B. "Ich stehe fast immer um acht Uhr auf" zu "!\$fiu8Ua" abwandeln. Dieses Satz trifft zwar nicht auf den Autor dieses Textes zu, bietet aber ein besseres Beispiel als zweistellige Uhrzeiten :-))

Darüberhinaus erzählt einem das Kommando die Auslastung der Maschine, wie lange sie schon läuft und von woher die Benutzer angemeldet sind.

- **uptime** - Laufzeit der Maschine: Ausschliesslich Informationen zur aktuellen Last auf der Maschine und die vergangene Zeit nach dem letzten Neustart.
- **uname** - Name des Betriebssystems: Ausführlichere Informationen erhält man durch `uname -a`.
- **pwd** - Pfadangabe: Gibt an, wo man sich gerade aktuell im Dateisystembaum befindet. Dies kann nützlich sein, wenn diese Information nicht durch den Prompt bereitgestellt wird.
- **whoami** - Eigene User-ID: Vergessliche Benutzer können mit diesem Kommando ihren Account-Namen anzeigen lassen.
- **last** - Wer war als letztes da: Meldet alle zuletzt angemeldeten Benutzer. Diese Liste kann verdammt lang sein und sollte durch `last | less` besser lesbar gemacht werden.
- **chsh** - Shell ändern: Es sind meistens mehr als eine Shell installiert und jede(r) hat vielleicht andere Vorlieben, was die Features von Shells anbetrifft. Das Ändern der Default-Shell funktioniert so ähnlich wie beim **passwd**, nur wenn die Maschine nicht an zentralen Verwaltungs- und Authentifizierungsstrukturen hängt.
- **chfn** - Name ändern: Hiermit kann man Daten zu seinem Account ändern, jedoch nicht seinen Accountnamen selbst! Es gilt das zu **passwd** und **chsh** Gesagte.
- **ls** - Inhalt des Verzeichnisses: Listet alle Dateinamen im aktuellen Verzeichnis auf.
- **finger** - "Who" netzwerktransparent: Einfach aufgerufen liefert das Kommando ähnliche Informationen wie **w** oder **who**. Ein Aufruf von `finger @rechnername` liefert, wenn es nicht abgeschaltet ist,⁸ die auf einem bestimmten Rechner angemeldeten Benutzer.
- **date** - Datum und Uhrzeit: Liefert die aktuelle Systemzeit mit Stunden, Minuten, Sekunden und das aktuelle Datum inklusive Information zur Zeitzone.
- **export** - Variablenliste: Zeigt den Inhalt aller Variablen, die an Programme oder weitere Shells weitergereicht werden können. Hier findet man z.B. die Variablen \$USER für den eigenen Accountnamen, \$UID für die eigene User-ID, die zum Accountnamen passt, \$PATH für den Suchpfad nach ausführbaren Programmen und etliche weitere.
- **free** - Freier Speicher: Zeigt die Belegung des Arbeitsspeichers an. Die Menge des freien Speichers ist meistens recht gering, da Dateien für schnelleren Zugriff zwischengespeichert werden.
- **df** - Disk Free: Zeigt für die einzelnen Bereiche des Dateisystems die Belegung der Festplatte(n) an.
- **id** - Gibt Auskunft über die Benutzer-ID in der gerade laufenden Shell:
`uid=500(dirk) gid=100(users) groups=100(users),
14(uucp),16(dialout),17(audio),33(video).`

⁸wegen häufigen Missbrauchs eher noch ein Relikt aus Zeiten, als die Welt der Internets noch in Ordnung war :-)

2.2.7 Ordnung in Verzeichnissen

Die meisten Aufgaben unter UNIX und Linux beinhalten das Anlegen, Löschen, kopieren und Umbenennen von Verzeichnissen und Dateien. An dieser Stelle werden die wichtigsten Befehle hierfür nur kurz genannt; eine ausführliche Beschreibung ist in Kapitel 7.2 auf S. 68 zu finden. Die wichtigsten Befehle sind:

mkdir “make directory”, **rmdir** “remove directory”, **cp** “copy”, **mv** “move” und **rm** “remove”. Im aktuellen Verzeichnis erzeugt man ein neues Unterverzeichnis mittels:

```
dirk@s02:~> mkdir name_des_neuen_verzeichnisses
dirk@s02:~> rmdir name_des_neuen_verzeichnisses
```

Dieses kann analog mit **rmdir** wieder entsorgt werden. Eine Datei zu kopieren geschieht mittels **cp** in den folgenden Ausprägungen:

```
user@s01:~> cp existierende_datei neuer_dateiname
user@s01:~> cp existierende_datei existierendes_verzeichnis
user@s01:~> cp exist_datei exist_verzeichnis/neuer_dateiname
```

In vielen Aspekten analog arbeitet das Kommando **mv**, wobei die Quelldatei anschliessend nicht mehr unter ihrem ursprünglichen Namen existiert. Bei beiden Programmen wird eine eventuell existierende Zieldatei ohne Warnung überschrieben. Gelöscht werden kann eine Datei durch **rm dateiname**.

Eine einfache Aufstellung des Verzeichnisinhalts liefert **ls** mit vielen Zusatzinformationen **ls -alh**, wobei zusätzlich die Dateigröße nicht einfach in Byte sondern “(h)uman readable” in Kilo-, Mega- oder GigaByte angegeben wird. Die aktuelle Belegung eines Verzeichnisses liefert **du** “disk usage”, wobei Unterverzeichnisse nochmal separat angezeigt werden.

2.2.8 Dateinamen

Die Benennung von Dateien und Verzeichnissen⁹ besitzt fast keine Grenzen. Es gibt jedoch einige praktische Überlegungen, die einen auf den Einsatz eher unüblicher Zeichen verzichten lassen. Tabu ist das Trennzeichen “/” für Verzeichnisse. Nicht so sinnvoll sind Sonderzeichen, die von der Shell speziell interpretiert werden oder Umlaute. Leerzeichen in Dateinamen sind erlaubt, müssen aber in der Shell gesondert behandelt werden. Die Shell fasst Leerzeichen üblicherweise als Trennzeichen von Kommandos, Optionen und Argumenten auf. Size matters!! Klein- und Grossschreibung machen auf Linux-/Unixsystemen einen Unterschied: So sind *test*, *TEST* und *Test* drei unterschiedliche Dateien. Oft aber nicht immer gilt das auch für Benutzernamen.

2.2.9 Finden von Dateien

Um eine Datei zu suchen und eventuell zu finden, verwendet man das Kommando **find**. Abstrakt startet man die Suche so:

```
find ‘‘Startverzeichnis’’ -name Dateiname.
```

Man sollte das Startverzeichnis geeignet wählen, wenn man ungefähr weiss, wo die Datei grob liegen könnte. Sonst beginnt man am besten mit **/**. Das ist nicht immer ratsam, da es sehr lange dauern kann und man Fehlermeldungen für jedes Verzeichnis erhält, auf das man keinen Lesezugriff hat.

⁹Maximal 255 Zeichen sind bei den meisten Dateisystemen erlaubt - das sollte aber schon ausreichenden Spielraum lassen, um erklärende Dateinamen zu vergeben.

Es muss nicht unbedingt der Dateiname bekannt sein, man kann auch nach völlig anderen Kriterien einen Dateibaum durchforsten:

```
find -type d -exec chmod a+x \;
```

Das Beispiel sucht nach allen Dateien vom Typ “Verzeichnis” und führt auf diesen eine Operation aus. Die Operation wird nach der Find-Option “-exec” angegeben (in diesem Beispiel werden die Zugriffsrechte aller Verzeichnisse gesetzt). Damit **find** weiss, wo die Operation endet, wird diese mit einem Semikolon beendet. Damit jedoch die Shell dieses nicht interpretiert (als Trennzeichen von Kommandos) muss es entsprechend “escaped” werden, was mit dem Backslash (“\”) geschieht.

Zum Finden von Dateien, Verzeichnissen, Programmen, etc. ist auch der Befehl **locate** sehr hilfreich. Dieser Behehl sucht den Datei- oder Verzeichnisnamen in einer Datenbank; ob diese existiert und wie oft sie aktualisiert wird, hängt vom Systemadministrator ab. Beispiel: **locate** XFree86. Auf SuSE-Linux-Systemen findet man noch das kleine Skript **rpmlocate**, welches nicht ein **updatedb** benötigt, da es direkt auf die RPM-Datenbank zugreift.

2.2.10 Abmelden durch Ausloggen

Damit nicht nach dem Beenden einer Arbeitssitzung irgendjemand Blödsinn mit dem eigenen Account anstellen kann - was einem selbst in Rechnung gestellt werden könnte - sollte man sich unbedingt abmelden. Dies geschieht in Abhängigkeit von der Konfiguration und der verwendeten Shell auf verschiedene Weise: Mit [Strg]-[d] lassen sich viele Shells schliessen. Handelt es sich dabei um die automatisch beim Login gestartete Shell, so loggt man sich damit automatisch aus.

Ähnliche Auswirkungen haben auch die Kommandos **logout** oder **exit**. Unter der grafischen Benutzeroberfläche genügt das einfache Schliessen der Shell nicht, sondern man verwendet entweder den geeigneten Menüpunkt des Windowmanagers oder beendet die X-Session mit [Strg]-[Alt]-[Backspace]. Man sollte auch immer daran denken, dass man an mehreren Konsolen gleichzeitig angemeldet sein kann und diese dann ebenfalls schliessen sollte.

2.2.11 Alternative zur Kommandozeile

Für Anfänger ist der **mc**¹⁰ eine große Hilfe; er ersetzt die Kenntnis vieler Linux-Kommandos. Der **mc** läuft als eigenständiger Prozess in der Shell aus der er aufgerufen wurde - der Befehl hierfür ist einfach **mc**. Im Textmodus des **mc** findet man am unteren Bildschirmrand die Befehle mit jeweils einer Zahl davor. Drückt man die Funktionstaste mit der entsprechenden Zahl, z.B. [F4] zum Bearbeiten, so wird der entsprechende Befehl ausgeführt. Die restliche Bedienung ist recht schnell verstanden: Mit den Pfeiltasten navigiert man durch die Verzeichnislisten und durch die Menüs, mit [Enter] öffnet man Dateien bzw. aktiviert einen Menüpunkt. Die Tabulatortaste wechselt zwischen den beiden Fenstern.

Unter den grafischen Oberflächen, wie KDE, Gnome oder IceWM gibt es eingebaute Filemanager oder eine Reihe externer Applikationen, die diese Aufgabe übernehmen. Beim KDE ist der **konqueror** sowohl für das lokale File- und Ressourcen-Browsing, als auch für den Webzugriff zuständig. Unter Gnome heisst der Filemanager **nautilus**. Die Bedienung dieser Applikationen orientiert sich am Gewohnten und ist erfreulich intuitiv, jedoch lassen sich hiermit schwer Automatisierungen von wiederkehrenden Abläufen vornehmen.

¹⁰“midnight commander”, stark angelehnt an den Norton Commander, der aus der DOS-Welt noch bekannt sein könnte und die Vorlage für viele Dateimanager mit dem typischen senkrecht geteilten Fenster lieferte.

2.3 Suchen und Finden von Hilfe

Selbst erfahrene UNIX-/Linux-Anwender kennen nur einen Teil der Befehle mitsamt ihren Optionen. Daher gibt es auf jedem UNIX-System mehrere Möglichkeiten, Informationen über Kommandos abzurufen. Die klassischen Befehle hierfür sind **man**, **apropos** und **whatis**. Die meisten Programme bringen selbst eine eingebaute Mini-Hilfe mit, welche mit “-h” oder “--help” zu aktivieren ist: `ls --help` gibt zum Beispiel einen Kurzüberblick zu den Fähigkeiten des List-Kommandos.

Manualpages:

- enthalten die abstrakte Syntax eines Kommandos oder Anwendungsprogrammes.
- enthalten eine Liste aller Optionen und deren Wirkung.
- enthalten Querverweise zu anderen Befehlen/Manual Pages.
- enthalten manchmal Beispiele.
- sind nicht zum Lernen, sondern eher zum Nachschlagen geeignet.
- werden aufgerufen durch `man Kommandoname`
- werden seitenweise mithilfe eines Pagers (**less**, **more**) angezeigt

Das folgende Beispiel zeigt eine typische Man-Page für das Kommando **cp**. Defaultmäßig wird die Man-Page in Englisch angezeigt, ist die entsprechende Umgebungsvariable “LANG” entsprechend gesetzt, kann auch jede andere installierte Sprache angezeigt werden. Der Aufruf von `man cp` liefert:

```
CP(1)                                User Commands                                CP(1)

NAME
    cp - copy files and directories

SYNOPSIS
    cp [OPTION]... [-T] SOURCE DEST
    cp [OPTION]... SOURCE... DIRECTORY
    cp [OPTION]... -t DIRECTORY SOURCE...

DESCRIPTION
    Copy SOURCE to DEST, or multiple SOURCE(s) to DIRECTORY.

    Mandatory arguments to long options are mandatory for short options too.

    -a, --archive
        same as -dpR

    --backup[=CONTROL]
        make a backup of each existing destination file

[... eine Menge weiterer Optionen ...]
AUTHOR
    Written by Torbjorn Granlund, David MacKenzie, and Jim Meyering.

REPORTING BUGS
    Report bugs to <bug-coreutils@gnu.org>.
```

COPYRIGHT

Copyright (C) 2005 Free Software Foundation, Inc.
 This is free software; see the source for copying conditions. There is NO
 warranty; not even for MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PUR-
 POSE.

SEE ALSO

The full documentation for `cp` is maintained as a Texinfo manual. If the
`info` and `cp` programs are properly installed at your site, the command

```
info cp
```

should give you access to the complete manual.

cp 5.3.0

March 2005

CP(1)

Das Kommando **apropos** liefert die Antwort auf die Frage “Was findet man alles zum
 Stichwort xyz?”. Es gibt eine Liste der zu diesem Stichwort verfügbaren Manual Pages¹¹
 aus. Aufgerufen wird es durch `apropos Stichwort`. Das Kommando **whatis** liefert eine
 Kurzinformation, wenn der Name des Kommandos bekannt ist:

```
dirk@test:~/kurs> whatis cp
cp (1)          - copy files and directories
cp (1p)        - copy files
```

Ein weiteres kurzes Kommando, **which Befehlsname**, liefert den vollständigen Pfad zu einem
 ausführbaren Programm, wenn es sich im Suchpfad befindet. Der Suchpfad wird durch die
 Shell-Umgebungsvariable `$PATH`¹² bestimmt.

2.4 Remote Login, Execution

Mit dem Kommando **telnet** oder **rsh**¹³ kann man sich auf einem anderen Rechner einloggen
 und den eigenen Rechner als “Terminal” benutzen. Das Einloggen mit **telnet** hat den
 gravierenden Nachteil, dass die Kommunikation zwischen den Rechnern und damit auch
 die Authentifizierung mit Login-ID und Passwort unverschlüsselt über das Netzwerk erfolgt
 und daher leicht mitgelesen werden kann.

2.4.1 Verbindung mit anderen Rechnern

Daher sollte man die Secure Shell (**ssh**) einsetzen, die eine verschlüsselte Verbindung mittels
 eines sogenannten Public Key-Kryptoverfahrens ermöglicht.

Zum Fernadministrieren einer Linux-Maschine kann man nicht nur das Text-Terminal
 der Secure Shell verwenden, sondern über Secure-Shell-Verbindungen den grafischen Output
 von Applikationen der Remote-Maschine auf den lokalen Desktop holen:

Der folgende Dialog zeigt den Aufbau einer Verbindung über die Secure Shell und den
 Start des grafischen Editors **kate**:

¹¹oder zu gut deutsch: Bedienungsanleitungen

¹²diese Variable kann man sich durch `echo $PATH` ausgeben lassen. Achtung: Die Standardumgebungsvari-
 ablen der Shell sind immer gross geschrieben.

¹³für remote Shell - letzteres hat vielleicht nur noch die Bedeutung den das abgewandelte Kürzel “ssh”
 für die abgesicherte Variante zu liefern

```
maier@rechner01:~ $ ssh -X -l root server02
Password:
Last login: Sun Sep 25 13:45:02 2005 from rechner01.localnet.private
Have a lot of fun...
server02:~ # kate /etc/resolv.conf &
server02:~ #
```

Diese kleine Befehlsabfolge kann man dazu nutzen, sich als Systemadministrator mit einer entfernten Linux-Box zu verbinden (hier: *server02*) und auf ihr einen Editor zum Bearbeiten beispielsweise der */etc/resolv.conf*¹⁴ zu starten. Als Ergebnis zeigt der lokale Desktop die grafische Oberfläche des Editors als normales Fenster an auf dem Desktop an. Man kann nun mit **kate** von *server02* genauso arbeiten, als würde man direkt an dieser Maschine hocken. So kann man einen Rechner fernadministrieren, auch wenn er in einem gesicherten Serverraum steht. Wenn die Verbindung hängt, kann man sie durch die Eingabe von `[~],[.]` (Tilde Punkt) beenden. Die Eingabe von `[~],[c]` liefert das Konfigurationsinterface beispielsweise zum Aufsetzen von Tunneln.

Etwas abgewandelt kann man auch einfach direkt ein Kommando remote starten, ohne eine Shell auf der entfernten Maschine zu starten:

```
maier@rechner01:~ $ ssh -X -l root server02 kate /etc/resolv.conf
```

2.4.2 Filetransfer per Secure Copy

Kopieren mit **scp**; zum Beispiel:

`scp user@dozent:~/lak.pdf kurs/` kopiert die Datei *lak.pdf* aus dem Homeverzeichnis von user auf dem Rechner *dozent* in das Verzeichnis *kurs* auf dem lokalen Rechner. Umgekehrt kopiert:

`scp -r test user@rechner01:/tmp` das Verzeichnis *test* rekursiv¹⁵ (d.h. mit allen Unterverzeichnissen und Dateien) vom lokalen Rechner in das Verzeichnis */tmp* auf der Maschine "Rechner01".

2.5 Aufgaben

2.5.1 Dokumentation/Hilfe

1. Man nenne das Kommando (und den Aufruf am Beispiel der Shell "bash") zum Anzeigen von Manpages!
2. Wo finden sich unter einer Suse-Linux-Installation üblicherweise weitere Hilfetexte, Howto's und Unterlagen?
3. Welche Möglichkeiten stehen alle zur Verfügung, um sich Hilfen, Informationen und Hinweise zu Programmen und Softwarepaketen anzeigen zu lassen?

2.5.2 Zentrale Kommandos

1. Man ermittle seine eigene UserID und GruppenID (numerisch und als Accountname) und die des Systemadministrators!

¹⁴Diese Datei stellt die Namensauflösung ein.

¹⁵Achtung: Symbolische Links werden nicht als solche kopiert, sondern die kompletten Dateien

2. Wie lautet das Kommando zum Wechseln der Verzeichnisse? Wie kommt man in die oberste Verzeichnisebene?
3. Mit welchem Kommando legt man ein Verzeichnis an und wie lösche ich ein nichtleeres Verzeichnis komplett?
4. Lesen Sie Ihre aktuelle DISPLAY-Variable aus und geben Sie diese anschliessend an!
5. **who**: Wer ist da? Welche Befehle zeigen ähnliche Informationen an? Wie bekommt man heraus, wer sich in letzter Zeit an der Maschine eingeloggt hat? Wie kann man dafür sorgen, dass sich diese Liste bequem durchblättern läßt?
6. Wie kann ich meinen “Full Name” (Room Number, Work Phone, Home Phone) ändern? Wo wird festgelegt, ob normale User diese Felder wirklich ändern können? Weshalb klappt dieses in großen Umgebungen mit einer zentralen Passwortverwaltung meistens nicht mehr?
7. Welche(s) Kommando(s) liefern mir Datum und Systemzeit? Wie kann man diese (neu) setzen, welche Voraussetzungen sind dafür notwendig?
8. Wofür dienen die Kommandos **find** und **(rpm)locate**? Worin bestehen die Unterschiede zwischen ihnen?
9. Mit welchem Kommando erhält man die folgende Ausgabe?
6:39pm an 2 Tage 5:28, 9 Benutzer, Durchschnittslast: 0,01, 0,04, 0,23
10. Welche Kommandos (Mehrzahl!) zeigen mir an, wer gerade mit mir an einer Maschine eingeloggt ist?

2.5.3 Die Shell

1. Was sind Shell Prompt und Terminal-Fenster?
2. Wie setzt man eine Umgebungsvariable (und sorgt dafür, dass sie auch in abgeleiteten Shells vorhanden ist)? Wie zeigt man die Liste aller in der aktuellen Shell definierten Variablen an?
3. Wie “schneidet” man aus der */etc/passwd* die Zeile mit der eigenen UserID heraus?
4. Woher bezieht die Shell die Informationen zu Username, numerischer UserID und Home-Verzeichnis? Welcher Prozess ist bei der Anmeldung involviert?
5. Wie findet man heraus, in welchem Pfad man sich befindet? In welcher Shellvariablen kann diese Information angezeigt werden (damit man immer weiss, in welchem Verzeichnis man gerade ist)?
6. Welche Möglichkeiten der Abmeldung von einer Shell oder allgemeiner von einer Konsole stehen zur Verfügung?
7. Welche Shellvariablen sind nur lesbar und warum kann man sie nicht einfach überschreiben, z.B. mit `export VARIABLE='neuer Wert'`?
8. Welche verschiedenen Möglichkeiten stehen zur Verfügung, um an (vor einiger Zeit) eingegebene Befehle und Befehlsfolgen wieder heranzukommen?

9. Wo werden Shellvariablen definiert? Wie kann ein Benutzer seine eigenen Definitionen speichern, damit sie bei jedem Login oder Shellaufruf automatisch aktiviert werden?
10. Wann sind ausführbare Programme, wie `ls -la /etc` einfach ausführbar? Wann muss der absolute Pfad, wie z.B. `/opt/mozilla/mozilla` eingegeben werden, um ein Programm zu starten?
11. Was verbindet das Kommando **which** mit der Shellvariablen `$PATH`?
12. Was verbindet das Kommando **cd** (ohne weitere Optionen und Argumente) mit der Shellvariablen `$HOME`?

2.5.4 Kommandos auf Dateien

1. Wie bekommt man heraus, von welchem Typ eine Datei ist? Spielen dabei Dateierweiterungen eine Rolle?
2. Man nenne die Befehle:
 - a) Zum Kopieren
 - b) Zum Umbenennen/Verschieben
 - c) Zum Löschen von Dateien!
 - d) Zum Löschen eines leeren Verzeichnisses!
 - e) Was gibt man ein, wenn man sich die Anleitung zum Befehl `ls` ansehen will?
 - f) Wo gibt es darüberhinaus Informationen wenn der Versuch aus e) fehlschlug?
3. Wie erzeuge ich in meinem Homeverzeichnis ein Verzeichnis *uebung* mit einem Unterverzeichnis *nummer01*, welches wiederum ein Unterverzeichnis *aufgabe01* enthält? Wie lösche ich diese Verzeichnisse wieder (alle auf einmal direkt auf oberster Ebene meines Homeverzeichnisses)?

2.5.5 Wichtige Tastaturkürzel

1. Wie wechselt man von der grafischen Konsole in den Textmodus (und umgekehrt)?
2. Wie beende ich X direkt per Tastatur? Welche Probleme handele ich mir damit evtl. ein?
3. In der Shell (Textmodus oder "xterm"): Wie kann man "hochblättern" um bereits aus dem Terminal "verschwundene" Zeilen wieder sichtbar zu machen?
4. Wie lässt sich während einer grafischen Sitzung die Bildschirmauflösung unter X (der Grafikserver unter Unix/Linux) verändern?
5. Wie lässt sich in der Shell ein Bereits vor kurzem ausgeführtes Kommando erneut aufrufen (History-Funktion)?
6. Wie komme ich aus einer hängenden SSH-Verbindung heraus?
7. Man verbinde die untenstehenden Blöcke geeignet: Links steht eine Tastenkombination und rechts wofür sie gut sein könnte!

<i>[Cursor]</i> nach oben	Grafische Oberfläche "hart" beenden
<i>[Strg]</i> - <i>[e]</i>	Gerade in der Shell laufendes Programm abbrechen
<i>[Strg]</i> - <i>[d]</i>	Auf die erste Textkonsole wechseln
<i>[Strg]</i> - <i>[c]</i>	An den Anfang der Kommandozeile springen
<i>[Shift]</i> - <i>[PgUP]</i>	Den Inhalt der Pfadvariablen wiederherstellen
<i>[Strg]</i> - <i>[Alt]</i> - <i>[F1]</i>	Shell beenden / Ausloggen
<i>[Strg]</i> - <i>[Alt]</i> - <i>[Backspace]</i>	An das Ende der Kommandozeile springen
<i>[Strg]</i> - <i>[a]</i>	In der Command-History nach oben blättern
<i>[Pos1]</i>	Nach oben "verschundenen" Bildinhalt wieder sichtbar machen

Kapitel 3

Editoren und Dateibetrachter

3.1 Dateibetrachter

Die Programme **more**, **less** und **cat** dienen zum seitenweisen Anzeigen von Texten, sie sind kleiner und schneller als normale Editoren. Mit der Umgebungsvariable *PAGER*¹ bestimmt man, welches dieser Programme zum Anzeigen von Text benutzt werden soll. Die Variable kann durch `export PAGER='less -MMI'` umdefiniert werden.

cat ist der denkbar einfachste Dateibetrachter überhaupt und eignet sich eigentlich nur zum Ansehen sehr kurzer Dateien, die über wenige Zeilen nicht hinausgehen. Da es im Gegensatz zu den im folgenden vorgestellten Betrachtern nicht interaktiv bedient wird, kann **cat** gut in Shellskripten verwendet werden.

more ist ein sehr einfacher Pager und wird in seiner Funktionalität von **less** bei weitem übertroffen. Weiterblättern kann man mit der Leertaste (seitenweise) oder der Return-Taste (zeilenweise), zurückblättern geht mit der Taste “b” (für back). Am Ende der Datei kehrt man bei **more** automatisch zum Prompt zurück.

less Nur **less** lässt sich interaktiv mit den Cursortasten bedienen. Es wird durch die Taste “q” beendet. Gesucht werden kann in **less** wie beim **vi** mittels “/Suchwort” vorwärts und mittels “?Suchwort” rückwärts.

head und tail Das Kommando **head** zeigt die ersten Zeilen und **tail** die letzten Zeilen einer Datei an.

3.2 Texteditoren

Texteditoren spielen unter Linux eine grosse Rolle, da sie häufig zum Anlegen und Ändern von Dateien benötigt werden. Fast alle Konfigurationsdateien verschiedener Programme und Services sind Textdateien, welche auf die konkreten Bedürfnisse der User oder des Systems angepasst werden müssen oder können.

¹s. Kap. 5.1, S. 39

3.3 Joe

Der zu Beginn sicherlich am einfachsten zu bedienende Texteditor ist **joe**, der in seiner Kommandosyntax wordstar-kompatibel ist. Er eignet sich insbesondere für User, die sich partout nicht den **vi** aneignen wollen, aber dennoch eine Möglichkeit suchen, von der Konsole aus einfache Bearbeitungen an Textdateien vorzunehmen. Mit **vi** gemeinsam hat **joe** zum einen den Vorteil, auch dann zu laufen, wenn sonst nichts mehr geht, zum anderen die genügsamen Ansprüche an die Hardware. Im Gegensatz zum **vi**, dessen Bedienungskonzept manchem Neuling als recht kryptisch erscheint, ist **joe** aber etwas konventioneller.

Der Editor wird einfach von der Konsole aus gestartet mit `joe <Dateiname>`. Dann erscheint der Dateinhalt im Editierbereich. Zum Eingeben einfach die Tastatur verwenden, der Cursor kann mit den Cursortasten bewegt werden. **joe** legt von jeder geänderten Datei eine Sicherungskopie an, die aus dem Dateinamen mit angehängtem (Tilde) besteht, wenn man es ihm nicht in der Konfigurationsdatei `/etc/joerc` explizit verbietet.

Tasten	Funktion	Tasten	Funktion
Strg-kh	Hilfefenster	Strg-kf	Suchen
Strg-kr	Datei einlesen	Strg-l	Weitersuchen
Strg-c	Beenden	Strg-kx	Speichern/Beenden
Strg-kd	Speichern unter	Strg-kb	Markierung Anfang
Strg-kc	Kopieren	Strg-kk	Markierung Ende
Strg-km	Verschieben	Strg-ky	Block löschen
Strg-ku	Dateianfang	Strg-kv	Dateiende
Strg-y	Zeile löschen		

Tabelle 3.1: Wichtige Tastenkürzel für **joe**

3.4 Vi

vi oder in der grafischen Version **gvim** ist für den Anfänger nicht so leicht zu bedienen, eignet sich aber besonders für die Arbeit über recht langsame Netzwerkverbindungen. Bis es soweit ist, liegt aber ein steiniger Weg vor einem. Vieles, was man bisher von Editoren wusste, gilt beim **vi** nicht mehr. Alles wird mit Hilfe der Tastatur gemacht, die Maus verliert im **vi** ihre Bedeutung als zentrales Hilfsmittel. Diesem Effekt ist es zu verdanken, dass der **vi** immer zur Verfügung steht. Wenn nichts mehr geht, geht immer noch ein **vi**. Daher ist er Teil der meisten Rettungssysteme. Da man in einem Notfall keine Zeit hat, sich in den **vi** einzuarbeiten, sollte man dies schon vorher einmal tun.

Damit der Umstieg zum **vi** nicht zu schmerzhaft ist, gibt es eine Vielzahl von **vi**-Clonen. Der oben genannte **gvim** ist eine angenehme Mischung aus der Stärke des **vi** mit der Einfachheit von **gedit**. **gvim** kann entweder wie **vi** über die Tastatur bedient werden oder auch mit Hilfe der Maus.

Hier erfolgt nur eine kurze Einführung². Aus dem Eingabemodus gelangt man mit [ESC] in den Kommandomodus. Die wohl wichtigste Tastenkombination ist die zum Verlassen des Editors :-)) (ohne die vielleicht versehentlich geöffnete Datei zu schreiben): Nacheinander sind [ESC],[:],[q],[!]) zu drücken.

²für eine ausführliche Anleitung siehe: <http://www.selflinux.org/selflinux-devel/html/vim.html>

Tasten	Funktion	Tasten	Funktion
x	Zeichen löschen	/Muster	Suche vorwärts
dd	Zeile löschen	?Muster	Suche rückwärts
:w	Datei sichern		
:q	»vi« beenden		
i	Eingabe (insert)		
r	Eingabe (overwrite)		

Tabelle 3.2: Wichtige Tastenkürzel des **vi**

3.5 Emacs

Emacs ist wohl einer der flexibelsten Editoren unter Linux/Unix. Es gibt umfangreiche Unterstü-
 tungen für die verschiedensten Programmiersprachen und Formatierungen. Der Edi-
 tor emacs verfügt über eine mächtige Lisp-Unterstützung für weitestgehende Konfiguration.
 Funktionen lassen sich entweder durch Benutzung der Maus oder durch Tastenkombinati-
 onen aktivieren. In einer Emacs-Sitzung kann man viele Dinge parallel erledigen: Dateien
 eines Verzeichnisses umbenennen, Dateien bearbeiten, die eigentliche Aufgabe eines Edi-
 tors, den Compiler für eine Programmiersprache starten ... Jede dieser Aufgaben erledigt
 Emacs in einem eigenen (Daten-)Puffer. Ein spezieller Puffer ist "scratch", der für Notizen
 gedacht ist, die nicht gespeichert werden sollen. Ruft man den Emacs ohne Dateinamen
 auf, wird per default der Puffer Scratch gezeigt.

Tasten	Funktion	Tasten	Funktion
Strg-g	Vorgang abbrechen	Strg-x Strg-s	Buffer speichern
Strg-s	Wort suchen	Strg-x Strg-c	Beenden/Verlassen
Strg-_	Undo	Strg-x Strg-f	Datei laden
Strg-w	Text ausschneiden	Strg-x Strg-i	Datei einfügen
Strg-SPC	Marke setzen	Strg-x 1	Fenster schliessen
Strg-y	Text einfügen	Strg-h m	Bearbeitungsmodus
F10	Menü (versionsabhängig)		anzeigen

Tabelle 3.3: Wichtige Tastenkürzel für **emacs**

3.6 Aufgaben

- Wie heisst Ihr/Dein Lieblings-Texteditor (verordnete Standardeditor)? Wie kann man
 in diesem:
 - Ihn verlassen ohne zu speichern?
 - Verlassen und dabei speichern?
 - Einen Block kopieren,
 - verschieben,
 - löschen?
- Wie lösche ich eine ganze Zeile in einem Schritt?
- Editieren Sie eine Datei mit dem Texteditor Ihrer Wahl: Nennen Sie sie *uebung1.txt*
 und schreiben Sie in diese Datei: Ihren Usernamen (Zeile 1), Vollständigen Namen
 (Zeile 2)!

4. Tauschen Sie in einem Übungstext (z.B. diesem Skript) die Umlaute gegen ihre HTML-Umschrift (ä, ü, ...) aus!
5. Man hänge an die Übungsdatei den veränderten Übungstext (in Teilen) an!
6. Man schreibe einen Textblock aus zwei Zeilen und kopiere diesen zehn mal!
7. Wie hängt man am besten die ersten zehn der */etc/passwd* an den Anfang der Datei *uebung1.txt*?

Kapitel 4

Die Shell

4.1 Einleitung

Sehr viele administrative Aufgaben laufen unter Unix/Linux durch Skripte. Diese Skripte sind üblicherweise Batches¹ von Programmabfolgen und Kontrollstrukturen, die von der Shell interpretiert werden. Möchte man überprüfen, welche Rechner gerade in einem bestimmten Netzwerkbereich erreichbar sind, kann das z.B. durch folgendes Skript geschehen:

```
declare -i i ; i=0
while [ $i -lt 255 ] ;
do ping -c1 -w1 172.16.20.$i 1>/dev/null \
    && echo 172.16.20.$i is alive ; i=$((i+1))
done
```

Die Init-Skripte zum Starten und Stoppen von Diensten sind ebenfalls Batches von Kommandos, die im Shell-Kontext ausgeführt werden; hier exemplarisch ein Ausschnitt aus der */etc/init.d/nfsserver*:

```
[...]
case "$1" in
start)
    PARAMS=3
    test "$USE_KERNEL_NFSD_NUMBER" -gt 0 && PARAMS="$USE_KERNEL_NFSD_\
NUMBER"

    echo -n "Starting kernel based NFS server"
    /usr/sbin/exportfs -r
    rc_status
    /usr/sbin/rpc.nfsd $PARAMS
    rc_status
    startproc /usr/sbin/rpc.mountd
    rc_status -v
    ;;
stop)
    echo -n "Shutting down kernel based NFS server"
    /usr/sbin/exportfs -au
    killproc -n -KILL nfsd
```

¹engl. Stapel, ursprünglich von der sequenziellen Programmabarbeitung mit Lochkarten

```

    rc_status
    killproc    -TERM /usr/sbin/rpc.mountd
    rc_status -v
    ;;
[... some more lines ...]
*)
    echo "Usage: $0 {start|stop|status|try-restart|restart|\
force-reload|reload}"
    exit 1
    ;;
esac
rc_exit

```

4.2 Einige Bash-Grundlagen

4.2.1 Die Standardshell

An dieser Stelle soll nur kurz auf die Linux-Standard-Shell, die Bourne Again Shell **bash**, eingegangen werden. Weitere Informationen findet man in der Man-Page (**man bash**). Die **bash** verfügt, neben der obligatorischen Manpage, auch über eine eingebaute Hilfe Funktion. Mit dem Kommando **help** wird eine Übersicht der **bash** eigenen Kommandos angezeigt. Shell-Skripte sind das A und O der UNIX-/Linux-Systemadministration. Fast alle Administrationsaufgaben werden automatisch von Skripten abgearbeitet. Für Administratoren ist es daher unerlässlich, wenigstens Grundzüge der Shell-Programmierung zu beherrschen. Shell-Skripte besitzen eine erweiterte Syntax: Es stehen mathematische Operationen und Vergleichsoperationen wie in anderen Programmiersprachen zur Verfügung. Shells kennen verschiedene Kontrollstrukturen.

Eine der nützlichsten Funktionen der **bash** ist die Möglichkeit, Programm- und Dateinamen zu vervollständigen. Dabei kann dieses zu jeder Zeit am Shell-Prompt geschehen: Man tippe ein paar Zeichen eines Befehls und betätige anschliessend die Tabulator-Taste. Wenn die Eingabe bis zu der Stelle, an der der Tabulator ausgelöst wurde, eindeutig war, es also kein weiteres ausführbares Programm gibt, das mit diesen Buchstaben beginnt, wird die Eingabe automatisch vervollständigt. Sollte es zwei oder mehr Möglichkeiten geben, so wird man mittels Signalton verständigt. Ein nochmaliges Drücken der besagten Taste zeigt nun alle erhältlichen Alternativen an. Man probiere es einfach an einem Beispiel aus: Nehmen wir an, man möchte sich die Datei `/var/log/messages` ansehen. Dazu benutzt man z.B. das Programm **less**. Man tippe also einfach mal "le" und die Tabulator-Taste zweimal. Nun werden einige Programme angezeigt, welche mit der besagten Buchstabenkombination beginnen.

Nun tippe man so lange weitere Zeichen ein, bis die Eingabe eindeutig ist, in diesem Beispiel sollte ein zusätzliches "s" dem geforderten Zweck genügen. Jetzt tippe man nochmals die TAB-Taste, und der Befehl wird ergänzt. Was bei Befehlen vielleicht noch etwas banal aussieht, wird bei langen Dateinamen mit kryptischen Zeichen sehr schnell zu einer großen Erleichterung. Neben dieser Funktionalität beherrscht die Bash weitere Komplettierungen.

Wozu die **bash** den begonnenen Namen zu vervollständigen sucht, hängt von der getätigten Eingabe ab. Wenn die Eingabe mit einem \$ beginnt, so versucht die Bash, einen Variablenamen daraus zu machen. Beginnt die Eingabe hingegen mit einer Tilde (~), so versucht sie einen Benutzernamen zu bilden. Beginnt sie mit @, versucht sie die Eingabe zu einem Hostnamen zu vervollständigen. Wenn keine dieser Bedingungen zutrifft, sucht die bash

nach einem Alias- oder Funktionsnamen. Selbstverständlich muss der Name, zu dem die **bash** vervollständigt - sei es nun eine Variable, ein Benutzername, ein Hostname, ein Alias, eine Funktion oder ein Pfad - auch wirklich existieren. Wenn alle Versuche, eine passende Vervollständigung zu erreichen, fehlschlagen, ertönt ein kurzer Signalton.

4.2.2 Aufbau der Kommandozeile

Der Bash-Prompt, vielfach auch als Eingabeaufforderung bezeichnet, kann zwar beliebig angepasst werden, doch auf den meisten Systemen ist es für normale Benutzer (also alle außer dem Systemadministrator) standardmäßig eine Zeichenfolge nach dem Schema:

```
benutzer@computer:verzeichnis>
```

Wenn man sich auf dem Computer im eigenen Heimatverzeichnis befindet, welches durch die Tilde (`~`) repräsentiert wird, lautet der Bash-Prompt entsprechend:

```
dirk@dozent:~>
```

Der Benutzername ist "dirk" (ein ganz normaler Linux-Benutzer ohne Administratorrechte) und der Rechnernamen lautet "dozent". Dahinter blinkt der Cursor, an dem die Eingabe erfolgen kann. Nachdem ein Kommando ausgeführt wurde, gelangt man wieder zum Prompt. Es gibt sehr viele Kommandos, wie man sich überzeugen kann, wenn man einfach zweimal auf die Tabulatortaste tippt. Einige sind in die Bash direkt eingebaut, z.B. das Kommando **echo** zur Ausgabe von Zeichenketten. Andere sind klassische ausführbare Programme oder Skripte, wie **mount** zum Einbinden von Dateisysteme, oder **updatedb** zum Erzeugen der Locate-Datenbank. Auch Programme für die grafische Benutzerschnittstelle, wie **openoffice** können von der Bash aus gestartet werden, wenn die Bash in einer Terminal-Emulation unter X11 läuft.

4.2.3 Die Kommando-Geschichte

Fast jede Linux-Shell verfügt über eine Liste der zuletzt abgesetzten Kommandos, eine sogenannte History. Selbst wenn man nur gelegentlich die Kommandozeile verwendet, erweist sich die History als ein ausgesprochen nützlicher Helfer. Das gilt umso mehr, wenn man ausgiebigen Gebrauch von der Shell macht. Die Möglichkeiten zur Nutzung der History entsprechen der Benutzung eines effizienten Editors und werden in ihrem vollen Umfang nur von den Wenigsten benutzt. Sie gehen weit über die Möglichkeiten beispielsweise von "doskey" hinaus, welches vielleicht noch aus DOS-Zeiten bekannt sein könnte.

Die zuletzt eingetippten Befehle können mit den Cursor-Tasten (Pfeil hoch und runter) ausgewählt und editiert werden. Eine Rückwärtssuche in allen gespeicherten Kommandoaufrufen kann mittels [STRG]-R erfolgen. Nach dem Abmelden von einer Shell wird die "Geschichte", die History, in der Datei `.bash_history` im Home-Verzeichnis des jeweiligen Benutzers abgelegt. Möchte man nicht, dass andere die Command History nachvollziehen können, hilft ein Link dieser Datei nach `/dev/null`. Für eine Sitzung kann man die History durch die Eingabe von:

```
export HISTFILE=/dev/null
```

ebenfalls abschalten. Mit `!!` wird der letzte Befehl ausgeführt, mit `!-2` wird der vorletzte mit `!-3` der vorvorletzte usw. ausgeführt. Mit `!string` wird der letzte Befehl, der mit "string" begonnen hat, ausgeführt. Der eingebaute Bash-Befehl **history** zeigt eine Liste der zuletzt abgesetzten Kommandos an.

4.2.4 Ein- und Ausgabe

Programme verhalten sich meist so, dass sie bestimmte Daten aufnehmen, diese Daten auf irgendeine Weise verwenden, um schließlich wieder Daten auszugeben. Dieses Schema verdeutlicht sich noch bei interaktiven Programmen, die immer wieder Informationen vom Benutzer annehmen und ihm andere Informationen zurückliefern. Eine Shell ist ein typisches interaktives Programm. Zu diesem Zweck muß sie über einen Eingabekanal verfügen, über den sie Information aufnehmen kann. Dieser Eingabekanal existiert tatsächlich und erhält unter Linux die Bezeichnung Standardeingabe.

Womit aber ist die Standardeingabe verbunden? Üblicherweise wird es die Tastatur sein: Die Shell nimmt Zeichen für Zeichen von der Tastatur entgegen und gibt diese Zeichen auch sofort auf dem Bildschirm aus. Die Ausgabeseite auf dem Bildschirm kann von der Standardeingabe erledigt werden. Die Shell verfügt also über einen weiteren Kanal, der folgerichtig als Standardausgabe bezeichnet wird. Die Standardausgabe der Shell ist üblicherweise mit einer Konsole² oder einem grafischen Pseudo-Terminal, wie **xterm** oder **konsole** verbunden, so dass eingetippte Zeichen sichtbar werden.

Darüberhinaus existiert ein dritter Kanal, der eine besondere Aufgabe zu erfüllen hat, der sogenannte Standardfehlerkanal. Wie der Name schon sagt, dient der Kanal zur Ausgabe von Fehlermeldungen, wenn der Programmlauf aus irgendeinem Grund nicht ordnungsgemäß fortgesetzt werden konnte. Üblicherweise ist Standardfehler ebenfalls mit dem Bildschirm verbunden und schreibt daher seine Meldungen zwischen die gewöhnliche Ausgabe. Es macht jedoch Sinn, Standardausgabe und Standardfehler voneinander zu trennen, um die Möglichkeit zu haben, gewöhnliche Ausgaben und Fehlerausgaben getrennt zu verarbeiten. Beispielsweise könnte man die Fehlerausgabe in eine Datei umlenken, um sie später zu analysieren, während die gewöhnliche Ausgabe weiterhin über den Bildschirm läuft.

An dieser Stelle gilt es, etwas Wichtiges zu verstehen: Standardeingabe, Standardausgabe und Standardfehler sind lediglich Kanäle, die mit irgendeiner Quelle und irgendeinem Ziel verbunden sein können. Standardeingabe ist nicht gleich Tastatur. Und Standardausgabe ist nicht gleich Monitor. Es gibt viele andere Quellen und Ziele, mit denen diese Kanäle verbunden werden können, wie beispielsweise Dateien oder andere Programme. Bei einer Shell macht es jedoch Sinn, Tastatur und Monitor als Eingabe und Ausgabe zu verwenden, daher ist dies die Voreinstellung.

Die drei Standardkanäle werden von Linux wie Dateien behandelt. Für geöffnete Dateien verwaltet das System eine Liste von Dateideskriptoren, die mit fortlaufenden ganzen Zahlen bezeichnet werden. Die Zahlen von 0 bis 2 sind für die drei Standardkanäle vorbelegt:

Kanal	Bezeichnung	Nummer
Standardeingabe	stdin	0
Standardausgabe	stdout	1
Standardfehlerkanal	stderr	2

Tabelle 4.1: Standardkanäle der Shell

Bei der Umlenkung dieser Kanäle werden diese Bezeichnungen benötigt! Bereits sehr früh wurde das Prinzip der “Pipe” von den Mainframe-Betriebssystemen abgeschaut. Röhre ist hierfür keine schlechte Übersetzung. Man kann in diese etwas “hineinleiten” und am anderen Ende kommt etwas wieder heraus. Wie bereits beschrieben, gibt es sehr viele kleine, spezialisierte Programme unter Unix/Linux, die mit speziellen Parametern aufgerufen werden können. Daher entstand die Idee eine geeignete Schnittstelle zwischen diesen zu schaffen,

²Monitorausgabe im Textmodus

um eine geeignete Hintereinanderschaltung dieser Tools zu erreichen.

Sinnvoll ist daher eine Schnittstelle zwischen diesen Programmen, welche Daten austauscht oder die Ergebnisse eines Programmlaufs in einem weiteren Programm weiterverarbeitet. Diese Schnittstelle ist in Form von “Pipes” (—) realisiert. Bekannt ist sicherlich das System-Kommando **ls**, welches dazu dient sich die Dateien in einem Verzeichnis auflisten zu lassen. Wenn man sich aber in einem Verzeichnis mit einer sehr hohen Anzahl von Dateien befindet und die Liste durchblättern möchte, kann man die Ausgabe, z.B. an das Kommando **more** weiterleiten (z.B. durch **ls -la | more**).

Weiterhin möchte man evtl. die Zahl der Dateien ermitteln, welches durch einfaches Zählen leicht etwas umständlich wird. Um die Zahl von Zeichen, Wörtern oder Zeilen in einer Datei zu ermitteln, steht das Kommando **wc** (Word Count) zur Verfügung. Ein Weg besteht also darin, die Ausgabe von **ls -l** in eine Datei zu schreiben und mittels **wc -l** die Zahl der Zeilen ermitteln zu lassen. Der Umweg über eine Datei lässt sich jedoch mittels einer Pipe umgehen: **ls -l | wc -l**. Unix/Linux benutzt an dieser Stelle das Zeichen “—” (Pipe). Man verküpfte nun einfach die beiden Kommandos mittels dieses Zeichens zu einer Zeile und erhält nun die Anzahl der Dateien im aktuellen Verzeichnis. Nur ein kleiner Haken an dieser Stelle: **ls** gibt als erste Zeile keinen Dateinamen aus, sondern eine Zeile, in der Informationen zum entsprechenden Verzeichnis angezeigt werden, man muss hier also vom Ergebnis eine Zeile subtrahieren, um auf das exakte Ergebnis zu kommen.

Statt der Tastatur als Standardeingabe kann man alternativ aus einer beliebigen Datei lesen, die mit absolutem oder relativem Pfad angegeben wird: **sort </etc/passwd**. Das Zeichen “|” erzeugt die gewünschte Funktionalität. Dies mag an dieser Stelle vielleicht etwas sinnlos erscheinen, da der **sort**-Befehl einen Dateinamen als Argument übernehmen kann. Es gibt jedoch Situationen, in denen die Quellenauswahl nur auf diese Weise realisiert werden kann.

Nicht alle Ergebnisse möchte man sich direkt am Bildschirm ansehen, sondern sie für spätere Bearbeitung oder aufgrund sehr grosser Datenmengen in eine Datei schreiben. Dieses geschieht durch den Einsatz von “;”. Sollen die Daten an eine bereits existierende Datei angehängt werden, ohne den bestehenden Inhalt zu überschreiben setzt man das “;” doppelt hintereinander: “;>>”. Gerade für Sachen, die einen nicht interessieren, bietet sich die Umleitung in die Spezialdatei */dev/null* an. Möchte man z.B. testen, ob ein bestimmtes Verzeichnis existiert, genügt der Return-Code, die Ausgabe des Kommandos selbst, kann hingegen entsorgt werden: **ls -al /usr/bin > /dev/null**. Da der Ausgabe- und der Fehlerkanal verschiedene Deskriptoren haben, lassen sich mit **ls -al /usr/bin 2> /dev/null** auch nur die Fehlermeldungen wegdrücken. Das davor gegebene Beispiel müsste formal eigentlich **ls -al /usr/bin 1> /dev/null** lauten, wenn aber keine Kanalnummer angegeben ist, wird die Standardausgabe als Defaultwert angenommen. Sollen einfach beide Ausgaben gemeinsam in eine Datei geschrieben werden, können beide Kanäle mit **ls -al /usr/bin &> /dev/null** (im Fall der **bash**) oder mit **ls -al /usr/bin 2>&1> /dev/null** gemeinsam umgelenkt werden.

4.2.5 Abkürzen von Befehlen

Der Alias-Mechanismus dient der Ersparnis von Tipparbeit, macht Kommandos leichter erinnerbar, verschönert Kommandoausgaben und kann auch zur Absicherung gegen Tippfehler verwendet werden. Ein Alias ist eine definierte Zeichenfolge, die für eine andere Zeichenfolge steht. Welche Aliase in der aktuellen Shell definiert sind, kann mittels **alias** abgefragt werden:

```
dirk@hermes:~> alias
```

```
alias += 'pushd .'
alias -= 'popd'
alias ..='cd ..'
[... weitere Alias-Deklarationen ...]
```

Die Alias-Definitionen muss man nicht jedesmal eingeben, sondern kann sie in den Setup-Dateien unterbringen. Listen solcher Abkürzungen der Form **alias ;Abkürzung; ;Befehl (mit Optionen)** trägt man am besten in die globale Datei */etc/profile* oder in benutzerlokale Dateien, wie *.profile* oder *.bashrc* ein. Der Befehl **alias** ohne Argumente zeigt alle bereits vergebenen Abkürzungen an. Mit dem Befehl **unalias** kann man Definitionen wieder aufheben.

4.2.6 Wildcards in Dateinamen

Viele Kommandos, zum Beispiel **ls** oder **cp** haben als Argumente die Namen von Dateien oder Verzeichnissen. Namen, die Wildcards enthalten, werden zu einer Liste von Namen expandiert. Wildcards sind nahe verwandt zu Regulären Ausdrücken, die von vielen Programmen verarbeitet werden können. Beispiele von Wildcards sind:

Wildcard	Bedeutung
?	beliebiges Zeichen
*	beliebige Zeichenkette, auch der Länge Null
[abc]	die einzelnen Zeichen a, b oder c
[a - dg - i]	die einzelnen Zeichen a, b, c, d, g, h oder i
[abd]	nicht die einzelnen Zeichen a, b oder d
{dies, das}	optionale Zeichenketten

Tabelle 4.2: Beispiele für Wildcards

4.2.7 Zeichen mit besonderer Bedeutung

Eine ganze Reihe von Zeichen haben für die Shell besondere Bedeutung, ein Teil hiervon wurde bereits in den vorherigen Abschnitten vorgestellt:

[SPACE], [TAB], [CR], \$, *, [,], ?, {, }, ~, -, <, >, &, !, |, ;, (,), \, ', ', ' ', ' '.

Um diese Zeichen benutzen zu können, ohne dass die Shell sie interpretiert, müssen diese quotiert werden. Ein einzelnes Sonderzeichen wird durch vorstellen eines Backslash (“\”) quotiert:

```
echo Bitte Drücken Sie eine Taste\!
```

Wenn man doppelte Anführungsstriche (“Text”), so werden von der Shell nur noch !, \$, und ‘ als Sonderzeichen behandelt. Man kann also z.B. noch Umgebungsvariablen verwenden: `echo ‘$PRINTER’` gibt den Wert der Variablen “PRINTER” aus. (vgl. Kap. 5.1, S. 39) Verwendet man einfache Anführungsstriche (‘Text’) ³, so werden von der Shell nur noch ! und ‘ als Sonderzeichen behandelt.

³nicht ‘ das sogenannte Backtick

4.2.8 Spezielle Escape-Sequenzen

Einige Zeichen haben in Zusammenhang mit dem Backslash in der Shell eine besondere Bedeutung und werden speziell interpretiert, bevor eine Ausgabe auf dem Bildschirm erscheint. Dies wird z.B. zum Aufbau der Prompt-Variablen⁴ benutzt oder für besondere Ausgaben in der */etc/issue* oder */etc/motd*.

Escape-Sequenz	Bedeutung
<code>\h</code>	repräsentiert den Hostnamen einer Maschine
<code>\l</code>	enthält die Angabe über das verwendete virtuelle Terminal Device, wie z.B. <i>tty2</i>
<code>\n</code>	liefert den Netzwerknamen der aktuellen Maschine
<code>\r</code>	zeigt das aktuelle Kernel-Release an
<code>\u</code>	meldet die Kennung des gerade aktiven Benutzers
<code>\w</code>	liefert das "working directory". Hier könnte analog auch das shellinterne Kommando pwd aufgerufen werden

Tabelle 4.3: Beispiele für Escape-Sequenzen

4.2.9 Jobkontrolle

Wenn ein Kommando abgesetzt wurde, wartet die Shell normalerweise bis dieses ordnungsgemäß beendet wurde. Anschließend gibt sie wieder den Prompt aus, um auf das nächste Kommando zu warten. Manche Kommandos können jedoch viel Zeit benötigen oder gar während der kompletten Arbeitssitzung laufen. Damit man nicht für jedes Programm, das gestartet werden soll, eine eigene Shell öffnen muss, können Programme, wie man sagt, im Hintergrund gestartet werden. Das bedeutet nichts anderes, als dass die Shell nicht erst auf die Beendigung des abgesetzten Programmes wartet, sondern sofort wieder einen Prompt ausgibt, um ggf. ein weiteres Kommando entgegenzunehmen. Man kann ein Kommando auch direkt im Hintergrund starten, indem man "&"⁵ an das Kommando anhängt. Weitere Kommandos können dann eingegeben werden, während das erste ausgeführt wird:

```
dirk@hermes:~> kdvi lak.dvi &
```

Unter der grafischen Oberfläche bedeutet das Anhängen von "&" im Terminalfenster, dass das Fenster, aus dem eine Anwendung gestartet wurde, weiter benutzt werden kann.

Der Sinn der Bezeichnungen Vordergrund und Hintergrund ist unmittelbar eingängig. In technischer Hinsicht sind Vordergrund und Hintergrund zwei Begriffe, die sich im Zusammenhang mit der Shell nur auf ein bestimmtes Terminal beziehen können. Ist die sogenannte Prozess-Gruppen-ID eines Prozesses identisch mit der eines Terminals, so kann der Prozess von diesem Terminal Signale empfangen. Solche Prozesse laufen im Vordergrund. Hintergrund-Prozesse sind solche, deren Prozess-Gruppen-Id von der des Terminals verschieden sind. Sie sind daher auch immun gegen irgendwelche Signale, die an der Tastatur eingegeben werden.

Der Begriff des Jobs ist eine Abstraktion, welche von der Shell zur Verwaltung eingesetzt wird. Als Job wird jede Pipeline bezeichnet, aus wievielen Kommandos oder Prozessen auch

⁴man sehe sich die Ausgabe von `echo $PS1` an

⁵das sogenannte "kaufmännische Und" bzw. "ampersand" im englischen

immer sie bestehen mag. Dem Job wird von der **bash** eine Jobnummer zugewiesen, unter welcher er angesprochen werden kann. Diese Jobnummer ist nicht mit der Prozess-ID zu verwechseln!

Jede Shell implementiert Funktionen zur Jobkontrolle. Ein laufendes Kommando kann mit [STRG]-[Z] angehalten werden. Nach dem Anhalten meldet sich die Shell mit ihrem Prompt wieder, neue Kommandos können eingegeben werden. Das unterbrochene Kommando kann mit dem Befehl **fg** (Foreground) wieder aktiviert werden. Mit dem Befehl **bg** (Background) kann das Kommando im Hintergrund fortgesetzt werden, sofern das Kommando keine Eingabe über die Tastatur (stdin) erfordert. Befinden sich mehrere Prozesse im Hintergrund kann dem **fg** die Jobnummer folgen, wie es weiter unten detailliert beschrieben wird. Die komplette Liste der in einer Shell laufenden Jobs kann mittels des Kommandos **jobs** angezeigt werden:

```
dirk@randy2:~> jobs
[2]-  Running                  konqueror lak.pdf &
[3]+  Running                  kdvi SharedFiles/tex/lak/lak.dvi &
```

In den eckigen Klammern wird die zugeteilte Jobnummer angezeigt. Sie unterscheidet sich von der sogenannten Prozessnummer, die hinter der Jobnummer angegeben wird. Das Plus-Zeichen bei der Ausgabe des **jobs**-Kommandos markiert den zuletzt gestarteten Job, das Minus-Zeichen den als vorletztes gestarteten Job.

Es gibt eine Reihe von Möglichkeiten, sich auf einen bestimmten Job zu beziehen. Das Zeichen % leitet einen Jobnamen ein. Jobnummer *n* kann als %*n* angesprochen werden. Man kann sich auch auf einen Job beziehen, indem man dem % die ersten Buchstaben des Kommandos voranstellt, mit dem man den Job gestartet hat. Hat man z.B. Kommando gestartet, kann man sich darauf mittels %*ko* beziehen, falls kein weiterer laufender Job so beginnt. Auch eine Art von Wildcard ist erlaubt: %?*ommando* oder auch %?*mmmando* bezieht sich ebenfalls auf den Job, der mittels **kommando** gestartet wurde. Wenn das angegebene Präfix oder Muster auf mehr als einen Job paßt, erfolgt eine Fehlermeldung. %% oder %+ bezieht sich immer auf den letzten Job. In den Begriffen der Shell ist das der zuletzt gestoppte Vordergrundprozess oder der zuletzt gestartete Hintergrundprozess. %- bezieht sich entsprechend auf den zuvorletzt gestarteten Job. Ein im Hintergrund laufendes oder unterbrochenes Programm benötigt unter Umständen die Tastatur bzw. den Bildschirm zur Ein- bzw. Ausgabe, deshalb kann die Shell dann nicht beendet werden, und es erscheint beim Versuch des Ausloggens die Fehlermeldung “There are suspended jobs”.

4.2.10 Skripte/Batches

Mehrere Kommandos können in einer Textdatei zusammengefasst werden, zum Beispiel, um immer wiederkehrende Kommandofolgen nicht jedesmal explizit eintippen zu müssen. Ein solcher Stapel von sequenziell auszuführenden Kommandos wird auch als Batch bezeichnet, deshalb findet man häufig auch diese Bezeichnung. Von Kommandostapeln wird exzessiv bei den Runlevel-Skripten Gebrauch gemacht, die eine Maschine in einen bestimmten Zustand versetzen. Diese Textdateien heißen Shell-Skripte und stellen neue Kommandos dar. (Es ist sinnvoll, solche Skripte mit dem emacs zu editieren!) In Shell-Skripten sind mit “#” beginnende Zeilen Kommentare, diese Zeilen werden nicht ausgeführt. Beginnt die erste Zeile mit “#!” so wird zur Ausführung des Shell-Skripts die danach angegebene Shell gestartet: **#!/bin/bash** ruft die Bourne Again Shell auf. Shell-Skripte müssen mit dem Befehl **chmod u+x Skriptname** als ausführbare Kommandos gekennzeichnet werden.

Es ist in der Shell auch möglich - ähnlich wie in einer “richtigen” Programmiersprache - Funktionen zu deklarieren und zu benutzen. Mit dem Kommando **return** hat man

die Möglichkeit, aus einer Funktion einen Wert zurückzugeben. Falls das Kommando **return** nicht eingesetzt wird, hat die Funktion als Rückgabewert den Standardoutput der eingesetzten Kommandos. Beispiel:

```
shadowfileexist() {
    if [ -f /etc/shadow ]
then
return 1 #shadow file exist
    fi
return 0 #does not exist
}
```

Beispiel:

```
count () {
    ls | wc -l # ls: Liste aller Dateien im Verzeichnis
    # wc: Word-Count, zählt Wörter
}
```

Die Funktion gibt die Anzahl der Dateien im aktuellen Verzeichnis zurück; aufgerufen wird diese Funktion wie ein Befehl, also einfach durch die Eingabe von **count**.

4.3 Aufgaben

4.3.1 Kommandozeile und Umleitung

1. Wie fasst man die beiden Standardausgabekanäle zusammen? Wie entsorgt man Ausgaben (auf irgendeinem Kanal) am besten rückstandsfrei?
2. Rufen Sie ein Kommando auf und zeigen Sie dessen Rückgabewert anschliessend an, jedoch keine seiner direkten Ausgaben (weder Fehler noch die Standardausgabe)!
3. Wie sorgt man dafür, dass der String (*dieses ist ein test*) als ein einziges Argument interpretiert wird?
4. Nennen Sie fünf wichtige Umgebungsvariablen!
Welche verschiedenen Möglichkeiten bestehen, um an bereits eingegebene Kommandos wieder heranzukommen?
5. Was passiert, wenn ich das Kommando `export PATH=/tmp` eingebe?

Kapitel 5

Shellprogrammierung

5.1 Variablen

Wesentliches Element einer Programmiersprache sind Variablen. Die Bash und andere Shells kennen deshalb eine ganze Reihe verschiedener Arten. Die Benutzung von Variablen ist denkbar einfach: Die Shell legt Variablen im Augenblick ihrer Deklaration automatisch an. Der Wert einer Variablen wird in jedem Fall durch das Zeichen \$ dereferenziert.

5.1.1 Fest definierte Shell-Variablen

Eine ganze Reihe Variablen sind fest in der Bash eingebaut und können auch nicht durch den Benutzer verändert werden. Hierzu gehören beispielsweise die einzelnen Elemente eines Kommandoaufrufes. Man erstelle einfach mal das folgende kleine Shell-Skript, mache dieses ausführbar und rufe es anschliessend auf:

```
user@ibm-x20b:~> echo '#!/bin/sh
> echo "Das Kommando selbst: $0"
> echo "Erster Parameter: $1"
> echo "Zweiter Parameter: $2"
> echo "Dritter Parameter: $3"
> echo "Anzahl Parameter: $# "
> echo "Alle Parameter: $@"
> exit 42' > staticvar.sh
user@ibm-x20b:~> chmod u+x staticvar.sh
user@ibm-x20b:~> ./staticvar.sh --test -o "Das ist ein Test"
Das Kommando selbst: ./staticvar.sh
Erster Parameter: --test
Zweiter Parameter: -o
Dritter Parameter: Das ist ein Test
Anzahl Parameter: 3
Alle Parameter: --test -o Das ist ein Test
user@ibm-x20b:~> echo $?
42
```

Das Echo schreibt die Reihe von weiteren Echos per Umleitung ">" in eine Datei. Damit die doppelten Anführungszeichen nicht in der Shell interpretiert werden, übernehmen die Hochkommata die Markierung von Anfang und Ende des späteren Dateiinhaltes.

Die Variable \$0 enthält immer den Kommandoaufruf. Die nächsten Variablen \$1, \$2, ... enthalten nacheinander die Parameter zum Kommando. Die Shell betrachtet Leerstellen als Trennzeichen. Soll ein Argument welches selbst Leerzeichen enthält als eines angesehen werden, muss es in Anführungszeichen gesetzt werden. Im Beispiel wird so "Das ist ein

Test als ein Parameter angesehen. Die Anführungszeichen sind lediglich Trennzeichen und nicht Bestandteil des Strings, wie man in der Ausgabe gut sehen kann. In \$# und @\$ sind die Anzahl der Parameter und als Array alle Parameter zusammen enthalten.

Das shell-eigene Kommando `exit` legt einen Integer-Rückgabewert im Bereich 0 - 255 fest, im Beispiel die völlig willkürlich festgesetzte 42. Üblicherweise ist es so, dass der Rückgabewert 0 den fehlerfreien Lauf eines Programms oder Skripts signalisiert und Werte größer Null definierte Fehlercodes. Die Rückgabe landet in der Variablen `?` der Shell aus der das Skript oder Programm gestartet wurde.

5.1.2 Umgebungsvariablen

Umgebungsvariablen enthalten Zeichenketten als Werte. Umgebungsvariablen werden entweder automatisch zum Beispiel vom Login-Prozess übernommen, durch System-Skripten oder vom Benutzer gesetzt. Standardvariablen, die automatisch gesetzt werden, sind `$USER`, `$UID`, `$HOME`. Zu den unveränderlichen Variablen zählt `$UID`. Diese kann man sich einfach mal ausgeben lassen und anschliessend versuchen zu ändern. Die Ausgabe erhält man am einfachsten mit `echo $VARIABLE`:

```
user@linux05:~> echo $UID
500
user@linux05:~> UID=0
bash: UID: readonly variable
user@linux05:~> echo $USER, $USERNAME, $LOGNAME
user, user, user
user@linux05:~> echo $HOME
/home/user
user@linux05:~> HOME=/tmp
user@linux05:/home/user> cd
user@linux05:~> echo $PWD
/tmp
user@linux05:~> pwd
/tmp
user@linux05:~> echo $SHELL, $TERM, $PATH
/bin/bash, xterm, /usr/local/bin:/usr/bin:/usr/X11R6/bin:/bin:
/usr/games:/opt/gnome/bin:/opt/kde3/bin
user@linux05:~> echo $HOST, $HOSTNAME
linux05, linux05
```

Es ist zudem möglich Teilstrings des Variableninhaltes auszugeben. Das geschieht in der Form `echo $VARIABLE:START:STOP`, wobei `START` das erste Zeichen (Zählung beginnt bei 0) und `STOP` das letzte Zeichen im Teilstring beschreibt.

Das Aussehen des Prompts wird üblicherweise in der systemweiten Konfigurationsdatei `/etc/profile` definiert. Benutzer können ihre eigenen Bedürfnisse durch das Setzen der `$PRINTER` oder `$PAGER` Variablen umsetzen. Dies erfolgt normalerweise in den benutzereigenen Dateien des Home-Verzeichnisses, wie `.profile` und in Abhängigkeit von der Shell in `.bashrc`, `.cshrc`, `.kshrc`.

Die Syntax der Zuweisung ist sehr einfach: `VARIABLE=inhalt` legt eine Variable des Namens `VARIABLE` an und weist dieser den Wert "inhalt" zu. Als Konvention hat sich eingebürgert, dass längere Umgebungsvariablen mit vollständig großen Buchstaben geschrieben werden, um besser zwischen den generell klein geschriebenen Programmnamen, bzw. Befehlen und den Skriptvariablen unterscheiden zu können.

Die Variablen werden von Programmen ausgewertet, die daraufhin ihr Verhalten danach ausrichten (sollten). Den Wert einer solchen Variablen kann man am besten mit: `echo`

`$VARIABLENNAME` abfragen. Mittels **set** bzw. **export** läßt sich die komplette Liste aller in einer Shell definierten und an abgeleitete Programme weitergereichten Variablen anzeigen:

```
test2:~ # export
declare -x COLORTERM="gnome-terminal"
declare -x CPU="i686"
declare -x DISPLAY=":0"
declare -x GDMSESSION="Default"
declare -x GDM_LANG="en_US"
declare -x GNOMEDIR="/opt/gnome"
declare -x GNOME_PATH=":/opt/gnome:/usr"
declare -x GNOME_SESSION_NAME="Default"
declare -x HELP_BROWSER="gnome-help-browser"
declare -x HOME="/root"
declare -x HOST="test2"
declare -x HOSTNAME="test2"
declare -x HOSTTYPE="i386"
[... viele weitere Deklarationen ...]
declare -x USERNAME="user"
declare -x WINDOWID="31457868"
declare -x WINDOWMANAGER="/usr/X11R6/bin/kde"
declare -x XAUTHORITY="/home/user/.Xauthority"
declare -x XKEYSYMDB="/usr/X11R6/lib/X11/XKeysymDB"
declare -x XNLSPATH="/usr/X11R6/lib/X11/nls"
declare -x no_proxy="localhost"
```

Variable	Funktion
<code>\$DISPLAY</code>	Enthält den Namen des Rechners und die Nummer des Bildschirms, auf dessen Bildschirm eine Anwendung gestartet werden soll.
<code>\$EDITOR</code>	Enthält den Namen des bevorzugten Texteditors, Default ist vi .
<code>\$LANG</code>	Enthält die Beschreibung der Lokalisierung (Sprache), z.B. "de_DE.UTF8" für Deutsch mit UTF8-Zeichensatz.
<code>\$HOST</code> , <code>\$HOSTNAME</code>	Enthalten den Rechnernamen der Maschine.
<code>\$HOME</code>	Enthält den Pfad des Home-Verzeichnisses.
<code>\$MANPATH</code>	Enthält den Suchpfad zu den installierten Manualpages.
<code>\$PATH</code>	Enthält den Suchpfad für ausführbare Programme.
<code>\$PRINTER</code>	Enthält die Bezeichnung des Default-Druckers.
<code>\$PWD</code>	Speichert den Pfad, in dem man sich gerade befindet.
<code>\$SHELL</code>	Enthält den Namen der Login-Shell.
<code>\$SHLVL</code>	Diese Variable wird beim Start einer Subshell ¹ um eins erhöht. Die Loginshell halt üblicherweise den Shell-Level eins.

Tabelle 5.1: Wichtige Umgebungsvariablen der Shell

Der Suchpfad der Shell ist eine Liste von Verzeichnissen. Der Suchpfad wird durch die Umgebungsvariable `$PATH` definiert - eine durch Doppelpunkte getrennte Liste. Beispiel eines Programmaufrufes ohne geeigneten Pfad und die entsprechende Anpassung:

```
user@linux05:~> traceroute
bash: traceroute: command not found
```

```

user@linux05:~> echo $PATH
/usr/local/bin:/usr/bin:/usr/X11R6/bin:/bin:/usr/games:
/opt/gnome/bin:/opt/kde3/bin
user@linux05:~> traceroute
bash: traceroute: command not found
user@linux05:~> which traceroute
user@linux05:~> PATH=$PATH:/usr/sbin
user@linux05:~> which traceroute
/usr/sbin/traceroute
user@linux05:~> traceroute
usage: traceroute [-nFV] [-f first_ttl] [-m max_hops] [-p port]
               [-S source_addr] [-I interface]
               [-t tos] [-w timeout] [-q nqueries] host [packetlen]

```

Wird ein Programm aufgerufen, so werden alle in `$PATH` definierten Verzeichnisse nach diesem Programm durchsucht. Möchte man, dass noch jeweils aktuelle Verzeichnis, auszulesen aus `$PWD`, im Pfad mit enthalten ist, kann man noch einen Punkt `."` anfügen.

Dieses ist jedoch aus Sicherheitsgründen für den Benutzer `"root"` defaultmäßig abgeschaltet. Sonst könnten Angreifer versucht sein, ein spezielles `ls` oder ähnlich häufig benutztes Standardkommando zu schreiben, welches der Systemadministrator z.B. beim Durchsuchen des `/tmp`-Verzeichnisses ohne sein Wissen mit seinen privilegierten Rechten ausführt und dabei das System kompromittiert.

Die Reihenfolge der Verzeichnisse im Suchpfad ist wichtig: Im ersten Verzeichnis wird zuerst gesucht. Programme, die nicht in einem Verzeichnis des Suchpfades zu finden sind, können nur durch Angabe ihres absoluten Pfades aufgerufen werden.

5.1.3 Variablen zur Shellprogrammierung

Für die Shellprogrammierung reichen die bisher vorgestellten Variablen jedoch nicht aus. In dem Augenblick wo man selbst numerische Werte oder Strings speichern und verändern möchte, kann man nicht auf die vorgegebenen Variablen zurückgreifen.

Die Shell legt Variablen im Augenblick ihrer Deklaration automatisch an. Variablennamen müssen immer mit einem Buchstaben beginnen. Sie können Groß- und Kleinbuchstaben, Zahlen und den Unterstrich enthalten. Die Syntax der Zuweisung ist sehr einfach: `var01=test` legt eine Variable des Namens `var01` an und weist dieser den Wert `"test"` zu, wobei ohne weitere Angaben von einer Stringvariablen ausgegangen wird.

Mit Integervariablen (Zuweisung bei `declare` mit der Option `"-i"`) kann auch gerechnet werden. Die einfache Addition, Subtraktion, Multiplikation und Division (mit Rest) sind direkt implementiert, wie das nachfolgende Beispiel demonstriert:

```

user@linux05:~> declare -i I=10
user@linux05:~> declare -i J=0
user@linux05:~> declare -i K
user@linux05:~> K=$I+$J
user@linux05:~> echo $K
10
user@linux05:~> I=2
user@linux05:~> J=20*$I
user@linux05:~> echo $J
40
user@linux05:~> K=$J/$I
user@linux05:~> echo $K
20

```

```

user@linux05:~> I=3
user@linux05:~> K=$J/$I
user@linux05:~> declare -i R
user@linux05:~> R=$J$I
user@linux05:~> echo "Ergebnis Div: $K, Rest: $R"
Ergebnis Div: 13, Rest: 1

```

Kompliziertere Ausdrücke lassen sich mittels des externen Kommandos **bc**² berechnen.

Option	Funktion
TEST1 -a TEST2	Verknüpfung zweier Tests
-b Datei	Datei existiert und ist blockorientiertes Gerät
-c Datei	Datei existiert und ist zeichenorientiertes Gerät
-d Datei	Datei existiert und ist Verzeichnis
-f Datei	Datei existiert und ist reguläre Datei (kein Link etc.)
-g Datei	Datei existiert und hat das Gruppen-ID-Bit gesetzt
-h Datei	Datei existiert und ist Symboliclink
-k Datei	Datei existiert und hat das Sticky-Bit gesetzt
-p Datei	Datei existiert und ist Named Pipe
-r Datei	Datei existiert und ist lesbar
-s Datei	Datei existiert und ist nicht leer
-t [n]	Offene Dateideskriptor <i>n</i> gehört zu einem Terminal
-u Datei	Datei existiert und hat das Setuid-Bit gesetzt
-w Datei	Datei existiert und ist beschreibbar
-x Datei	Datei existiert und ist ausführbar

Tabelle 5.2: Optionen von **test**

Da die Standard-Shell keine logischen Ausdrücke direkt auswerten kann, muss dazu ein externes Programm benutzt werden. Mit Hilfe des eingebauten Shell-Kommandos **test** kann man den Zustand bestimmter Dateien oder Variablen erfragen oder diese miteinander vergleichen. Mehrere Tests können durch Verknüpfung ("a") kombiniert werden.

Einige Beispiele für den Einsatz des Kommandos:

```

test -f /etc/issue
test -x /bin/ls
test $Var01 -ge $Var02
test $Var01 -eq $Var02 -a $Var03 -lt $Var04
[ $VAR01 -eq $VAR02 ]

```

Anstelle des Aufrufes von **test** kann man die Abfragen auch einfach in eckige Klammern [...] fassen. Hierzu existiert üblicherweise auf allen Systemen ein Link namens [auf das Programm **test**. Dementsprechend ist es auch zwingend erforderlich, nach der Klammer ein Leerzeichen zu schreiben, andernfalls interpretiert die Shell Ausdrücke wie "[n\$str" als einen einzigen String. Das hilft nebenbei Bedingungen in **if**-Abfragen und ähnlichem lesbarer zu machen.

Um dieses Konzept der Lesbarkeit zu unterstützen, sollte man diese öffnende Klammer auch wieder schließen. In der **bash** allerdings ist die [kein Link; hier muss sie wieder geschlossen werden. Die angegebenen Beispiele würden (egal in welcher Shell!) dann wie folgt dargestellt:

²An arbitrary precision calculator language

Vergleich	Funktion	Vergleich	Funktion
-n "str1"	Länge der Zeichenkette str1 ist ungleich Null	n1 -eq n2	n1 ist gleich n2
-z "str1"	Länge der Zeichenkette str1 ist gleich Null	n1 -ge n2	n1 ist größer oder gleich n2
s1 = s2	Zeichenketten s1 und s2 sind identisch	n1 -gt n2	n1 ist größer als n2
s1 != s2	Zeichenketten s1 und s2 sind nicht identisch	n1 -le n2	n1 ist kleiner oder gleich n2
Zeichenfolge	Zeichenkette ist nicht Null	n1 -lt n2	n1 ist kleiner n2
		n1 -ne n2	n1 ist ungleich n2

Tabelle 5.3: Bedingungen für Zeichenfolgen und Ganzzahlvergleiche

```
[ -f /etc/issue ]
[ -x /bin/ls ]
[ $VAR01 -eq $VAR02 ]
```

5.1.4 Mit der Shell rechnen

Shells kennen Integer-Variablen, die man beispielsweise für Zählschleifen braucht:

```
user@rechner05:~> declare -i i=0
user@rechner05:~> while [ $i -lt 10 ] ; do
> echo "i hat den Wert $i"; i=$((i+1)); done
i hat den Wert 0
i hat den Wert 1
i hat den Wert 2
i hat den Wert 3
i hat den Wert 4
i hat den Wert 5
i hat den Wert 6
i hat den Wert 7
i hat den Wert 8
i hat den Wert 9
```

Neben der einfachen Addition gibt es natürlich weitere Grundrechenarten, die jedoch nur mit Ganzzahlen umgehen können. Für viele Anwendungen reicht das jedoch vollauf. Damit die Shell weiss, dass sie Rechnen soll, werden Ausdrücke durch doppelte runde Klammern umschlossen, denen ein Dollarzeichen \$ vorangestellt wurde.

- Subtraktion - `echo $((70-100))` ergibt `-30`, negative Werte sind kein Problem.
- Ganzzahlige Division ohne Rest - `echo $((70/12))` liefert `5`.
- Rest einer ganzzahlige Division - `echo $((70%12))` meldet sich mit `10`. Womit beide Divisionen zusammen `echo $((5*12+10))` ein korrektes Ergebnis liefern.
- Multiplikation - ist klar aus dem Beispiel darüber.

5.2 Kontrollstrukturen

5.2.1 Schleifen

Für repetitive Vorgänge wurden Schleifen zur Programmierung eingeführt. Üblicherweise wird eine Anweisung oder Gruppen von Anweisungen solange ausgeführt, wie eine Bedingung erfüllt ist. Mit einer Schleife kann man so beispielsweise beliebig viele Parameter auswerten. Das eingangs gezeigte Beispiel, könnte beispielsweise so aussehen:

```
declare -i i=0
array=( $@ )
while [ $i -le $# ]; do
echo "array[$i]: ${array[$i]}"
i=$((i+1))
done
```

Im Beispiel kam eine While-Schleife zum Einsatz, die wie folgt aufgebaut ist: "while BEDINGUNG; do ANWEISUNG; done". Zwischen "do" und "done" stehen die auszuführenden Anweisungen. Die Variable *array* wird durch die Art der Zuweisung zum Array. Durch (\$@) wird die Parameterkette in einzelne Abschnitte an den Leerzeichen aufgespalten und nacheinander in ein eindimensionales Array gespeichert. Auf den ersten Eintrag kann man mit `echo $array[0]` zugreifen, auf die weiteren entsprechend. Parameterstrings, die zwar mit Anführungszeichen übergeben wurden, aber Leerzeichen enthalten, werden bei diesem Verfahren einzeln eingelesen.

Eine andere Form der Schleife bietet **for**. Man kann sie in unterschiedlichen Szenarien einsetzen. Für eine fixe Zahl von Durchläufen eignet sich das Konstrukt: `for n in 1 2 3 4 5 6 7 8; do echo Durchlauf: $n; done`. Zwischen "do" und "done" stehen wie gewohnt die Anweisungen. Es wäre aber auch folgendes möglich: `for i in /etc/*.conf; do echo $i; done`.

5.2.2 Bedingte Ausführung

Schleifenkonstruktionen wurden im letzten Abschnitt eingeführt. Die Shell kennt darüber hinaus weitere Konstrukte, wie z.B. bedingte Abfragen, wie **if / then** und **case**. Mit Hilfe einer **if**-Abfrage lassen sich bedingte Verzweigungen in ein Shellskript realisieren:

```
if [ -f /tmp/bla ]; then
echo "/tmp/bla is da!!"
else
echo "/tmp/bla kenn wir nich!!"
fi
```

Eine etwas sinnvollere Anwendung ist vielleicht das Umwandeln einer Netzmaske in die Zahl der sie beschreibenden Bits³. Dieses kann in Startskripten für eine Netzwerk- oder VPN-Konfiguration vorkommen.

```
# compute prefix bit number from netmask
netmask="$1"
set 'IFS="."; echo $netmask'
n=0
```

³So wird z.B. *255.255.252.0* durch "22" beschrieben, ein Klasse-A-Netz durch "8", Klasse-B durch "16", Klasse-C durch "24", ...

```

for i in $1 $2 $3 $4 ; do
if [ $i = 0 ] ; then break ; fi
    if [ $i = 128 ] ; then n='expr $n + 1' ; break ; fi
    if [ $i = 192 ] ; then n='expr $n + 2' ; break ; fi
    if [ $i = 224 ] ; then n='expr $n + 3' ; break ; fi
    if [ $i = 240 ] ; then n='expr $n + 4' ; break ; fi
    if [ $i = 248 ] ; then n='expr $n + 5' ; break ; fi
    if [ $i = 252 ] ; then n='expr $n + 6' ; break ; fi
    if [ $i = 254 ] ; then n='expr $n + 7' ; break ; fi
    if [ $i = 255 ] ; then n='expr $n + 8' ; continue ; fi
done
echo $n

```

Auch die **case**-Anweisung ist vergleichbar in vielen anderen Programmiersprachen vorhanden. Sie dient, ähnlich wie die **if**-Anweisung, zur Fallunterscheidung. Allerdings wird hier nicht nur zwischen zwei Fällen unterschieden (Entweder / Oder), sondern es sind mehrere Fälle möglich. Man kann die **case**-Anweisung auch durch eine geschachtelte **if**-Anweisung austauschen, allerdings ist sie ein elegantes Mittel um den Code lesbar zu halten.

```

#!/bin/sh
case Wert in
    Muster1) Befehle1;;
    Muster2) Befehle2;;
    ...
esac

```

Wenn der Wert mit dem “Muster1” übereinstimmt, wird die entsprechende Befehlsgruppe (Befehle1) ausgeführt, bei Übereinstimmung mit “Muster2” werden die Kommandos der zweiten Befehlsgruppe (Befehle2) ausgeführt. Der letzte Befehl in jeder Gruppe muss mit “;;” gekennzeichnet werden. Das bedeutet für die Shell soviel wie “springe zum nächsten **esac**”, so dass die anderen Bedingungen nicht mehr überprüft werden.

Das Beispiel zur Umrechnung der Netzmasken sieht mit **case** etwas eleganter gelöst aus:

```

#!/bin/sh
# compute prefix bit number from netmask
netmask="$1"
set 'IFS="."; echo $netmask'
n=0
for i in $1 $2 $3 $4 ; do
case $i in
    0) break ;;
    128) n='expr $n + 1' ; break ;;
    192) n='expr $n + 1' ; break ;;
    224) n='expr $n + 3' ; break ;;
    240) n='expr $n + 4' ; break ;;
    252) n='expr $n + 6' ; break ;;
    254) n='expr $n + 7' ; break ;;
    255) n='expr $n + 8' ; continue ;;
esac
done
echo $n

```

In den Mustern sind die gleichen Meta-Zeichen erlaubt wie sie bei der Auswahl von Dateinamen verwendet werden können. Wenn in einer Zeile mehrere Muster angegeben werden sollen, müssen sie durch ein Pipezeichen (“—” - das logische ODER) getrennt werden.

Eine **while**-Schleife führt den enthaltenen Körper in Abhängigkeit von einer Bedingung wiederholt aus:

```
declare -i VAR=0
while [ $VAR -lt 10 ] ; do
    echo $VAR
    VAR='expr $VAR + 1'
done
```

Diese Schleife kann z.B. dazu genutzt werden, an ein Skript übergebene Argumente und Optionen zu parsen. Verknüpft ist das Beispiel mit einem Einsatz der **case**-Anweisung:

```
(( NARG=0 ))
TEST=( $@ )
while [ $NARG -le $# ] ; do
    case "${TEST[$NARG]}" in
        *help*)
            echo -n "$0 generates dxs filesystem from existing "
            echo -ne "linux installation\nPass nfsroot with the"
            echo -e "$0 -nfsroot <value> option\n"
            exit 0
        ;;
        *nfsroot*)
            NFSROOT=${TEST[$NARG+1]}
            (( NARG=$NARG+1 ))
        ;;
        *exp*)
            NET=${TEST[$NARG+1]}
            (( NARG=$NARG+1 ))
        ;;
        esac
    (( NARG=$NARG+1 ))
done
```

Die **until**-Schleife ist das Gegenstück zur **while**-Schleife: Die ebenfalls aus vielen anderen Sprachen bekannte fußgesteuerte Schleife.

```
#!/bin/sh
until Bedingung
do
    Befehle
done
```

Mit einer **for**-Schleife können einer “Zählvariable”⁴ der Reihe nach verschiedene Werte gegeben werden. Der Körper dieser Schleife wird so lange ausgeführt, bis der letzte verfügbare Wert zugewiesen wurde.

⁴in dieser Variable kann anstelle von Zahlen auch eine Liste von Dateinamen oder anderes stehen!

```
for i in 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 ; do
    echo $i
done
```

Es gibt weitere Kommandos zur Schleifensteuerung. Man benutzt **continue** um die restlichen Befehle in einer Schleife zu überspringen und mit dem nächsten Schleifendurchlauf anzufangen. Wenn der Parameter *n* angegeben wird, werden *n* Schleifenebenen übersprungen. Mit **break** kann man die innerste Ebene (bzw. *n* Schleifenebenen, wenn der Parameter *n* angegeben wird) verlassen ohne den Rest der Schleife auszuführen.

5.3 Weitere Interpretersprachen

Vielfach finden in der Shellprogrammierung die Tools **awk** und **sed** Anwendung. **awk** ist eine eigene "Sprache", **sed** steht für Stream Editor. Die Kombination aus verschiedenen Programmen und die Verknüpfung des Ausgabekanals des einen Kommandos mit dem Eingabekanal des nächsten machen die Shell sehr nützlich für die verschiedensten Administrationaufgaben. Möchte man z.B. wissen, wie die Netzmaske und der Netzwerkname lauten, die auf der gegebenen Maschine eingestellt sind, gelingt dieses durch die Kombination von **grep** und **awk**:

```
NETNAME='route -n | grep eth0 | grep -v "UG" | awk '{ print $1 }'
NETMASK='route -n | grep eth0 | grep -v "UG" | awk '{ print $3 }'
```

Mit **sed** lassen sich Ersetzungen in Dateien vornehmen. Im Beispiel sind die zu ersetzenden Zeichenketten die jeweiligen *shadow*-Einträge von den Benutzern "root" und "dxs-admin". Die zu ersetzenden Strings stehen in den Shellvariablen \$PWA und \$PWR:

```
# setting passwords in shadow file
sed -e "s,root::,root:$PWR:," -e "s,dxs-admin::,dxs-admin:$PWA:," \
    $NFSROOT/dxs/etc.s/shadow >$NFSROOT/dxs/etc.s/shadow.new
```

Weiterhin interessant sind die interpretierten Sprachen Perl und Python. Diese setzt man besonders für komplexere Aufgaben, gerade auch im Bereich der Stringverarbeitung ein. Jedoch gehören sie nicht zum Standardumfang eines Minimalsystems, so dass man sich nicht in jedem Fall darauf verlassen kann, dass sie und alle notwendigen Erweiterungen auf einem System zur Verfügung stehen. Ein Kommandointerpreter wird hingegen immer benötigt und ist deshalb Teil einer jeden Minimalinstallation.

5.4 Aufgaben

5.4.1 Shell - Umgebungsvariablen

1. Verbinde die untenstehenden Blöcke geeignet! Ordne die Umgebungsvariablen ihrem Sinn zu!

\$PATH	Numerische ID des gerade angemeldeten Benutzers
\$HOME	String / Benutzername des gerade angemeldeten Benutzers
\$DISPLAY	Einstellung für den Default-Editor
\$UID	Pfadvariable, gibt an, wo nach ausführbaren Programmen gesucht wird
\$USER	Homeverzeichnis des gerade angemeldeten Benutzers
\$EDITOR	Gerade ausgeführte Shell mit absolutem Pfad
\$SHELL	Variable zur Weiterleitung grafischer Ausgaben über das Netz

5.4.2 Shellprogrammierung

1. Man schreibe ein Miniskript (Textdatei mit Kommandoabfolgen von Shell- und externen Befehlen), welches die Zerlegung der Kommandoingabe in einzelne Token demonstriert (Die Shell zerlegt jedes Kommando in einzelne Blöcke zur weiteren Bearbeitung)! Man demonstriere hier die Möglichkeit des Returncodes und setze ihn auf "42"! Wie bekommt man die Zahl der überreichten Argumente ermittelt?
2. Man gebe die Datei */etc/passwd* sortiert aus und schreibe die Ausgabe in die Datei *passwd.sorted* Wieviele Zeilen enthält diese Datei?
3. Man zerlege die Datei */etc/passwd* und sortiere nach der Gruppen ID. Man schreibe das Ergebnis in die Datei *passwd.sort.keyID*.
4. Schreiben Sie ein Skript (bzw. Ergänzung zu bereits bestehenden), welches jeden Benutzer beim Login mit "Guten Morgen/Mahlzeit/Abend/Nacht! Willkommen auf *Rechnername*, Benutzer *Benutzername*! Sie sind eingeloggt an Konsole Nummer *Nummer*, mit Ihnen gleichzeitig angemeldet sind: (*Liste der gerade angemeldeten Benutzer*) Es ist *Wochentag ...*, *Datum*. Dabei sind die kursivgesetzten Teile als Variable aufzufassen und entsprechend zu ersetzen. In welche Datei müsste dieses Skript eingefügt werden, damit es bei jedem Nutzer/Login zur Ausführung kommt?
5. Schreiben Sie ein Shell-Skript, welches die Funktion des Kommandos **uptime** einigermassen simuliert!
6. Schreiben Sie ein Skript, welches die */etc/passwd* auswertet: Wie hoch ist die Anzahl der UserID's <100, =>100 und die Zahl der GruppenID=>100. Man übersetze die numerische UserID in den entsprechenden String!
7. Schreiben Sie ein Skript, welches die *.pinerc* (so sie noch nicht vorhanden ist) aus einer Defaultdatei in eine personalisierte Konfigurationsdatei im Home-Verzeichnis des entsprechenden Users umsetzt. Mindestens sollte der vollst. Name des Nutzers, die zu verwendende Domain (*ihre-domain.de*), sein SMTP-Server, einen NNTP-Server und ein Default-FCC im entsprechendem Home-Verzeichnis vorhanden sein. (Die Datei soll dann "gesendete_email" heissen).
8. Bauen Sie eine einfache Schleife, die bis "10" zählt und den String "Hello World" mit Zeilennummer ausgibt.
9. Wie müsste ein Skript aussehen, welches folgende Parameter auf einer Linuxmaschine (z.B. ein Laptop -¿ Mobilgerät) per Übergabe aus der Kommandozeile einstellt:

```
./setipconfig -hw 00:00:b4:34:23:fd -ip 12.13.14.15\  
-dns ''134.76.60.21 134.76.10.46'' -gw 12.13.14.254\  
-nm 255.252.0.0 -if eth0
```

Wobei dabei folgendes sei: hw=Hardwareadresse (MAC), dns=Liste der DomainNameServer, if=Interface, gw=Gateway, nm=Netzmaske

Kapitel 6

Filesysteme

6.1 Aufbau

Die Linux-Verzeichnisstruktur verteilt sich über eine einzige hierarchische Baumstruktur. Die Nahtstellen in dieser Hierarchie (Festplattenpartitionen, Netz-Filesysteme, Übergang auf CD-Rom ...) lassen sich nur mit speziellen Tools (z.B. **mount**) sichtbar machen. Den "Baum" muss man sich umgedreht vorstellen: Die Wurzel (root, dargestellt durch /) befindet sich in der obersten Hierarchie, danach erfolgt die Verzweigung in weitere Ebenen. In diesem Baum kann man mit dem Kommando **cd** navigieren. Es ist immer möglich, zur Navigation und zum Aufruf von Programmen, den Pfad zu einem Verzeichnis oder für eine Datei absolut oder relativ anzugeben. Absolut bedeutet von root (/) aus gesehen und relativ ist immer in Bezug auf die aktuelle Position.

In dieser Baumstruktur kann man sich die Blätter als die Dateien und die Äste und Zweige als Verzeichnisse vorstellen. Es gibt keine Laufwerksbuchstaben, wie sie evtl. von anderen OS bekannt sind. So "wissen" Kernel (das eigentliche Betriebssystem) und die Programme immer, wo bestimmte Verzeichnisse (und damit die benötigten Dateien, wie Konfigurationsdateien, Bibliotheken, Programmmodule ...) und damit bestimmte Ressourcen zu finden sind.

Der Kernel und die Anwendungsprogramme sind auf diese Struktur angewiesen. Deshalb lassen sich Teilbereiche der Verzeichnisstruktur nicht beliebig ein- oder aushängen. Dies geschieht durch den Vorgang des Mountens bzw. Unmountens. Durch diesen Anmelde- und Abmeldevorgang kann das Kernel-Caching für Dateien und Dateiteile recht effektiv wirken.

6.2 Einhängen und Aushängen

Das Kommando zum Aufbau der Verzeichnisstruktur bzw. dem Einhängen von Filesystemen heisst **mount**; das Aushängen geschieht mit **umount**. Wegen der oben angesprochenen Problematik darf normalerweise nur der Superuser (User "root", UID 0, GID 0) dieses Kommando ausführen. Zusätzliche Filesysteme von weiteren Festplatten, CD-Rom, DVD, Floppy, ZIP ... werden an Verzeichnisse des Dateibaumes angehängen. Standen bereits Dateien in diesen Verzeichnissen, so werden diese für den Zeitraum des Mountens "verdeckt". Hier ist mit Vorsicht vorzugehen, damit keine systemwichtigen Daten (Devices, Programme, Konfigurationsdateien ...) auf diese Weise unsichtbar werden.

Beim Aushängen von Filesystemen ist zu beachten, dass diese nicht mehr in Benutzung sein dürfen. Schon wenn man sich in einem Verzeichnis des gemounteten Gerätes oder Netzwerkfilesystems befindet, ist dieses in Benutzung. CD-Laufwerke oder ZIP-Drives lassen sich im gemounteten Falle nicht aus dem Laufwerk entfernen, um einen undefinierten

Zustand der Daten/Dateien zu vermeiden. Aus diesem Grund sollte man auch Disketten, Firewire- oder USB-Datenträger (USB-Stick, Firewire-Festplatte, Flash-Karten etc.) ausmounten oder auswerfen (mit **eject**), bevor man sie aus dem Laufwerk entfernt.

Beispiel zum Ein- und Ausmounten des CD-Laufwerkes (hier als Secondary Master am ATAPI-Bus): `mount -t iso9660 -o ro /dev/hdc /mnt/cdrom` Die Optionen `-t` und `-o` können gegebenenfalls weggelassen werden. Wenn ein entsprechender Eintrag in der Datei `/etc/fstab` vorhanden ist, reicht ein einfaches `mount /mnt/cdrom` Zum Ausmounten: `umount /dev/hdc` oder `umount /mnt/cdrom`. Man kann das Ausmounten und Auswerfen eines Datenträgers durch das Kommando **eject** kombinieren: `eject dvd` wirft den Datenträger mit dem String "dvd" im Device-Namen soweit vorhanden aus. Eine Voraussetzung besteht auch hier - Das Gerät darf sich nicht mehr in irgendeiner Form in Benutzung befinden.

Linux ist für die Ablage von Dateien nicht auf ein bestimmtes Filesystem festgelegt, dieses muss aber bestimmte Eigenschaften mitbringen, welche sich z.B. aus dem Zugriffsrechtssystem von Linux/Unix ergeben.

Seit den Kernelversionen 2.4.X besteht die Möglichkeit mittels **mount** eine Art Link im Dateisystem zu etablieren: So kann man z.B. die beiden Verzeichnisse `/tmp` und `/var/tmp` auf eines zusammenfassen, ohne symbolische Links zu verwenden. Mit `mount --bind /tmp /var/tmp` macht man `/tmp` zusätzlich auf `/var/tmp` verfügbar. Dieses Verfahren arbeitet lokal; bei einem Transport über NFS¹ funktioniert diese Verknüpfung nicht.

6.3 Die Datei `/etc/fstab`

In der `/etc/fstab` sind alle wichtigen benötigten Bereiche des Filesystems aufgeführt, die während des Betriebes zu Verfügung stehen (sollen). Sie beschreibt quasi die Bastelanleitung der Linux-Verzeichnisstruktur.

```
# /etc/fstab
# Device      Mountpoint  FS-Type    Options                Dump Fckorder
/dev/hda1    /           ext3       defaults                1 1
/dev/hda3    /tmp        ext3       defaults                1 2
/dev/hda2    swap        swap       defaults                0 0
/dev/fd0     /misc/floppy auto        noauto                  0 0
/dev/cdrom   /misc/cdrom iso9660     noauto,ro,noexec       0 0
none        /proc       proc       defaults                0 0
/dev/hda4    /dos/c      vfat       user,noexec,nosuid,nodev 0 2
testlin:/export /mnt        nfs        rw,addr=144.41.13.150   0 0
#
# noauto = Do not try to mount at boot time
#
```

Für jeden Eintrag, der einem Teilbaum der Gesamtstruktur entspricht, muss eine eigene Zeile mit vier bis sechs Einträgen angelegt werden. Die Einträge werden durch "white spaces" (Leerzeichen oder Tabulator) voneinander getrennt. Der erste Eintrag bezeichnet die zu der Partition gehörende Gerätedatei im `/dev` Verzeichnis oder den Pfad eines im Netzwerk liegenden Bereiches (z.B. zur Einbindung per NFS). Der Name dieser Datei wird mit absolutem Pfadnamen angegeben. Im Beispiel wird die erste Partition der ersten IDE-Festplatte `/dev/hda1` in der ersten nichtkommentierten Zeile angegeben. Für spezielle Dateisysteme, wie das Prozeß- oder USB-Dateisystem steht anstelle einer Gerätedatei oder eines Netzwerkpfades das Schlüsselwort "none".

¹mit dem Kernel-NFSD, da dieser sonst durch gleiche Inode-Nummern verwirrt werden könnte

Der zweite Eintrag bezeichnet das Verzeichnis, an welches das Teilverzeichnissystem angehängt werden soll. Durch die Reihenfolge der Zeilen in der Datei */etc/fstab* muss sichergestellt sein, dass das Verzeichnis, auf dem ein Teilsystem aufgesetzt wird, auch tatsächlich zu diesem Zeitpunkt bereits existiert.

Die Art des Dateisystems, das zum Einbinden in der *fstab* angegeben werden kann, wird in der dritten Spalte eingetragen. Wenn hier "auto" eingetragen ist, wird versucht das Filesystem vor dem Einhängen zu erkennen. Diese Angabe wird üblicherweise dem Mount-Kommando mit der Option "-t" (Type) mitgegeben.

Option	Bedeutung
async	erzwingt asynchrone IO-Operationen
auto	erlaubt das automatische Einbinden eines Eintrages
defaults	entspricht normalerweise der Kombination "suid", "rw"
gid=Wert	bei DOS/VFAT und HPFS Dateisystemen wird allen Dateien die angegebene Gruppen-ID zugeordnet
noauto	verhindert das automatische Einbinden der Partition
nodev	die zeichen- und blockorientierten Gerätedateien in dieser Partition werden nicht angesprochen
noexec	verbietet die Ausführung jedes (binären) Programms dieses Bereiches
norock	nur ISO9660, schaltet die Rock-Ridge Erweiterung ab
nosuid	unterdrückt die Wirkung der SUID und SGID Bits bei der Ausführung von Programmen
nouser	verbietet ausdrücklich die Benutzung von mount durch unprivilegierte Systembenutzer
remount	veranlaßt mount ein bereits aufgesetztes Dateisystem ab- und sofort wieder aufzusetzen. Auf diese Weise können die Parameter eines bereits aufgesetzten Dateisystems geändert werden
ro	read only, verbietet das Schreiben auf diese Partition
rw	read write, erlaubt das Lesen und das Schreiben (muss vom Filesystem unterstützt werden)
swap	kennzeichnet eine Swappartition
sync	die Metadaten (Superblock, Inode, Verzeichnisdaten) werden ungepuffert (synchron) auf das Speichermedium geschrieben
umask=Wert	läßt die Zugriffsrechte für Dateien und Verzeichnisse im DOS/VFAT oder HPFS Dateisystem durch die Maske Wert erscheinen. Der Wert wird als Oktalzahl eingegeben und interpretiert wie beim Shellkommando umask beschrieben
uid=Wert	mappen der UserID aller Dateien auf die angegebene UserID
user	kann das Einbinden von Dateisystemen durch normale Systembenutzer erlauben. Die Benutzer können dann die Kommandos mount und umount benutzen, denen sie entweder die Gerätedatei oder das Verzeichnis zum Aufsetzen als Parameter übergeben können

Tabelle 6.1: Auswahl einiger Optionen in der vierten *fstab*-Spalte

Das Kommando **mount** macht exzessiven Gebrauch von dieser Datei. Wenn es z.B. am Anfang des Bootvorganges einer Maschine mit der Option "-a" aufgerufen wird, werden alle Einträge der *fstab* automatisch in das Dateisystem eingebunden, die mit der Option

“auto” (vierte Spalte) gekennzeichnet sind. Hinter der Option “defaults” verbergen sich eine ganze Reihe von Standardeinstellungen, wozu z.B. “auto” und “nouser” zählen. Wenn ein Dateisystem von jedem Systembenutzer eingebunden werden kann, durch die Option “user”, entspricht “default” für nicht privilegierte Benutzer der Kombination “nosuid”, “noexec”, “nodev” und “rw”. Es dürfen mehrere Optionen in der vierten Spalte in einer durch Kommata getrennten Liste angegeben werden. Die Optionen, die mit einem “no” beginnen, können auch ohne die Vorsilbe eingesetzt werden, womit sich ihre Bedeutung erwartungsgemäß umkehrt.

Die Tabelle 6.3 auf Seite 53 bietet eine Übersicht über die Optionen der vierten Spalte der `fstab`.

6.4 Filesysteme

6.4.1 Überblick

Die Linux-Verzeichnisstruktur kann sich durchaus auf sehr verschiedene Filesysteme verteilen, wobei zumindest für einen Teil der Verzeichnisse diese bestimmte Eigenschaften aufweisen müssen. Als Rootfilesystem (notwendige Basishierarchie) kommen z.B. Ext3, zur Zeit eines der Standard-FS, ReiserFS oder Reiser4, ein weiteres modernes Journaling-FS, XFS, UMSDOS (Filesystem auf Basis einer DOS bzw. Windows95/98/ME-Installation), MINIX (Mini-FS), NFS (Networkfilesystem, für Diskless Clients) in Frage. Für kleine Embedded Devices gibt es weitere Filesysteme wie jffs2 oder squashfs.

Linux versteht (teilweise im Nur-Lese-Modus) weitere Filesysteme: DOS, VFAT, NTFS, HFS, ISO9660, Rom-FS, UFS, ...

Alle Dateisysteme werden auf ein übergeordnetes virtuelles Filesystem abgebildet, welches eine Reihe von Standarddateisystemfunktionen verfügt. Dieses übersetzt die Anforderungen seitens der Programme über den Kernel in die entsprechenden Funktionen des gerade zur Verfügung stehenden Filesystems. Dabei kann es durchaus vorkommen, dass bestimmte Funktionen nicht zur Verfügung stehen und dann in irgendeiner mehr oder weniger passenden Form emuliert werden.

Die Filesysteme, die vom laufenden Linux-Kernel einer Maschine angesprochen werden können (incl. der aktuell geladenen Module für die FS-Unterstützung) kann man durch das Auslesen der Datei `/proc/filesystems` ermitteln. Möchte man bei der “auto”-Option des Mountkommandos (z.B. `mount -t auto /dev/fd0 /floppy`, wenn man nicht genau weiss, ob die Diskette DOS-, Minix-, HFS- ... formatiert ist) weitere Dateisysteme unterstützen, deren Module evtl. noch nicht geladen sind, trägt man diese in der `/etc/filesystems` ein. Die Module werden dann zum Test auf das entsprechende Format geladen und die Filesysteme in der Reihenfolge in dieser Datei durchprobiert.

6.4.2 Ext2 und Ext3-Filesysteme

Das Extended Secondary Filesystem hat jahrelang als Linux-Standard-Filesystem dominiert. Es ist schnell und effizient, hat aber den gravierenden Nachteil, dass wenn es nicht regulär abgeschlossen wird (z.B. durch `umount`), beim nächsten Mounten eine Konsistenzprüfung durchgeführt wird. Diese wird durch das Programm `fsck` angestoßen. Es stellt sicher, dass unvollständige Einträge im Dateisystem repariert werden. Hierin liegt jedoch ein gravierender Nachteil dieses Konzepts: Bei den heute üblichen Festplattengrößen, kann dieser Vorgang durchaus Stunden in Anspruch nehmen, was für Produktionssysteme nicht akzeptabel ist. Während des Checks ist ausschliesslich ein lesender Zugriff auf das Dateisystem erlaubt.

Ein weiterer Nachteil war, dass Dateigrößen größer als 2 GByte nicht unterstützt waren. Als diese Nachteile immer stärker zu Tage traten, wurden Anstrengungen von eine Reihe von Seiten unternommen, diese auszugleichen. Fast zeitgleich wurden von verschiedenen Parteien Dateisysteme mit Journalfähigkeiten für Linux programmiert oder portiert. Diese Fähigkeit bedeutet, dass ähnlich zu transaktionsbasierten Datenbanken, vor jeder Änderung ein Protokolleintrag erfolgt und erst anschliessend diese ausgeführt wird. Dadurch wird sichergestellt, dass im Fall eines Crashes noch ausstehende Vorgänge anhand des Protokolls identifiziert und sauber abgeschlossen werden können.

6.4.3 Dateisystemüberprüfung

Bei jedem **mount** wird geprüft, ob das zu mountende Verzeichnis in Ordnung ist. Wird ein Verzeichnis nicht ordnungsgemäß (durch **umount**) ausgehängt, so wird beim ersten nächsten mounten automatisch ein Filesystem-Check durchgeführt. Außerdem findet ein solcher umfangreicher Check in gewissen Abständen (zum Beispiel aller 30 mounts) statt. Dieses läßt sich mit dem Kommando **tunefs** konfigurieren. Damit wird sichergestellt, dass die Informationen auf dem Dateisystem immer konsistent sind. Der Systemadministrator kann einen Filesystemcheck mit Hilfe des Programms **fsck** durchführen.

Um Inkonsistenzen im Dateisystem zu vermeiden, ist es erforderlich, den Rechner vor jedem Abschalten herunterzufahren. Dies erledigt der Systemverwalter mit dem Programm **shutdown**.

6.5 Journaling FS

Die Dateisysteme XFS, ReiserFS und JFS sind im Zuge der Suche nach einem Ext2-Ersatz für Linux entwickelt oder portiert worden. Das ReiserFS ist eine gesponsorte komplette Neuentwicklung, deren Version 4 gerade freigegeben wurde, XFS und JFS sind Portierungen von anderen Unix-Systemen. Die wohl wichtigste Eigenschaft dieser neueren Dateisysteme ist das Journaling. Ein Journal ermöglicht es, ein Dateisystem nach einem plötzlichen Systemausfall in einem konsistenten Zustand zu erhalten. Damit sind langwierige Dateisystem-Tests nach einem solchen Ausfall nicht mehr notwendig oder können im Hintergrund durchgeführt werden.

6.5.1 Inkonsistente Daten

Daten werden nicht in jedem Fall² sofort auf den Datenträger geschrieben, sondern aus Performance-Gründen zunächst im Arbeitsspeicher gehalten. Für die Anwendungen gelten die Daten aber schon in diesem Zustand als gespeichert, damit diese zügig weiterarbeiten können. Im Arbeitsspeicher wird zusätzlich die Reihenfolge der Schreibzugriffe so umgestellt, dass möglichst viele Schreibzugriffe auf einmal durchgeführt werden können. Durch die Firmware der Festplatten wird die nochmals optimiert, so dass Kopfbewegungen der Festplatte erheblich reduziert werden.

Die Daten werden anschließend, mit einer gewissen zeitlichen Verzögerung, in einem Rutsch auf die Festplatte geschrieben. Dieses als Caching bezeichnete Verfahren ermöglicht ein wesentlich schnelleres Arbeiten.

Fällt nun aber plötzlich der Strom aus, ist nicht klar, in welchem Zustand die Daten gerade waren. Sind sie auf die Platte geschrieben oder waren sie noch im Arbeitsspeicher?

²Das Verhalten lässt sich über Mount-Optionen steuern

Deshalb ist in solch einem Fall ohne Journaling eine Prüfung aller Dateien notwendig, was bei größeren Festplatten sehr lange, bis zu mehrere Stunden, dauern kann. Dies ist für Produktiv-Systeme in der Regel nicht akzeptabel.

Darüber hinaus kann bei Inkonsistenzen ein manueller Eingriff notwendig werden, schlimmstenfalls lässt sich das Dateisystem nicht mehr reparieren, was allerdings sehr selten vorkommt.

Das Journaling-Dateisystem vermeidet derartig lange Dateisystem-Prüfungen. Darüber hinaus werden die genannten Inkonsistenzen, die in seltenen Fällen das Dateisystem zerstören können, meist vermieden.

6.5.2 Aufbau von Journaling FS

Metadaten Ein Dateisystem benötigt interne Verwaltungs-Strukturen, welche die eigentlichen Daten der Festplatte organisieren und griffbereit halten. Solche internen Strukturen werden Metadaten genannt und sind sozusagen die Daten über die Daten. Die Metadaten definieren beispielsweise, wo die Datenblöcke einer Datei zu finden sind, wer Besitzer ist, die Rechte, die letzten Zugriffszeitpunkte und anderes mehr.

Alle Verwaltungsdaten müssen unbedingt konsistent gehalten werden. So kann auf eine Datei nicht zugegriffen werden, wenn die Datenblöcke nicht dort liegen, wo sie laut Metadaten erwartet werden. Oder es könnte passieren, dass bestimmte Datenblöcke als nicht belegt definiert sind, obwohl dort Daten abgelegt sind, die somit überschrieben werden könnten.

Wird eine Datei neu angelegt, so werden in mindestens fünf verschiedenen Strukturen der Metadaten Änderungen vorgenommen. Gibt es während dieser Änderungen einen Systemausfall, ist das Dateisystem inkonsistent - es sei denn, es gibt ein Journal.

Journal Bevor eine Änderung an den Metadaten vorgenommen wird, wie durch das Anlegen einer neuen Datei, werden die dafür nötigen Metadaten-Änderungen zunächst ausschließlich in das Journal geschrieben, welches eine Art Logfile darstellt. Diese Einträge im Journal gelten solange nicht für das Dateisystem, bis die Journal-Einträge mit einem commit abgeschlossen werden. Erst dann werden die neuen Metadaten auf die Festplatte geschrieben.

Wie soll dies nun vor Inkonsistenzen nach einem Systemabsturz schützen? Nach einem Neustart zieht das Dateisystem als erstes das Journal zu Rate. Sind die Einträge im Journal schon mit einem commit abgeschlossen, sind die Metadaten gültig und die Einträge werden auf die Festplatte übertragen. Fehlt das commit als abschließender Eintrag, werden die Metadaten nicht von dem Journal auf die Festplatte geschrieben, sondern verworfen.

Bei Dateisystemen ohne Journal, wie Ext2, müssen dagegen alle Metadaten überprüft werden, ob sie konsistent sind, was die erwähnten langen Wartezeiten bewirkt.

Was ist nun mit den eigentlichen Daten, wann werden diese auf die Festplatte gespeichert? Das ist bei den verschiedenen Dateisystemen verschieden implementiert. Bei Ext3 werden zunächst die eigentlichen Daten auf die Festplatte geschrieben, erst anschließend wird das abschließende commit im Journal gesetzt. Bei den anderen Journaling Dateisystemen können dagegen die Metadaten schon auf die Festplatte geschrieben werden, bevor die Daten komplett auf der Festplatte sind, was zu Problemen führen kann, aber schneller ist. Hier hat Ext3 in Sachen Sicherheit die Nase vorn.

6.6 Schicht- oder Overlay-Dateisysteme

Im folgenden geht es um einen Überblick zu einer neuen Klasse von Dateisystemen, mit denen sich viele Fragestellungen des Linuxbetriebes deutlich vereinfachen können. So verwendet beispielsweise das Live-CD-Linux Knoppix seit der Version 3.8 das stapelbare Dateisystem UnionFS, welches dem Anwender nun erlaubt Dateien virtuell auf der CD zu verändern.

In dieser Kategorie ist UnionFS nicht das einzige Dateisystem. Parallel dazu wurden eine ganze Reihe verschiedener Ansätze entwickelt, die aber hier nicht näher beleuchtet werden sollen. Mit dem Einsatz unter Knoppix sind die Einsatzgebiete eines stapelbaren Dateisystems noch nicht erschöpft: Immer wo Dateisysteme mit verschiedenen Eigenschaften in einem einzigen Verzeichnis vereinigt werden sollen, spielt UnionFS seine Stärken aus.

Dateisysteme für Linux gibt es auch ohne UnionFS schon eine ganze Menge. Fast für jeden Zweck stehen oft ähnliche Implementierungen für die gleichen Aufgaben zur Verfügung. Neben den meist wohl bekannten Implementierungen für den Einsatz auf Festplatten, optischen Datenträgern oder auch den netzwerkbasierten Zugriff gibt es einige exotische Dateisysteme, die in der Regel für spezielle Zwecke eingesetzt werden.

Zu letzterem gehört dabei die besondere Art der stapelbaren Dateisysteme, die sich oft hinter englischen Bezeichnungen wie "union", "overlay", "copy-on-write", "translucent" oder "multi-layer filesystems" verstecken. Diese füllen eine Lücke, die bei anderen Unixen schon seit einiger Zeit geschlossen wurde: Man kann mindestens zwei Dateisysteme übereinanderlegen und Dateien durch darüber liegende Dateisysteme hindurchscheinen lassen.

Ein besondere Eigenschaft ist das Schreibverhalten auf den einzelnen Schichten, das bei UnionFS beliebig auf nur lesbaren oder auch schreibbaren Zugriff festgelegt werden kann. Bei einer Live-CD kann das nur lesbare Dateisystem einer CD im ISO-Format mit dem schreibbaren "tmpfs" einer Ramdisk erweitert werden. Zu verändernde Dateien auf dem nur lesbaren Medium werden in die Ramdisk kopiert und können nun problemlos modifiziert werden. Diese copy-on-write-Technik findet man übrigens auch bei der virtuellen Speicherverwaltung im Linux Kernel.

6.6.1 UnionFS im Einsatz

UnionFS wurde an der Stony Brook University in New York entwickelt und basiert auf FiST³ – welches Schnittstellen zur vereinfachten Entwicklung stapelbarer Dateisysteme bereitstellt. UnionFS gehört bisher nicht zum Standardumfang des Kernels, steht aber bei einigen Distributionen schon als Source-Paket zur Verfügung.

Hat das Kompilieren des Moduls geklappt, sollte man nun ausprobieren, ob sich das Modul mit `modprobe unionfs` erfolgreich laden läßt. UnionFS läßt sich nun wie jedes andere Dateisystem mit dem Mount-Befehl in die Verzeichnishierarchie einhängen.

Der wohl einfachste Fall ist die Vereinigung zweier Verzeichnisse. Für ein erstes Beispiel legt man jeweils zwei Verzeichnisse mit jeweils einer Datei an. Anschliessend erzeugt man ein drittes Verzeichnis, welches die Inhalte vereinigt:

```
lp-srv01a:~ # mkdir layer1 layer2 merged
lp-srv01a:~ # touch layer1/file01 layer2/file02
```

Zur Sicherheit sollen beim ersten Aufruf von **mount** die Verzeichnisse ausschließlich mit nur lesenden Zugriffsrechten (`ro=read-only`) zusammengefasst werden. Mit der Angabe der

³File System Translator

Option "-t" weiss Mount, dass es "unionfs" verwenden soll. Mit der Option "-o" weist man das stapelbaren Dateisystem an, wie die Schichtung genau aussehen soll und welche Verzeichnisse an der Aktion teilnehmen. Die Verzeichnisse mit der Art ihres Zugriffs werden durch Doppelpunkte voneinander getrennt. Der Aufruf von mount zum Einrichten eines UnionFS ist aus Sicherheitsgründen dem Administrator vorbehalten. Ein anschliessendes `ls merged` zeigt die vereinigten Inhalte an.

```
lp-srv01a:~ # mount -t unionfs -o dirs=layer1=ro:layer2=ro none merged
lp-srv01a:~ # ls merged
file01 file02
```

Spannender wird dieses Szenario, wenn eines der beiden Verzeichnisse mit schreibbarem Zugriff eingebunden wird. So lassen sich mit `mount -t unionfs -o dirs=layer1=rw:layer2=ro none merged` auch neue Dateien unter *merged* erzeugen, die in Wirklichkeit dann unter *layer1* abgelegt werden.

```
lp-srv01a:~ # touch merged/file03
lp-srv01a:~ # ls merged
file01 file02 file03
lp-srv01a:~ # ls layer1
file01 file03
lp-srv01a:~ # ls layer2
file02
```

Diese Art des Dateisystemstapels hilft zum Beispiel für das schmerzfreie Ausprobieren einer neuen Software, die in das Dateisystem einer Linuxmaschine installiert werden soll. Möchte etwa ein Admin das neue Xorg mit 3D-Unterstützung für einen speziellen Grafikchip testen, ohne die ganze Installation in Gefahr zu bringen, bietet sich die Verwendung von UnionFS an. Xorg installiert sich mit seinen Programmen und Bibliotheken unterhalb von */usr*. Wenn man auch die notwendigen Konfigurationsdateien mitbetrachtet, sollte ebenfalls */etc* als weitere Vereinigung angelegt werden.

```
lp-srv01a:~ # mkdir /tmp/union
lp-srv01a:~ # mount -t unionfs -o dirs=/tmp/union=rw:/usr=ro none /usr
lp-srv01a:~ # mount
/dev/hda2 on / type xfs (rw,noatime)
none on /proc type proc (rw)
none on /sys type sysfs (rw)
none on /dev type ramfs (rw)
none on /dev/pts type devpts (rw)
none on /dev/shm type tmpfs (rw)
none on /proc/bus/usb type usbfs (rw)
none on /usr type unionfs (rw,dirs=/tmp/union=rw:/usr=ro)
lp-srv01a:~ # touch /usr/X11R6/test
lp-srv01a:~ # ls /tmp/union/X11R6/test
/tmp/union/X11R6/test
lp-srv01a:~ # umount /usr
lp-srv01a:~ # ls /usr/X11R6/test
ls: /usr/X11R6/test: No such file or directory
```

Das Beispiel zeigt, dass die beiden verbundenen Verzeichnisse und das Mount-Ziel nicht unbedingt alle voneinander verschieden sein müssen. Das Verzeichnis */usr* wurde nur lesbar eingebunden und mit einem schreibbaren Teil überlagert. Deshalb kann man nicht mehr in das "alte" */usr* hineinschauen, sondern sieht nur die Vereinigung unterhalb von */usr*. Möchten man wissen, was verändert wurde, schaut man unterhalb von */tmp/union* nach. Mit einem einfachen `umount /usr`⁴ ist der Spuk vorbei und die zwischenzeitlich angelegte Datei nicht mehr zu sehen.

⁴sofern das Verzeichnis nicht in Benutzung ist

Nun verschwinden die Dateien jedoch nicht automatisch aus */tmp/union*. Wenn ein Admin nun wieder den letzten Stand seiner Experimente wiederherstellen will, wiederholt er einfach das UnionFS-Mount und schon sieht */usr* wieder so aus wie vorher. So lässt sich unproblematisch in mehreren Schritten mit einer neuen Xorg-Version herumprobieren ohne dabei die Maschine bei Fehlversuchen unbrauchbar zu machen. Nebenbei kann man auch sehen, welche Dateien wohin installiert wurden. Ist alles zur vollen Zufriedenheit eingerichtet, hebt man einfach die Union auf und synchronisiert die Inhalte aus dem RW-Bereich */tmp/union* an ihre "richtige" Position. Das stellt keinerlei Problem dar, da alle Pfade zu allen dort angelegten Dateien vollständig eingetragen sind.

6.6.2 Variationen des Themas

Nach dem gleichen Schema lassen sich aber nicht nur zwei, sondern gleich mehrere Verzeichnisse vereinen. Dies macht beispielsweise Sinn, wenn man zu einem unveränderlichen Basissystem Rechner spezifische Anpassungen durchführen will und zusätzliche Änderungen in einer RAM-basierten Dateisystem verbleiben sollen: In einem Pool mit Diskless Clients bekommt so jeder Rechner über ein Netzwerkdateisystem wie NFS dasselbe Basissystem, ebenso werden Host spezifische Anpassungen lokal auf Festplatte oder ebenso über das Netz bereitgestellt; Dateien, die während des Betriebs verändert oder erstellt werden, landen in einer Ramdisk und gehen bei einem Neustart verloren⁵.

6.7 Netzwerkdateisysteme

Der Linuxkernel wurde bereits in einem sehr frühen Entwicklungsstadium mit Netzwerkfähigkeiten ausgestattet. Der Kernel unterstützt daher inzwischen eine ganze Reihe von Dateisystemen, die nicht klassischerweise auf eine lokalen Datenträger liegen, sondern über das Netzwerk verfügbar sind. Dabei kann die Linuxmaschine sowohl als Server, d.h. Anbieter von solchen Dateisystemen, als auch Client, d.h. Bezieher dieser auftreten.

Als Standard zur Verteilung von Filesystemen über TCP/IP-Netze gilt das zu Beginn der 90er Jahre von Sun Microsystems entwickelte und früh auf Linux portierte Network File System (NFS). Derzeit werden die Versionen 2 und 3 von NFS genutzt. Der neue Linux-Kernel 2.6 enthält bereits die Version 4. Jedoch ist die Implementation der Version 4 noch nicht vollständig. Einige der vorgeschlagenen Features fehlen.

Neben NFS gibt es weitere Dateisysteme, die zum Teil zum Standardlieferungsumfang einer Linux-Distribution zählen. Das SMB-Protokoll⁶ unter Linux auch als "Samba" bezeichnet, bietet neben der Option Teile von Dateisystemen zu im- oder exportieren, weitere Steuerungsaufgaben zu übernehmen. Dieses Protokoll wird in Windowsnetzen auch zur Anmeldung an und Verwaltung von sogenannten Domänen eingesetzt.

Das Andrew Filesystem ist ursprünglich von Transarc/IBM für das Betriebssystem AIX entwickelt worden. Inzwischen heisst es Open-AFS und steht auch für die Linux-Plattform zur Verfügung. Es arbeitet anders als das alte NFS mit Verschlüsselung und Kerberos-Authentifizierung.

Samba kann Linux mit der Windowswelt verbinden. Solche Beziehungen gibt es auch zu anderen Betriebssystemen. Eine Linux-Maschine kann ebenfalls als Server in Apple-Netzwerken eingesetzt werden bzw. Novellserver oder -client sein.

⁵um das System im einem sauberen Zustand zu halten

⁶Server Message Block

6.8 Andrew Filesystem

6.8.1 Die Clientseite

Das Kürzel AFS steht für Andrew File System oder A distributed File System. AFS wurde ursprünglich von der Carnegie-Mellon University entwickelt. Kommerzialisiert wurde AFS später von Transarc. Diese Firma wurde 1994 von IBM gekauft. IBM ihrerseits stellte im Jahre 2000 AFS als Open Source zur Verfügung. Seit dieser Zeit wird AFS von der OpenAFS Community gepflegt. AFS wird nicht mehr offiziell von IBM weiterentwickelt. Das Andrew File System (AFS) ist ein Netzwerk-Dateisystem, welches Dateien netzwerk- und weltweit zur Verfügung stellen kann. Dieses Dateisystem arbeitet nach dem Client-Server-Prinzip: Daten werden auf dem Fileserver gespeichert, der Zugriff erfolgt von Seiten der Clients.

Die AFS-Unterstützung wird über ein Kernelmodul realisiert, welches alle benötigten Bibliotheksfunktionen zur Verfügung stellt. Zu diesem Modul werden Kernelprozesse gestartet, welche die Netzwerkkommunikation realisieren. Ausschnitt der Anzeige aller geladenen Module und AFS-Prozesse:

```
linux:~/test # lsmod
Module                               Size Used by    Tainted: PF
[...]
nls_cp437                             4316  1 (autoclean)
nls_iso8859-1                         2812  1 (autoclean)
smbfs                                 34384  1 (autoclean)
snd-pcm-oss                           45888  1 (autoclean)
snd-mixer-oss                         13560  0 (autoclean) [snd-pcm-oss]
videodev                              5600  0 (autoclean)
libafs                                442528  2
[...]
linux:~/test # ps aux | grep afs
root    2001  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:08 [afs_rxlistener]
root    2003  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:00 [afs_callback]
root    2005  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:00 [afs_rxevent]
root    2007  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:00 [afsd]
root    2009  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:00 [afs_checkserver]
root    2011  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:01 [afs_background]
root    2013  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:01 [afs_background]
root    2015  0.0  0.0  0  0 ?    SW   Aug11  0:00 [afs_cachetrim]
```

AFS besitzt gegenüber anderen verteilten Dateisystem wie z.B. Samba oder NFS einige Vorteile. Es arbeitet plattformunabhängig und verwendet zur Beschleunigung des Zugriffs auf jedem Client ein Cache von bis zu 2 GByte. Dieser dient zur Entlastung des Netzwerkes, zur Beschleunigung von Zugriffen und zur Überbrückung von Schwankungen, da AFS auf die Verwendung in Wide Area Networks angelegt ist. Für eine grössere Ausfallsicherheit können Volumes über mehrere Fileserver repliziert werden.

Der Integrationsaufwand in das jeweilige Betriebssystem fällt jedoch höher aus, als für die meisten bereits genannten Filesysteme. Es existieren Implementationen für Windows⁷, MacOS X und diverse UNIXe inklusive Linux. AFS kennt einen weltweit eindeutigen Namensraum. Egal wo und an welcher Maschine ein Benutzer arbeitet, der Pfad für einen Benutzer stellt sich immer identisch dar. Der Pfadname beginnt mit */afs* (dem sogenannten Top Level). Auf der nächsten Hierarchieebene (Second Level) kommt der sogenannte Cell-Name. Die Zellennamen für bereits bestehende AFS-Zellen finden sich auf: www.central.org/dl/cellserfdb/CellServDB.

⁷für die "Consumerwindows" - Spielkonsolen Win95/98/ME - jedoch nur der Client

Für die darin enthaltenen Unterverzeichnisse darunter existieren ebenfalls Konventionen, die eingehalten werden sollten. vgl. hierzu Tabelle 6.8.1 auf S. 61

Name	Beschreibung
common	Systemunabhängige Daten
public	Öffentliche Daten
service	Koordination und Konfiguration der Zelle
sys_type	Systemspezifische Daten z.B. i586_linux
usr	Home-Verzeichnisse für Benutzer
wsadmin	Konfiguration von Clients

Jedem Benutzer kann ein eigenes Volume zugeordnet werden. Sie bilden die Basis des ganzen Konzeptes, ihre Lage ist für den Client völlig transparent. Die Volumes können während des Betriebes von Fileserver zu Fileserver verschoben werden. Auf diesem Volume wird ein Quota definiert. AFS implementiert eine ausgefeiltere Kontrolle über die Zugriffsberechtigungen mit Access Control Lists (ACLs), die anstelle der Unix-Rechte-Bits auf Verzeichnisebene zum Einsatz kommen.

Jeder Benutzer kann eigene Gruppen erzeugen und verwalten. Wenn ein normaler Benutzer ohne Systemrechte eine Gruppe erzeugen will, muss er als Präfix seinen eigenen Namen verwenden. Dieses kann so aussehen: *user:group* Ausserdem sind die folgenden drei System-Gruppen schon definiert: *system:anyuser*, *system:authuser* und *system:administrators*, diese Gruppen sind in allen AFS Systemen vorhanden. *system:anyuser* sind alle Benutzer (mit oder ohne gültigem Token), *system:authuser* alle Benutzer mit gültigem Token und *system:administrators* Benutzer mit Administrator-Privilegien.

Eine weitere Eigenschaft von AFS ist, dass es einen eigenen Login für die Freigabe seines Inhaltes benötigt. NFS in den Versionen 2 und 3 arbeitet mit einer IP-basierten Freigabe, die wenig Einschränkungen gegen geplanten Missbrauch bietet. Durch die Verwendung von Kerberos 4 bzw. 5 Authentifizierung kann es deshalb bedenkenloser als andere Netzwerkdateisysteme zur weltweiten Verteilung eingesetzt werden.

Kommando	Beschreibung
kpasswd	wird benutzt um das AFS-Passwort zu ändern
klog	Erwerben eines Tokens
tokens	Überblick der gültigen Tokens
pts	kann Benutzer und Gruppen anzeigen und verwalten
fs	kann ACLs und Quotas anzeigen/verwalten

Tabelle 6.2: Einige wichtige AFS-Kommandos

Mit der Authentifizierung gegenüber AFS, beim Login über PAM oder durch das Kommando `klog <afs-username>` erhält der angemeldete Benutzer ein Token. Dieses Token gestattet den Zugriff auf das AFS-Filesystem. Das Token hat aber nur eine begrenzte Gültigkeitsdauer. Nach Ablauf der Gültigkeit ist der Zugriff auf die AFS-Dateien wieder gesperrt. Mit dem Befehl `tokens` kann man anschauen, welche Token gerade gehalten werden und wie lange die einzelnen Token noch gültig sind.

Die Syntax der AFS-Kommandos ist etwas ungewohnt, da im Gegensatz zu den Standard-UNIX Kommandos die AFS-Kommandos nicht nur einem Zweck dienen, sondern mehrere Kommandos zu sogenannten Command Suites zusammenfassen. Die Syntax ist bei allen AFS Kommandos identisch: `command_suite operation_code -switch <value> -flag`

Zur Anzeige der Rechte auf ein AFS-Verzeichnis (nur auf diese können AFS-Rechte gesetzt werden, auf einzelne Dateien nicht) verwendet man folgendes Kommando:

Kommando	Beschreibung
<code>fs help</code>	erklärt alle zur Verfügung stehenden Optionen
<code>fs lq dir </code>	zeigt definiertes Quota für ein Verzeichnis an
<code>fs la dir </code>	listet die gesetzten Rechte
<code>fs sa dir user rights </code>	setzt Rechte für ein Verzeichnis
<code>fs q</code>	Prozentangabe der Quotaauslastung

Tabelle 6.3: Setzen und Ansehen der Zugriffsrechte

```
dirk@lsfks02:/afs/.uni-freiburg.de/www/ks/htdocs/systeme> fs la
Access list for . is
Normal rights:
  webadmins rlidwka
  system:administrators rlidwka
  www rl
  www.ks rl
  dsuchod rlidwka
```

Die Ausgabe zeigt, dass die Benutzer-IDs der eingeloggten Person an der Maschine nicht zwingend mit der AFS-Benutzer-ID übereinstimmen müssen. An der Linux-Maschine ist *dirk* eingeloggt, mit dem Kommando `klog dsuchod` und anschließender Passwort-Eingabe hat sich der angemeldete Benutzer ein AFS-Token für den Zugriff auf die *dsuchod* freigeschalteten AFS-Bereiche geholt.

Durch Eingabe des Kommandos `fs quota` oder kürzer `fs q` im AFS-Baum bekommt man die Meldung, wieviel Prozent des eigenen Quotas aufgebraucht sind:

```
dirk@login02:/afs/.uni-freiburg.de/www/ks/htdocs/> fs q
74% of quota used.
```

Eine ausführlichere Information mit Angabe des zur Verfügung stehenden und verbrauchten Speicherplatzes bekommt man mit:

```
dirk@login02:/afs/.uni-freiburg.de/www/ks/htdocs/> fs lq
Volume Name          Quota      Used %Used  Partition
www.ks                400000    295334   74%       73%
```

Die Zugriffsberechtigungen von AFS beziehen sich immer auf ein ganzes Verzeichnis und alle darin enthaltenen Dateien. Sie beziehen sich nicht automatisch auf enthaltene Unterverzeichnisse. Wenn die Zugriffsberechtigung für eine einzelne Datei geändert werden soll, muss diese ein anderes Verzeichnis mit den gewünschten Zugriffsrechten verschoben werden. Die Zugriffsberechtigung wird dabei vom übergeordneten Verzeichnis geerbt. AFS definiert insgesamt sieben Rechtearten, dabei beziehen sich vier Zugriffsrechte auf das Verzeichnis. Drei weitere Berechtigungen beziehen sich auf die Dateien innerhalb des Verzeichnisses

Beim Setzen des Rechtelevels *lookup* kann in das Verzeichnis gewechselt werden. Der Inhalt der Dateien kann nur dann auch gelesen werden, wenn ebenfalls die Berechtigung *read* zur Verfügung steht. Die wichtigsten Berechtigungen lassen sich zusammenfassen, wie in der Tabelle zur AFS Rechtegruppierung gezeigt.

Ein nettes Feature ist, dass Rechteinhaber im AFS selbst Verzeichnisse für andere Benutzer bzw. Gruppen freigeben können. Hierzu dient zuerst einmal das Kommando **pts**.

```
pts creategroup dsuchod:systeme
  group dsuchod:systeme2 has id -754
pts adduser user01 dsuchod:systeme
fs sa testdir dsuchod:systeme rliwka
```

Kürzel	AFS-Recht	Beschreibung
a	administer	die ACLs ändern
d	delete	Dateien und Verzeichnisse löschen oder verschieben
i	insert	Neue Dateien und Verzeichnisse anlegen
l	lookup	Inhalt des Verzeichnis kann aufgelistet werden und ein Wechsel in dieses Verzeichnis ist erlaubt
r	read	Inhalt der Dateien lesen. Dazu gehört z.B. auch <code>ls -l</code>
w	write	Ändern von Dateien
k	lock	Ermöglicht das Ausführen von Programmen die über Systemcalls Dateien sperren (locks)

Tabelle 6.4: AFS Rechteschema

Zusammenfassung	Beschreibung
all	alle Berechtigungen (rlidwka)
none	keine Berechtigung
read	nur lesen (rl)
write	lesen und schreiben (rlidwk), d.h. alle ausser a

Tabelle 6.5: AFS Rechtegruppierung

Das Ergebnis des Gruppenanlegens ist eingerückt dargestellt. Anschliessend kann ein User (hier: *user01*) oder mehrere dieser Gruppe hinzugefügt werden. Mit dem AFS-Kommando `fs sa testdir dsuchod:systeme rliwka` wird dann ein Rechtemuster auf das Verzeichnis *testdir* für die Gruppe *dsuchod:systeme* eingetragen. Dieses Kommando muss entsprechend für alle gewünschten Verzeichnisse wiederholt werden. Dabei sollte man bedenken, dass auch übergeordnete Verzeichnisse zumindest ein Lookup-Recht für die Gruppe bekommen sollten. Das Anzeigen der Rechte im Verzeichnis *testdir* liefert dann folgendes:

```
dirk@linux02:/afs/.uni-freiburg.de/www/ks/htdocs/systeme> fs la
Access list for . is
Normal rights:
  dsuchod:systeme rliwka
  webadmins rlidwka
  system:administrators rlidwka
  www rl
  www.ks rl
  dsuchod rlidwka
```

6.9 Dateiarnten

Linux kennt⁸ sechs Arten von Dateien auf Filesystem-Ebene. s. Tabelle 6.6, S. 64

⁸verschiedene Filesysteme mögen einige Typen davon nicht unterstützen

Art	Beschreibung	Kennung
"normale" Datei	Klassische Dateien, wie ausführbare Programme, Porgrammbibliotheken, Konfigurations-, Druck-, Textdateien ...	-
Verzeichnisse	"Containerdatei" in der wieder alle sechs Dateitypen vorkommen können.	d
Links	Soft- oder Hardlinks. Softlinks sind Spezialdateien in denen ein Zeiger auf eine andere Datei steht. Diese können im Gegensatz zu Hardlinks auch über physikalische Grenzen von Datenträgern hinweg existieren. Hardlinks sind weitere Einträge in die Inode.	l
Sockets	Erlauben die Kommunikation zwischen Prozessen über das Filesystem analog zu TCP/IP.	s
FIFOs (na- med pipes)	Einfachere Version (als Sockets) zur Kommunikation zwischen Prozessen über das Filesystem.	p
Geräte-dateien	Schnittstellen zum Kernel. Blockorientiert oder Zeichenorientiert.	b (block) od. c (cha- racter)

Tabelle 6.6: Dateiartern

6.9.1 Typ einer Datei ermitteln

Das Konzept von Dateiendungen ist eine Sache für sich: Viele Windowsbenutzer haben sich schon gefragt, weshalb plötzlich aus einem Textdokument eine Excel-Tabelle werden soll, einfach nur durch die Änderung der Endung. Deshalb ist den meisten Linux-Programmen, die Endung auch herzlich egal. Programme⁹ selbst haben oft überhaupt keine Endung - vielleicht abgesehen von *.sh* für Shell- oder *.pl* für Perl-Skripten. Programme sind am sogenannten Execute-Bit bei den Zugriffsrechten zu erkennen:

```
-rwxr-xr-x 1 root root 78136 2005-03-19 21:28 /bin/ls
-rwxr-xr-x 1 root root 44616 2005-03-19 21:28 /usr/bin/du
```

Das "x" ist eine Voraussetzung für die Ausführbarkeit - bei anderen Dateiartern macht das X-Bit jedoch keinen Sinn. GNU/Linux stellt mit dem Befehl **file** ein sehr mächtiges Tool zum Feststellen des Types einer Datei zur Verfügung.

```
linux02:/tmp/file # file *
dump:      tcpdump capture file (little-endian) - version 2.4 (Ethernet, \
capture length 96)
files.sxw: setgid sticky empty
ls:        ELF 32-bit LSB executable, Intel 80386, version 1 (SYSV), for \
GNU/Linux 2.2.5, dynamically linked (uses shared libs), stripped
man-df.png: PNG image data, 667 x 463, 8-bit/color RGB, non-interlaced
nnn.dvi:   setgid sticky TeX DVI file (TeX output 2005.05.04:1720\213)
nnn.tex:   setgid sticky ISO-8859 text
shell.sxw: setgid sticky Zip archive data, at least v2.0 to extract
```

⁹sog. Executables oder ausführbare Dateien

Der Befehl **file** kennt den "Fingerabdruck" von sehr vielen verschiedenen Programmen und Dateitypen und kann deshalb auch ohne, dass das passende Programm installiert ist, feststellen, worum es sich jeweils handelt. Wer beispielsweise Filme auf seinem System vor allzu Neugierigen verstecken will, sollte mehr als nur reine Umbenennung vornehmen, **file** lässt sich nicht so einfach täuschen:

```
dirk@linux02:~/SharedFiles/TV/Filme> file *
Film.avi: setgid sticky RIFF (little-endian) data, AVI, 640 x 272, \
 25.00 fps, video: XviD, audio: MPEG-1 Layer 3 (stereo, 48000 Hz)
Text.doc: setgid sticky RIFF (little-endian) data, AVI, 640 x 272, \
 25.00 fps, video: XviD, audio: MPEG-1 Layer 3 (stereo, 48000 Hz)
```

File bezieht die Daten zur Erkennung verschiedener Dateitypen aus */etc/magic*.

6.9.2 Textdateien und Kodierung

Derzeit findet auf Linux-Systemen die Migration von den länderspezifischen alten Kodierungen auf das übergreifende UTF8 statt. Früher waren Zeichen einheitlich 8bit lang und Dateien nach bestimmten Codepages, wie ISO-8859-1 oder ISO-8859-15 für westeuropäische Zeichensätze kodiert, UTF8 kennt variable Zeichengrößen. Kommt ein Kommando mit einer Kodierung nicht klar, dann sieht die Darstellung von bestimmten Zeichen nicht korrekt aus. Für die Umwandlung gibt es **iconv**. Dieser ist ein einfacher Umkodierer. Das Umwandeln einer UTF-8-Datei - als Beispiel *utf8.txt* - in eine Datei *iso-alt.txt* nach dem alten ISO8859-15-Standard geschieht so: `iconv -f UTF-8 -t ISO-8859-15 -o iso-alt.txt utf8.txt`.

Das Ergebnis kann man mit `file -i iso-alt.txt` einfach überprüfen. Ein einfacheres Tool ist **recode**. Mit dem folgenden Beispiel wird die Datei *test.txt* vom alten ISO8859-1 Zeichensatz nach UTF8 umgewandelt: `recode latin1.utf-8 test.txt` Einige Text-Editoren bieten es dem Benutzer an, anzugeben in welchem Zeichensatz eine Datei dargestellt und gespeichert wird.

6.10 Aufgaben

6.10.1 Filesystem - Aufteilung

- 1) Wo liegen in der Linux-Verzeichnisstruktur üblicherweise die Bibliotheken und ausführbare Programme? Nennen Sie wichtige Kommandos und ihre Lage im Dateisystem!
2. Warum verwendet man nicht das Konzept der Laufwerksbuchstaben, wie unter DOS oder den verschiedenen Windowsversionen bekannt?
3. Wo findet man Dateien, wie z.B. **kmail**, **mount** oder **ls**?
4. Wo befinden sich die Konfigurationsdateien zum Einrichten einer Modemverbindung? Wo liegen im Linux-Dateisystem üblicherweise die Konfigurationsdateien? Nennen Sie wichtige Konfigurationsdateien, die im Kurs vorgekommen sind!
5. Weshalb darf der Befehl `mv *.txt *.html` so nicht angewendet werden, was passiert da?
6. Woran erkennt man den Dateityp "Verzeichnis" bzw. "Link"?
7. Wie bestimmt man generell den Belegungsgrad der gemounteten Festplatten?

8. In welcher Datei sind die Benutzer und in welcher ihre Passwörter eingetragen? Wie verhält es sich bei einer zentralen Authentifizierung?
9. Wofür dienen die Kommandos **find** und **locate**? Worin bestehen die Unterschiede zwischen ihnen?

6.10.2 (Un-)Mounten

1. Man gebe die Kommandos ein, um festzustellen, welches Device das CD-Rom oder DVD-Laufwerk ist (wichtig beim Mounten), welche Grösse die eingebaute Festplatte hat und wie diese partitioniert ist!
2. Monte das DVD-Laufwerk und anschliessend das einen USB-Stick (oder Diskettenlaufwerk) nach */mnt!*
3. In welcher Konfigurationsdatei wird festgelegt welche Bereiche und Devices normale User mounten dürfen? Welche Dateisysteme werden beim Booten automatisch gemountet und welche nicht? Wie legt man das fest?
4. Welche Vereinfachungen gibt es zum vollständig ausgeschriebenen Mountkommando?
5. Mit welchem Dateisystem ist die Root Partition formatiert bzw. wo liegt das Root-Filesystem?
6. Welche Partitionen sind auf dem Rechner wohin gemountet? Wieviel Speicherplatz ist auf ihnen noch vorhanden.
7. Man nenne Dateisysteme, welche als Root-Filesystem für eine Linuxmaschine in Frage kommen. Welche weiteren gibt es und warum können diese nicht für den genannten Zweck eingesetzt werden?
8. Welche Besonderheit(en) hat UnionFS gegenüber klassischen Dateisystemen, wie Ext3, ReiserFS oder NFS?

6.10.3 Speicherplatz auf der Festplatte

1. Bestimmen Sie die Menge an Speicherplatz die das Verzeichnis */usr/share* auf Ihrem Computer belegt! Wie erhält man eine Ausgabe in Mega- oder Gigabyte-Angabe?
2. Wie lässt sich generell der Belegungsgrad der gemounteten Festplatten bestimmen?

Kapitel 7

Zugriffsrechte und Verzeichnisstruktur

Die Nutzung von Informationssystemen ist üblicherweise mit einem Zugangssystem verbunden, welches die Verwendung des Systems auf eine bekannte Benutzergruppe beschränkt, Daten über die registrierten Benutzer speichert und die Verteilung der Ressourcen auf die Benutzer steuert. Häufig ist die Konzeption des Zugangssystems für den einzelnen Benutzer transparent - außer seinem Benutzernamen und einem Passwort benötigt der Benutzer kaum weitere Kenntnisse, um das System in Anspruch zu nehmen. Für die Arbeit mit einem Linux-System sollte man sich deshalb einige elementare Kenntnisse über dessen Benutzer- und Berechtigungskonzept aneignen.

Die Notwendigkeit für diese Konzepte ergibt sich für Linux aus seiner Mehrbenutzerfähigkeit. Ein erster wichtiger Aspekt ist der Schutz des Systems vor den Handlungen seiner Benutzer. Weiterhin müssen auch die einen Benutzer vor den Handlungen der anderen geschützt werden. Und schließlich darf bei allem Schutz des Systems und der Benutzer voneinander das Miteinander-Arbeiten nicht allzusehr erschwert werden. Um all dies zu gewährleisten, bedarf es eines feinkörnigen Systems der Einschränkungen und Erlaubnisse. Dieses System ideal an die jeweiligen Gegebenheiten anzupassen, ist die Aufgabe des Systemverwalters.

7.1 Zugriffsrechte

Das Sicherheitskonzept von Unix basiert stark auf den Zugriffsrechten für Dateien. Deshalb hat in der Unix/Linux-Welt jedes Verzeichnis und jede Datei IndexZugriffsrechte für einen Besitzer ("user", Kürzel **u**, z.B. die User ftp, mysql, testuser ...), für die gesamte Gruppe ("group", Kürzel **g**, z.B. bin, named, users) zu der dieser Besitzer gehört und schließlich für alle anderen, den "Rest der Welt" ("other", Kürzel **o**). Diese sind im Ganzen drei Benutzergruppen, die beim Setzen der Rechte auch zusammen angegeben werden können ("all", Kürzel **a**). Es ist z.B. bei der Einrichtung einer Homepage im eigenen Verzeichnis darauf zu achten, dass den HTML-Dateien die Leserechte für "other", bzw. für "all" gesetzt wurden und die darüberliegenden Verzeichnisebenen das Suchrecht für "all" besitzen.

Weiterhin gibt es drei Arten des Dateizugriffs: Schreiben, Lesen, Ausführen (bzw. Suchen in Verzeichnissen). Das Kommando zum Setzen der Zugriffsrechte ist **chmod**. Dabei gibt es zwei Möglichkeiten es aufzurufen:

```
mayer@hermes:~/kursunterlagen >chmod o+r kurs01.txt
```

Setzt für alle anderen Benutzer (other) , die nicht der eigenen Gruppe (z.B. “users”) angehören, das Leserecht (read) auf die Datei kurs01.txt. Sollen die Rechte entfernt werden, geschieht dieses durch die Angabe des Minuszeichens anstelle des Plus, welches für das Hinzufügen der Rechte steht.

Eine andere Möglichkeit besteht darin die Zugriffsrechte über die sie repräsentierenden Oktalwerte zu setzen, wie sie in der untenstehenden Tabelle gezeigt werden.

Oktalwert	Beschreibung	Benutzergruppe
4000	Set-User-Id-Bit	
2000	Set-Group-Id-Bit	
1000	Sticky-Bit	
400	Lesezugriff	
200	Schreibzugriff	Dateibesitzer
100	Ausführungs- / Suchzugriff	
40	Lesezugriff	
20	Schreibzugriff	Benutzergruppe
10	Ausführungs- / Suchzugriff	
4	Lesezugriff	
2	Schreibzugriff	Alle anderen
1	Ausführungs- / Suchzugriff	

Tabelle 7.1: Die traditionellen Zugriffsrechte unter Linux

Der Aufruf des Kommandos **chmod** sieht dann z.B. so aus:

```
meier@hermes:~/kursunterlagen >chmod 0700 kurs01.txt
```

Darüberhinausgehende Rechtesysteme lassen sich mit den Posix-ACL's (Access Control Lists) implementieren. Dafür muss jedoch eine Unterstützung seitens des Dateisystems (z.B. xfs) vorhanden sein.

7.2 Systembefehle zur Arbeit mit Dateien

Folgende Basisbefehle stehen neben einer ganzen Reihe weiteren unter Linux zur Verfügung. Die spitzen Klammern sollen bloß anzeigen, dass dieser Bestandteil des Befehls - von den Leerzeichen abgesehen - variiert, die tippt man in Wirklichkeit nicht mit. Diese Befehle sind immer nach dem Schema: Befehl, Leerzeichen, Name, ev. Leerzeichen, ev. Name aufgebaut. (Nach der Eingabe des Befehls diesen immer mit [Enter] abschicken!)

mkdir <Verzeichnis> erstellt ein neues Verzeichnis (im Windows-Jargon: einen neuen Ordner), mit dem von euch gewählten Namen `Verzeichnis`. “mkdir” steht für “make directory” Bsp.: `mkdir test`. Das neue Verzeichnis wird immer als Unterverzeichnis des aktuellen Verzeichnisses (= in dem man sich gerade befindet) eingerichtet.

cd führt zum Verzeichniswechsel, dahinter kann man den Namen desjenigen Verzeichnisses angeben, in das man wechseln möchte (z.B. `cd test`). **cd** steht für “change directory” Wenn man keinen Verzeichnisnamen angibt, bringt diesen Befehl immer in das Homeverzeichnis des angemeldeten Users. Denkt daran, dass man sich so immer nur von einer

Ebene in die nächste vorhangeln kann (relative Pfadangabe). Um in das nächsthöhere Verzeichnis zurückzuwechseln, könnt man `cd ..` benutzen (beachtet das Leerzeichen vor den Punkten). Wenn man Verzeichnisebenen überspringen möchte, muss man den ganzen Pfad eingeben (z.B. `/test/texte` - ohne Leerzeichen). Ein solcher Pfad bezeichnet den genauen Standort im Verzeichnisbaum. Das Home-Verzeichnis kürzt man mit `~/` ab. Das aktuelle Verzeichnis gibt man mit `./` an.

pwd Diese Eingabe liefert den vollständigen Pfad zu dem Verzeichnis, in dem man sich gerade befindet. `pwd` steht für “print working directory”

ls zeigt in Inhalt von Verzeichnissen an. `ls` steht für “list”. Man könnte auch alternativ `ls <Verzeichnis>` eingeben, ohne vorher `cd <Verzeichnis>` ausgeführt zu haben, aber immer nur von einer Ebene in die nächste, oder mit dem vollständigen Pfadnamen. Wenn man `ls -l` eingibt, erfährt man sogar noch mehr über die Dateien als den Namen (z.B. die Größe etc.)

rmdir <Verzeichnis> löscht leere Verzeichnisse. `rmdir` steht für “remove directory”. Wieder kann man nur Unterverzeichnisse des aktuellen Verzeichnisses oder den ganzen Pfad angeben. Wenn sich in dem zu löschenden Verzeichnis noch etwas befindet, löscht der Computer sie nicht. Dann muss man erst mit

rm <Dateiname> die Dateien darin löschen. Mit `rm *` kann man sie alle auf einmal beseitigen. Bestimmte Dateitypen löscht man mit `rm *.<extension>`, also z.B. `rm *.jpg`, um alle Bilddateien des Typs “jpg” zu löschen.

mv <Datei> <Verzeichnis> verschiebt eine Datei von einem Verzeichnis in ein anderes - natürlich nur, wenn die Datei in dem aktuellen Verzeichnis steht, oder man den gesamten Pfad angibt. `mv` funktioniert (eingeschränkt) über die Grenzen von Filesystemen hinweg, da nur Änderungen in den Inode-Einträgen erfolgen und die Datei nicht physikalisch “bewegt” wird. `mv` steht für “move”. Wenn man den Namen einer Datei ändern möchte, gibt man `mv <alteDatei> <neueDatei>` ein.

cp <Datei> <Verzeichni> kopiert tatsächlich eine Datei. Diese Datei existiert dann zweimal (im Gegensatz zu `mv`). Natürlich kann man auch einfach den Befehl `cp <alteDatei> <neueDatei>` ausführen, wenn man eine Datei zweimal in einem Verzeichnis haben möchte.

7.3 Dateiablagestandards

Es gibt nicht “das” klassische Konzept für eine Filehierarchie der freien Unixe, früher orientierte sich die Struktur am System V Unix Release 4. Seit einiger Zeit gibt es einen Filesystemhierarchiestandard (FSHS), der Mitte diesen Jahres in einer aktualisierten Version veröffentlicht wurde. Die meisten neueren Linuxdistributionen halten sich an diesen.

Zwei Hauptkriterien der Verteilung der Dateien spielen im FSHS eine Rolle: verteilbare vs. lokale und variable vs. statische Daten. Die Idee dieser Einordnung entstammt dem Wunsch, Teile des Filesystems zentral auf einem Server im Netzwerk zur Verfügung stellen zu können.

	Verteilbar	Lokal
Statisch	/usr, /opt	/etc, /boot
Variabel	/var/mail, /var/spool	/var/log, /var/run

Tabelle 7.2: Aufteilung des Dateisystems

7.4 Dämonen

Im Unterschied zu anderweitigen Prozessen, die stets an ein Dialogstation (tty) und Benutzer gekoppelt sind und je nach Aufruf im Vorder- oder Hintergrund laufen, werden Dämonen meistens automatisch beim Hochfahren des Systems über die Runlevelskripte gestartet. Sie sind nicht an eine Konsole gebunden und schreiben deshalb ihre Meldungen üblicherweise über das Syslog oder in spezielle Logdateien und -verzeichnisse.

7.5 Aufbau einiger wichtiger Verzeichnisse

Unter Linux sind Dateien im Gegensatz zu Windows in einem großen zusammenhängenden Verzeichnisbaum gespeichert, der mit dem Wurzelverzeichnis / beginnt und sich schnell weit verzweigt.

```
dirk@linux01:~> ls /
bin  data01  dev  home  lost+found  mnt  proc  sbin  sys  usr
boot data02  etc  lib   media      opt  root  srv  tmp  var
```

Dateien werden unter Linux geordnet nach ihrer Funktion abgelegt. So ergeben sich viele Vereinfachungen: Konfigurationsdateien liegen in einem gemeinsamen Verzeichnis, Programmdateien verteilen sich je nach Funktion über wenige Verzeichnisse, was den Suchpfad vereinfacht und die Angabe des absoluten Pfades vermeidet. Bibliotheken und Module liegen wieder in speziellen Verzeichnissen ...

In einigen Hierachiestufen wiederholen sich bestimmte Verzeichnisse: "lib", "bin" findet man z.B. in /, /usr, /usr/local, /usr/X11R6, /opt/kde3 ...

7.6 Konfigurationsdateien

Konfigurationsdateien liegen üblicherweise im Systemkonfigurationsverzeichnis /etc. Für bestimmte Programme (noKDE, Gnome) findet man diese jedoch in den entsprechenden Unterverzeichnissen. Im folgenden werden jedoch nur einige der Dateien in /etc näher erläutert.

7.6.1 Allgemein

Die Dateien /etc/passwd und /etc/shadow verwalten die User des lokalen Systems, speichern deren Passwörter enthalten evtl. zusätzliche Informationen und legen das Home-Verzeichnis sowie die Login-Shell fest. Die Datei hat folgendes Aussehen:

```
root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
bin:x:1:1:bin:/bin:/bin/bash
daemon:x:2:2:Daemon:/sbin:/bin/bash
lp:x:4:7:Printing daemon:/var/spool/lpd:/bin/bash
mail:x:8:12:Mailer daemon:/var/spool/clientmqueue:/bin/false
news:x:9:13:News system:/etc/news:/bin/bash
uucp:x:10:14:Unix-to-Unix CoPy system:/etc/uucp:/bin/bash
```

```

games:x:12:100:Games account:/var/games:/bin/bash
man:x:13:62:Manual pages viewer:/var/cache/man:/bin/bash
at:x:25:25:Batch jobs daemon:/var/spool/atjobs:/bin/bash
wwwrun:x:30:8:WWW daemon apache:/var/lib/wwwrun:/bin/false
ftp:x:40:49:FTP account:/srv/ftp:/bin/bash
named:x:44:44:Nameserver daemon:/var/lib/named:/bin/false
postfix:x:51:51:Postfix Daemon:/var/spool/postfix:/bin/false
sshd:x:71:65:SSH daemon:/var/lib/sshd:/bin/false
ntp:x:74:65534:NTP daemon:/var/lib/ntp:/bin/false
ldap:x:76:70>User for OpenLDAP:/var/lib/ldap:/bin/bash
gdm:x:100:100:./home/gdm:/bin/bash
vdr:x:101:33:Video Disk Recorder:/var/spool/video:/bin/false
quagga:x:102:101:Quagga routing daemon:/var/run/quagga:/bin/false
dhcpd:x:103:65534:DHCP server daemon:/var/lib/dhcp:/bin/false
messagebus:x:104:102>User for D-BUS:/var/run/dbus:/bin/false
haldaemon:x:105:103>User for haldaemon:/var/run/hal:/bin/false
nobody:x:65534:65533:nobody:/var/lib/nobody:/bin/bash
dirk:x:500:100:Dirk von Suchodoletz:/home/dirk:/bin/bash

```

Nacheinander werden folgende Informationen durch Doppelpunkte getrennt aufgelistet: Der Username (als String), der Platzhalter für das Passwort ("x"), die numerische User-ID, die numerische Gruppen-ID, eine Beschreibung des Benutzers (die kommaspariert weitere Informationen enthalten kann), das Arbeitsverzeichnis und die Standard-Shell. Diese Datei ist die zentrale Benutzerdatenbank, es sei denn es werden zentrale Authentifizierungs- und Konfigurationsdienste (wie z.B. LDAP) verwendet. Über die Reihenfolge der Einbindung zur Authentifizierung entscheidet die */etc/nsswitch.conf*.

Die */etc/shadow* ist die zur */etc/passwd* korrespondierende Datei. Sie verfügt über stark beschnittene Zugriffsrechte, damit nur der Systemadministrator in diese Datei hineinschauen kann. Zwar sind die Passwörter nicht als Klartextvariablen abgelegt, dennoch besteht die Möglichkeit, das gecryptete Passwort mittels Brute-Force-Attacke auf einem anderen Rechner zu knacken. Die */etc/shadow* sieht folgendermaßen aus:

```

at:!:11962:0:99999:7:::
bin:*:8902:0:10000:::
daemon:*:8902:0:10000:::
dhcpd:!:12625:0:99999:7:::
ftp:*:8902:0:10000:::
games:*:8902:0:10000:::
gdm:!:11988:0:99999:7:::
haldaemon:!:12906:0:99999:7:::
ldap:!:12285:0:99999:7:::
lp:*:8902:0:10000:::
mail:*:8902:0:10000:::
man:*:8902:0:10000:::
messagebus:!:12906:0:99999:7:::
named:*:8902:0:10000:::
news:*:8902:0:10000:::
nobody:4qCm64P9en1is:11984:0:10000:::
ntp:!:11962:0:99999:7:::
postfix:!:11962:0:99999:7:::
quagga:!:11797:0:99999:7:::
root:$2a$10$6zzscSISd80MUMsyRvSjzenYD.fh.02sb9.i0Xm03usgtdu/M3tFW:\

```

```

12548:0:10000::::
sshd:!:11962:0:99999:7:::
uucp*:8902:0:10000::::
vdr:!:12391:0:99999:7:::
wwwrun*:8902:0:10000::::
dirk:$2a$10$/n1GWnEVKd.140ANahfv3uK870adkP277/6hvDgp39X9ycinUZmh0:\
13052:0:99999:7:::

```

/etc/login.defs ist eng mit dem **login**-Prozess verknüpft. Dieses liest daraus die Parameter mit denen beispielsweise eingestellt wird, wie oft ein fehlgeschlagenes Login wiederholt werden darf und ob und wo die Meldungen über solche Fehlschläge festgehalten werden. Hier können auch einige Umgebungsvariablen für alle Prozesse festgelegt werden, die in der vom **login** erzeugten Prozessfamilie gestartet werden.

/etc/issue(.net) wird beim Konsolen-Login und bei “telnet”-Verbindungen vor dem Login-Prompt angezeigt.

/etc/rc.config ist die zentrale Konfigurationsdatei der SuSE-Linuxdistribution.

7.6.2 Shell

/etc/skel ist ein Skeleton-Verzeichnis, wo die Konfigurationsdateien für Userprogramme liegen, welche beim Anlegen des Accounts in das Verzeichnis des entsprechenden Benutzers eingeschrieben werden und so das Tool zur Benutzerverwaltung unterstützt wird.

/etc/securetty gibt die Ports (Terminals) an, von denen aus sich der Systemadministrator einloggen darf. Diese Datei wird vom **login**-Kommando gelesen und ausgewertet. Die Verwendung dieser Datei wird in der *login.defs* spezifiziert.

/etc/shells listet alle verfügbaren (zugelassenen und uneingeschränkten) Loginshells auf. Diese Datei wird vom **chsh**-Kommando ausgewertet. Dem Anwender wird damit die Möglichkeit gegeben, die in dieser Datei zeilenweise aufgelisteten Programme als Loginshell in der Datei */etc/passwd* einzutragen, wenn es sich um einen lokalen Account handelt.

/etc/profile setzt wichtige Umgebungsvariablen für die Shell (Suchpfad, Manpath ...). Diese Datei wird immer beim Login aufgerufen.

/etc/motd Die “Message of the day” wird nach dem Login angezeigt. Es gibt einige Escapesequenzen der Shell, welche z.B. den Hostnamen, Uhrzeit, verwendete Konsole etc. anzeigen können.

7.6.3 Netzwerk

/etc/hosts enthält eine Liste von IP’s und dazugehörigem Rechnernamen. Sie wird verwendet, wenn z.B. kein DNS zur Verfügung steht. Dies ist während des Hochfahrens der Maschine üblicherweise der Fall.

/etc/resolv.conf In dieser Datei erfolgt die Konfiguration des Clients für die Namensauflösung (DNS).

/etc/nscd.conf Hier wird die Konfiguration des Name Service Caching Dienstes hinterlegt.

/etc/nsswitch.conf Der Nameservice-Switch regelt, wie bestimmte Informationen, wie Benutzernamen, UserID, Passwörter ermittelt werden.

```
[...]
passwd:    compat ldap
group:     compat
hosts:     files dns
networks:  files dns
[...]
```

Die gezeigten Einstellungen im Ausschnitt aus der Datei legen fest, dass für die Passwortüberprüfung und UserID zuerst in den klassischen Dateien */etc/passwd* und */etc/shadow* nachgesehen werden soll, bevor ein LDAP-Server um diese Daten befragt wird. Für die Auflösung von Rechnernamen wird zuerst die Datei */etc/hosts* bemüht, bevor eine Anfrage an den DNS-Server gestellt wird.

7.7 Das umfangreichste Verzeichnis /usr

/usr enthält je nach Linux-Distribution die umfangreichste Verzeichnisstruktur des Systems. Hier liegt der größte Teil der installierten Software.¹ Auf vielen Systemen befinden sich in und unterhalb von */usr* mehr Daten als in allen anderen Dateien zusammen. Die Programmdateien sind meist in */usr/bin*, die Dienste in */usr/sbin* abgelegt.

```
X11      bin      i586-suse-linux  lib      local  sbin  src
X11R6    games  include          libexec  man    share tmp
```

Im gezeigten Beispiel ist der Inhalt von */usr* auf einem SuSE-Linux wiedergegeben. */tmp* ist aus historischen Gründen vorhanden und zeigt auf *../var/tmp*, *X11* auf *X11R6*.

In Netzwerken, an die viele gleichartige Systeme angeschlossen sind, wird dieses Verzeichnis häufig auf einem zentralen Server gespeichert, und alle anderen Computer greifen über das Netzwerk darauf zu.

7.8 Optionale Software

Nicht alle Linux-Distributionen machen von diesem Verzeichnis Gebrauch. Unterhalb von */opt* sollte kommerzielle Software oder sehr große Programme, die nicht unmittelbar zum System gehören, wie etwa KDE, Gnome, OpenOffice, Mozilla, ihren Platz finden.

```
MozillaFirefox  cisco-vpnclient  kde3      novell
OpenOffice.org  gnome            mozilla
```

7.9 Die Schnittstelle zum Kernel /proc

7.10 Gerätedateien

Dieses Verzeichnis enthält nur Spezialdateien, sogenannte Gerätedateien. Diese stellen eine einfach zu nutzende Schnittstelle zur Hardware dar. Hier finden sich auch Einträge

¹wenn sie nicht, wie beispielsweise bei SuSE nach teilweise nach */opt* verlagert ist

für alle Festplatten und ihre Partitionen: `/dev/hda` ist die erste ATA-, `/dev/sda` die erste SCSI-Festplatte² im System. Höhere Buchstaben (`hdb`, `hdc`) stellen weitere Festplatten dar, Zahlen am Ende (`sda1`, `sda2`) sind die Partitionen der Festplatten.

Da auf einer Festplatte nur vier primäre Partitionen möglich sind, wird häufig eine erweiterte Partition angelegt, die den größten Teil der Festplatte umfasst. In der erweiterten Partition können dann "logische Laufwerke" angelegt werden. Diese erhalten grundsätzlich die Partitionsnummern ab 5. Enthält eine Festplatte also eine primäre und eine erweiterte Partition, in der sich wiederum zwei logische Laufwerke befinden, gibt es auf dieser Platte die Partitionen 1, 2, 5 und 6. Die primäre Partition ist 1, die erweiterte ist 2, und die beiden logischen Laufwerke sind 5 und 6.

7.10.1 Probleme statischer Namensgebung

Die meisten wissen, was eine Geräte(device)datei ist. Aus dem oben genannten weiss man auch, warum Gerätedateien besondere Nummern haben. Aber was die meisten für gegeben ansehen, ist, dass die Primary Master IDE Festplatte als `/dev/hda` bezeichnet wird. Das mögen am Anfang viele vielleicht nicht so sehen, aber das ist ein grundlegender Designfehler.

Wenn es an den bunten Pool von Hotplug-Geräten geht, wie sie am USB, IEEE1394, hot-swappable PCI... werden können, stellt sich schnell die Fragen: "Was ist denn nun das erste Gerät? Und für wie lange? Wie werden die anderen Geräte benannt, wenn das erste verschwindet? Wie wird das laufende Transaktionen beeinflussen?"

Was würde passieren, wenn ein USB-Stick, eingebunden als erste (virtuelle) SCSI-Platte, plötzlich gezogen würde, aber noch weitere USB-Speichergeräte angeschlossen sind? Würde es Sinn machen bei jedem Anstecken einfach den Gerätebuchstaben hochzuzählen, um Verwechslungen auszuschliessen - die Buchstaben wären irgendwann am Ende etc.

7.10.2 Dynamische Devices mit udev

Das udev-Projekt adressiert die auftretenden Probleme und übernimmt dabei die folgenden Aufgaben:

- Läuft im userspace
- Erstellt/entfernt dynamisch Gerätedateien
- Liefert konsequente Benennung
- Liefert ein user-space API

Um diese Funktionen zu liefern wird udev in drei unterschiedlichen Teilprojekten entwickelt: udev, namedev und libsysfs.

udev Jedes Mal, wenn der Kernel ein Update in der Gerätestruktur feststellt, ruft er das **hotplug** Programm im User-Space auf. Hotplug führt die Anwendung aus, welche im `/etc/hotplug.d/default` Verzeichnis, wo man auch einen symlink zum udev Programm findet, verlinkt ist. Hotplug übergibt die Informationen vom Kernel an udev, welches die notwendigen Aktionen - Erstellen oder Entfernen von Gerätedateien - an der `/dev` Struktur ausführt.

²"SCSI"-Platten können auch USB-Festplatten, SATA-Platten und weitere Devices sein

Libsysfs und /sys udev interagiert mit dem Kernel durch das sysfs Pseudodateisystem. Das libsysfs Projekt liefert ein Standard API um auf die Informationen gegeben durch das sysfs Dateisystem in einem gängigen Verfahren zuzugreifen. Dies erlaubt eine Abfrage von aller Art von Hardware, ohne dass man Vermutungen über die Art der Hardware anstellen muss.

namedev Namedev gestattet es, Geräte separat vom udev Programm zu bezeichnen. Dies erlaubt flexible Benennungsrichtlinien und Namensschemata, entwickelt von verschiedenen Körperschaften. Dieses Subsystem zur Gerätebenennung liefert ein Standardinterface, das udev benutzen kann.

Momentan wird nur ein einzelnes Benennungsschema von namedev geliefert, und zwar jenes, welches von LANANA geliefert wird. Dieses wird von der Mehrheit der Linux Systeme momentan verwendet und ist daher für die Mehrheit der Linuxanwender sehr brauchbar.

Namedev verwendet eine fünfstufige Prozedur um den Namen eines bestimmten Gerätes herauszufinden. Wenn in einem dieser Schritte der Gerätename gefunden wird, wird dieser Name verwendet. Diese Schritte sind:

- Beschriftung oder Seriennummer
- Bus Gerätenummer
- Bus Topologie
- Statisch vergebener Name
- Vom Kernel gelieferter Name

Der Beschriftung oder Seriennummer Schritt überprüft, ob das Gerät ein einzigartiges Identifikationsmerkmal hat. Zum Beispiel haben USB Geräte eine einzigartige USB Seriennummer und SCSI Geräte eine einzigartige UUID. Wenn Namedev eine Übereinstimmung zwischen dieser einzigartigen Nummer und einer gegebenen Konfigurationsdatei findet, dann wird der von der Konfigurationsdatei gelieferte Name verwendet.

Der Bus Gerätenummer Schritt überprüft die Bus Gerätenummer. Für nicht-hot-swappable Umgebungen ist diese Prozedur ausreichend, um ein Hardwaregerät zu identifizieren. Zum Beispiel verändern sich PCI Busnummern selten in der Lebenszeit eines Systems. Auch hier wird, wenn namedev eine Übereinstimmung mit dieser Position und einer gegebenen Konfigurationsdatei findet, der Name verwendet, der von der Konfigurationsdatei geliefert wird.

Genauso ist auch die Bus Topologie ein eher statischer Weg zur Definition von Geräten solange die Benutzer nicht Geräte austauschen. Wenn die Position des Gerätes zu einer vom Benutzer gelieferten Einstellung passt wird der beiliegende Name verwendet.

Der vierte Schritt Statisch vergebener Name ist ein simpler String Ersatz. Wenn der Kernelname (der Standardname) zu einem gegebenen Ersatzstring passt, wird der Ersatzname stattdessen verwendet.

Der letzte Schritt (Vom Kernel gelieferter Name) ist ein "Allesfänger": Dieser nimmt den vom Kernel gelieferten Standardnamen. In den meisten Fällen ist dies ausreichend, da es zu der Gerätebenennung, welche auf momentanen Linuxsystem verwendet wird, passt.

7.10.3 Beteiligte Prozesse und Dienste

7.11 Binärdateien (ausführbare Dateien)

in */bin* befinden sich wichtige Programme für Anwender, die immer verfügbar sein müssen, beispielsweise die Shells und das Mount-Kommando. Ähnlich wie */bin* enthält auch */sbin* wichtige Programme. Diese sind jedoch hauptsächlich für den Systemverwalter gedacht, da sie Funktionen erfüllen, auf die ein normaler Benutzer keinen Zugriff hat.

In */usr/bin* liegen alle ausführbaren Dateien, die nicht zur absoluten Basis- bzw. Boot-ausstattung gehören. Unterhalb von */usr/sbin* findet man die Systemdienste, wie **sshd**, **rpc.mountd**, **xntpd** und die meisten weiteren Standarddienste.

Weitere "bin"-Verzeichnisse gibt es unter */usr/X11R6*, */usr/local*, */opt/kde*, */opt/gnome* je nach Softwareausstattung, Distribution und Konfiguration der Maschine. Die Shellumgebungsvariable *PATH* erleichtert das Ausführen von Programmen, da nicht der absolute Pfad angegeben werden muss. Ausführbare Programme müssen entweder für die entsprechende Hardware programmiert und übersetzt (kompiliert) worden sein oder als Skripten installierter Interpretersprachen vorliegen.

Die Standardausstattung im Verzeichnis */bin* sieht ungefähr so aus:

```
dirk@s02:/bin> ls
arch          dumpkeys     ln           ps           showkey
ash           echo         loadkeys    psfaddtable  sleep
ash.static    ed           loadunimap  psfgettable  sort
awk           egrep        logger      psfstriptime stty
basename      eject        login       psfxtable    su
bash          false        ls          pwd          sync
bluepincat    fgconsole    lsmod       rescan-scsi-bus.sh tar
cat           fgrep        lsmod.static resizecons   tcsh
chgrp         fillup       mail        rm           testutf8
chmod         fuser        mapscrn     rmdir        touch
chown         gawk         mkdir       rpm          true
chvt          getkeycodes  mknod       sash         umount
cp            grep         mktemp      scsidev      uname
cpio          guessfstype  more        sed          unicode_start
csh           gunzip       mount       setfont      unicode_stop
date          gzip         mv          setkeycodes  usleep
dd            hostname     netstat     settleds     vi
deallocvt     initviocons  nisdomainname setmetamode  vim
df            ipg          openvt      setserial    vitmp
dmesg         kbd_mode     pidof       sg_start     ypdomainname
dnsdomainname kbdrate     ping        sh           zcat
domainname    kill         ping6       showconsolefont zsh
```

Diese Kommandos genügen zur einfachen Systemadministration. Programme, wie die Shell, diverse Filter und Parser, wie **sed**, **awk**, **grep**, Packprogramme **tar** und **gzip** sind hier zu finden. Im */usr/bin*-Verzeichnis sieht es je nach Zweck der Maschine um einiges voller aus, so dass sie hier nicht dargestellt werden soll.

7.12 Bibliotheken

Programmbibliotheken (shared libraries) und Programmteile, Skriptsprachenelemente, der Compiler etc. liegen üblicherweise in den Verzeichnissen:

(*/usr/lib*, */usr/X11R6/lib*, ... Der "Suchpfad" für Bibliotheken wird in einem Hashfile abgelegt */etc/ld.so.cache*. Die Erzeugung dieser Datei erfolgt über **ldconfig** wobei der Suchpfad für dieses Programm in der */etc/ld.so.conf* definiert wird. **ldconfig** wird automatisch beim Systemstart ausgeführt und sollte nach der Installation bzw. Update von dynamisch gelinkten Bibliotheken aufgerufen werden. Die Basisbibliotheken, die für die Standardprogramme aus */(s)bin* benötigt werden, finden sich unterhalb von */lib*

YaST	libevms.so	libpam_misc.so.0
bootsplash	libext2fs.so.2	libpam_misc.so.0.78
cpp	libext2fs.so.2.4	libpamc.so.0
evms	libgcc_s.so.1	libpamc.so.0.78
firmware	libgetconfig.a	libpcprofile.so
klibc	libgetconfig.la	libpthread.so.0
ld-2.3.4.so	libgetconfig.so	libreadline.so.5
ld-linux.so.2	libgetconfig.so.1	libreadline.so.5.0
ld-lsb.so.2	libgetconfig.so.1.1.0	libresmgr.so.0.9.8
libBrokenLocale.so.1	libhandle.so.1	libresolv.so.2
libNoVersion.so.1	libhandle.so.1.0.3	librt.so.1
libSegFault.so	libhd.so.10	libscpm.so
libacl.so.1	libhd.so.10.16	libscpm.so.1
libacl.so.1.1.0	libhistory.so.5	libscpm.so.1.1
libanl.so.1	libhistory.so.5.0	libselinux.so.1
libattr.so.1	libm.so.6	libss.so.2
libattr.so.1.1.0	libmemusage.so	libss.so.2.0
libblkid.so.1	libncurses.so.5	libsysfs.so.1
libblkid.so.1.0	libncurses.so.5.4	libsysfs.so.1.0.2
libc.so.6	libnscd.so.1	libthread_db.so.1
libcap.so	libnscd.so.1.0.0	libutil.so.1
libcap.so.1	libnsl.so.1	libuuid.so.1
libcap.so.1.92	libnss_compat.so.2	libuuid.so.1.2
libcidn.so.1	libnss_dns.so.2	libwrap.so.0
libcom_err.so.2	libnss_files.so.2	libwrap.so.0.7.6
libcom_err.so.2.1	libnss_hesiod.so.2	libxcrypt.so.1
libcrypt.so.1	libnss_ldap.so.2	libxcrypt.so.1.2.2
libdevmapper.so	libnss_mdns-0.2.so	libz.so.1
libdevmapper.so.1.01	libnss_mdns.so.2	libz.so.1.2.2
libdl.so.2	libnss_nis.so.2	lsb
libe2p.so.2	libnss_nisplus.so.2	modules
libe2p.so.2.3	libnss_winbind.so.2	scpm
libevms-2.3.so.0	libnss_wins.so.2	security
libevms-2.3.so.0.3	libpam.so.0	tls
libevms.a	libpam.so.0.78	

Unterhalb von */lib* finden sich (distributionsspezifisch) einige weitere wichtige Verzeichnisse, wie *modules* für die Kernelmodule, *security* für die PAM-Bibliotheken und Module.

7.13 Variable Daten

Unterhalb des Verzeichnisses */var* werden alle vom System während der Laufzeit generierten Daten, wie z.B. Logfiles, Caches, Locks ... abgelegt. Hier liegen auch bestimmte Laufzeitdaten, wie z.B. die Datenbankfiles von MySQL und LDAP oder die Tabellen des Nameservers.

Die SMTP-Programme (Mailagents) legen unterhalb von */var* üblicherweise ihre Queues und teilweise die Mail der Systembenutzer ab. Dies geschieht auch durch den Serverdienst für Usenet-News. Laufen viele und häufig benutzte Dienste, so wird in diesem Bereich

Mail gespeichert ..., dann sollte für dieses Verzeichnis ausreichend Platz für dynamisches Wachstum eingeplant werden.

7.14 Das Temporärverzeichnis

Im Verzeichnis */tmp* legen einige Programmen temporäre Dateien zur Zwischenspeicherung von Laufzeitdaten oder zur Prozess-Interaktion an. Zum Erzeugen einer Datei in diesem Verzeichnis braucht ein Prozess keine besonderen Rechte. Das Löschen von Dateien ist nur den Prozessen des Dateieigentümers erlaubt, wenn das Stickybit für das */tmp* Verzeichnis gesetzt ist.

```
user@linux:~/skripten/grundlagen> ls -ld /tmp/
drwxrwxrwt  37 root      root          4096 2003-08-20 14:15 /tmp
```

Weil in */tmp* Dateien unvorhersehbarer Größe zu unberechenbaren Zeitpunkten von allen Benutzern eines Systems erzeugt werden können, legt man dieses Verzeichnis am besten in eine eigene Partition. Der Cron-Dienst sollte dazu eingesetzt werden, regelmäßig in bestimmten Abständen das Verzeichnis aufzuräumen und die Dateien zu entsorgen. Sonst kann es schnell passieren, dass normale Benutzer durch großzügiges Auslagern ihrer Überbestände den Temporärbereich überlaufen lassen.

7.15 Literatur

- S. Hetze, D. Hohndel, M. Müller, O. Kirch, *Anwenderhandbuch -LINUX-, Leitfaden zur Systemverwaltung*, LunetIX, 1997
- Fred Hantelmann, *LINUX für Durchstarter*, Springer, 1997

Beide Bücher geben eine gute Einführung in den Umgang mit Linux, das Login, die Shell (Kommandoeingabe), das Dateisystem und wichtige Systembefehle. Erklärungen zu Netzwerken erfolgen nicht oder nur sehr am Rande und sind in Anbetracht des Druckdatums nicht mehr aktuell.

7.16 Aufgaben

7.16.1 Rechtesystem

1. Wie lässt sich das Rechte-Muster `-rw-r--r--` einer Datei erzeugen und was sagt es aus?
2. Mit welchem Kommando lässt sich der Dateibesitzer/die Gruppe ändern? Wie kann man die Rechte-Maske auch für Unterverzeichnisse geltend machen?
3. Wozu dient das SUID-Bit und wie kann es gesetzt werden?
4. Welche Aufgabe hat das Sticky-Bit und wo findet man es im Einsatz?

Kapitel 8

Systemüberwachung

8.1 Systeminformation- und Überwachung

8.1.1 System-Log

Der Syslog-Daemon ist vor allem bei der Fehlersuche und Sicherheitsprüfung ein wichtiger Helfer. Programme können an ihn Meldungen schicken (mit Hilfe spezieller Befehle), die dann - je nach Einstellung - in verschiedenen Dateien und/oder auf Konsolen auch auf anderen Rechnern geschrieben werden. Viele Daemons und der Kernel benutzen diese speziellen Befehle und geben ihre Ausgaben und Meldungen an den **syslogd** weiter, da sie sonst keine Ausgabemöglichkeit haben.

Typ		Priorität	
auth	Authentifizierung	debug	Debugmeldungen
cron	Meldungen des cron-Daemon	info	Informationen
daemon	Meldungen von Daemons	warn	Warnungen
kern	Kernelmitteilungen	crit	kritische Fehlermeldungen
syslog	Meldungen des Logsystems	...	weitere ...
mail	Meldungen des Mail-Subsystems		
...	weitere ...		

Tabelle 8.1: Unterteilung der Meldungen nach zwei Eigenschaften

Als einer der ersten Prozesse wird beim Hochfahren von Linux **syslog** gestartet. Dieser Dienst nimmt die System-, Fehler- und Warnmeldungen des Kernels und der einzelnen Dienste auf und schreibt sie je nach Konfiguration (*/etc/syslog.conf* an einen Logserver im Netz, in die Datei(en) */var/log/messages* bzw. */var/log/warn* (und weitere) und/oder auf die zehnte Textkonsole. Wenn viele Log-Informationen geschrieben werden, kann es unterhalb von */var/log* voll werden, was vielleicht zum Überlauf der entsprechenden Partition führt. Je nach Log-Einstellungen muss also dieser Bereich regelmäßig kontrolliert werden.

Jeder Autor eines Programmes, das Meldungen an den **syslogd** weitergibt, ist angehalten, sich an diese Konventionen zu halten; die Schlüsselwörter also im richtigen Sinne zu gebrauchen.

```
# /etc/syslog.conf - Configuration file for syslogd(8)
#
# einige Standardlogfiles
#
```

```

auth,authpriv.*          /var/log/auth.log
*.*;auth,authpriv.none  -/var/log/syslog
cron.*                   /var/log/cron.log
daemon.*                 -/var/log/daemon.log
kern.*                   -/var/log/kern.log
user.*                   -/var/log/user.log
#
#
# alle DEBUG-Meldungen in diese Datei
#
*.=debug;\
    auth,authpriv.none;\
    news.none;mail.none  -/var/log/debug
#
#
# alle oben nicht gelogten Meldungen in diese Datei
#
*.=info;*.=notice;*.=warn;\
    auth,authpriv.none;\
    cron,daemon.none;\
    mail,news.none       -/var/log/messages
#
#
# alle Meldungen auf die Konsole 10 ...
#
daemon,mail.*;\
    news.=crit;news.=err;news.=notice;\
    *.=debug;*.=info;\
    *.=notice;*.=warn    /dev/tty10
#
#
# ... und die XKonsole
#
daemon.*,mail.*;\
    news.crit;news.err;news.notice;\
    *.=debug;*.=info;\
    *.=notice;*.=warn    |/dev/xconsole

```

8.1.2 Boot-Log

Für einen Administrator ist es sinnvoll zu wissen, was beim Booten vor sich ging. Diese Information erhält man aus den Logfile(s) */var/log/boot.msg* (in Abhängigkeit von der Distribution), */var/log/messages*, sofern der **syslogd** läuft und aus dem Befehl **dmesg**.

8.1.3 Belegung des Plattenspeichers

Auskunft über den verfügbaren Festplattenplatz erhält man mit dem Kommando **df** (DiskFree). Dieses zeigt die einzelnen gemounteten Bereiche des Filesystems auf. Mit **du** (DiskUsage) lässt sich der belegte Platz in einem Verzeichnis bestimmen. Dieses kann jedoch je nach Grösse des Bereichs recht lange dauern. Die Kommandos **df**, **du** und **ls** kennen den gemein-

samen die Option “-h”, die aus der Zahlenausgabe in Byte etwas “menschlich lesbares” (von human readable) generiert.

8.1.4 Offene Dateien und Netzwerkverbindungen

Das Kommando **lsuf** (ListOpenFiles) zeigt an, welche Prozesse welche Dateien (zum Lesen oder Schreiben) geöffnet haben. Weiterhin werden offene Sockets (Netzwerkverbindung mit Portadresse), sowie verwendete Pipes und Filesockets angezeigt.

8.1.5 Das Kommando “netstat”

netstat hat sich auf das Anzeigen offener Sockets, sowohl des Filesystems, als auch von Netzwerkverbindungen spezialisiert. Die Ausgabe von **netstat -a** hat folgendes Aussehen, wobei die Protokolle TCP, UDP und unix (Socket im Filesystem) in dieser Reihenfolge sortiert aufgeführt werden.

```
dirk@shuttle:~/ > netstat -a |more
Active Internet connections (servers and established)
Proto Recv-Q Send-Q Local Address Foreign Address State
tcp      0      0 *:nfs          **          LISTEN
tcp      0      0 *:mysql       **          LISTEN
udp      0      0 *:who         **
udp      0      0 *:nfs         **
...
Active UNIX domain sockets (servers and established)
Proto RefCnt Flags  Type   State   I-Node Path
unix   9      [ ]    DGRAM        613    /dev/log
unix   2      [ ACC ] STREAM LISTENING 3810    /tmp/.X11-unix/X0
unix   2      [ ACC ] STREAM LISTENING 6332    /tmp/.ICE-unix/1051
...
```

Mit **netstat -M** kann man sich einen Überblick verschaffen, welche Netzwerkverbindungen gerade maskiert werden:

```
root@server:/ # netstat -M
IP masquerading entries
prot  expire  source          destination  ports
tcp   0:40.46 1234.test.local 210.24.30.216 3592 -> 2183 (64155)
tcp   0:45.64 1234.test.local 210.24.30.216 3593 -> 2187 (64156)
tcp   0:49.43 1234.test.local 210.24.30.216 3594 -> 2188 (64157)
tcp   1:03.12 1234.test.local 210.24.30.216 3596 -> 2195 (64159)
tcp   0:54.57 1234.test.local 210.24.30.216 3595 -> 2192 (64158)
...
```

Wird die Option “-n” beim Aufruf des Kommandos gesetzt, wird keine Namensauflösung durchgeführt, was die Anzeige stark beschleunigen kann, gerade bei IP- Nummern, die nicht im Nameserver bekannt sind.

netstat -r liefert die Kernel-Routingtabelle in ähnlicher Weise, wie sie auch vom Kommando **route** angezeigt wird. Wenn Sie **netstat** mit dem Flag **-i** aufrufen, gibt es die Statistiken für die gerade aktiven Netzwerk-Schnittstellen aus. Geben Sie außerdem das Flag **-a** mit an, werden alle im Kernel vorhandenen Schnittstellen ausgegeben, nicht nur die konfigurierten. An der Konsole produziert **netstat -i** in etwa folgendes:

```

root@server:/ # netstat -i
Kernel Interface table
Iface  MTU  Met  RX-OK  RX-ERR  RX-DRP  RX-OVR  TX-OK  TX-ERR  \
TX-DRP  TX-OVR  Flags
lo      0    0   3185     0       0       0   3185     0    \
      0    0    BLRU
eth0   1500  0  972633    17      20      120  628711   217  \
      0    0    BRU

```

Die Spalten MTU und Met geben die aktuelle MTU (Maximal Transfer Unit) und Metrik des Interface an. Die mit RX bzw. TX überschriebenen Spalten geben an, wie viele Pakete fehlerfrei empfangen bzw. gesendet wurden (RX-OK/TX-OK), wie viele beschädigt waren (RX-ERR/TX-ERR), wie viele wegeworfen werden mußten (RX-DRP/TX-DRP) und wie viele aufgrund eines Overruns verloren gingen (RX-OVR/TX-OVR). Die letzte Spalte zeigt wieder die Liste der Flags, die für die Schnittstelle gesetzt sind. Das sind einbuchstabige Versionen der langen Flagnamen, die **ifconfig** ausgibt. Siehe Tabelle 8.1.5 auf S. 82

Buchstabe	Bedeutung
B	BROADCAST
L	LOOPBACK
M	PROMISC
O	NOARP
P	POINTOPOINT
R	RUNNING
U	UP

Tabelle 8.2: Flags

Kapitel 9

Prozessmanagement

9.1 Einführung

In Unix-Systemen können mehrere Programme gleichzeitig gestartet werden. Ein Programm, das gerade ausgeführt wird, trägt die Bezeichnung Prozess. Das Betriebssystem verwaltet mehrere Prozesse mit einem Scheduler, der die Zuteilung der CPU an die Prozesse steuert, in dem er jedem ausführbarem Prozess die CPU eine gewisse Zeit zuteilt und sie ihm nach Ablauf dieser Zeit wieder entzieht. Dieses Prinzip wird präemptives Multitasking genannt, im Unterschied zum kooperativen Multitasking unter älteren Windows-Versionen, in denen ein Prozess selbst entscheiden konnte, ob er die CPU-Zuteilung an einen anderen Prozess erlaubt. Alle Prozesse erhalten eine eindeutige Nummer (PID), angefangen wird mit der "1", es geht bis "32767", dann startet die Vergabe wieder von vorne, wobei bereits belegte Zahlen ausgelassen werden. PID steht für Process Identifier. Somit sind für das System Verwechslungen ausgeschlossen. Logischerweise können Prozesse über diese Zahl auch kontrolliert und gegebenenfalls beendet werden.

Nach dem Starten des (Linux-)Kernels werden eine Reihe von Programmen und Hintergrunddiensten hochgefahren. Dieses lässt sich in definierten Abstufungen steuern. Vieles wird dabei von speziellen Skripten erledigt. Linux bietet vielfältige Möglichkeiten, sich über den Zustand des Systems zu informieren.

9.2 Systemstart/Runlevel

Es gibt unter Unix/Linux zwei Konzepte: Je nachdem, welches Konzept ein System verfolgt, läuft der bootstrap ein wenig anders ab. Die beiden Familien sind BSD und SystemV, sprich System5. Eines haben beide Familien beim Bootstrap gemeinsam: Die Datei */etc/inittab*. Diese Datei ist der Anfang des Unix-Lebens. Das erste Skript, das von */etc/inittab* aus ausgeführt wird, rangiert unter dem Namen *sysinit* (Abkürzung *si*). In diesem Eintrag steht meistens */sbin/init.d/boot*. In dem *sysinit*-Skript werden Dinge wie **fsck** und das Einbinden von Filesystemen, Installation von Swap-Partitionen sowie weitere Basisaufgaben erledigt. Bis hierher verhalten sich alle Systeme gleich. Zurück zur */etc/inittab*:

In der */etc/inittab* wird die erste Möglichkeit geschaffen, dass sich jemand einloggen kann, um das System zu managen. Von hier aus werden auch alle anderen Konfigurationsdateien/Startupdateien (indirekt) angestoßen. In dieser Datei wird der Default-/Runlevel festgelegt, und je nach Runlevel auch Konfigurations-Shellskripte wie */etc/rc.d/rc.multi* angestoßen. In dieser und in einer handvoll anderer Dateien wird das gesamte System gestartet. Der Bereich */etc/rc.d* ist typisch für BSD-artige Systeme. Die meisten Linuxdistributionen verwenden jedoch das "System V - Init".

SystemV hat eine andere Methode für die Start-Skripte. Hier wird intensiv von Softlinks Gebrauch gemacht. In SystemV gibt es pro Dienst (bzw. Daemon) genau ein Start-/Stop-Skript. Die Start-/Stop-Skripte in SystemV akzeptieren genau einen Parameter; dieser muss entweder “start”, “stop”, “restart”, “status” ... sein. Ruft man ein solches Skript mit “start” auf, so wird der Dienst hochgefahren.

Entsprechend wird er bei dem Parameter “stop” angehalten. All diese Dateien befinden sich in einem einzigen Verzeichnis, üblicherweise in *(/etc)/init.d* bzw. */etc/rc.d* (Vor der Festlegung der File System Hierarchy Standard fand man diese Unterverzeichnisse unterhalb */sbin.*)

Außer diesem Verzeichnis gibt es auch noch die Unterverzeichnisse:

- */etc/init.d/rc0.d*
- */etc/init.d/rc1.d*
- */etc/init.d/rc2.d*
- */etc/init.d/rc3.d*
- */etc/init.d/rc4.d*
- */etc/init.d/rc5.d*
- */etc/init.d/rc6.d*

In den Verzeichnissen befinden sich Links der Form

- */etc(/init.d)/rc?.d/S??dienstname -> /etc/init.d/dienstname*
- */etc(/init.d)/rc?.d/K??dienstname -> /etc/init.d/dienstname*

Wobei nicht für jedes Skript unbedingt eine Start und eine Stopverknüpfung existieren müssen. Für das automatische Hochfahren von Diensten gibt es zwei Möglichkeiten der Steuerung: Entweder werden die o.g. Links nur bei Bedarf angelegt oder es existieren für jedes Skript die notwendigen Einträge. Dieses ist bei SuSE-Linux der Fall. Die Steuerung ob ein Dienst gestartet werden soll oder nicht, findet hier in der zentralen Konfigurationsdatei */etc/rc.config* statt.

Möchte das System nun aus irgendeinem Grund in einen Runlevel kommen, so schaut es (auch wieder ein Skript) in dem entsprechenden Verzeichnis nach Dateien (die in Wirklichkeit Links nach *(/etc)/init.d* sind), die mit “S” beginnen, und führt diese in alphabetischer/numerischer Reihenfolge mit dem Parameter “start” aus. Konventionsgemäß kommt nach dem “S” eine zweistellige Zahl, mit der man festlegen kann, in welcher Reihenfolge ein Dienst gestartet werden soll. Soll ein Dienst in einem Runlevel nicht verfügbar sein, so gibt es einen Softlink auf das entsprechende Skript, der mit einem K beginnt. Diese Skripte (K*) werden mit dem Parameter “stop” ausgeführt - der Dienst wird dann gestopt. Unter den SuSE-Distributionen wird der Eintrag von Diensten in die entsprechenden Runlevel mit dem Programm **insserv** erledigt.

SuSE-Linux verwendet nicht alle Runlevel, wobei die folgenden Runlevel standardmässig zur Verfügung stehen und nachstehende Bedeutung haben (dieses kann von anderen Linux-distributionen abweichen):

Runlevel	Funktion
S	Single-User-Mode
0	Halt des Systems
1	Single-User-Mode ohne Netzwerk ohne X
2	Multiusermode ohne Netzwerk ohne X
3	Multiusermode mit Netzwerk ohne X
5	Multiusermode mit Netzwerk und grafischer Oberfläche
6	Reboot

Tabelle 9.1: Runlevel

Den aktuellen Runlevel kann man sich mit dem Befehl **runlevel** anzeigen lassen. Wobei nur der Init-Prozess dafür sorgt, dass die Programme, die in der */etc/inittab* angegeben sind, permanent laufen, wenn sie über eine gültige Konfiguration verfügen. Ist man erstmal in einem bestimmten Runlevel, so können bereits weitere Dienste von Hand nachgestartet oder gestoppt werden, hier reagiert das System nicht automatisch.

9.3 Dämonen

Im Unterschied zu anderweitigen Prozessen, die stets an ein Dialogstation (tty) und Benutzer gekoppelt sind und je nach Aufruf im Vorder- oder Hintergrund laufen, werden Dämonen meistens automatisch beim Hochfahren des Systems über die Runlevels-kripte gestartet. Sie sind nicht an eine Konsole gebunden und schreiben deshalb ihre Meldungen üblicherweise über das Syslog oder in spezielle Logdateien und -verzeichnisse.

9.4 System- oder Ressourcen-Auslastung

Prozesse können im System in verschiedenen Zuständen auftreten. Die naheliegendsten sind "in Ausführung befindlich" und "auf die Zuteilung von CPU-Zeit wartend". Meistens wird aber noch feiner klassifiziert, wobei die Einteilung für verschiedene Unix-Systeme abweicht. Unter Linux gibt es folgende Einteilung:

- **R - runnable** (ablaufbereit) - Der Prozess wird gerade auf der CPU abgearbeitet oder steht zur Abarbeitung bereit.
- **S - sleeping** (schlafend) - Der Prozess wartet auf das Eintreten eines Ereignisses, zum Beispiel das Ablauf eines Timers, das Ende einer Interaktion mit Festplatten, dem Nutzer oder einem anderen Prozess.
- **D - uninterruptibly sleeping** (Schlaf ohne Unterbrechungsmöglichkeit) - Der Prozess wartet auf einen bestimmten Hardwarezustand.
- **T - traced** (gestoppt) - Der Prozess befindet sich im Einzelschrittlauf (Tracing).
- **Z - zombie** - Der Prozess wurde beendet, der Elternprozess hat jedoch den Rückkehrstatus noch nicht geprüft.

Informationen über den Zustand der momentan im System ablaufenden Prozesse kann sich der Administrator auf verschiedene Weise beschaffen. Dazu fallen einem zuerst die folgenden Tools ein: **ps** und **top**. Sie zeigen laufende Prozesse und ihren Status an.

9.4.1 ps

Der Befehl **ps** liefert einen “snapshot” der laufenden Prozesse in der gerade aktiven Shell bis zum kompletten Abbild des Systemzustandes. Was die einzelnen Spalten bedeuten, steht in der Manpage. Jeder Prozess im Unix-System wird von einem anderen Prozess mit Hilfe eines Systemaufrufs gestartet. Dadurch entsteht eine Eltern-Kind-Beziehung zwischen den Prozessen. Diese Abhängigkeiten von Prozessen lassen sich mit dem Kommando **pstree** oder auch durch **ps auxf** darstellen. Mit einer bestimmten Option wird neben der Prozess-ID (PID) auch die Prozess-ID des Elternprozesses (PPID - parental PID) angezeigt. Der Vaterprozeß wird vom “Ableben” (der Beendigung) seines Kindprozesses durch einen speziellen Mechanismus, der Signal genannt wird, benachrichtigt.

Jeder Prozess hinterläßt bei der Beendigung einen sogenannten Exitstatus, den der Vaterprozeß auswerten kann. Der Exitstatus enthält Informationen darüber, ob und durch welches Signal der Prozess beendet wurde und einen vom Programmierer selbst bestimmten numerischen Wert, mit dem er dem Nutzer weitere Informationen über das Ende des Prozesses geben kann.

Solange der Vaterprozeß die Statusinformation seines beendeten Kindprozesses noch nicht abgeholt hat, existiert dieser in Form eines Zombieprozesses. Ein Zombieprozeß nimmt weder Rechenzeit noch Hauptspeicher in Anspruch, sondern existiert nur als Eintrag in der Prozesstabelle, die das Betriebssystem führt. Unter Umständen kann es dazu kommen, dass der Elternprozeß vor dem Kindprozeß beendet wird. Damit kann dieser die Statusinformation beim Beenden des Kindprozesses nicht mehr abfragen. In diesem Fall übernimmt **init** diese Statusmeldung.

Jeder Prozess besitzt einen Standardeingabe-, Standardausgabe- und Standardfehlerkanal. Diese sind normalerweise mit der Tastatur (Standardeingabe) bzw. dem Bildschirm (Standardausgabe, Standardfehler) verbunden. Wie diese Kanäle umgebogen werden können, so dass Fehlerausgaben zum Beispiel in eine Datei geschrieben werden, wird im Rahmen der Betrachtungen zur Shell-Kommandozeile behandelt. (s. 4.2.4, S. 32)

9.4.2 top

Dieses Kommando greift in regelmässigen Abständen auf das Procflesystem zu und gibt eine gute (sortierte) Übersicht darüber, welche Task auf einem Rechner wieviel Ressourcen (i/o , Memory , Prozessor) schluckt. Die Zeit zwischen den Updates kann bereits beim Aufruf über die Kommandozeile eingestellt werden. **top** wird interaktiv bedient. Das einfache Drücken einer Taste genügt also, um dem Programm mitzuteilen, was Sie wünschen. Die wichtigsten Tasten sind:

h : zeigt die Hilfe mit allen Tastenkürzeln an.

M : sortiert die Liste nach dem Speicherverbrauch der Programme.

P : sortiert die Liste wieder nach der Prozessorbelastung der Programme .

k : killt einen Prozess. Fragt nach der PID und dem gewünschten Signal.

q : beendet top

Nun soll kurz auf ein paar der Spalten eingegangen werden, die **top** in seiner tabellari-schen Ausgabe anzeigt:

top kann in vielen Fällen ein hilfreiches Tool sein. Kommt Ihnen Ihr Computer z.B. viel zu langsam vor, so kann es sein, dass ein oder mehrere Programme die Ressourcen

PID	Logischerweise der PID des angezeigten Programms
USER	Der Benutzer, der das Programm aufgerufen hat
SIZE	Die Größe des Programms im Arbeitsspeicher
SHARE	Menge des Speichers, den das Programm mit anderen gemeinsam nutzt
%CPU	Anteil an der Prozessorauslastung durch das Programm
%MEM	Anteil an der Auslastung des Arbeitsspeichers durch das Programm

Tabelle 9.2: Spaltenüberschrift und deren Bedeutung

übermäßig beanspruchen. Diese Programme können Sie mit **top** leicht auffindig machen und ggf. beenden. Desweiteren ist es sehr interessant zu sehen, was das System am meisten belastet.

9.4.3 uptime

uptime zeigt die Systemzeit, die Zeitspanne in der das System bereits läuft, die Zahl der Benutzer(Innen) und die durchschnittliche Systemlast der letzten Minute, fünf Minuten und 15 Minuten an:

```
dirk@shuttle:~ > uptime
 7:39pm up 6 days 6:43, 15 users, load average: 1.17, 1.23, 1.20
```

9.4.4 time

Manchmal kann es recht nützlich sein, die Zeit zu ermitteln, die einzelne Prozesse zur Abarbeitung benötigen: **time kommando** (z.B. um einen einfachen Bench zur Systemleistung zu haben, kann man die Kernelkompilationszeit mit **time make bzImage** ermitteln).

9.4.5 nice und renice

Mit **nice** kann man beim Start eines Prozesses bestimmen, wie kooperativ (freundlich) er mit der Systemresource "Prozessor" umgehen soll. Gerade für nicht-interaktive Prozesse (Langläufer) sollte man die Freundlichkeit erhöhen. Mit **renice** geht das auch im Nachhinein.

9.4.6 kill, killall -9

Frißt ein Prozess gar zu viele Ressourcen, so bestraft man ihn am besten mit **kill PID** oder **kill -9 PID** - um ihn zu beenden. Aber Achtung, wenn der Prozess gerade im IO steckt, so klappt das eventuell nicht. Das Kommando **killall programmname** wirkt auf alle Prozesse mit einem bestimmten Programmnamen.

Ein Signal wird durch einen numerischen Wert repräsentiert (**kill -N**). Jedes Programm kann sogenannte Signalhandler für die meisten Signale anbieten, in denen dann das Signal ignoriert oder in angemessener Weise darauf reagiert werden kann. Obwohl Signale allgemein vom Betriebssystem verwendet werden, um dem Programm schwerwiegende Fehler anzuzeigen (zum Beispiel Überschreitungen des Prozess-Speicherbereichs, Divisionen durch Null, ...), kann der Nutzer den von ihm selbst gestarteten Prozessen auch Signale schicken und die Prozesse damit steuern.

Dabei legt der Programmierer fest, wie auf bestimmte Signale reagiert wird: **SIGTERM** soll zwar die Ausführung eines Prozesses beenden, kann auch ignoriert werden, sodass der Prozess dann nicht auf die Beendigungsaufforderung reagiert. Will man als Nutzer oder Administrator einen laufenden Prozess zerstören, so sollte zunächst das Signal **SIGTERM**

Signal	Nummer	Beschreibung
SIGHUP	01	Hangup (Auflegen bzw. erneutes Lesen der Konfiguration)
SIGINT	02	Interrupt (Unterbrechung z.B. durch Strg-[c])
SIGQUIT	03	Quit (Beenden)
SIGALL	04	illegale Instruktion
SIGTRAP	05	Trace Trap (-i Debugger)
...		
SIGKILL	09	Unbedingte Beendigung des Prozesses durch das Betriebssystem
...		
SIGSEGV	11	Prozess hat den Speicherschutz verletzt
...		
SIGTERM	15	Prozess soll Ausführung beenden

Tabelle 9.3: Prozess-Signale

benutzt werden. Viele Prozesse sichern daraufhin für ihre weitere Arbeit wichtige Daten und beenden sich dann selbst. Erst wenn auf SIGTERM hin keine Reaktion erfolgt, sollte SIGKILL verwendet werden.

SIGSEGV hat eher Informationscharakter: Ein Prozess hat den Speicherschutz verletzt und versucht, außerhalb des für ihn vorgesehenen Speicherbereiches zu schreiben. Dieses Signal ähnelt von der Bedeutung her der “Allgemeinen Schutzverletzung”¹ unter älteren Windows-Systemen. Man beachte jedoch, dass unter Unix-Systemen ein Prozess keine Systemdatenstrukturen beschädigen kann. Daher ist dieses Signal mehr als Information über den Grund des Programmabsturzes zu betrachten. Das System wird auch nach dem SIGSEGV eines Prozesses stabil bleiben.

9.5 Selbständige Prozesse

Normalerweise führt das Beenden eines Elternprozesses zur Terminierung aller von diesem Prozess abgeleiteten Kindprozesse (Kann man sich mit `ps auxf` anzeigen lassen). Im Einzelnen zieht ein **logout**, das Abmelden vom System, ein automatisches Löschen aller noch anhängigen Jobs nach sich, die während dieser Sitzung gestartet wurden.

Abhilfe schafft hier der Befehl `nohup Kommando &`. Denn **nohup** startet den Prozess in der Weise, dass er gegen ein Beenden der Shell immun ist und schreibt die evtl. anfallenden Ausgaben des Befehls in eine Datei (üblicherweise `nohup.out`). Ein Nebeneffekt der Verwendung von **nohup** ist, dass die Prozesse mit einem um fünf höheren Nicelevel gestartet werden.

9.6 Zeitsteuerung

Linux bietet etliche Programme für das Automatisieren von Aufgaben. Ein Beispiel ist **cron**. Dieser ist ein Systemdienst und sollte beim Booten automatisch gestartet und im Normalbetrieb nicht beendet werden. Cron ist für sich wiederholende Aufgaben zuständig, die automatisch zu bestimmten Zeiten stattfinden sollen.

¹dem berühmtesten Windows-Fenster, dem Blue-Screen

Für die Verwaltung seiner Aufgaben liest **cron** die *crontab*-Datei. Das System und jeder User haben ihre eigenen *cron*-Dateien. Die des Systems befindet sich in der Datei */etc/crontab*. (Sie sollte möglichst nicht geändert werden!) Auch der Benutzer “root” sollte seine eigene Datei erzeugen.

Das Kommando **crontab /etc/crontab** wird eine *crontab*-Datei erzeugen, die eine Kopie der System *crontab*-Datei ist. Diese Datei kann nun mit **crontab -e** editiert werden. Beachten Sie, dass *crontab* sowohl der Name der Datei, als auch der Name des ausführbaren Programmes ist - ähnlich wie *passwd*. Die erzeugte Datei wird in ihrer Grundstruktur in etwa wie diese Konfiguration eines SuSE-Systems aussehen:

```
SHELL=/bin/sh****
#dhcpcd: if not then delete /var/run//dhcpcd-eth0.pid file

PATH=/usr/bin:/usr/sbin:/sbin:/bin:/usr/lib/news/bin
MAILTO=root
#
# check scripts in cron.hourly, cron.daily,
# cron.weekly, and cron.monthly
#
-*/15 * * * * root test -x /usr/lib/cron/run-crons && /usr/lib/\
cron/run-crons >/dev/null 2>&1
59 * * * * root rm -f /var/spool/cron/lastrun/cron.hourly
15 4 * * * root rm -f /var/spool/cron/lastrun/cron.daily
29 5 * * 6 root rm -f /var/spool/cron/lastrun/cron.weekly
44 4 1 * * root rm -f /var/spool/cron/lastrun/cron.monthly

# reinitialize adsl connection
30 4 * * * root (rcnetwork stop dsl0; sleep 5; rcnetwork start\
dsl0;)
```

Die Zeilen zur Steuerung bestimmter Abläufe haben ein spezielles Format. Fünf Zeitfelder, gefolgt von dem auszuführenden Programm. Die systemweite *crontab* besitzt ein weiteres Feld, das **cron** anweist, das Programm als spezieller User auszuführen (z. B. “root”). In einem User-*crontab* wird dieses Feld ignoriert. Die fünf Zeitfelder sind: Minuten, Stunden, Tag-des-Monats, Monat, Wochentag.

Zeit-/Datumsfeld	Definitionsbereich
Minute	0-59
Stunde	0-23
Tag-des-Monats	1-31
Monat	1-12 (oder Namen, siehe unten)
Wochentag	0-7 (0 oder 7 ist Sonntag oder Namen)

Tabelle 9.4: Definitionsbereiche der Zeit- und Datumsfelder

Ein Feld kann auch ein Stern (*) sein, was immer für “Erster-Letzter” steht. Zahlenbereiche sind erlaubt. Bereiche sind zwei Zahlen, getrennt durch einen Bindestrich. Die angegebenen Grenzen sind inklusive. Beispielsweise: 8-11 in “Stunde” bewirkt die Ausführung um 8, 9, 10, 11 Uhr. Listen sind ebenfalls erlaubt. Eine Liste ist eine Menge von Nummern (oder Bereichen), getrennt durch Kommata. Beispiele: 1,2,5,9 oder 0-4,8-2.

Schrittweiten können in Verbindung mit Bereichen genutzt werden. Hinter einem Bereich mit “/;Schrittweite;” angegeben, bestimmt die Schrittweite, ob Werte innerhalb des Bereiches übersprungen werden. Beispiel: “0-23/2” kann unter Stunden benutzt werden, um ein spezielles Kommando alle zwei Stunden auszuführen. Die Alternative wäre: “0,2,4,6,8,10,12,

14,16,18,20,22". Schrittweiten sind auch nach Sternen (*) erlaubt, "alle zwei Stunden" lässt sich auch durch "* / 2" beschreiben.

Namen können für "Monat" und "Wochentag" benutzt werden. Benutzen Sie die ersten drei Buchstaben des entsprechenden Tages oder Monats (Gross-/Kleinschreibung wird nicht beachtet). Bereiche oder Listen sind mit Namen nicht erlaubt.

9.7 Aufgaben

9.7.1 Runlevel

1. Welchen Sinn haben Runlevel?
2. Ab welchem Runlevel einer SuSE-Distribution habe ich üblicherweise eine a) Netzwerkverbindung, b) die grafische Oberfläche?
3. Man starte den Rechner manuell im Runlevel 1! Was hat dieser zu bedeuten? Kann man nun andere Rechner im Netz erreichen? Wie erreicht man, dass die Maschine sofort in einen bestimmten (anderen als den Defaultrunlevel) startet?
4. Wechseln Sie nach dem Hochfahren von Linux auf Runlevel 1 und anschliessend auf Runlevel 3!
5. Laufen in einem bestimmten Runlevel immer die entsprechenden Programme oder kann dieses abweichen? Wie wird die Reihenfolge festgelegt, in der bestimmte Prozesse gestartet werden, welchen Sinn macht das?
6. Wie Sorge ich dafür, dass bestimmte Skripte beim Wechsel des Runlevels ausgeführt werden? Wie regelt das Suse, um etwas Aufwand zu ersparen? Wie lege ich fest, dass ein bestimmter Daemon etc. gestartet oder nicht mehr gestartet wird?
7. Wie wird die Reihenfolge festgelegt, in der bestimmte Prozesse gestartet werden, welchen Sinn macht das?
8. Man schreibe ein Runlevelskript (die meisten Linux-Distributionen bieten hierzu Vorlagen), welches die LocateDB beim Start des Rechners aktualisiert. Dabei soll bei der Übergabe der Option "start" das Kommando "updatedb" ausgeführt werden und bei "status" zurückgemeldet werden, wieviele Stunden es her ist, dass dieses Update stattfand. Bei "stop" soll nur ausgegeben werden, dass nix passiert.
9. Wo würde man dieses Skript hinkopieren und wo würde man es am sinnvollsten in der Hierarchie einordnen? Weiterhin soll es nur in Runlevel 3 und 5 ausgeführt werden, wie erreicht man das?
10. Wie ändert man den "Default-Runlevel", so dass man im netzwerkfähigen Multiusermodus ohne X startet? In welcher Datei geschieht dieses? Wie sorgt man dafür, dass man nur mit 2 Konsolen startet. (Für kleine Maschinen mit wenig Speicher sinnvoll.)
11. Wenn man beim Booten bestimmte Befehle ausführen will, ohne ein Startskript zu schreiben, was kann man dann im einfachsten Fall tun? (In welche Datei sollte die Befehlsabfolge kopiert werden?)
12. Was kann man machen, wenn die grafische Ausgabe nicht funktioniert (wildes Blinken des Bildschirms, kurzes Aufflackern des typischen grauen Hintergrundes von XFree86, ...) und man sich nicht einloggen kann?

13. Welche Möglichkeiten (grafisch bzw. kommandozeilenorientiert) bietet SuSE-Linux, um bestimmte Dienste einem Runlevel hinzuzufügen oder diese aus einem zu entfernen?

9.7.2 Prozesse

1. Wie bekomme ich heraus, welche Prozesse bestimmte Verzeichnisse noch benötigen (wenn sich z.B. das CD-Rom nicht ausmounten lässt)?
2. Welche Prozesse werden im Runlevel nach Beenden immer wieder neu gestartet und wo wird dieses konfiguriert?
3. Bestimmen Sie den Prozess, welcher die Datei */var/log/messages*, */tmp/.X11...* benutzt!
4. Sortieren Sie die Prozessliste nach Benutzername, Startzeit des Prozesses bzw. Speicherbelegung. Welches andere Kommando kommt dafür in Frage?
5. Welche Möglichkeiten gibt es z.B. den Dienst **dhcpcd** zu beenden und sofort wieder neu zu starten? Wo muss bei SuSE was eingetragen sein, damit der **dhcpcd** automatisch beim Booten der Maschine gestartet wird? In welche Kategorie von Programmen sind **dhcpcd**, **named**, **smbd**, **proftpd**, ... einzuordnen?
6. Wie heisst das Kommando (unter Suse-Linux 9.X), um bestimmte Prozesse (bzw. deren Runlevelsripten) in den automatischen Bootvorgang (bzw. Wechsel der Runlevel) zu integrieren? Was macht dieses Programm genau?

Kapitel 10

Drucken

10.1 Übersicht und etwas Geschichte

Zum Drucken unter Unix gibt es verschiedene Ansätze.

- BSD-System
- System V
- cups

Das BSD-System ist historisch gesehen das älteste und war lange bei SUN-Systemen im Einsatz. Das System V Drucksystem sollte mehr den Bedürfnisse grosser Unternehmen gerecht werden, war aber sehr kompliziert. Cups (Common UNIX Printing System) versucht die beiden Ansätze zu verbinden und beruht auf dem Internet Printing Protocol.

10.1.1 Anforderungen

Welche Anforderungen werden an ein Drucksystem gestellt? Es sollten alle lokal anschliessbaren Drucker funktionieren:

- USB
- Parallel
- Seriell
- Irda
- Bluetooth

Dann sollten alle Drucker im Netz verwendbar sein.

- Ethernet-Drucker
- Lokale Drucker an anderen LINUX/UNIX/MAC-Systemen
- Lokale Drucker an Windows-Systemen

Der Drucker sollte möglichst viele Dateiformate annehmen und direkt verarbeiten können. Hier besteht ein wesentlicher Unterschied zu MS-Windows-Systemen. Dort gibt es nur das Programm `print` im Kommandomodus, das direkt Textdateien ausdruckt. Das Kommando `lpr` unter Linux war ursprünglich auch nur für Textdateien ausgelegt, ist aber durch die Filteroptionen flexibel. (s. Kap. 10.2.1.1)

10.1.2 Grundlagen

Das Linuxdrucksystem basiert auf einem Filtermechanismus. Am Anfang steht das Dokument, am Ende das Device (z. B. /dev/lp0 = parallele Schnittstelle). Das Druckkommando ist **lpr** (Line Printer). Der Standarddrucker heißt **lp**. Mit `lpr textdatei` wird eine Textdatei auf den Standarddrucker gedruckt. Das entspricht dem Befehl `lpr -Plp textdatei`. Mit `export PRINTER=color` wird der Standarddrucker auf **color** gesetzt.

10.2 Das BSD-System

10.2.1 /etc/printcap

Die Konfigurationsdatei des BSD-Systemes ist `/etc/printcap`. Mit `man printcap` erfährt man wie immer einige Details über diese Datei. Die Konfiguration wird bei jedem Aufruf des Drucksystemes neu gelesen. Das erlaubt eine dynamische Ergänzung ohne Neustart des Daemons. Hier ein kleiner Ausschnitt aus einer `/etc/printcap`.

```
lp|lp0|text:\      # Druckername | Druckernummer | Kommentar
:lp=/dev/lp0:\    # Schnittstelle
:sd=/var/spool/lpd/lp\  #sd = Spool Directory
:lf=/var/spool/lpd/lp/log:\  #lf = Log File
:af=/var/spool/lpd/lp/acct:\  #af = Accounting File
:la@:mx#0:\      # la@ =Local Accounting:mx = MaXimum file size
:tr=:sh:         #tr = TRailer String : sh = Surpress Header
```

Bei einem remoten Drucker sieht das so aus:

```
ncolor|lp4|color-color-ncolor|color color:\
:lp=:\           # kein lokales Device
:rm=color:\     # rm = ReMote system
:rp=color:\     # rp = Remote Printer
:sd=/var/spool/lpd/color-color-ncolor:\
:lf=/var/spool/lpd/color-color-ncolor/log:\
:af=/var/spool/lpd/color-color-ncolor/acct:\
:ar:bk:mx#0:\  # ar = write remote accounting:bk = Berkley Kompatible
:tr=:cl:sh:
```

10.2.1.1 Der Input Filter

Der Input Filter wird folgendermaßen definiert:

```
:if=/var/lib/apsfilter/bin/y2prn_color.upp--auto-color:\
```

Es ist möglich ein beliebiges Filterprogramm anzugeben. Der Standard bei Linux ist die Verwendung von `apsfilter`. Dieser Filter vermeidet Schrott auf dem Drucker, indem er fast jeden beliebigen Input mit Hilfe von `ghostscript` in Postscript verwandelt. Ein nicht erkanntes Format wird abgewiesen. Nach der Umwandlung in Postscript erfolgt die Konvertierung in eine Druckersprache (z.B. HP-PCL). Dann wird die Ausgabe an das Device geschickt oder es erfolgt die Weiterleitung ins Netzwerk.

10.2.2 lpd - Der Line Printer Daemon

Der **lpd** (Line Printer Daemon) ist das Gegenstück zu **lpr** auf dem "remoten" System. Die Line Printer Daemon wird auch auf dem lokalen System zum Ausdruck gebraucht. Diese Funktionalität ist in vielen Netzwerkdruckern eingebaut, wenn sie als unixkompatibel bezeichnet werden. Der Zugriff auf das System wird über `/etc/hosts` bzw. `/etc/hosts.equiv` gesteuert.

Bei der Definition von remoten Druckern muß man einen kleinen Trick anwenden, wenn man das Filtern auf dem lokalen System erzwingen will. Bei einem remoten Drucker werden die Filteroptionen in der `/etc/printcap` nämlich einfach ignoriert. Der Trick besteht darin, das Dokument erst auf einen lokalen Drucker zu schicken, der über den Inputfilter auf einen remoten Drucker druckt.

```
color|lp6|y2prn_color.upp--auto-color|y2prn_color.upp auto:\
:lp=/dev/null:\ # Output ins Leere, Input filter schiebt auf ncolor
:if=/var/lib/apsfilter/bin/y2prn_color.upp--auto-color:\
```

10.2.3 lpq - Die Line Printer Queue

Das Program **lpq** (Line Printer Queue) zeigt die Warteschlange eines Druckers an.

```
lpq -Ppsout
psout is ready and printing
Rank  Owner      Job  Files                               Total Size
active root        0   /user/koospal/.plan                 4221 bytes
```

Der Ausdruck der Datei `/user/koospal/.plan` ist Job 0

10.2.4 lprm - Line Printer ReMove

Das Program **lprm** (Line Printer ReMove) löscht einen Druckjob aus der Warteschlange eines Druckers. Der folgende Befehl löscht Job 0 auf dem Drucker `psout`.

```
lprm -Ppsout 0
dfA000server00 dequeued # Data File
cfA000server00 dequeued # Configuration File
```

10.2.5 lpc - Line Printer Control

Das Program **lpc** (Line Printer Control) ist ein rudimentäres Kontrollprogramm für das Drucksystem.

```
lpc stat psout
psout:
    queuing is enabled
    printing is enabled
    no entries
    no daemon present
```

`lpc stat` zeigt den Status aller Drucker.

10.2.6 /etc/init.d/lpd - Startskript

Das Startskript für das Drucksystem steht als `lpd` normalerweise in `/etc/init.d`. Manchmal reicht Start/Stop bei Schwierigkeiten nicht aus, um das System nach Problemen zu einem definierten Verhalten zu bewegen. Dann hilft es im Allgemeinen den kompletten Spoolbereich zu löschen.

```
# stop the printers
/sbin/init.d/lpd stop
# clean spool aerea
cd /var/spool/lpd
for i in * ; do rm $i/?f*; done
# start the printers
/sbin/init.d/lpd start
```

10.2.7 Tips

Man auch die Daten einer Pipe in einen Ausdruck umleiten.

```
tail -f /var/log/messages | lpr -Pnadeldrucker
```

Diese Kommandofolge druckt die Zeilen aus `/var/log/messages` zeilenweise auf einen Nadeldrucker. Das kann von Bedeutung sein, wenn man Wert auf ein ungefälschtes Systemprotokoll legt.

Die Kommdofolge

```
cat aufkleber.txt > /dev/lp1
```

druckt Aufkleber auf den Nadeldrucker an `lp1` (zweite parallele Schnittstelle) ohne das Drucksystem zu benutzen.

10.3 Cups

Cups (Common Unix Printing System) baut auf IPP (Internet Printing Protocol) auf und Als Webserver realisiert: `http://localhost:631/` . Die Verwaltung und Dokumentation erfolgt per Webinterface.

Wichtige Dateien:

```
In /etc/cups :
cupsd.conf
mime.types
In /var/log/cups :
error_log
page_log
access_log (Netzwerk)
```

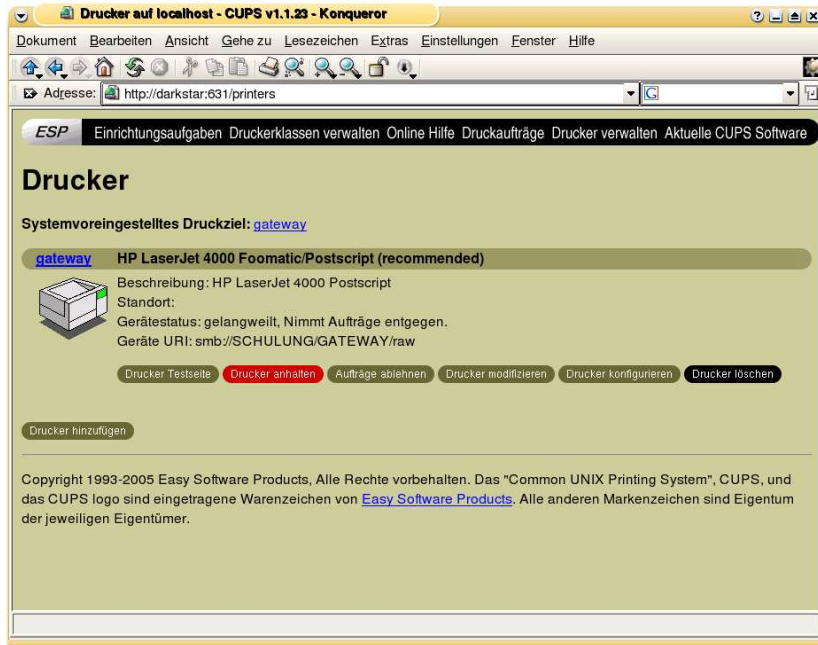


Abbildung 10.1: Webinterface von Cups

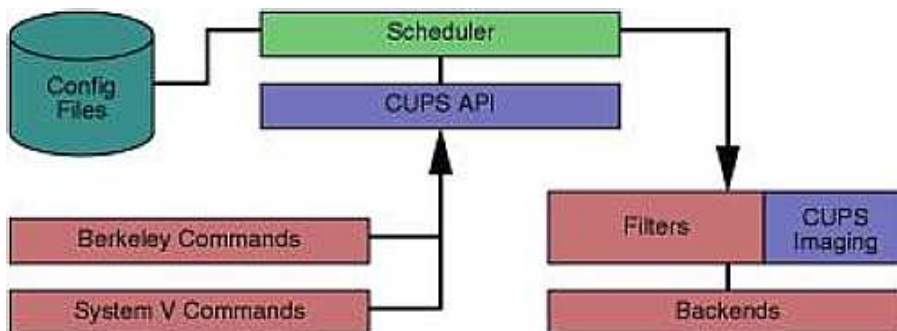


Abbildung 10.2: Cupsdiagramm

Kapitel 11

Graphische Oberfläche

11.1 Einführung

Die Basisinstallation eines Linux-Rechners muss nicht zwingend eine grafische Benutzeroberfläche (GUI) vorsehen. Aus Sicht des Linux-Einsteigers macht das die Installation und die ersten Schritte an der Maschine nicht gerade leichter, da heute jeder mit der Handhabung einer Maus und dem Konzept grafischer Oberflächen vertraut ist. Wie man gesehen hat, stellt ein textbasiertes System in vielen Anwendungen einschliesslich der Erstinstallation kein wirkliches Hindernis dar.

Linux “an sich”, der Kernel, weiss nichts von Grafik - im Gegensatz zu weitverbreiteten anderen Betriebssystemen, die die grafische Oberfläche fest in ihrem Kern integriert haben. Bei UNIXen ist das nicht so, vielmehr läuft das X Window System völlig unabhängig vom Kernel; es ist sogar völlig unabhängig davon entstanden.

Linux, eigentlich jeder Distribution, verwendet, das X-Window-System zur Darstellung der grafischen Benutzeroberfläche. Die Treiber für die verschiedenen Grafikkarten werden vom XFree86-Team entwickelt ¹ und stellen neben dem Kernel die zweite wesentliche Hardware-Software-Schnittstelle dar. XFree86 ist eine freie Implementation des X-Window-Systems, welches auf allen Unix-ähnlichen Betriebssystemen bis hin zu Mac-OS-X läuft. Die “86” im Namen läßt vielleicht vermuten, dass diese Software nur auf 3/4/5 86er-Prozessoren lauffähig ist. Ursprünglich wurde XFree86 auch dafür entwickelt, mittlerweile ist XFree86 aber auch auf anderen Prozessor-Architekturen lauffähig.

Anfang der 80er-Jahre kam man am MIT (“Massachusetts Institut of Technologies”) darauf, dass es ja ein bisschen schade ist, wenn man ein echtes Mehrbenutzer- und Multitasking-System hat, darauf aber nur mit einer Konsole zugreifen kann. Die naheliegende Idee: Mehrere Anwendungen in unterschiedlichen, bewegbaren Fenstern auf dem gleichen Schirm anzeigen. So entstand X als akademisches Projekt; der Quellcode wurde von vielen kommerziellen UNIX-Anbietern aufgegriffen, fortentwickelt und in ihre UNIXe integriert.

X11 selbst entstand im Jahre 1986 als Ergebnis der beiden Vorgängerprojekte V und W. Im Laufe der Entwicklung wurden die grundlegenden Protokolle weiterentwickelt, blieben aber immer zu den älteren Versionen kompatibel. 1992 erschien dann die erste Version von X11 für PCs. Das XFree86-Projekt selbst startete mit einem Referenzserver für die PC-Plattform, der von Thomas Röll (heute Xi Graphics) geschrieben wurde und dem Projekt zur Verfügung gestellt wurde.

Ungeachtet dessen ist es inzwischen ohne weiteres möglich, mit jedem Standard-Linux in den Genuss einer grafischen Benutzeroberfläche zu kommen. Um eine Grafikkarte zu benutzen, benötigt man - wie bei anderen Betriebssystemen auch - einen Treiber. Diese Treiber

¹<http://www.xfree86.org>

stehen in Form sogenannter “X-Server” oder Hardwaretreibermodule zur Verfügung. Es werden im folgenden die Installation dieses Servers und einige ausgewählte Anwendungen vorgestellt.

11.2 X - Vorteile und Grenzen der Unix-GUI

Entsprechend der UNIX-Philosophie, realisiert X nicht alle Aufgaben integriert in ein einziges Programm ohne durchschaubare innere Struktur, sondern gliedert sich in einzelnen Komponenten:

- Der **X-Server** ist das Programm, das Tastatur- und Mauseingaben entgegennimmt und die Resultate auf dem Bildschirm anzeigt. Er stellt hierfür die passenden Gerätetreiber bereit. Die Events, wie die Benutzereingaben genannt werden, wertet der X-Server nicht selbst aus², sondern leitet diese an die betreffenden X-Clients weiter. Diese reichen wiederum ihre Resultate an den X-Server zurück.
- Die **X-Clients** sind praktisch alle Anwendungen (Browser, Textverarbeitung, Editor, PDF-Betrachter, ...), die die grafische Oberfläche benutzen wollen. Vom X-Server erhalten sie die Tastatur- und Mausevents, die sie betreffen, und melden ihm zurück, was auf dem Bildschirm erscheinen soll. Dazu wird das so genannte X-Protokoll verwendet.
- Der **Windowmanager** kümmert sich um die “Verwaltung” der Oberfläche, z.B. das Aussehen und die Funktionalität der Fensterrahmen und -menüs für die Anzeigen der X-Clients, Menüs auf dem Desktop, Minimieren und Maximieren der Fenster.

Das X-Protokoll realisiert durch die Trennung von Server und Client eine Schicht-Architektur, die einen wesentlichen Vorteil gegenüber anderen Systemen beinhaltet: Das X-Protokoll setzt auf dem Internet-Protokoll TCP/IP auf. Das bedeutet, dass Clients und Server auf unterschiedlichen Rechnern laufen können. In einem lokalen Netzwerk, in dem eine rechenintensive mathematische Software nur von einem einzigen Rechner verkraftet werden kann, weil alle anderen zu wenig Hauptspeicher haben, kann man sich einfach von seinem Arbeitsplatz aus dort einloggen, das Programm starten, und es erscheint auf dem eigenen Bildschirm, ohne dass man merkt, dass es auf einem ganz anderen Rechner läuft. Die einzelnen X-Clients müssen “nur” das X-Protokoll beherrschen, die Hardware kann ihnen relativ egal sein; das ist zwar heute allgemein so, aber zur Zeit der Einführung von X war diese Idee sehr fortschrittlich.

- Auf Systemen, die keine grafische Oberfläche brauchen (z.B. Webserver), kann sie einfach weggelassen werden, da sie ja vom Kernel unabhängig ist; das spart Speicher- und Prozessorressourcen.
- Das grafische System kann beliebig herauf- und heruntergefahren werden (z.B. zu Konfigurationszwecken), ohne dass das System verändert oder angehalten werden muss.
- Die Textkonsolen arbeiten unabhängig von der grafischen Oberfläche; mit [Strg]-[Alt]-[F1] kann man auf die erste Textkonsole umschalten. Das ist z.B. sinnvoll, falls man schnell an der Systemkonfiguration was ändern will und sich somit auf einer Konsole als Systemadministrator anmeldet. Zum X-Bildschirm geht es standardmäßig mit [Alt]-[F7] zurück.

²bis auf bestimmte Ausnahmen, wie das Umschalten der Bildschirmauflösung und das “Abschiessen” (direkte Beenden ohne Umwege) des Servers

- Der Windowmanager ist beliebig wählbar; das macht das Erscheinungsbild individuell konfigurierbar.

Neben diesen schönen Eigenschaften merkt man X jedoch auch sein für Softwareverhältnisse hohes Alter an. Für viele moderne Anwendungen, wie Video- und Bildausgaben, ist X nicht sehr effizient und wird in der Darstellungsleistung von anderen Protokollen (wie z.B. Citrix-Metaframe für Windows) überholt.

- Das X-Protokoll kennt nur einfache Anweisungen wie: “Zeichne Linie von A nach B”; moderne Grafikkarten haben viele Möglichkeiten, um den Bildschirmaufbau durch die Hardware zu beschleunigen, diese können aufgrund dieser “Einfachheit” von X nicht genutzt werden und liegen brach. Solange X nicht durch ein neues Konzept abgelöst wird, wird sich daran auch nichts ändern.
- Die Programmierung von X ist durch seine Architektur recht umständlich. Mittlerweile gibt es allerdings so genannte GUI-Toolkits, die auf X aufsetzen und dem Programmierer das Leben recht einfach machen. Als “Altlast” gibt es aber viele alte Programme für X, von denen jedes eine andere Bedienphilosophie verfolgt und die zusammen einen kunterbunt aussehenden Zoo bilden. Dieses änderte sich zwar durch die Einführung von KDE und GNOME, jedoch verfolgen auch diese Desktop-Projekte durchaus eigene Strategien und Vorstellungen der Benutzerführung.
- X hat absolut nichts mit dem Drucksystem zu tun. Das ist zwar nicht unbedingt eine Designschwäche, hat aber zur Folge, dass es zwei paar Stiefel sind, z.B. eine Schriftart am Bildschirm anzuzeigen und sie später auszudrucken.
- X definiert lediglich ein Verfahren, um mehrere (Text-)fenster anzuzeigen. Von einer grafischen Oberfläche wird aber mehr verlangt. Den Anwender braucht dies aber wenig zu kümmern, denn im Zusammenspiel mit den modernen Desktop Environments von Linux liefert X eine Benutzeroberfläche, die kaum Wünsche offen lässt.

11.2.1 Erste Versuche mit X

Linux-Rechnern ist es egal, ob sie ihre grafische Ausgabe mit dem Protokoll X11 auf einem direkt angeschlossenen Bildschirm oder auf den eines anderen PCs schicken und ob sie die Tastatur- und Mauseingaben von direkt angeschlossenen Geräten oder denen an einem anderen PC beziehen. Hier soll kurz demonstriert werden, mit man mit wenigen Befehlen den Bildschirmdialog vom entfernten Linux-PC auf einen Windows- oder anderen Linux-Desktop darstellen kann.

Alle grafischen Applikationen unter Linux, die unter X11 eingesetzt werden, sind automatisch netzwerktransparent. Ohne besondere Massnahmen können grafisch orientierte Programme ihre Ausgaben an Maschinen im Netzwerk senden. Man kann nicht nur die grafische Ausgabe einzelner Applikationen exportieren, sondern ebenso komplette Desktops. Hierzu muss man dann einige Details vorbereiten, wenn noch keine Maschine im Netzwerk für diese Funktion eingerichtet ist.

- Für den Hintergrunddienst Displaymanager ist eines der Programme **x**dm, **g**dm, **k**dm oder **w**dm verantwortlich. Hierzu muss man feststellen, welcher der genannten Displaymanager auf der Maschine läuft, die den Desktop exportieren soll. Am einfachsten ermittelt man dieses durch **top** oder **ps aux**. Hier im Beispiel heißt die Maschine: *xserver.mydomain.local*

- Man suche im Dateisystem die entsprechende Konfigurationsdatei: *xdm-config*, *gdm.conf*, *kdmrc* oder *wdm-config*.
- Sodann editiere man diese Datei und suche nach einem Abschnitt mit der Bezeichnung »xdmcp«. Dann schaltet man »xdmcp« ein. Dieses ist meistens in den kommentierten Zeilen darüber beschrieben. Meistens muss hier nur statt eines »false« ein »true« eintragen werden.
- Anschliessend startet man den Displaymanager neu.

Wenn der Displaymanager KDM und die SuSE-Linux-Distribution am Start sind, sollte man alternativ die Datei */etc/sysconfig/displaymanager* editieren. In dieser Datei setzt man "DISPLAYMANAGER_REMOTE_ACCESS" auf "yes" und startet den Dienst mit `rcxdm restart` neu.



Abbildung 11.1: Grafischer Login einer anderen Maschine im Xnest

Nun kann man von einer anderen Maschine beispielsweise durch die Eingabe von `X :1 -query xserver.mydomain.local` oder auch `Xnest :1 -query xserver.mydomain.local` sich den Desktop im Fenster darstellen lassen. Das erste Kommando öffnet einen komplett neuen grafischen Desktop auf der achten Konsole. Das ist bei den meisten Distributionen die erste freie Konsole nach dem Grafikbildschirm. Das zweite Kommando arbeitet im Fenstermodus. Es öffnet für die Grafikausgabe von *xserver* ein neues Fenster in Ihrem aktuellen grafischen Desktop. Dieses sieht man in Abbildung 11.2.1.

Unter Windows steht die Welt der grafischen X11-Desktops nicht automatisch zur Verfügung. Hierfür muss ein X-Server nachinstalliert werden. Hier stehen freie und kommerzielle Lösungen zur Auswahl.

Zum Fernadministrieren einer Linux-Maschine kann man nicht nur das Text-Terminal der Secure Shell verwenden, sondern auf Secure-Shell-Verbindungen den grafischen Output von Applikationen der Remote-Maschine auf den lokalen Desktop holen:

Der folgenden Dialog zeigt den Aufbau einer Verbindung über die Secure Shell `ssh` und den Start des SuSE-Konfigurationsprogramms `YaST2`.

```
dsucho@linux02:~ $ ssh -X -l root s04
Password:
Last login: Sun Jun 13 17:45:02 2004 from linux02.mydomain.local
Have a lot of fun...
s04:~ # yast2 &
s04:~ #
```

Diese kleine Befehlsabfolge kann man dazu nutzen, sich als Systemadministrator mit einer entfernten Linuxmaschine zu verbinden (im Beispiel: `s04`) und auf ihr das Konfigurationswerkzeug `YaST2` zu starten. Als Ergebnis zeigt der lokaler Desktop die grafische Oberfläche dieses Tools als normales Fenster an. Man kann nun mit `YaST2` von `s04` genauso arbeiten, als würde man direkt vor dieser Maschine sitzen. So kann man diesen Server `s04` administrieren, auch wenn er in einem gesicherten Serverraum steht.

11.2.2 Komprimiertes X

Für schmale Bandbreiten, wie sie im WAN-Bereich mit ISDN oder DSL realisiert werden, ist X wegen seines Datenaufkommens eher suboptimal. Hier sollten entweder andere Lösungen wie VNC eingesetzt werden. Möchte man trotzdem X verwenden, hilft vielleicht die folgende Erweiterung des Protokolls weiter.

LBX steht für Low Bandwidth X.11 und führt Caching sowie Kompression in das X-Protokoll ein. Es ist seit Ende 1996 mit Verabschiedung von X11R6.3 eine offizielle Protokollerweiterung. Hierfür läuft auf der Remote-Seite ein Proxyserver. Bevor Applikationen ihre Daten über das Netz geschicken, werden sie vom Proxy komprimiert und gecacht und dann erst an das lokale Display geschickt vor dem der Benutzer sitzt. Um diese Erweiterung nutzen zu können, muss sie sowohl in den X-Server kompiliert sein, als auch das Proxy-Binary in der verwendeten Linux-Distribution vorhanden sein.

11.2.3 Spezielle X-Server und Remote-Displays

Überblick und Betrieb VNC erlaubt den Zugriff auf einen gemeinsamen Desktop von verschiedenen Rechnern, die sogar unterschiedliche Betriebssysteme verwenden können. VNC löst das Problem, indem es den kompletten Desktop des einen Rechners in einem Fenster auf dem zweiten Rechner darstellt. Ein VNC-Server unter Linux ist im Grund ein doppelter Server. Zum einen stellt er einen vollwertigen X-Server dar - nach dem Start kann man ihn in der Regel über `localhost:1` ansprechen. Angezeigt wird dabei aber nichts: Der Server läuft ohne Ausgabe. Zu sehen bekommt man den, auf dem neuen X-Server laufenden Desktop erst, wenn man einen VNC-Client (`vncviewer`) startet: Diesem gegenüber tritt der Server dann als VNC-Server auf und überträgt den Desktop-Inhalt als Bildinformation.

Wenn man zunächst die Voreinstellungen des VNC-Servers testen möchte, rufe man einfach das Skript `vncserver` auf. Dieses übernimmt den eigentlichen Start des Servers `Xvnc` mit Standard-Parametern. Dabei beachte man die Ausgabe des Server-Start-Skripts: Dort wird eine Display-Nummer (`:1`, `:2`, ...) angegeben, die für den späteren Zugriff auf den Server benötigt wird. Ein VNC-Server unter Linux ist im Grund ein doppelter Server - Er einen stellt er einen vollwertigen X-Server dar und öffnet einen weiteren Port für den VNC-Client-Zugriff. Deshalb belegt er unter Linux zwei TCP-Ports. Angezeigt wird auf dem X11-Port jedoch nichts, die Grafikausgabe erfolgt über den VNC-Port. Hierfür gilt folgende Zuordnung:

VNC-Display	TCP-Port	X11-Display	TCP-Port
:0 (1. Display, wenn kein X11 läuft)	5900	:0 (1. Display, Standard)	6000
:1 (1. Display, wenn X11 läuft)	5901	:1 (2. Display oder Xnest)	6001
:2 (weiterer VNC-Server)	5902	:2 (3. Display ...)	6002
...	5903	...	6003

Tabelle 11.1: Standard-Ports für VNC- und XFree86-Server

Aus Sicherheitsgründen legt man ein Passwort für den Zugriff fest: Beim Erststart wird die Abfrage von **vncserver** selbst übernommen, später kann dazu das Kommando **vncpasswd** verwendet werden. Das VNC-Passwort ist komplett unabhängig von irgendwelchen System- oder Accountpasswörtern. Es wird verschlüsselt in der Datei `/.vnc/passwd` abgelegt.

Für einen ersten Test greife man lokal auf die laufende VNC-Sitzung zu: Dazu setzt man an der Konsole das Kommando **vncviewer localhost:1** ab, wobei “:1” eventuell durch die richtige Display-Nummer zu ersetzen ist. Dann erscheint nach korrekter Eingabe des gesetzten VNC-Passworts der neue Desktop in einem eigenen Fenster. Der VNC-Server führt nach dem Start das Skript `/.vnc/xstartup` aus; diese Datei sollte also an die eigenen Bedürfnisse angepasst werden. Wenn **vncviewer** ohne Argument gestartet wird, dann folgt die Frage nach dem Server zusammen mit der Display-Nummer.

Im Gegensatz zu X11 kann VNC mehrere Clients auf einen Server zulassen. Der einfachste Weg, um das zu erreichen, ist, den Server in der Betriebsart “always shared” zu starten. Diese ist beim Kommando-Aufruf mit anzugeben, da sonst automatisch ein anderer Client beim Start des neuen beendet werden würde:

```
vncserver -geometry 1200x1000 -depth 16 -alwaysshared
```

Dieser Aufruf realisiert eine Auflösung des Serverdesktops von *1200x1000* Bildpunkten, eine Farbtiefe von 16 bit und die Möglichkeit, dass mehrere Clients sich gleichzeitig verbinden können. Die gewählte Bildauflösung kann flexibel eingestellt werden. Wenn man auf dem Zielsystem mit dem **vncclient** zwei nebeneinanderliegende Bildschirme von *1280x1024er* Auflösung füllen will, kann der Server auch mit `-geometry 2400x1000` gestartet werden.

Der VNC-Client steht zusätzlich als Java-Applet zur Verfügung, dass im Browser-Fenster ablaufen kann, womit man sehr einfach von fast überall eine Desktop-Sitzung auf einer entfernten Maschine einleiten bzw. wiederaufnehmen kann. Die Netzwerkanforderungen des klassischen VNC sind recht hoch, es gibt jedoch Implementierungen, die mit Kompression arbeiten und damit auch über sehr geringe Bandbreiten (wie ISDN-Verbindungen) noch akzeptabel funktionieren. Sind die Reaktionszeiten nicht akzeptabel, kann durch Verwendung eines sehr kleinen Desktops (etwa 600x400 Punkte) und nur 8 Bit Farbtiefe die notwendige Bandbreite stark reduziert.

Der ewige Desktop Im Gegensatz zu einer X11-Sitzung, die mit dem Abschalten des Remote-Displays automatisch geschlossen wird, kann eine VNC-Sitzung ewig “weiterleben”. Auch wenn sich alle VNC-Clients abgemeldet haben, bleibt der VNC-Server aktiv, und alle darunter gestarteten Programme laufen weiter. So kommt man bei der erneuten Verbindung zu dem Zustand zurück, indem der Client beendet wurde. Trotzdem sollten aus Sicherheitsgründen alle offenen Dateien gesichert werden, bevor der Client geschlossen wird.

Anpassungen des Desktopinhaltes Das Standard-Benutzerinterface, welches VNC anbietet ist nicht besonders spannend. Es startet sehr schnell, da einfach nur ein **xterm** und der alte Windowmanager **twm** geladen werden, die beide im Minimalumfang von XFree86 enthalten sind. Der VNC-Server führt nach dem Start das Skript `/.vnc/xstartup` aus, welches nach der Installation:

```
#!/bin/sh

xrdb $HOME/.Xresources
xsetroot -solid grey
xterm -geometry 80x24+10+10 -ls -title "$VNCDESKTOP Desktop" &
twm &
```

die gezeigten Zeilen enthält. Diese Einträge können nun beliebig an die eigenen Bedürfnisse angepasst werden. Hier kann nun z.B. ein Start-Skript für eine der grafischen Desktops, wie GNOME oder KDE, oder einen Windowmanager, wie Windowmaker, eingetragen werden.

Absicherung durch SSH-Tunnel VNC kann zwar durch ein Passwort vor unberechtigtem Verbindungsaufbau geschützt werden, jedoch erfolgt die eigentliche Übertragung unverschlüsselt. Dies ist für die meisten Netze inakzeptabel, weshalb ein Tunnel verwendet werden sollte.

Hierzu wird der VNC-Server mit der zusätzlichen Option “-localhost” gestartet, welche verhindert, dass Verbindungen von anderen Rechnern aufgebaut werden dürfen. Damit nun ein Zugriff von einem entfernten Rechner erfolgen kann, wird der VNC-Port über die Secure Shell (**ssh**) getunnelt. Hierzu benötigt man die Port-Nummer des VNC-Servers, die sich leicht aus der Display-Nummer ermitteln lässt, indem man zu dieser 5900 addiert. (Display :1 ist entsprechend über Port 5901 erreichbar!) Wenn der VNC-Server `vncserv01` heisst, lautet das notwendige SSH-Kommando auf dem Client wie folgt:

```
ssh -L 5901:myserver:5901 myserver
vncviewer localhost:1
```

SSH fragt wie üblich nach dem Passwort. Anschliessend wird der **vnc-viewer** gestartet, der sich an das Tunnelende auf dem Client hängt. Der Viewer sieht dieses Tunnelende als lokal laufenden VNC-Server und spricht dazu Port 5901 an. Inzwischen geht das Ganze auch einfacher durch den Aufruf von:

```
vncviewer -via myserver :1
```

Weitere Lösungen Einen klassischeren Ansatz bietet das Programm **Xnest**. Es läuft unter X11 als Client in einem normalen Fenster, bietet selbst aber wieder Serverfähigkeiten an. Mit

```
Xnest :1 -query localhost
```

kann eine weitere XDMCP-Session auf der lokalen Maschine gestartet werden. Da bereits ein X-Server aktiv ist - nämlich der Desktop, an dem man bereits sitzt - muss der nächste freie Port gewählt werden. Dieses verläuft analog zu dem, wie es für VNC beschrieben wurde: Port 6000 ist der Standardport für den ersten X-Server, der mit “:0” bezeichnet wird. Die Addition der Display-Nummer ermittelt den jeweils gültigen Port, d.h. im beschriebenen Fall wird der zweite Server auf Port 6001 gestartet.

11.3 Desktop Environments

11.3.1 Überblick

Zum sinnvollen Betrieb einer grafischen Benutzeroberfläche unter Linux reicht es nicht aus, einen X-Server zu installieren. Neben den eigentlichen Anwendungen wird auch ein geeignetes Desktop Environment benötigt, welches u.a. einen Windowmanager mitbringt und weitere Features realisiert. Das X-Window-System selbst stellt nur ein geöffnetes Fenster für jedes Programm dar - ohne irgendwelche Rahmen, Buttons und Verzierungen.

Was macht ein modernes GUI (Graphical User Interface) aus? Funktionen wie Copy & Paste, Kontextmenüs, einheitliches Look & Feel, Drag & Drop, Desktop Panel - alles Dinge, die X selbst nicht bereitstellt. Dazu wurden die Desktop Environments oder Desktopumgebungen ins Leben gerufen. Desktopumgebungen bringen darüberhinaus eine ganze Ansammlung nützlicher Anwendungssoftware bereits mit (z.B. Web-Browser, Office-Paket, Spiele, Editor...), und bilden somit ein ganzes Software-Bündel. Zudem verwenden sie einheitliche Grafikbibliotheken (GUI-Toolkits), mit denen diese Anwendungen programmiert sind. Diese Toolkits machen das Aussehen für den Anwender gefälliger und nehmen dem Programmierer eine Menge Arbeit ab. Eine Desktopumgebung ist der Schlüssel zum Erfolg, um ein Betriebssystem einer breiten Masse an Anwendern zur Verfügung zu stellen, weil kaum ein Computeranwender gerne auf Komfort bei der Benutzung seines Computers verzichten will. Er möchte sich in erster Linie auf den Kern seiner Bedürfnisse konzentrieren (z.B. Briefe schreiben, im Internet surfen, Mails senden und empfangen). Solche Dinge mit einem Mausklick schnell und bequem zu machen, mit einem Klick Textpassagen aus dem Internet in die eigene Ausarbeitung zu kopieren, Icons auf der Oberfläche, die mit einem Klick eine häufig genutzte Anwendung starten, all das sind die Leistungen eines Desktopsystems.

Die beiden wohl verbreitetsten Desktopsysteme sind:

- KDE (Kool Desktop Environment), basierend auf dem GUI-Toolkit QT
- Gnome (GNU Network Object Model Environment), basierend auf dem GUI-Toolkit GTK

Beide Desktop Environments werden aber mit jeder größeren Distribution mitgeliefert und gleichen sich sehr im Funktionsumfang. Welches ist nun die geeignetere Oberfläche für einen bestimmten Einsatzzweck? Hier gilt der Grundsatz: ausprobieren! Die Geschmäcker sind verschieden und es gibt genug Alternativen, die nahezu die persönlichen Wünsche und Bedürfnisse eines Anwenders abdecken. Neben KDE und Gnome gibt es alternativ auch noch die Möglichkeit, einen "klassischen" Windowmanager wie FVWM oder IceWM zu verwenden - diese bieten zwar geringeren Komfort, schonen aber die Ressourcen, was z. B. auf einem Rechner, der überwiegend als Server eingesetzt wird, sinnvoll sein kann.

Jedes Standard-Linux-System verfügt inzwischen über eine große Anzahl verschiedener Windowmanager. Sie unterscheiden sich im Aussehen, in ihrer Handhabung und im Komfort. Einige dieser Windowmanager können auch mittels sogenannter "Themes" (verschiedene Erscheinungsbilder) während der Laufzeit im Aussehen angepasst werden. Man kann unter Linux deshalb verschiedene Windowmanager installieren und zwischen diesen wechseln. Ein Neustart der laufenden Anwendungen ist hierfür nicht notwendig.

11.3.2 Kurzdarstellung weiterer Benutzeroberflächen

Hier folgt ein Überblick über einige weniger verwendete Windowmanager, KDE und GNOME werden in eigenen Abschnitten behandelt.

11.3.2.1 Fvwm(2)

Einer der Klassiker unter den reinen Windowmanagern, aber nicht mehr wirklich aktuell und zeitgemäss ist der **fvwm**. Die aktuelle Version 2 wird auch häufig als “fvwm2” bezeichnet. Ein beliebter Ableger des **fvwm** ist **fvwm95**, welcher einem Redmonder Betriebssystem nachempfunden ist, so dass ein Umstieg leichter fallen kann. Am besten löst man ihn durch den **icewm** ab.

11.3.2.2 Windowmaker

Ein sehr beliebter Windowmanager ist der Windowmaker (Aufruf: **wmaker**), der dem Betriebssystem NeXTStep nachempfunden ist. Eine etwas ältere Adaption dieses Look&Feel bietet auch der “AfterStep”.

11.3.2.3 Enlightenment

Enlightenment ist ein weiterer Windowmanager. Ziel der Entwicklung war es, einen möglichst weitgehend konfigurierbaren Windowmanager zu schaffen; dies betrifft sowohl das Aussehen wie auch seine Bedienung.

11.3.2.4 IceWM

Schmalere und schneller, aktuell weiterentwickelter Windowmanager mit einer ganzen Reihe von Themes.

11.3.3 GNOME

11.3.3.1 Einführung in GNOME

GNOME ist die Abkürzung für GNU Network Object Model Environment. GNOME ist somit Teil des im Jahr 1984 begonnenen GNU-Projekts, das die Entwicklung eines komplett frei verfügbaren Unix-basierten Betriebssystems zum Ziel hat.

Dieser Abschnitt über GNOME basiert auf dem offiziellen Benutzerhandbuch zu GNOME, das Copyright dafür liegt bei Red Hat Software und David A. Wheeler. Das Benutzerhandbuch zu GNOME unterliegt der GPL. Die deutsche Übersetzung³ sowie die englischsprachige Originalversion⁴ findet man im Internet. Für dieses Skript wurden natürlich einige Änderungen gegenüber dem ursprünglichen Text zu GNOME vorgenommen.

In diesem Abschnitt geht es um grundlegende Informationen, wie man die vielfältigen Funktionen und Möglichkeiten von GNOME nutzen kann. Auch wenn sich dieser Abschnitt in erster Linie an Benutzer wendet, die bislang noch nicht mit GNOME gearbeitet haben, sind die darin enthaltenen Informationen angesichts der raschen Weiterentwicklung von GNOME sicherlich auch für fortgeschrittene Anwender von Interesse.

Grundlagen Bei GNOME handelt es sich um eine komfortable grafische Benutzeroberfläche, mit deren Hilfe man als Nutzer den Computer auf einfache Weise konfigurieren und verwenden kann. GNOME besteht aus einem Panel (für das Starten von Anwendungen und Anzeigen von Statusmeldungen), einem Desktop (auf dem Daten und Anwendungen abgelegt werden können) und einer inzwischen sehr umfangreichen Auswahl (je nach Distribution) von mitgelieferten Hilfs- und Anwendungsprogrammen. Zudem stellt GNOME

³<http://www.gnome.org/users-guide/de/index.html>

⁴<http://www.gnome.org/users-guide/index.html>

bestimmte Vorgaben (Konventionen) für die Gestaltung weiterer Anwendungsprogramme bereit, um diese nahtlos in die Benutzeroberfläche integrieren zu können und deren problemloses Zusammenwirken (z.B. für den Datenaustausch) zu gewährleisten. Sollten Sie schon Erfahrungen mit anderen Betriebssystemen gesammelt haben, werden Sie rasch mit der grafischen Benutzeroberfläche von GNOME zurechtkommen.

Bei GNOME handelt es sich vollständig um Open-Source-Software (d.h. freie Software), deren Quellcode frei verfügbar ist und die von Hunderten von Programmierern auf der ganzen Welt weiterentwickelt wird. Weitere Informationen zum GNOME-Projekt erfährt man wie immer im Internet⁵.

GNOME bietet seinen Benutzern eine Reihe von Vorteilen. So macht es einem GNOME einfach, Anwendungen zu konfigurieren und zu benutzen, ohne dabei auf ein Nur-Text-Interface zurückgreifen zu müssen.

Zudem kann man GNOME individuell konfigurieren und somit das Erscheinungsbild und die Funktionen des Desktops nach eigenen Wünschen anpassen. Der in GNOME integrierte Session-Manager speichert die persönlichen Einstellungen der Applikationen und der beendeten Sitzung. Somit steht beim nächsten Starten der Benutzeroberfläche automatisch wieder der individuell gestalteter Desktop zur Verfügung. GNOME unterstützt schon viele Sprachen und ist zudem für die Übersetzung der Benutzeroberfläche in zusätzliche Sprachen vorbereitet. Zudem unterstützt GNOME mehrere Protokolle für Drag and Drop (Ziehen und Ablegen), um dadurch den Datenaustausch mit Anwendungen zu erleichtern, die nicht mit GNOME kompatibel sind.

Darüber hinaus bietet GNOME auch Entwicklern eine Reihe von Vorteilen, die indirekt den Benutzern zugute kommen. So müssen Entwickler keine kostspieligen Softwarelizenzen erwerben, um ihre kommerziellen Anwendungen GNOME-kompatibel zu machen. GNOME wird nicht exklusiv von einem bestimmten Anbieter zur Verfügung gestellt - im Gegenteil, keine der Komponenten von GNOME unterliegt den Rechten eines bestimmten Unternehmens oder Einschränkungen hinsichtlich Änderungen oder Weitergabe. Für das Entwickeln von GNOME-kompatiblen Anwendungen können zudem verschiedene Programmiersprachen verwendet werden. Denn GNOME beruht auf der "Common Object Request Broker Architecture" (CORBA), die das nahtlose Zusammenwirken verschiedener Software-Komponenten ermöglicht, unabhängig davon, welche Programmiersprache für die Implementierung verwendet oder welche Plattform gewählt wurde. Und nicht zuletzt kann GNOME in Verbindung mit einer ganzen Reihe von Unix-basierten Betriebssystemen verwendet werden, zu denen auch Linux zählt.

11.3.4 KDE

11.3.4.1 Einführung in KDE

KDE ist die Abkürzung für K Desktop Environment. Das Projekt wurde 1996 von Matthias Ettrich gegründet. Das Ziel des KDE-Projektes ist es die Verbindung des UNIX-Betriebssystems mit dem Komfort einer Benutzeroberfläche. Oder anders gesagt: KDE will UNIX auf den Desktop bringen.

Dieser Abschnitt ist ein Auszug aus den Internetseiten des KDE-Projektes, genauer gesagt aus den FAQ⁶, die unter der GNU Free Documentation License dort veröffentlicht sind. Das Ziel dieses Abschnittes ist die Vermittlung von grundsätzlichen Informationen über die Möglichkeiten der Nutzung von KDE.

⁵Die zentrale Website <http://www.gnome.org>

⁶<http://www.kde.org/documentation/faq/index.html>

Grundlagen Bei KDE handelt es sich um eine Benutzeroberfläche für alle Variationen von UNIX. Da die meisten KDE-Entwickler Linux benutzen, läuft KDE zuverlässig auf einer großen Anzahl von Systemen. Bei KDE handelt es sich nicht nur um einen Window Manager. KDE hat auch einen ausgefeilten Window Manager, den Kwin, ist aber in erster Linie eine ausgewachsene integrierte Desktop Umgebung. Darin enthalten sind ein Web-Browser, ein Dateimanager, ein Fenstermanager, ein Hilfesystem, ein Konfigurationssystem unzählbare Werkzeuge und Hilfsprogramme und eine weiter ansteigende Anzahl von Anwendungen.

KDE ist freie Software und steht unter der GNU General Public License (GPL). Alle KDE Bibliotheken sind unter der **LGPL (Lesser GPL)** verfügbar, die eine kommerzielle Softwareentwicklung für den KDE Desktop ermöglicht. Aber alle KDE Anwendungen sind unter der GPL lizenziert. KDE verwendet das "Qt(TM) C++ crossplatform toolkit" das auch unter der GPL veröffentlicht wurde.

Bei Qt(TM) handelt es sich um eine C basierte Klassenbibliothek zur Erstellung von Benutzereingaben. Es ist ein Produkt der Firma Trolltech, die letzte Version ist auf immer auf deren FTP-Server ⁷. Außerdem ist Qt(TM) in den meisten aktuellen Linuxdistributionen enthalten.

KDE bietet dem Benutzer zur Systemkonfiguration das KDE-Kontrollcenter mit dem die Desktopumgebung leicht auf dessen Bedürfnisse angepasst werden kann, auch sprach- und länderspezifische Einstellungen können hier vorgenommen werden. Als Dateiverwaltungswerkzeug ist der Konqueror in KDE enthalten, dieser kann u.a auch als Webbrowser und FTP-Client verwendet werden.

Es gibt verschiedene Möglichkeiten unter KDE Software zu entwickeln. Zum einen ist es möglich, Freeware mit Open Source unter der GPL zu entwickeln. Auch für die Entwicklung von kommerzieller Software sind Möglichkeiten vorhanden. Mithilfe der KDE Bibliotheken können kommerzielle Anwendungen unter Offenlegung der Quellen (commercial and open source) erstellt werden, dafür und für die Entwicklung von freier Software ist die von der Firma Trolltech herausgegebene Version Qt(TM) free edition vorgesehen. Für kommerzielle Anwendungen ohne Offenlegung der Quellen kann die Qt(TM) Professionell Edition verwendet werden.

11.4 Aufgaben

11.4.1 XFree86 - Der Grafikserver

1. Wie schaltet man von der Textkonsole zur Grafik und wie kommt man da wieder weg?
2. Wie kann man die Auflösung des X-Servers umschalten?
3. Wie kann man den X-Server beenden und wo kann man einstellen, wenn dieses verhindert werden soll?
4. Auf welcher Konsole(nnummer) landet üblicherweise die grafische Ausgabe? Wie kann man das ändern (in welcher Datei)? Wo landen dann weitere geöffnete Grafikkonsolen? Wie kann man zwischen den einzelnen Sessions umschalten?

⁷ftpl.trolltech.com

5. Mit dem Programm **xhost** kann man Freigaben auf seinen X-Server erstellen. Man gebe seinen Server grosszügigst frei und lasse einen Nachbarn durch Ändern seiner Displayvariablen (wo steht die drin, wie zeigt man sie an, wie ändert man sie?) ein Programm auf seine Ausgabe umlenken.
6. Man experimentiere mit dem Programm **Xnest** herum, um unterschiedliche Anfragen (chooser, direkt, broadcast) zu realisieren.
7. Man probiere mal das Tool **xvidtune** aus und lasse sich die entsprechenden Modlines (Steuerzeilen für den Monitor) ausgeben!
8. Welche Datei muss man editieren, um bestimmten Hosts den Zugang zum Xserver zu gewähren, oder zu verwehren?
9. Was macht der Befehl `X:1 -bpp 16-query localhost?`
10. Was ist **Xnest**? Wie lautet die Syntax zum Aufbau einer Verbindung zu einem anderen System? Welche Ports werden hierfür benutzt?
11. Wofür ist die Datei *Xserver* zuständig? Wo befindet sich diese üblicherweise? Wie kann ich sie finden?
12. Welche Funktion hat der **xdm**? Welche Alternativen gibt es? Nenne zwei! Wo befinden sich die jeweiligen Konfigurationsdateien?
13. Weshalb macht **xvidtune** auf einem digitalen TFT-Display, bzw. für die Ausgabe auf einem Fernseher mit TV-Out wenig Sinn? (Weshalb wird man bei TFT-Displays üblicherweise nur eine Auflösung verwenden? Welche?)
14. Was leistet VNC? Worin liegt der Unterschied zum X11-Konzept?

11.4.2 Benutzeroberflächen

1. Welche grafischen Benutzeroberflächen stehen zur Verfügung? Worin unterscheiden sie sich?
2. Wo werden KDE bzw. Gnome üblicherweise installiert? Wo findet man die dazugehörigen Include-Dateien? Wo sind üblicherweise die Binärdateien des KDE/Gnome, bzw. die entsprechenden Bibliotheken abgelegt? (Wo muss man evtl. dafür sorgen, dass die Bibliotheken/Binaries gefunden werden?)

3. Welcher Windowmanager wird zusammen mit Gnome benutzt oder besser: installiert? Wie bekommt man das heraus?
4. Weshalb kann man nicht als normaler Benutzer den KDM (K-Displaymanager) konfigurieren? Wo liegt dessen Konfigurationsdatei?
5. Welches Programm zaubert die vielen (oder auch nicht so vielen) Icons auf den Desktop von KDE bzw. GNOME?
6. Welche Prozesse sind üblicherweise bei einer Gnome bzw. KDE-Session am Start? Welche Prozesse unter IceWM?
7. Wo müßte man die Language-Variable setzen, damit sie unter den verschiedenen grafischen Oberflächen und im Textmodus ausgewertet wird? Welche anderen Möglichkeiten bestehen, wenn man sich die **Xsession** bzw. den **gdm** ansieht?

Kapitel 12

Kernel und Bootloader

12.1 Überblick

Der Kernel enthält alle Hardwaretreiber und da es sich bei Linux um ein Unix-ähnliches System handelt, enthält der Kernel ebenfalls die für ein Netzwerk benötigte Funktionalität. Grafikkartentreiber im Kernel dienen dem Framebuffer, der nicht mit der grafischen Oberfläche X11 verwechselt werden sollte. X11 wiederum kann auf das Framebufferinterface aufsetzen, dieses ist unter der PC-Architektur jedoch eher die Ausnahme. Der Kernel-Framebuffer stellt meistens keine beschleunigte 2D oder 3D Architektur bereit und nutzt die Fähigkeiten der Grafikkarte damit nur selten aus. Die XFree86-Treiber, die erst beim Start des X-Servers benötigt werden, bilden eine Ausnahme, da sie nicht Teil des Kernels sind.

Alle Linux-Distributionen beinhalten einen fertig kompilierten und lauffähigen Kernel. Üblicherweise wird dieser für die niedrigste Architekturstufe auf der die Distribution läuft kompiliert, damit eine allgemeine Kompatibilität der Hardware sichergestellt ist. Die SuSE-Distribution hat neben anderen damit angefangen, mehrere spezifische Kernel zu bauen, die für besondere Einsätze, wie SMP und AMD Athlon gedacht sind.

Die eingesetzte Hardware entwickelt sich rasend schnell weiter. Dieses ist ein wesentlicher Grund, weshalb auch der Kernel einer ständigen Weiterentwicklung unterworfen ist. Um diese Weiterentwicklung zu ermöglichen, den Anwender aber vor den Problemen neuer Treiber zu bewahren, teilt sich die Kernelentwicklung von Linux in zwei Bäume: die Entwicklerkernel und die Produktivkernel. Zu welchem Baum ein Kernel gehört, erkennt der Benutzer an der Versionsnummer. Eine ungerade Zahl an der zweiten Stelle (zum Beispiel 2.3.95, 2.5.43) deutet auf einen Entwicklungskernel, eine gerade Zahl auf einen Produktivkernel (zum Beispiel 2.2.33, 2.4.21).

Die Produktivkernel sollten stabil laufen und werden für alle produktiven Umgebungen empfohlen. Wird eine neue Majorrelease eines Produktivkernels herausgegeben (d.h. die erste oder zweite Stelle der Versionsnummer hat sich geändert), so werden dieser Version keine neuen Treiber und Features mehr hinzugefügt. In den weiteren Versionen werden vor allem Fehler beseitigt. Die Entwicklerkernel dagegen dienen, wie der Name schon sagt, zur Entwicklung. Das heißt, dass hier neue Features oder Treiber eingebracht und getestet werden können. Die Entwicklerkernel laufen meist weniger stabil und sind schnelleren Änderungen unterworfen. Hier findet man jedoch vielleicht schon den Treiber für eine Hardware, die vom Produktivkernel noch nicht unterstützt wird. Ein klassisches Beispiel war der USB-Support im Entwicklerbaum der 2.3er Serie. Entwicklerkernel sollten jedoch nur benutzt werden, wenn man experimentierfreudig ist und auch ab und an einen Systemabsturz aushalten kann. Produktivkernel sind für den Einsatz auf Produktivsystemen getestet und

sollten hoffentlich stabil laufen.

12.2 Die Modularisierung

Damit die gesamte im System installierte Hardware unterstützt wurde, mußte der Kernel in frühen Versionen mit allen entsprechenden Treibern konfiguriert und kompiliert werden. Seit Kernelversion 2.0 ist es möglich, fast alle Treiber auch dynamisch ladbar bereitzustellen. Diese dynamisch ladbaren Treiber heißen Module.

Die Module können von “root” mit Hilfe des Kommandos **insmod** oder **modprobe** geladen und mit dem Kommando **rmmod** wieder aus dem Kernel entfernt werden. Sehr komfortabel benimmt sich **modprobe**. Dieses Kommando lädt Module und erlaubt diesen das automatische Erkennen spezifischer Hardwareeinstellungen wie Interrupt oder Portadresse. Schlägt dieses “Autoprobing” fehl, kann der Administrator die Werte dem Module fest in der Datei */etc/modules.conf* zuordnen, die ebenfalls von **modprobe** durchsucht wird. Außerdem beachtet es sogenannte “module-dependencies”, wenn diese mit dem Kommando **depmod -a** erzeugt wurden. Dieses Kommando erstellt eine Datei, die die Zusammenhänge zwischen den Modulen enthält.

12.3 Einstieg ins Selberbauen

Bei jeder Distribution liegt ein Kernel bei, der allen Ansprüchen an Treiber usw. gerecht werden sollte. Durch den Modulsupport können fast alle Treiber dynamisch nachgeladen werden. Aus welchem Grund sollte man also einen eigenen Kernel bauen? Folgende Punkte sprechen für einen neuen Kernel:

- nur die benötigten Treiber und Grundfunktionen werden eingebunden
- spezielle Eigenschaften können nur direkt im Kernel konfiguriert werden
- der Kernel wird für den entsprechenden Prozessor optimiert
- neueste Kernel stehen immer als Sourcen, aber erst viel später fertig kompiliert zur Verfügung
- spezielle Bootmodelle, wie Diskless Clients lassen sich nicht mit dem Standardkernel betreiben

Aus diesen Gründen soll hier kurz auf die Konfiguration und das Kompilieren eines eigenen Kernels eingegangen werden.

Den Kernel zu kompilieren ist etwas, was sich ungeheuerlich schwierig anhört, aber in Wirklichkeit recht einfach ist! Also... nur Mut, es kann nicht allzu viel schief gehen, wenn man sich vorher einige Sachen überlegt. Das Einzige, auf das man immer achten sollte, ist, dass man immer von einem funktionierenden (alten) Kernel booten kann. Das erreicht man, indem man den laufenden Kernel kopiert, die */etc/lilo.conf* editiert und **lilo** einmal startet. Dieses wird im Folgenden vorgeführt:

Man editiert die Datei */etc/lilo.conf* mit seinem Lieblingstexteditor und dupliziert den Image-Eintrag mit der folgenden Zeile, die sich auf den aktuellen Kernel bezieht (üblicherweise “image = /boot/vmlinuz”) und benennt das Image nach z.B. “/boot/vmlinuz.bakup” und anschliessend das Label nach z.B. “backup” um. Anschliessend ruft man **lilo (-v)** erneunt auf und kann am Liloprompt im Falle eines Fehlers den alten Kernel starten.

12.4 Bezug des Kernels

Den aktuellen Kernel kann man von vielen FTP-Servern weltweit beziehen, ein guter Ausgangspunkt ist die Kernelseite im WWW: www.kernel.org. Derzeit aktuell ist die Kernelserie 2.4, in vielen Fällen setzt man aber auch auf die ältere Serie 2.2, gerade für kritische Serveranwendungen, die auf bestimmte Hardwareunterstützungen verzichten können.

Üblicherweise lädt man den Kernel in das Verzeichnis `/usr/src` herunter und packt den Kernel mit `tar -xpfz linux-2.X.Y.tar.gz -C linux-2.X.Y` aus. Vorher sollte man das Zielverzeichnis für den Kernel ("linux-2.X.Y") angelegt haben. Dann verändert man den Link `linux` in diesem Verzeichnis, so dass er auf unseren gerade entpackten Kernel zeigt.

Voraussetzungen für das Übersetzen des aktuellen Kernels, kann man der Datei *Changes* entnehmen, die im obersten Verzeichnis des ausgepackten Kernelbaumes liegt. Eingehendere Informationen zu einzelnen Kernetreibern und Funktionen sowie weitergehende Hinweise findet man unterhalb von *Documentation*. So sind z.B. ein aktueller C-Compiler (`gcc`) und die aktuellen Bin- und Modutils (`depmod`, ...) Voraussetzung für eine erfolgreiche Kompilation.

12.5 Konfiguration des Kernels

Zur Konfiguration des Kernels stehen mehrere Möglichkeiten zur Verfügung: Die älteste Methode (jedoch auch die am wenigsten komfortable) wird mit `make config` aufgerufen. Es sind dann nacheinander die Einstellungen vorzunehmen, wobei in den meisten Fällen die Fragen mit **y(es)** oder **n(o)** beantwortet werden. Die Defaultoption ist durch einen grossen Buchstaben symbolisiert. Kann ein Modul erzeugt werden, welches dann später dynamisch in den Kernel nachgeladen werden kann, wird der Buchstabe **m(odule)** zusätzlich aufgeführt.

Die Konfiguration wird im Rootverzeichnis der Kernelsourcen in der Datei `.config` abgelegt. Wenn bereits eine ältere Konfiguration existiert, so wird diese beim Erstellen der neuen nach `.config.old` kopiert. Diese Datei kann als Grundlage für eine neue Konfiguration dienen. Man kopiert sie aus dem Verzeichnis der älteren Kernelsourcen in das aktuelle und ruft `make oldconfig` auf. Es werden dann nur noch Optionen abgefragt, die im alten Kernel noch nicht existierten oder veränderte Einstellungen haben.

Bei weitem komfortabler ist `make menuconfig`, welches als erstes ein nettes Textfrontend kompiliert, welches menugesteuert arbeitet. Unter der grafischen Oberfläche bietet sich auch `make xconfig` an. Mit einem speziellen Patch kann anhand des laufenden Kernels eine Konfiguration erstellen `make cloneconfig`.

12.6 Bootloader

12.6.1 Überblick

Bootloader werden verwendet, um den Kernel eines Betriebssystems von der Festplatte zu starten, ohne dass dieser sich im Master Boot Block befinden muss. Damit ist es möglich, verschiedene Kernel zu laden und diesen Startoptionen mitzugeben. Windows NT verwendet dazu z.B. den `ntloader`.

12.6.2 Der GRand Unified Boot Loader (GRUB)

GRUB ist der Bootloader des GNU-Projektes (deshalb heißt er offiziell auch “GNU GRUB”). GRUB besitzt im Gegensatz zu den meisten anderen Bootloadern wie LILO oder dem NT-Loader einen sehr großen Funktionsumfang und ist komfortabel über ein Shell-artiges Interface zu bedienen.

Eines der wichtigsten Eigenschaften ist die Multiboot-Fähigkeit. GRUB kann verschiedene UNIX-Derivate wie Linux, FreeBSD, NetBSD oder OpenBSD direkt starten, d.h. den Kernel und eventuelle Ramdisks in den Speicher laden. Kommerzielle Betriebssysteme wie die Microsoft Windows-Palette oder OS/2 lassen sich über sogenanntes “chain-loading” starten. Dabei lädt GRUB den Bootloader des jeweiligen Systems in den Speicher und übergibt ihm den Bootvorgang. Dieses Verfahren kann auch angewendet werden, um wiederum LILO oder GRUB selber zu starten. Zum anderen findet GRUB direkt alle Dateien, die zum Systemstart von Nöten sind; im Gegensatz zu z.B. LILO, der dies mit Hilfe von Blocklisten ermöglicht. Auf diese Listen kann er verzichten, da GRUB in der Lage ist, diverse Dateisysteme direkt zu lesen. Unter anderem unterstützt GRUB EXT2 und EXT3, ReiserFS, FAT32 und BSD FFS. Das Booten von Partitionen, die größer als 8 GByte sind, stellt für GRUB ebenfalls kein Problem dar. Zusätzlich bietet GRUB eine Kommandozeile an, durch die es möglich wird, Konfigurationen zu booten, die noch gar nicht eingerichtet sind. Auch ist es möglich, nach Dateien zu suchen oder sich beispielsweise die Partitionstabelle anzuschauen. Dieses macht ihn vergleichbar mit Bootloadern, wie sie z.B. auf Alpha-Maschinen zu finden sind.

All diese Features machen GRUB zu einer Konkurrenz des lange dominierenden Linux Loader LILO. Ohne Bootloader kann selbstverständlich kein System gestartet werden. Deshalb erfolgt an dieser Stelle der selbstverständliche Hinweis, eine Bootdiskette des alten Bootloaders für den Notfall bereitzuhalten bzw. ein Rettungssystem parat zu haben. Viele Linux-Distributionen liefern GRUB inzwischen standardmäßig aus, so dass dieser als RPM- oder DEB-Paket installiert werden kann und alle notwendigen Verzeichnisse automatisch erzeugt werden.

GRUB sollte natürlich vor der endgültigen Installation im Master-Boot-Record bereits konfiguriert werden, da sich das System sonst nur auf Umwegen starten lässt. Die Datei, die für ein Bootmenü notwendig ist, muss *menu.lst* heißen und unterhalb von */boot/grub* angelegt werden. Für alle Einstellungen ist wichtig, dass GRUB immer bei “0” anfängt zu zählen, womit z.B. die erste Partition auf der primary-slave Festplatte (entspräche */dev/hdb1*) mit *(hd1,0)* bezeichnet würde. Die Titel der einzelnen Konfigurationen müssen eindeutig sein. Im Folgenden wird ein Beispiel-Listing gezeigt:

```
default 1
gfxmenu (hd0,1)/boot/message
timeout 8

title linux
    kernel (hd0,1)/boot/vmlinuz root=/dev/hda2 vga=0x317 splash=silent
    initrd (hd0,1)/boot/initrd

title linux.nopnp
    kernel (hd0,1)/boot/vmlinuz.nopnp root=/dev/hda2 vga=0x317
        splash=silent
    initrd (hd0,1)/boot/initrd.nopnp
```

```

title failsafe
    kernel (hd0,1)/boot/vmlinuz.shipped root=/dev/hda2 vga=0x317
        ide=nodma apm=off acpi=off vga=normal nosmp noapic
        maxcpus=0 3
    initrd (hd0,1)/boot/initrd.shipped

title win98
    root (hd1,0)
    makeactive
    chainloader +1

title winXP
    root (hd1,2)
    makeactive
    chainloader +1

```

Der erste Eintrag nach den Kommentaren ist *default=1*, der im gezeigten Beispiel festlegt, welcher Eintrag im Bootmenü vorselektiert angezeigt werden soll. Standardmäßig beginnt GRUB bei 0, im gezeigten Fall wird "linux.nopnp" markiert. Soll z.B. "win98" als Default gewählt werden, müsste der Wert entsprechend auf 3 eingestellt werden. Anschließend folgt *timeout=10*. Hierdurch wird eingestellt, nach wie viel Sekunden GRUB den markierten Eintrag automatisch starten soll. Wird dieser Eintrag nicht vorgesehen, wartet GRUB solange, bis ein Eintrag gewählt und mit Enter bestätigt wurde.

Da am Boot-Prompt über geeignete Kernel-Commandline-Options ein Linux-System so gestartet werden kann, dass kein Root-Passwort benötigt wird, gibt GRUB die Möglichkeit eine Sicherung einzubauen. Mit dem Eintrag *password=geheim* wird ein Passwort definiert, mit dem sich der Zugriff auf die GRUB-Konsole beschränken lässt. Dieses wird unverschlüsselt in der Konfigurationsdatei abgelegt, weshalb man deren Rechte so setzen muss, dass nur der Systemverwalter sie lesen kann.

Mit *gfximage* gibt man die Lage eines Hintergrundbildes für das Boot-Menü im Dateibaum an. Wie man an dieser Beispielkonfiguration erkennen kann, benutzt GRUB für Parameter, die an den Kernel übergeben werden sollen, keine separate append-Zeile wie LILO. Sämtliche Parameter wie *vga=0x317* werden direkt (mit einem Leerzeichen dazwischen) an den Aufruf des Kernels angehängt.

Ein nettes Feature ist die Eigenschaft von GRUB, Kernel von einem TFTP-Server zu laden, wie es Diskless Geräte mit einem geeigneten Boot-ROM können. Dieses setzt natürlich voraus, dass eine Netzwerkkarte in der Maschine eingebaut ist, die von GRUB unterstützt wird und mit der eine Verbindung zum TFTP-Server hergestellt werden kann. Folgendermaßen würde das Booten dann aussehen:

```

grub> ifconfig --address=192.168.1.3 --server=192.168.1.1
grub> root (nd)
grub> kernel /vmlinuz root=/dev/hda3
grub> boot

```

Der erste Unterschied zum klassischen Bootvorgang ist, dass die Netzwerkkarte mittels **ifconfig** aktiviert werden muss. Dabei gibt *address* die eigene IP und *server* die IP des TFTP-Servers an. Außerdem gibt man bei *root* als Platte/Partition *nd* an. Natürlich kann GRUB die Netzwerk-Informationen auch von einem DHCP-, BOOTP- oder RARP-Server abholen.

GRUB bringt darüberhinaus nette Eigenschaften mit, die helfen können, “zerschossene” Systeme wieder zu retten. Wenn sich aus irgendeinem Grund der neue Kernel nicht mehr booten läßt und kein geeigneter Menüeintrag für den alten Kernel vorhanden ist, läßt sich dieser unter Umständen trotzdem booten: Wenn das Boot-Menü erscheint, ist die Taste [c] dran. Dadurch kommt man auf die GRUB-Kommandozeile und kann dort durch Tippen der Befehle, die sonst in der Konfigurationsdatei angegeben werden, den Rechner booten. Beachtet werden sollte, wie auch vom BIOS bekannt, die englische Tastaturbelegung. Ein Beispiel: Wenn der Kernel im Verzeichnis `/usr/src/linux/arch/i386/boot` auf der Partition `/dev/hda3` liegt, würde das Ganze so aussehen:

1. Warten, bis Boot Menu erscheint und [c] drücken
2. `root(hd0,2)` - Partition, auf der der Kernel liegt, angeben
3. `kernel /usr/src/linux/arch/i386/boot/bzImage root=/dev/hda3` - Pfad zum Kernel, Dateiname ist hier `bzImage`. Danach die Optionen wie `root`-Partition und eventuelle weitere Einstellungen eintragen.
4. `boot` - Den spezifizierten Kernel booten

Manchmal kann es sehr nützlich sein, den Bootloader auf einer Diskette zu haben¹. Dazu sind folgende Schritte auf dem Ausgangssystem oder einem anderen beliebigen Linux-Rechner mit installiertem Grub notwendig:

```
root@balisto:~# fdformat /dev/fd0
root@balisto:~# mke2fs /dev/fd0
root@balisto:~# mount -t ext2 /dev/fd0 /misc/floppy
root@balisto:~# cp -a /boot/grub /misc/floppy
root@balisto:~# grub-install --root-directory=/misc/floppy '(fd0)'
root@balisto:~# umount /misc/floppy
```

Mit diesem Schritt kopiert man zwar noch den alten Second-Stage-Bootloader der Altinstallation. Dieses bereitet aber keine Probleme, wenn man sowieso nur auf die Commandline der Grub-Shell zugreifen möchte. Wenn diese von der Diskette geladen wurde, kann es wie oben beschrieben weitergehen. Die Diskette könnte noch um einen Minimalkernel (mit Ramdisk) erweitert werden, solange es deren Speicherplatz hergibt. Bei der Installation muss man höllisch aufpassen: `grub-install --root-directory=/misc/floppy '(fd0)'` liest, ob das nun Sinn macht oder nicht, die `/etc/mtab` aus, um das Root-Device festzustellen. Gerade nach dem Kopieren der Festplatte und dem noch nicht erfolgten Umhängen, steht hier unter Umständen Mist drin, was Grub von der Installation abhält.

12.6.3 Der Linux-Loader (lilo)

Der Linux Boot Loader ist das klassische Werkzeug zum Starten eines Linux-Systems und anderer Betriebssysteme. LILO wird entweder in den Master-Boot-Record (MBR) oder an den Anfang einer Partition innerhalb der ersten 1024 Zylinder der ersten oder zweiten Festplatte geschrieben. Diese Restriktionen werden nicht von Linux, sondern vom BIOS gesetzt.

In diesem Beispiel liegt die `root`-Partition (hier `/dev/hda3`) des Linux-Systems in der dritten Partition der ersten Festplatte. Weitere Systeme (hier Win98 und WindowsXP)

¹z.B. wenn man eine Festplatte dupliziert hat und nun die neue Festplatte in einem anderen Rechner booten möchte ...

liegen auf der ersten bzw. dritten Partition der zweiten Platte. In der Datei `/etc/lilo.conf` wird der LILO konfiguriert. Hier werden die Einstellungen vorgenommen, um die Windows-Partition und die Linuxpartition (mit 2 verschiedenen Kernen) zu booten.

Eine Lilo-Bootdiskette für ein bereits installiertes System - diese Diskette ist aber bei weitem nicht so flexibel, wie eine Grub-Diskette, da sie nur für eine bestimmte festgelegte Konfiguration eingesetzt werden kann - läßt sich auf die nachstehend beschriebene Weise erstellen:

```
root@balisto:~# fdformat /dev/fd0H1440 # Lay tracks on new diskette
root@balisto:~# mkfs -t minix /dev/fd0 1440 # Create minix file system
                                on floppy
root@balisto:~# mount /dev/fd0 /mnt/floppy # Mount floppy
root@balisto:~# cp -p /boot/chain.b /mnt/floppy # Copy chain loader
root@balisto:~# cp -p /boot/boot* /mnt/floppy
root@balisto:~# lilo -v -C /etc/lilo.floppy # Install lilo and the map
                                onto floppy
root@balisto:~# umount /mnt/floppy
```

Dabei sollte die Datei `lilo.floppy` z.B. wie folgt aussehen:

```
boot=/dev/fd0          - Diskette, wo der Lilo-Bootsektor hinsoll
map=/mnt/floppy/map   - Stelle der Festplatte, wo die Bootkernel liegen
prompt                - LILO Boot-Prompt anzeigen
linear                - Speziell für SCSI-Konfigurationen
timeout=50            - Timeout zum Erreichen des Lilo-Prompts
image=/boot/vmlinuz   - Diesen Linux-Kernel booten
label=linux           - Label für die Identifikation dieses Kernels
root=/dev/hdb2        - Rootverzeichnis
initrd=/boot/initrd   - Ramdisk, welche mit dem Kernel geladen wird
read-only             - Root-Partition read-only mounten
```

12.6.4 Das Syslinux-Paket

Das Syslinux-Paket umfasst eine ganze Gruppe von Bootloadern. Diese erlauben von speziellen Geräten, wie von Diskette oder CD-Rom zu booten. Ein eigenes Paket kümmert sich um das Booten über ein Netzwerk in Zusammenarbeit mit PXE.

PXE-Linux stellt einen Second Stage Boot Loader bereit, welche mit PXE zusammenarbeitet, um einen Linux-Kernel mit evtl. Optionen sowie einer Ramdisk mittels TFTP zu laden.

PXE-Linux verwendet einen etwas anderen Ansatz, um die notwendigen Kernel-Boot-Informationen zu beziehen: Die Parameter werden aus einer Datei im Verzeichnis `pxelinux.cfg/` beschafft, deren Namen sich aus der hexadezimalen Repräsentation der IP-Adresse des Clients zusammensetzt, vom Server bezogen. Sollte eine solche Datei nicht existieren, versucht PXE-Linux sukzessive von rechts beginnend Zeichen zu reduzieren und erneut zu matchen. Sollte keine geeignete Datei auf diesem Wege gefunden werden, kann man generell eine Default-Konfigurationsdatei bereit stellen.

```
#pxelinux.cfg/default file
timeout 100
default linux
prompt 1
```

```
display boot.msg
```

```
F1 help
```

```
label linux
    kernel vmlinuz
    append vga=0x317 initrd=initrd splash=silent apic
    ipappend 1
label lin-test
    kernel vmlinuz-test
    append vga=0x317 initrd=initrd-test splash=silent noapic debug=2
    ipappend 1
label etherboot
kernel e1000.com
label local
    localboot 0
```

Die Option *ipappend 1* sorgt dafür, dass analog zu **mknbi-linux** die IP-Konfiguration über die Kernel-Commandline übermittelt wird. Diese besitzt bis auf den Parameter für den Rechnernamen das identische Format², wie es auch Etherboot generiert:

```
... ip=10.8.4.102:10.8.4.1:10.8.4.254.255.255.252.0(:host02) other= ...
```

Das erlaubt innerhalb der später zu startenden Ramdisk-Umgebung eine fast einheitliche Interpretation und Weiterverarbeitung.

12.6.5 Andere Bootloader

Ein anderer Linux-Bootloader ist **chos** (Choose OS). Dieser wird nicht mehr weiterentwickelt, erfüllt jedoch immer noch die meisten Anforderungen. Konfiguriert wird **chos** über die */etc/chos.conf*; die Boot-Maps liegen, wie bei **lilo** auch unterhalb von *"/boot"*.

Linux erfordert nicht zwingend, dass "sein" Bootloader der erste ist, der von einem Rechner gestartet wird. **lilo** und **chos** können auch als Chainloader fungieren und z.B. durch den NT-Loader oder **xfdisk** aktiviert werden.

12.7 Aufgaben

12.7.1 Kernel

1. Wozu kann es nützlich sein, den Kernel modular auszulegen?
2. In welchen Dateien wird das automatische Laden von Kernelmodulen konfiguriert? Welche ist dabei vom Systemadministrator zu ändern und welche wird automatisch beim Installieren der Kernelmodule angelegt?
3. Welche Optionen "versteht" das Kommando **make** zur Konfiguration des Kernels? Wie passe ich am einfachsten die Konfiguration eines älteren Kernels auf meinen neuen an?

²Schlüsselwort "ip=" gefolgt von Client-IP, DHCP-Server-IP, Default-Gateway, Netzmaske und bei Etherboot dem Client-Hostname

4. Mit welchem Aufruf kann ich in einem frisch ausgepackten Kernelverzeichnis die Konfiguration eines älteren Kernels einfach anpassen? Welche Datei muss ich dafür kopieren?
5. Welches Tool erzeugt die Modulabhängigkeiten, wohin werden die Kernelmodule installiert? Wie lautet der entsprechende **make** Aufruf?
6. Sie haben eine alte Netzwerkkarte geerbt und wissen von dem Teil, dass es funktioniert, ein NE2000-Clone ist und PnP-konfigurierbar ist. Wie binden Sie das Teil in einen Linuxrechner ein? (Dasselbe Problem stellt sich, wenn Sie eine ISA-ISDN-Karte günstig erwerben.)

12.7.2 Booten

1. Überprüfen Sie die Bootreihenfolge im BIOS! Stellen Sie diese ein, so dass das Gerät zuerst von Floppy, Festplatte und vom CD-Laufwerk bootet!
2. Welche Möglichkeiten bestehen, um die Installationsumgebung zu booten?
3. Welche Bootloader kennen Sie? Welche Konfigurationsdateien sind für die Linuxbootloader anzupassen?
4. Erhöhen Sie die Wartezeit, bis vom Bootloader ein Betriebssystem gestartet wird!
5. Wozu brauche ich **rdev**? Brauche ich es zwingend, wenn ich einen Bootloader verwende oder kann ich mir anders behelfen?
6. Wie überprüft man, ob der Kernel sein Rootdevice (oberste Hierarchie des Filesystems) kennt, welches Rootdevice aktuell gestartet wurde und wie muss ich das Rootdevice Prompt des Bootloaders angeben, wenn es z.B. auf */dev/sda3* liegt?

12.8 Aufgaben

12.8.1 Kernel

1. Wozu kann es nützlich sein, den Kernel modular auszulegen?
2. In welchen Dateien wird das automatische Laden von Kernelmodulen konfiguriert? Welche ist dabei vom Systemadministrator zu ändern und welche wird automatisch beim Installieren der Kernelmodule angelegt?
3. Welche Optionen "verstehen" das Kommando **make** zur Konfiguration des Kernels? Wie passe ich am einfachsten die Konfiguration eines älteren Kernels auf meinen neuen an?

4. Mit welchem Aufruf kann ich in einem frisch ausgepackten Kernelverzeichnis die Konfiguration eines älteren Kernels einfach anpassen? Welche Datei muss ich dafür kopieren?
5. Welches Tool erzeugt die Modulabhängigkeiten, wohin werden die Kernelmodule installiert? Wie lautet der entsprechende **make** Aufruf?
6. Sie haben eine alte Netzwerkkarte geerbt und wissen von dem Teil, dass es funktioniert, ein NE2000-Clone ist und PnP-konfigurierbar ist. Wie binden Sie das Teil in einen Linuxrechner ein? (Dasselbe Problem stellt sich, wenn Sie eine ISA-ISDN-Karte günstig erwerben.)

12.8.2 Booten

1. Überprüfen Sie die Bootreihenfolge im BIOS! Stellen Sie diese ein, so dass das Gerät zuerst von Floppy, Festplatte und vom CD-Laufwerk bootet!
2. Welche Möglichkeiten bestehen, um die Installationsumgebung zu booten?
3. Welche Bootloader kennen Sie? Welche Konfigurationsdateien sind für die Linuxbootloader anzupassen?
4. Erhöhen Sie die Wartezeit, bis vom Bootloader ein Betriebssystem gestartet wird!
5. Wozu brauche ich **rdev**? Brauche ich es zwingend, wenn ich einen Bootloader verwende oder kann ich mir anders behelfen?
6. Wie überprüft man, ob der Kernel sein Rootdevice (oberste Hierarchie des Filesystems) kennt, welches Rootdevice aktuell gestartet wurde und wie muss ich das Rootdevice Prompt des Bootloaders angeben, wenn es z.B. auf `/dev/sda3` liegt?

Kapitel 13

Systemsicherheit

13.1 Generelle Überlegungen

Sichere Rechner bzw. Betriebssysteme kann es nicht geben. Diese werden von Menschen geschaffen und die Ideen zur Sicherheit werden meistens durch Bequemlichkeit, Unaufmerksamkeit oder Schlampigkeit wieder ausgehebelt. Weiterhin möchte kein Administrator Tag und Nacht vor einer Maschine hocken und nachsehen, was die Benutzer, Services (Dienstprogramme) und die verschiedenen Prozesse so treiben.

Generell gibt es zwei Sicherheitsbereiche, die man unterscheiden kann: Die (physikalische) Sicherheit der Maschine selbst und Angriffsmöglichkeiten aus dem Netzwerk bzw. Internet.

Eine weitere Möglichkeit sich aktiv gegen Angreifer aus dem Netz zu schützen und auch nur bestimmte Kanäle aus dem eigenen Netz zuzulassen, ist das Aufsetzen einer Firewall (“Schutzwand”); vgl. Kap.??

13.2 Sicherheit auf dem Rechner

13.2.1 Einleitung

Ein Angriff eines Hackers war bereits im ersten Schritt erfolgreich, wenn er sich unerlaubt als ganz normaler Benutzer Zugriff auf einer Maschine verschaffen konnte. Dann sind seine Rechte schon weit höher als wenn er noch von “aussen” versuchen muss, auf das Gerät einzudringen.

Deshalb sollte es immer Politik bei der Vergabe von Dateirechten geben, normalen Systembenutzern immer gerade so viele Rechte einzuräumen, wie sie zum Arbeiten benötigen. Deshalb laufen inzwischen auch viele Dienste, wie z.B. der Nameserver Bind (Daemon: **named**) oder der X-Displaymanager **gdm** unter einer eigenen BenutzerID und nicht mehr mit Rootrechten. So bedeutet ein erfolgreicher Einbruch in diese Dienste noch nicht eine automatische “Übernahme” der Maschine.

13.2.2 Passwörter

Das Passwort sollte nicht trivial sein! Worte, die in einem Lexikon zu finden sind, haben als Passwort keinen Wert. Knackprogramme benutzen genau solche Lexika, um bekannte Worte vorwärts, rückwärts und in Kombinationen durchzuprobieren.

Der Einwand “man habe keine schützenswerte Daten in seinem Account und müsse darum nicht so viel Aufwand treiben” ist vordergründig verständlich, aber dennoch nicht richtig. In einem Beispiel versteht man es besser: Möglicherweise hat ein Mieter in einem

Mietshaus tatsächlich keine Wertgegenstände, die ihm schützenswert erscheinen, doch es ist nicht akzeptabel, dass er darum die Haustüre offen stehen läßt und damit das Eigentum der Mitbewohner gefährdet. Obendrein, wenn die Bude abbrennt, wird auch dieser Mieter gewahr, dass das Gebäude, sein Dach über dem Kopf, doch ein schützenswertes Objekt darstellt. Um im Bild zu bleiben, auch die Weitergabe von Schlüsseln (Passwörtern) an Dritte ist in diesem Rahmen nicht akzeptabel! Deshalb genügt es auch nicht, wenn das Rootpasswort besonders sicher ist. Bereits mit den Rechten eines normalen Benutzers hat man mehr Möglichkeiten des Einbruchs als mit gar keinem Account auf einer Maschine.

Die Konfiguration zur Passwortsicherheit (Gültigkeitsdauer von User-Passwörtern, Fehlversuche beim Login, Länge des Passwortes) werden in der Datei */etc/login.defs* eingestellt.

13.2.3 Der Admin-Account

Den Account des Administrators "root" nur so lange verwenden, wie unbedingt notwendig, z.B. für die Installation von Software, die allen Benutzern zur Verfügung gestellt werden soll. Keinesfalls als "root" die tägliche Arbeit machen. Dafür existieren die gewöhnlichen Benutzeraccounts, deren Rechte für die Standardaufgabenstellungen ausreichen. Administrative Aufgaben sollten niemals müde oder in Eile ausgeführt werden, da mit "root"-Rechten leicht irreversible Schäden angerichtet werden können.

13.2.4 */etc/passwd* und */etc/shadow*

Ein System sollte das Passwort der Benutzer unbedingt nicht in */etc/passwd* speichern! Die Datei */etc/passwd* ist für die Welt lesbar und muss es auch sein, damit der eine oder andere Dienst funktioniert. Das Problem dabei ist, dass somit jeder mit einem Cracker bewaffnet auf Passwortsuche gehen kann, solange die Passwörter in dieser Datei stehen. Es leuchtet ein, dass ein Passwort, das in einer Datei steht, die nur "root" lesen kann, diese Hintertüre schließt. Also: Shadow-Passwort (in */etc/shadow*) benutzen!

13.2.5 Locken oder ausloggen

Aus demselben Grund wie zuvor, ist beim Verlassen einer Maschine darauf zu achten, dass man bei allen Konsolen ausgeloggt ist oder diese gelockt hat. Arbeiten mehrere Leute an der Konsole, dann sollte man so nett sein und die Sitzung beenden (und nicht nur den Bildschirm sperren).

13.2.6 Setuid und Verzeichnisse

Es ist darauf zu achten, dass normale Benutzer in System-Verzeichnissen wie */etc*, */bin*, */usr/bin*, */sbin* usw. keine Schreibberechtigung besitzen. Sollten sie es doch haben, so können sie dort ein Programm unterbringen (z.B. Verschreiber zu **ls** oder **cd** (ls-al ld la ks xs vf ...)). Das Programm wartet, bis es einmal ausversehen von "root" aufgerufen wird ... und Voila! Es wird ein Programm z.B. mit dem Namen **gainr** nach */tmp*, */var/tmp* oder sonst wo hin geschrieben, das nichts anderes als eine Shell mit setuid ROOT ist. Ruft man dann als normaler Benutzer **gainr** auf, so ist man plötzlich "root" - ganz ohne Passwort. Erste Konsequenz: Ein normaler Benutzer soll NUR Zugriff auf sein Home-Verzeichnis und auf */tmp* haben! Zweite Konsequenz: Die Variable PATH des Benutzers "root" muss restriktiv gehalten werden. Das aktuelle Arbeitsverzeichnis hat im PATH von "root" nichts verloren! Dritte Konsequenz: Die Liste der "setuid root" (-rwsr-xr-x) Programme regelmäßig mit der Frage nach Wachstum kontrollieren.

13.2.7 Setuid und Mounting

Mit dem Mounten ist es genauso, nur noch einfacher für den Hacker. Ein wechselbares Medium darf nie und nimmer setuid-fähig sein! Ansonsten stellt sich der Hacker zuhause ein Medium her mit einer Shell, die "root" gehört und das setuid-bit gesetzt hat (vergl. **gainr**. Dieses mountet er im Zielsystem (oder läßt es vom Admin mounten...) und ...Voila! Einfach aufrufen und fertig!

Das Mountkommando kann aus Sicherheitsgründen nur vom Superuser aufgerufen werden. Sollen normale User dazu in die Lage versetzt werden, ist die */etc/fstab* bzw. die Konfiguration des Automounters anzupassen. Dann sollte man darauf achten, dass für diese Bereiche keine Ausführungsrechte für Programme gesetzt werden (Option: noexec).

13.2.8 Browser, CGI / Java-Applet und Binaries, per Mail

Grundsätzlich sind alle Programme, die über einen grauen Kanal von außen kommen, als hoch gefährlich einzustufen. Ein Binary, das per Mail kommt und zur Ausführung gebracht wird, kann alles enthalten, wovor sich der Admin in schlimmsten Fieberträumen fürchtet. Auch ein Java-skript kann im Prinzip tun was es will, auch die Datensicherheit korrumpieren. Ein einfaches CGI-Skript einer Suchmaschine ist ein echtes Risiko. Wie in der CT 4'98 beschrieben, reicht es aus, ein Semikolon gefolgt von einem subversiven Befehl als Suchbegriff einzugeben und schon steht da anstelle eines grep-Parameters ein falsch abgesetzter **grep**-Befehl gefolgt von einem Befehl frei nach Hackers Wahl. Auf Grund der Vielzahl von Schwachstellen und Programmierfehlern sollten Web-Browser an sich für den User "root" tabu sein und nur unter der ID normaler User ausgeführt werden!!

13.2.9 Physikalischer Zugriff

Derjenige, der physikalischen Zugriff zu einer Maschine hat, ist eigentlich auch schon "root"! Das liegt daran, dass die Konsole zugreifbar ist. Um es nicht ganz so einfach zu machen, sollten bootfähige und wechselbare Laufwerke (z.B. floppy) von der Boot-Fähigkeit abgehalten werden. Der Durchschnitts-Hacker braucht aber diese Laufwerke ohnehin nicht. Dieser ist mit einer Reset-Taste oder einem Netzstecker, sowie einer Konsole vollkommen zufrieden. Der **lilo** ohne Passwortschutz erlaubt einfachste Angriffe! Abhilfe: Die Maschine unter Verschluss halten. Keiner Maschine, die nicht unter Verschluss ist oder mit dem Internet verbunden ist, kann man vertrauen.

13.3 Literatur

Einschlägige Mailing-Listen abonnieren und Webseiten untersuchen

<http://internet-security.de>

<http://www.cert.org/>

<http://www.ers.ibm.com/>

<http://www.ccc.de/>

THE DENIAL OF SERVICE PAGE Linux-Mailinglisten

<http://www.diabolo666.com/tools/Tutorial.htm>

Monografien gibt es inzwischen auch einige zum Thema ... z.B.:

Simson Garfinkel, Gene Spafford, *Practical Unix and Internet Security 2.Edition*, O'Reilly, 2000, ISBN 1-56592-148-8

13.4 Sicherheit im Netzwerk

13.4.1 Einleitung

Die erste Hürde, die sich Angreifern stellt, ist üblicherweise der lokale Zugang auf ein System. Dazu benötigen sie meistens eine gültige UserID mit Passwort bzw. den Zugriff über einen auf der Maschine verfügbaren Netzwerkdienst, wie den Web-, NFS-, Nameserver etc. Dieser Zugriff kann durch das ablauschen von Verbindungen, wie z.B. "telnet", "ftp", "pop3", ... Anfragen erfolgen, die keine verschlüsselten Passwörter verwenden. Die andere Möglichkeit ist die Ausnutzung von Sicherheitslücken in verfügbaren Diensten.

Deshalb sollten beim Aufsetzen eines Servers immer überlegt werden, welche Dienste überhaupt notwendig sind und aus welchem Bereich der Zugriff erfolgen können soll. So wird z.B. der Webserver weltweit erreichbar sein, das Login, NFS, bzw. Samba für den Zugriff der Webadministratoren meistens jedoch nur aus einem beschränkten Netzwerkbereich erforderlich sein.

13.4.2 Gesicherte Verbindungen

Das Internet-Protokoll IP und die Transportprotokolle UDP und TCP bringen keinerlei Sicherheit mit. Die Pakete können auf dem Transportweg verfälscht und der Inhalt leicht abgelauscht werden. Hiergegen sind Vorkehrungen zu treffen, die an verschiedenen Stellen der Verbindung ansetzen können:

Host 1	Sicherung	Host2
Anwendung	S-HTTP, PGP, eCASH	Anwendung
Transport	SOCKS, SSL	Transport
Netzwerk	IPSec	Netzwerk
Datensicherung	PAP, CHAP, PPTP	Datensicherung

Tabelle 13.1: Verschiedener Ansatz von Absicherung

Bekannt sind inzwischen sicherlich die Kryptosoftware zum Mailversand, PGP und der Telnetersatz SSH. Diese setzen an der Anwendungsschicht an. Die Absicherung der Transportschicht kann durch SSL (Secure Sockets Layer) erfolgen, was von verschlüsselten HTTP-Verbindungen bekannt sein sollte. IPSec setzt an der Netzwerkschicht an und soll zum einen die Herkunft der Pakete sicherstellen und zum Anderen das Mitlesen der Daten verhindern und diese vor unerkannter Manipulation schützen. Ausführliche Erläuterungen zu IPsec erfolgen im nächsten Kapitel.

13.4.3 ssh und scp

Es ist immer damit zu rechnen, dass irgendwo hinter den nächsten beiden Ecken ein Hacker sein Laptop genau in das Netz-Segment eingeklinkt hat, in dem man sich befindet. Die Folge davon ist, dass alles, was man Klartext über das Netz schickt oder was man geschickt bekommt, mitgelesen werden kann. Das betrifft TCP genau so wie UDP! Der Hacker muss also nur warten, bis sich irgend ein Benutzer auf einer anderen Maschine einloggt (**telnet**, **pine**, **ftp** ...) und dann genau die folgenden Pakete dieser beiden Maschinen mitprotokollieren. In der Folge erhält er einen Account-Namen und ein Passwort, das dazu paßt. ... Abhilfe schafft man hier durch Verwendung der ssh (SecureShell) und SecureCopy scp zum Kopieren von Dateien über Rechnergrenzen hinweg. Damit baut man einen verschlüsselten

Kanal zwischen zwei Rechnern auf:

```
dsuchod@s14:~ > ssh dirk@s1.goe.net
dsuchod@s14:~ > ssh -l dirk s1.goe.net
dsuchod@s14:~ > ssh -l dirk s1.goe.net Netscape
```

Auch wenn man dann X-Anwendungen startet, benutzen diese den verschlüsselten Kanal (Hier spart man sich sogar gegenüber **telnet** das Setzen der DISPLAY-Variablen). Das Setzen von Umgebungsvariablen wird im Abschnitt zur Shell erörtert. Im letzten der Beispiele, die oben gezeigt wurden, hat man sich nicht mehr auf der Maschine eingeloggt, sondern nur noch ein Kommando abgesetzt, welches remote ausgeführt wird.

Möchte man sich regelmässig auf verschiedenen Rechnern einloggen und nicht jedesmal sein Passwort für diese Verbindung angeben, kann man einen Schlüssel auf dem entsprechenden Rechner generieren und den Public-Teil in der Datei:

`/.ssh/authorized_keys` (im Homeverzeichnis unterhalb des versteckten Verzeichnisses `.ssh`) speichern.

```
dsuchod@s14:~ > ssh-keygen -t dsa
```

Mit dem Tool **ssh-agent** kann man sich das Leben noch erleichtern: Dieser fragt zu begin einer Sitzung die Passphrase für die gesammelten Schlüssel ab und authentifiziert jede bereits einmal aufgebaute Verbindung automatisch ohne weitere Nachfrage.

13.4.4 Der Internet-”Super”-Daemon (x)inetd

Viele Dienste, die nicht sehr häufig nachgefragt werden, wie z.B. ”telnet”, ”talk” und ”ftp” müssen nicht permanent im Hintergrund laufen und die CPU, sowie den Arbeitsspeicher belasten. Sie werden auf Anforderung durch den (x)**inetd** gestartet und nach Beendigung der Verbindung wieder geschlossen.

Der **xinetd** stellt die weiterentwickelte Form des **inetd** dar und kann die oben genannte Forderung nach der Beschränkung des Zugriffs von sich aus erfüllen. In der Konfigurationsdatei des Dienstes der `/etc/xinetd.conf` können Bereiche angegeben werden, von denen der Zugriff auf einen bestimmten Dienst erlaubt wird:

```
service ftp
{
    socket_type      = stream
    protocol        = tcp
    wait            = no
    user            = root
    server          = /usr/sbin/proftpd
    server_args     = -p 0
    only_from       = 172.16.0.0/16
}
```

Der **inetd** benötigt hierzu noch den TCP-Wrapper **tcpd**, welcher über die Dateien `/etc/hosts.deny` und `/etc/hosts.allow` gesteuert wird.

Generell gilt natürlich, dass alle Dienste, die nicht benötigt werden, auf jeden Fall deaktiviert werden sollten. Gerade diese bergen häufig die Gefahr, dass (weil man nicht an sie denkt) hierüber der erfolgreiche Angriff stattfindet.

13.4.5 xhost + und das unsichtbare Fenster

Mit "xhost +" serviert man potentiellen Einbrechern die gewünschten Informationen auf einem goldenen Tablett! Das einzige, was der Hacker zu tun hat, ist ein unsichtbares Fenster auf dem Bildschirm zu platzieren. Dieses bekommt natürlich, weil es zu oberst liegt, alle Informationen von Maus und Keyboard exklusiv. Je nach Gutdünken des Hackers werden diese Informationen an die Fenster, an die sie eigentlich gerichtet sind, weitergeleitet oder eben auch nicht. Der Hacker kann alles mitprotokollieren oder das keyboard/maus toten Mann spielen lassen oder alles andere, was das Herz begehrt, mit dem Bildschirm anstellen. Ein Login-Bildschirm über Nacht auf's Display gezaubert, bringt am nächsten Morgen ein sicheres Passwort.

13.4.6 .rhosts

Es ist grundsätzlich abzulehnen, den eigenen Account gegenüber einem Benutzer zu öffnen, der behauptet, sich auf einer Maschine zu befinden, die ihrerseits behauptet, einen bestimmten Namen zu tragen. Man sieht schon jetzt wie fragil das Konstrukt ist... Jeder kann irgendetwas behaupten, aber darum ist demjenigen noch kein Account zu öffnen.

Das Konzept der R-Tools (Steuerung über die .rhosts im eigenen Homeverzeichnis) wie sie einmal von Sun eingeführt wurden, ist in der heutigen Zeit obsolet geworden. Dazu gibt es SecureShell und -Copy und den SSH-Agent, wenn man vermeiden will, bei jedem Login auf einer anderen Maschine immer wieder ein Passwort eingeben zu müssen.

13.4.7 Überprüfung der Netzwerksicherheit eigener und anderer Rechner

Es gibt inzwischen eine ganze Reihe von Programmen, mit denen sich der Netzwerkverkehr überwachen und überprüfen lässt. Dieses sind zum einen die Tools zum "Mitlauschen" des Datenverkehrs **tcpdump**, **ntop** und **ethereal**. Gerade das letzte Tool ist besonders zu empfehlen, da es über ein komfortables grafisches Frontend, gute Packetviewer und Filterfunktionen verfügt. **ntop** ist ein textbasiertes interaktives Programm, welches aktuelle Verbindungen und die dabei umgesetzten Datenmengen nach Verbindung und Protokollart aufzeigt. **tcpdump** arbeitet an der Kommandozeile und schneidet Pakete mit, welche an der Netzwerkschnittstelle angenommen werden. Bei allen Tools lassen sich auch Nicht-IP-Protokolle registrieren.

Die Untersuchung auf bestimmte Dienste, d.h. offene Ports von Rechnern oder in Netzwerken, lässt sich mit dem Portsniffer **nmap** bewerkstelligen.

nmap -O 172.16.0.0/16	Feststellen des Betriebssystems im Class-B-Subnetz
nmap -sP 172.16.1.0/24	Ping-Scan (Erreichbarkeit von Rechnern Class-C-Subnetz)
nmap -sT 172.16.1.1	Scan auf offene TCP-Ports der Maschine mit der IP 172.16.1.1
nmap -sU www.goe.net	Scan auf offene UDP-Ports der Maschine mit dem FQDN www.goe.net

Tabelle 13.2: NMAP im Einsatz

Kapitel 14

Wichtige Kommandos

In diesem Teil des Skriptes werden alle (nach Meinung des Autors) mehr oder weniger wichtigen bzw. häufig benutzten Kommandos vorgestellt. Benutzer dieses Skriptes hatten vielfach nach einer solchen Liste gefragt, so dass im Folgenden versucht wird, auf diesen Wunsch einzugehen. Die Beschreibung des jeweiligen Befehls ist beileibe nicht vollständig, sondern soll nur einen ersten Anhaltspunkt liefern, wenn die Lösung zu einem Problem gesucht wird, oder unklar ist, wozu ein gegebenes Kommando gut sein soll.

14.1 Wichtige Programme in der Shell

14.1.1 Umsehen auf dem System

Kommando	Aufgabe
cal	zeigt Kalender für den laufenden Monat, das ganze Jahr kann durch <code>cal 2002</code> dargestellt werden
date	meldet aktuelle Systemzeit und Systemdatum, der Sysadmin kann mit diesem Kommando die Systemzeit neu setzen
finger	aktuell angemeldete Benutzer mit Herkunftshell und gerade getätigtem Kommando, netzwerkfähig aber kaum noch anwendbar
free	zeigt Belegung des Arbeitsspeichers incl. Cache an
id	zeigt die eigene UserID und Gruppenzugehörigkeit an
last	zeigt alle zuletzt an der Maschine angemeldeten Benutzer an
uname	meldet die Art des Unix-Systems (Linux), mit <code>uname -a</code> sieht man mehr, z.B. auch die Kernelversion
uptime	meldet die Systemauslastung (drei Werte: Durchschnitt einer, fünf und fünfzehn Minuten) mit vergangener Zeit seit dem Neustart der Maschine
w	analog wie lokales finger mit Informationen zur Uptime
who	ähnlich wie lokales finger
whoami	meldet den eigenen Accountnamen

Hat man sich auf einem Linux-System über lokale Konsole oder über das Netzwerk mittels **ssh** angemeldet, kann man sich einige Standardinformationen über das System anzeigen lassen. Die Zahlendarstellung von **free** kann mit den Optionen “-b” auf Byte, “-k” auf KiloByte (das ist der Default) und “-m” auf MegaByte eingestellt werden.

```
dirk@hermes:~> free -m
      total        used         free       shared    buffers     cached
```

```
Mem:          629      535      93      0      174      97
-/+ buffers/cache: 264      365
Swap:         516      24      492
```

Die Kommandos **finger**, **w** und **who** liefern einen recht ähnlichen Output (in unterschiedlichem Format) über gerade am System angemeldete Benutzer.

```
dirk@dozent:~/text/lak> w
12:50pm up 34 days, 14:57, 1 user, load average: 0.02, 0.04, 0.00
USER      TTY      FROM          LOGIN@   IDLE   JCPU   PCPU   WHAT
root      tty1    -             17Feb03 34days 0.43s  0.32s  -bash
dirk@randy2:~/text/lak> who
root      tty1    Feb 17 21:57
dirk@randy2:~/text/lak> finger
Login      Name          Tty      Idle   Login Time   Where
root      root          1        4d    Sep 17 21:57
```

Als die Welt des Internets noch in Ordnung war :-), konnte man sich mittels **finger@rechner.name.domain** alle auf entfernten Rechnern eingeloggten Benutzer anzeigen lassen. Der Finger-Daemon war nicht, wie heute üblich, standardmäßig abgeschaltet. Das Kommando **last** | **less** wirft einen Blick in die Geschichte der angemeldeten Benutzer. Da diese Liste durchaus länger als ein Bildschirm werden kann, schickt man die Ausgabe von **last** gleich an einen Pager, in diesem Fall an **less**.

```
dirk@linux2:~/text/lak> last|less
root      pts/7      pd9e29571.dip.t- Sat Mar 22 16:45 - 22:29 (05:44)
dirk      pts/9      pd9e29571.dip.t- Sat Mar 22 16:27 - 22:29 (06:02)
dirk      pts/7      pd9e295cb.dip.t- Sat Mar 22 12:18 - 16:40 (04:22)
root      pts/7      java1.ruf.uni-fr Fri Mar 21 16:13 - 16:17 (00:04)
root      pts/7      java1.ruf.uni-fr Fri Mar 21 15:58 - 15:59 (00:00)
dirk      pts/7      dozent.lp2.ruf.u Thu Mar 20 10:49 - 13:00 (02:11)
dirk      :0                Wed Mar 19 11:21   gone no logout
dirk      pts/0      suenne.stud.uni- Fri Mar 14 15:12 - 16:57 (01:44)
dirk      tty2                Mon Mar 10 19:42 - 19:42 (00:00)
dirk      :0                Mon Mar 10 14:51 - 13:32 (2+22:40)
dirk      pts/11     np9.ruf.uni-frei Wed Mar 5 19:30 - 19:30 (00:00)
dirk      pts/8      p5083ffa6.dip.t- Sun Mar 2 16:42 - 22:54 (06:11)
dirk      pts/0      acbd9832.ipt.aol Sat Feb 22 19:10 - 21:23 (02:13)
dirk      pts/0      acbd7ced.ipt.aol Thu Feb 20 00:04 - 02:16 (02:12)
root      pts/2      randy3.ruf.uni-f Wed Feb 19 10:51 - 11:08 (00:16)
dsuchod  pts/2      randy2.rz.uni-fr Tue Feb 18 13:29 - 13:30 (00:00)
dirk      :0                Mon Feb 17 21:59 - 14:51(20+16:52)
root      tty1                Mon Feb 17 21:57   still logged in
reboot   system boot 2.4.19-4GB      Mon Feb 17 21:55   (34+14:59)
dirk      pts/14     Mon Feb 17 20:51 - down (01:02)
dirk      pts/13     Mon Feb 17 19:36 - down (02:18)
dsuchod  pts/13     localhost      Mon Feb 17 19:31 - 19:33 (00:01)
dirk      pts/12     Mon Feb 17 19:31 - down (02:23)
[ ... ]
dirk      :0          console        Mon Jan 6 19:38 - 11:21 (7+15:43)
reboot   system boot 2.4.19-4GB      Mon Jan 6 19:37   (20+21:34)
```

```
wtmp begins Mon Jan 6 18:01:01 2003
```

Auch hier finden sich viele der Informationen wieder, welche die oben gezeigten Kommandos generieren. Die Daten werden in zwei Dateien hinterlegt: */var/run/utmp* liegen die kurzfristigen Informationen zu gerade angemeldeten Benutzern und in */var/log/wtmp* liegen die Daten, die z.B. **last** auswertet.

14.1.2 Shelleigene Standardkommandos

Kommando	Aufgabe
echo	Ausgabe von Variableninhalten, z.B. <code>echo \$PATH</code> meldet die aktuelle Liste des Suchpfades für ausführbare Programme
export	zeigt alle definierten Variablen an, die an Subshells weitergereicht werden, Untermenge von <code>set</code>
help	liefert eine Liste der in der aktuellen Shell zur Verfügung stehenden, eingebauten Kommandos
history	gibt eine Liste der am Prompt abgesetzten Kommandos an
pwd	meldet das aktuelle Arbeitsverzeichnis
set	zeigt alle in der aktuellen Shell definierten Variablen an
which	meldet die Lage von ausführbaren Programmen. Dazu wird im Bereich der in "PATH" angegebenen Verzeichnisse gesucht

Die shelleigenen Befehle machen die Kommandozeile erst zu einem mächtigen Werkzeug. Viele Skripten sind sogenannte Shellskripten. Diese sind "Stapel"¹ von nacheinander ausgeführten System- oder Shellkommandos. Hier liefern die shelleigenen Befehle den "Kitt", der häufig ein Systemkommando erst sinnvoll in ein Skript einbinden hilft.

14.1.3 Shelleigene Strukturen und Schleifen

Die Unix-Shell kann durchaus mit einer Interpreter-Programmiersprache, wie Perl oder Python verglichen werden. Sie kennt Variablen, Kontrollstrukturen und Schleifen, die bereits fest eingebaut sind.

Kommando	Aufgabe
break	bricht eine Schleife ab
case	Switchanweisung in der Shell
continue	bricht nur den aktuellen Schleifendurchlauf ab
declare	erlaubt Nicht-String-Variable in der Shell zu definieren, z.B. <code>declare -i n</code> erzeugt die Ganzzahlvariable <i>n</i>
echo	Ausgabe von Textzeilen, z.B. <code>echo -n 'Das ist ein Test!'</code> Das "-n" schaltet das sonst obligatorische Newline ab
for	einfache Schleife zur Abarbeitung von Listen, z.B. <code>for i in * ; do echo \$i; done</code> ist ein einfacher Ersatz für <code>ls</code>
else	Alternative beim Nichtzutreffen von <code>if</code>
exit	Rückgabewert einer Funktion oder des Shellskriptes
if	Bedingung, z.B. <code>if [\$i -gt 10]; then echo 'i ist größer als 10'; else 'i ist kleiner oder gleich 10'</code>
return	beendet eine Subroutine und kann einen Wert zwischen 0 und 255 zurückliefern
while	einfache Schleife, die auf eine Abbruchbedingung prüft. <code>while [\$i -lt 100]; do echo \$i; i=\$((i+1)); done</code> läuft solange die Variable <i>i</i> kleiner als 100 ist

Mit einer WHILE-Schleife lässt sich beispielsweise regelmäßig überprüfen, ob beispielsweise die Netzwerkverbindung noch besteht. Falls es nicht der Fall ist, wird ein Kommando angestoßen, welches sie wieder herstellt:

¹Im Zusammenhang auch mit Windows oder DOS findet man die englische Bezeichnung "Batch". Ein Batch war mal ein Stapel von Lochkarten, die der Ausführung von einem oder mehreren Programmen nacheinander entsprachen.

```
while [ TRUE ] ; do ping -c 1 -W 1 10.8.4.254 || { echo "Mist Netzwerk weg!!" ;
rcnetwork restart; } ; sleep 20; done
```

14.1.4 Operationen auf Dateien

Kommando	Aufgabe
cp	Kopieren von Dateien und Verzeichnissen (Quelle bleibt erhalten)
chmod	ändert Zugriffsrechte: Schreiben, Lesen, Ausführen bzw. Directorylisting auf Dateien oder Verzeichnissen
chown	ändert die Besitzer einer Datei (Benutzer und Gruppe)
file	ermittelt die Art einer Datei (Text, Bibliothek, ausführbares Programm, PNG-Bild, TeX, ...)
find	Suchen nach Dateien, z.B. alle Dateien unterhalb von <i>/bin</i> anzeigen, die größer als 100 kByte sind: <code>find ‘/bin’ -size +100k</code>
ln	Anlegen von Links (eine Art Verweis) auf Dateien, z.B. mit <code>ln -s quelle ziel</code> wird ein Verweis von “ziel” auf “quelle” angelegt
locate	Arbeitet erst nachdem mittels updatedb eine Hashtable mit allen Dateien erzeugt wurde. updatedb bedient sich dabei wiederum der Hilfe von find ...
ls	Anzeigen von Verzeichnisinhalten
mkdir	legt Verzeichnisse an
mv	verschiebt/umbenennt Dateien, wobei die Quelle anschließend nicht mehr verfügbar ist
rm	löscht Dateien oder Verzeichnisse
rmdir	löscht leere Verzeichnisse. Nichtleere Verzeichnisse lassen sich mittels <code>rm -r</code> entsorgen, wobei gerade als Sysadmin etwas Vorsicht geboten ist :-))
touch	legt eine leere Datei an oder trägt die aktuelle Zeit auf eine Datei ein <code>touch datei</code>

Das Kommando **ls** kennt die Option “-h”, um eine besser lesbare Darstellung in Mega-, GigaByte-Angaben zu erhalten. Mit der Option “-i” gibt **ls** die Inode-Nummer aus. So kann man beispielsweise feststellen, ob eine Datei ein Hardlink ist, wenn sie an zwei verschiedenen Stellen im Dateisystem² steht.

Mit dem Befehl **find** lassen sich direkt Aktionen verknüpfen. Ein Aufruf `find Einleitung_Netzwerk -name "*.texexec echo " {"{"}""}\;` sucht alle Dateien mit der Endung *tex* im Unterverzeichnis *Einleitung_Netzwerk* und gibt diese durch **echo** beispielsweise so aus:

```
\input{Einleitung_Netzwerk/0000-chapter.tex}
\input{Einleitung_Netzwerk/0100-diese-unterlagen.tex}
\input{Einleitung_Netzwerk/0200-layout.tex}
\input{Einleitung_Netzwerk/0300-begriffserklaerung.tex}
```

Wichtig ist dabei das Symkolon zu “escapen”, da es sonst von der Shell verfrühstückt wird und **find** mit der recht unverständlichen Fehlermeldung nervt, dass es kein Argument zu “-exec” finden würde. Ebenfalls sind die Anführungszeichen um den Suchausdruck hilfreich.

²nicht über Dateisystemgrenzen hinweg, d.h. nicht auf verschiedenen Partitionen

14.1.5 Verzeichnisstruktur und Filesysteme

Kommando	Aufgabe
df	Diskfree zeigt freien Speicherplatz auf verschiedenen Datenträgern nach Mountpoints sortiert
du	Diskusage 'Speicherbelegung in einem (Unter-)verzeichnis
eject	Auswerfen (und Einziehen) von "Removable Devices", z.B. <code>eject /dev/hdd</code> wirft das Medium aus, welches am Secondary Slave IDE hängt
mount	Einhängen von neuen Partitionen, Netzwerkshares etc. in das Dateisystem der Maschine
mkfs	Formatieren einer Festplattenpartition
tune2fs	Einstellungen für EXT2/3-basierte Dateisysteme, z.B. Häufigkeit von erzwungenen Dateisystemüberprüfung beim Mounten
umount	Aushängen der mit mount eingehangene Dateisystemteile

Die Kommandos **df** und **du** kennen analog zu **ls** die Option "-h" für die besser lesbare Zahlendarstellung. Das Formatkommando wird üblicherweise mit einer Extension aufgerufen, die bestimmt, mit welchem Dateisystem eine Partition eingerichtet werden soll, z.B.

```
linux02:~ # mkfs [Tab],[Tab]
mkfs          mkfs.ext2      mkfs.minix    mkfs.vfat
mkfs.bfs      mkfs.ext3      mkfs.msdos    mkfs.xfs
mkfs.cramfs   mkfs.jfs       mkfs.reiserfs
```

Die gezeigte Ausgabe erhält man durch die Complete-Funktion der Bash: Tippt man nach "mkfs" zwei Mal auf die Tabulator-Taste erscheint die Ausgabe des Beispiels.

14.1.6 Texteditoren

Texteditoren gibt es für Linux richtig viele. Einige davon sind etliche Jahre alt, andere sind erst in jüngster Zeit programmiert worden. Wenn es um die Administration von Systemen geht, benötigt man, gerade wenn man sich entfernt über das Netzwerk eingeloggt hat, Editoren, die in der Kommandozeile arbeiten. **joe** ist ein einfacher word-star-kompatibler Editor. Die Hilfe innerhalb des Editors kann mit [STRG]-KH ein und ausgeschaltet werden. Der Editor **pico** ist noch etwas rudimentärer; er wird mit dem textbasierten Mailprogramm **pine** mitgeliefert wird. Er eignet sich für Benutzer, die mit dem besagten Mailprogramm arbeiten. Seine Beliebtheit hat inzwischen für eine Weiterentwicklung gesorgt; unter dem Namen **nano** kann er aufgerufen werden (wenn die Weiterentwicklung auf dem System installiert ist. **vi** kann man als den Standard-Unix-Editor bezeichnen. Ihn findet man auf allen klassischen Unixsystemen vor. Nichtbenutzer sollten zumindest wissen, wie man ihn wieder verläßt :-)) (mit [Esc],dann [:] und dann [q].

Unter den diversen grafischen Benutzeroberflächen existieren jeweils etliche Editoren mit mehr oder weniger gelungener Benutzerschnittstelle. Mit **xemacs** und **gvim** stehen jeweils grafisch orientierte Vertreter ihren textorientierten Vorlagen gegenüber. KDE kennt daneben weitere, wie **kedit**, **kate**, **kwrite**. Ähnlich sieht es unter Gnome aus. Andere Editoren verwenden wiederum andere Grafikbibliotheken, so dass sich jeder Anwender den passenden Editor heraussuchen können sollte.

Die Bedienung der einzelnen Editoren weicht dabei stark voneinander ab, wobei die Ähnlichkeit jeweils zwischen der grafischen und der Textausgabe eines Editors, wie **vi** am größten sind. Etliche Editoren eignen sich gut für die Programmierung in den diversen Sprachen, der Shell oder L^AT_EX, da sie über ein gutes Syntax-Highlighting verfügen.

14.1.7 Operation auf Textdateien

In vielen Fällen will man für regelmäßig auftretende Aufgaben oder für die gleichzeitige Anwendung auf viele Dateien, nicht jedesmal einen interaktiven Editor öffnen müssen. Für diese Tasks bietet sich die Shellprogrammierung gemeinsam mit den nachstehend genannten Standard-Tools für die Bearbeitung von Textdateien an.

Viele Kommandos lassen sich dabei mittels Pipes (“|”) hintereinanderschalten. Gute Beispiele für die verschiedenen Situationen und deren Beherrschung bieten z.B. die Runlevel-Skripte unterhalb von */etc/init.d* oder die Programme zur Steuerung der grafischen Benutzeroberfläche unterhalb von */etc/X11/xdm*.

Kommando	Aufgabe
awk	Eigene Programmiersprache für zeilenorientierte Textbearbeitung, z.B. zum Auftrennen von Zeilen: <code>cat /etc/passwd awk -F : '{print \$1 " " \$2 " " \$3 " " \$4}'</code>
cat	Einfache Ausgabe von Textdateien ohne interaktive Steuerungsmöglichkeit, deshalb besser zur Shellprogrammierung geeignet
grep	Durchsuchen von Zeichenketten nach Mustern auch Regular Expressions
iconv	Einfacher Umkodierer. Das Umwandeln einer UTF-8-Datei (als Beispiel <i>utf8.txt</i>) in eine Datei (<i>iso-alt.txt</i>) nach dem alten ISO8859-1-Standard geschieht so: <code>iconv -f UTF-8 -t ISO-8859-1 -o iso-alt.txt utf8.txt</code> . Das Ergebnis kann man mit <code>file -i iso-alt.txt</code> einfach überprüfen.
less	Komfortabler Pager zum interaktiven Blättern innerhalb von Textdateien. Wird auch in Verbindung mit man eingesetzt. Verlassen deshalb in jedem Fall mit der Taste “q” (statt [CTRL]-C)
more	Einfacher Bruder von less mit weniger Möglichkeiten
recode	Umkodieren von Textdateien von einem Zeichensatz in einen anderen. Mit dem folgenden Beispiel wird die Datei <i>test.txt</i> vom alten ISO8859-1 Zeichensatz nach UTF8 umgewandelt: <code>recode latin1..utf-8 test.txt</code>
sed	Streameditor zum zeilenweisen Bearbeiten von Strings, z.B. zum Austauschen des Trennzeichens “:” gegen ein Leerzeichen: <code>cat /etc/passwd sed -e ‘s,:, ,g’</code>
sort	Sortieren von Ausgaben eines Kommandos oder einer Datei
wc	WordCount zum Zählen von Zeilen und Wörtern

14.1.8 Textsatzsystem und Darstellung

Dieses Skript³ wurde mit Hilfe von \LaTeX erstellt, welches einen ziemlich anderen Ansatz als bekannte Textverarbeitungsprogramme wählt. Der zu formatierende Text wird in einem einfachen Texteditor nach Wahl erstellt und mit Formatanweisungen versehen. Dieses Konzept kann vielleicht mit HTML verglichen werden. Anschliessend wird dieser “Rohtext” mit dem Kommando **latex** “kompiliert” und in ein Device-unabhängiges⁴ Format umgewandelt. Die “.dvi”-Dateien kann man sich mit DVI-Viewern (z.B. `bf xdvi`, **kdvi**) ansehen. Die im Folgenden genannten Befehle gelten natürlich für jede Datei unabhängig vom Textsatzsystem \LaTeX .

³Es ist ein gemeinsames Projekt des Lehrstuhls für Kommunikationssysteme mit dem Mathematischen Institut in Göttingen, siehe hierzu auch: <http://www.ks.uni-freiburg.de/projekte/las> Das Skript ist frei verfügbar und kann von Interessenten mit **cvs** vom Server in Göttingen bezogen werden.

⁴device independent

Kommando	Aufgabe
<code>dvips</code>	Umwandlung von DVI-Dateien nach Postskript
<code>latex</code>	Erweiterter Textsatzkompiler, der auf Donald Knuth' TeX basiert und DVI-Dateien generiert
<code>makeindex</code>	Generieren einer Indexdatei, welche nach erneutem Lauf in die von latex generierte DVI-Datei eingebunden wird
<code>pdf2ps</code>	Umwandlung von PDF zu Postskript, wie es zum Drucken notwendig werden kann
<code>ps2pdf</code>	Umwandlung von Postskript in PDF, nutzt jedoch bei weitem die Fähigkeiten von PDF nicht aus
<code>xdvi</code>	zum Betrachten einer <i>.dvi</i> Datei
<code>gv</code>	zum Betrachten einer <i>.ps</i> oder <i>.pdf</i> Datei

Standardmäßig nehmen alle Programme immer die Inputdatei als Argument. Wenn nichts anderes spezifiziert wird, behält die Outputdatei den Originalnamen bei, nur die Endung wird entsprechend neu gesetzt, z.B.

```
dirk@hermes:~tex/lak> latex lak.tex
dirk@hermes:~tex/lak> makeindex lak.idx
dirk@hermes:~tex/lak> latex lak.tex
dirk@hermes:~tex/lak> dvips lak.dvi
dirk@hermes:~tex/lak> ps2pdf lak.ps
```

14.2 Systemprogramme

14.2.1 Prozess-Steuerung, Runlevel

Kommando	Aufgabe
<code>insserv</code>	SuSE-spezifisch zum Ein- und Austragen von Runlevelsripten
<code>free</code>	zeigt freien Systemspeicher an. Da Caches für Plattenblöcke und der Verzeichnisstruktur angelegt werden, scheint dieser meistens lächerlich niedrig, was aber selten ein ernstes Problem darstellt
<code>kill</code>	Abschiessen von Prozessen über ihre PID
<code>killall</code>	Abschiessen von Prozessen nach ihrem Namen, z.B. <code>killall mozilla</code>
<code>lsof</code>	Anzeigen geöffneter Filehandles
<code>netstat</code>	Anzeigen offener Netzwerk- und Dateisystemsockets
<code>nice</code>	lässt ein Programm mit veränderter Priorität laufen
<code>ps</code>	Anzeigen der Liste aktuell laufender Prozesse
<code>pstree</code>	Anzeigen der Liste der von einem Prozess ausgehenden Kindprozesse
<code>top</code>	Interaktives Tool für das Prozessmanagement

14.2.2 Dämonen

Dämonen sind im Hintergrund laufende Prozesse, die bestimmte Standardaufgaben des Systems übernehmen und üblicherweise nicht vom Administrator aus einer Shell heraus, sondern durch meistens gleichbenannte Runlevel-Skripte gestartet werden. Ihre dämonische Eigenschaft wird meistens durch das an den Protokollnamen angehängte *d* kenntlich gemacht. So wird aus dem Server für den Dienst "DHCP" der **dhcpcd**. Das muss aber nicht immer so sein, wie das Beispiel "DNS" zeigt, wo der Dämon **named** heißt.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung	Konfiguration / Datenbereich
atftpd	Erweiterter Trivial-FTP-Server, der auch Anfragen von PXE-Clients bedienen kann	keine direkte, mittels <i>/etc/sysconfig/atftpd</i>
dhcpd	Der Server für das Dynamic Host Configuration Protocol	<i>/etc/dhcpd.conf</i> , <i>/var/lib/dhcp/...</i>
httpd	Der Webserver. Meistens kommt hierbei der "Apache" zum Einsatz	<i>/etc/httpd/...</i> , aber stark distributionsabhängig
inetd	Internet-Super-Daemon - stößt andere auf der jeweiligen Maschine eher seltener benutzte Dienste, wie telnetd , in.ftpd , in.tftpd , ... an und öffnet hierfür die entsprechenden Netzwerkports	<i>/etc/inetd</i> , evtl. haben einzelne Dienste Datenverzeichnisse
mysqld	Der Server für die MySQL-Datenbank	<i>/var/lib/mysql/...</i>

Dämonen können für eine sehr weite Spanne von Diensten im Einsatz sein. Letzendlich gibts für alle Client-Server-Protokolle immer einen Client- und einen Serverprozess, so dieser auf einer bestimmten Plattform implementiert ist.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung	Konfiguration / Datenbereich
named	Serverprozess des Domain Name Systems	<i>/etc/named.conf</i> , <i>/var/lib/named/...</i>
nmbd	Server für das Windows-Name-System (WINS); kann mit dem DNS zusammenarbeiten und gehört zur Samba-Suite gemeinsam mit dem smbd	<i>/etc/samba/...</i> , <i>/var/lib/samba/...</i>
proftpd	Einer der möglichen FTP-Server	<i>/etc/proftpd.conf</i> , stark distributionsabhängig
rpc.mountd	RPC-Dienst für das Network File System, arbeitet mit dem rpc.nfsd und evtl. einem geeigneten lockd zusammen	<i>/etc/exports</i>
rpc.nfsd	RPC-Dienst für das Network File System	<i>/etc/exports</i>
slapd	LDAP-Server	<i>/etc/openldap/slapd.conf</i> , <i>/var/lib/(open)ldap</i>
smbd	Samba-Server für SMB-Dienste in Windowsnetzwerken	<i>/etc/samba/...</i> , <i>/var/lib/samba/...</i>
wuftpd	Ein anderer FTP-Server	<i>/etc/wuftpd.conf</i> , stark distributionsabhängig
xinetd	Die erweiterte Ausgabe des Internet-Super-Daemon mit besserer (Netzwerk-) Zugriffskontrolle	<i>/etc/xinetd.conf</i> , analog zum inetd

Die Tabelle kann nur eine unvollständige Auflistung einiger häufig zu findender Serverprogramme bieten. Die oben genannten findet man relativ häufig in der Prozessliste von Servermaschinen.

14.3 Nützliche Tools

14.3.1 Packprogramme

Möchte man viele zusammenhängende Dateien kopieren oder weitergeben, sollte man sie als eine einzige Datei behandeln können. Mit dem Kommando **tar** (Tape Archiver) können Dateien oder ganze Verzeichnisse zu einem großen Block zusammengefasst werden. Am Zielort können die in den Block eingepackten Dateien dann wieder ausgepackt werden. Auch die Verzeichnisstruktur und die Zugriffsrechte werden gespeichert, d.h. die Dateien liegen nach dem Auspacken in denselben Verzeichnissen mit ihren ursprünglichen Rechten. Mit **tar** wird noch kein Platz gespart. Die TAR-Datei lässt sich jedoch mit einem Komprimierungsprogramm in ihrem Umfang reduzieren.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
compress	Altes Unix-Packprogramm mit historischen Kompressionsraten
bzip2	Pack- und Entpackprogramm mit den derzeit besten Kompressionsraten für Standarddateien, kommandozeilenkompatibel zu gzip
gzip	Das Standardpack- und Entpackprogramm, welches auch kompatibel ist zu WinZIP und Konsorten
tar	Tape Archiver, Komprimiert nicht, aber darf in diesem Zusammenhang nicht fehlen, da die anderen Packprogramme zum Teil nicht auf Listen von Dateien und Verzeichnissen losgelassen werden können
unarj	Auspacken von ARJ-gepackten Dateien (ARJ war längere Zeit ein Standard unter DOS)
unzip	Auspacken von PKZIP-Archiven
unrar	Auspacken von RAR-gepackten Archiven (ein Standardprogramm unter Windows)

Das Programm **gzip** sollte auf jedem UNIX-System vorhanden sein. Eine komprimierte Datei erhält die Endung “.gz”; ein komprimiertes Tarfile heißt also z.B. *tarfile.tar.gz*. Leistungsfähiger ist das ebenfalls weit verbreitete Programm **bzip2**. Mit **bzip2** komprimierte Dateien erhalten die Endung “.bz2”. Die Dekomprimierung erfolgt entsprechend des Packers mit **gzip -d** oder **gunzip** bzw. mit **bzip2 -d**.

Die Optionen von **tar** müssen nicht wie üblich von einem “-” eingeleitet werden. **tar** kennt drei Modi: Einpacken, Auspacken und Inhalt anzeigen. Den Modus wählt man mit einer der folgenden Optionen aus: “c” (create - Erstellen/Einpacken eines tarfiles), “x” (extract - Auspacken eines tarfiles, wobei vorhandene gleichnamige Dateien überschrieben werden) und “t” (type - zeigt den Inhalt eines tarfiles an, ohne dieses auszupacken). **tar** wurde früher vor allem zur Datensicherung (Backup) auf Magnetbändern eingesetzt, woher der Name rührt. Will man das Archiv in einer Datei speichern oder eine Archivdatei auspacken, muss man die Option “f” verwenden und den Dateinamen dahinter angeben. Zusatzinformationen über die Aktivitäten des Programms liefert die Option “v”. Der Tape Archiver kennt die Möglichkeit, das Packprogramm aus sich heraus zu invoziern, dieses geschieht mit den Schaltern “z” oder “i” für **gzip** und “j” für **bzip2**.

14.3.2 Zugriff auf (DOS)-Disketten

Will man Dateien oder Programme auf Disketten abspeichern und transportieren, kann man die “mtools” verwenden. Diese stellen einen eingeschränkten Befehlssatz zum Arbeiten mit MS-DOS-formatierten Disketten zur Verfügung, daher das vorangestellte “m” vor den Kommandonamen. Ein wichtiger Unterschied zu DOS besteht im Verzeichnisdelimiter: Da

der Backslash (“\”) in der Unix-Shell eine besondere Bedeutung hat, wird er durch den “/” ersetzt. Ähnliches kennt man vielleicht auch von der Benutzung der Samba-Tools.

MTool	Funktion	Beispiel
mcopy	Kopieren vom Laufwerk in ein UNIX-Verzeichnis oder umgekehrt	<code>mcopy lak.ps a:</code> kopiert die Datei <code>lak.ps</code> auf Diskette.
mdel	Löschen einer DOS-Datei	<code>mdel a:lak.pdf</code> löscht die Datei <code>lak.pdf</code> von der Diskette.
mdir	Anzeigen eines DOS-Verzeichnes	<code>mdir a:/psfiles</code> zeigt den Inhalt von <code>a:psfiles</code> an.
mmd	Anlegen eines DOS-Verzeichnisses auf der Diskette	<code>mmd a:/testdir</code>
mrd	Löschen eines (leeren) DOS-Verzeichnisses	<code>mrd a:/testdir</code>
mren	Umbenennen eines (existierenden) DOS-Verzeichnisses.	<code>mrd a:/testdir</code> <code>a:/dirtest</code>
mtype	Zeigt den Inhalt einer DOS-(Text-)Datei an.	<code>mtype a:/test.txt</code>

14.3.3 Netzwerk

Da der Zugriff auf das Netzwerk durchaus als sensibel eingestuft wird, lassen sich die meisten der nachfolgenden Kommandos nur sinnvoll mit Root-Rechten ausführen.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
arp	Programm zur Anzeige und Manipulation der Kernel-Arp-Tabelle
dig	Abfrage von Nameserverinformationen, Nachfolger von <code>bf nslookup</code>
ifconfig	Anzeigen der Konfiguration von Netzwerkinterfaces, genügt für die meisten anfallenden Standardaufgaben
ifuser	Über welches Interface verläßt ein Datenpaket an eine bestimmte IP-Adresse den Rechner
ip	Nachfolger von ifconfig mit erweiterten Fähigkeiten aber deutlich abweichender Bedienung. Übernimmt auch die Aufgaben von route
nslookup	Traditionelles Programm zum Test von Nameservern
ping	Einfaches Programm zum Test auf Erreichbarkeit von Rechnern
route	Manipulieren der nicht automatisch mit ifconfig angelegten Netzwerk-routen
tc	Traffic Control. Mit diesem Programm lassen sich Queues für das Management und die Priorisierung von Netzwerkdatenströmen einstellen
whois	Programm zur Anzeige des Personen- oder Firmennamens der zu einer IP oder Domäne gehört

14.3.4 Netzwerküberwachung

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
arpwatch	Meldet neu im Netzwerk auftauchende MAC-Adressen. Eignet sich für die einfache Überwachung von Ethernets auf ungeschickt ins lokale Subnetz gehängte Maschinen
ethereal	Sehr komfortables Analysewerkzeug für Netzwerkdatenströme mit komfortabler grafischer Benutzeroberfläche
fping	Testen auf das Antwortverhalten von Rechnergruppen. Besonders für die Verwendung in Skripten geeignet
nmap	ist ein mächtiger Portscanner zum Aufspüren von offenen Netzwerkports auf (entfernten) Maschinen
netstat	Zeigt offene Netzwerkverbindungen und Ports an
ntop	Komfortables textorientiertes Traffic-Analyse-Tool mit weitgehenden Auswertungsmöglichkeiten
tcpdump	Einfacher Packet-Sniffer für die Kommandozeile, der die Paket-Header anzeigt
telnet	Einfache Überprüfung auf Erreichbarkeit von TCP-basierten Diensten, z.B. <code>telnet localhost 80</code> testet, ob der Webserver antwortet

Beispiel: `tcpdump -i eth1 host 1.2.3.4 and not port ssh`

Mit einer ganzen Reihe von TCP-basierten Netzwerkdiensten, kann man sich mittels **telnet** interaktiv "unterhalten" und diese so auf Erreichbarkeit überprüfen. Im folgenden Beispiel wird die "Unterhaltung" mit einem Pop3-Server dargestellt.

```
dirk@hermes:/home/dirk/SharedFiles/tex/lak> telnet pop3.test.local 110
Trying 10.16.20.86...
Connected to pop3.test.local.
Escape character is '^]'.
+OK ready <7889.1060520932@pop3.test.local>
user dirk
+OK Password required for dirk.
pass geheim
+OK dirk has 117 visible messages (1 hidden) in 2844396 octets.
quit
+OK Pop server at pop3.test.local signing off.
Connection closed by foreign host.
```

Dieses Beispiel zeigt die "Unterhaltung" mit einem Pop3-Server.

14.4 Grafische Oberflächen

14.4.1 X-Programme

Es wird kaum möglich sein, alle Programme, die unter der grafischen Oberfläche des X11 laufen aufzuzählen. Deshalb folgen einige wichtige Standardprogramme, die nicht direkt nur einer der beiden wichtigen grafischen Benutzeroberflächen, wie KDE oder GNOME zuzuordnen sind.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
Xnest	Eingebetteter X-Server, der als normales Fenster unter X11 erscheint
Xvnc	Spezieller X-Server für VNC
acroread	Der offizielle Adobe PDF-Viewer, nicht besonders schön, da Motif-GUI, aber als Plugin für die diversen Browser ebenfalls verfügbar
mozilla	Der Netscape-Nachfolger und Open-Source-Browser, der fast alles kann, was ein Standardbrowser hinbekommen sollte
gv	Ghostview - Standardbetrachter für Postskript-Dateien unter Linux
netscape(6)	Der alte bzw. neue "kommerzielle" Browser von Netscape. Netscape 6 setzt stark auf Mozilla auf und bastelt Zusatztools hinzu, auf die man zum Teil gut verzichten kann
openoffice	Die Office-Suite von Sun Microsystems, die sich durchaus mit der Redmonter Konkurrenz in etlichen Punkten messen kann. Das Programm sieht vom Look&Feel noch sehr windows-like aus, es verwendet Fenster in Fenstern; in der Form X11-unüblich
xdvi	Ein alter direkt X11-basierter DVI-File Viewer

14.4.2 GNOME

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
abiword	Textverarbeitung des Gnome-Projektes, welche Dateien auch im TeX-Format speichern kann
dia	Einfaches Malprogramm für Ablaufdiagramme mit etlichen Postscript-Bildern für Netzwerkgrafiken etc.
evolution	Ein Mail- und Kalenderwerkzeug; ähnlich wie M\$-Outlook
galeon	Auf der Gecko-Engine basierender, schlanker Webbrowser
gimp	Mächtiges Grafikwerkzeug mit Funktionalität ähnlich Photoshop
ggv	Der Gnome-Betrachter für Postskript-Dateien
gnnumeric	Tabellenkalkulation des Gnome-Projektes
nautilus	Ein Filemanager

14.4.3 KDE

Das KDE-Projekt (inzwischen in der dritten Version) widmet sich seit Ende der 90er Jahre der Entwicklung einer einheitlichen ansprechenden Benutzeroberfläche. Im folgenden werden einige wichtige Programme aufgelistet, wobei sie jedoch nur einen winzigen Ausschnitt der verfügbaren Werkzeuge repräsentieren.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
k3b	CD-Erstell-, Kopier- und Brennprogramm
kaddressbook	Wie der Name schon sagt ...
kbear	Downloadmanager
kdvi	Betrachter für DVI-Files, die z.B. durch \TeX erzeugt werden
kghostview	Ghostscript-Frontend zum Ansehen von Postskript und PDF-Dokumenten
kmail	Standard-Email-Programm unter KDE, welches alle wichtigen Funktionen einer Mailapplikation beherrscht
koncd	CD-Erstell-, Kopier- und Brennprogramm
konqueror	mächtiger Datei- und Webbrowser mit vielen eingebauten Zusatzfunktionen
kspread	Tabellenkalkulation der K-Office-Suite
kword	Textverarbeitungsprogramm aus der K-Office-Suite
kwrite	KDE-Texteditor
pixie	Bildbetrachter mit Thumbnail-Funktion etc.

14.5 Software

14.5.1 Installation und Management

Das Standardporgramm zum Paketmanagement ist üblicherweise der RedHat-Packet-Manager **rpm**. Es gibt andere Ansätze, die bei Debian mit **dpkg** oder **aptget** verfolgt werden. Gentoo hat ebenfalls eigene Tools für diese Tasks am Start.

14.5.2 Entwicklung

Zur Programmentwicklung unter Linux gehören eine ganze Reihe von Werkzeugen. Die Editoren wurden gesondert abgehandelt. Es gibt integrierte Entwicklungsumgebungen, z.B. **kdevelop**, die viele der genannten Programme unter einer einheitlichen Oberfläche zusammenfassen.

Kommando	Aufgabe / Beschreibung
autoconf	Zusammen mit automake , um Software zur Kompilation auf einer Zielplattform geeignet einzurichten
automake	Generieren von Makefiles für die Zielplattform. Wenn man <code>./configure --prefix=/usr --nextoption ...</code> aufruft, steckt genau dieses dahinter
cvs	Concurrent Versions System (CVS) ist ein Tool zur Versionskontrolle
diff	Erstellt eine Differenzdatei von zwei unterschiedlichen Dateien oder Dateibäumen
gcc	Der GNU C-Compiler. Eines der wichtigsten Programme überhaupt
ld	Der Linker (dynamisches Binden von Programmen und Bibliotheken)
ldconfig	Einrichten des schnellen Hashes <code>/etc/ld.so.cache</code> für das schnelle Auffinden dynamisch gelinkter Bibliotheken. Es wird normalerweise nach dem Systemstart automatisch aufgerufen, sollte aber auch nach der Installation neuer Bibliotheken angestoßen werden
ltrace	Verfolgen von Bibliotheksaufrufen zum Debugging von Programmen
make	Aufwändige spezielle Skriptsprache zur Analyse der Makefiles um bequem ganze Softwarepakete zu bauen
nm	zeigt in einem Programm oder einer Bibliothek enthaltene Funktionen an
patch	fügt durch diff erstellte Differenzdateien in eine Datei oder ein Verzeichnis ein
strace	Verfolgen von Systemaufrufen zum Debugging von Programmen, analog zu ltrace
strings	zeigt in einem Programm oder einer Bibliothek enthaltene Textstrings an

Kapitel 15

Installation

15.1 Einsatzbereiche

Linux ist in einem weiten Anwendungsbereich einsetzbar. Je nach Anwendungsziel und Einsatzgebiet stellt es unterschiedliche Forderungen an Hardwareausstattung und Festplattenplatz.

15.1.1 Router/Gateway

Die mit dem Kernel mitgelieferte umfangreiche Firewall und Routingfunktionalität macht einen Linuxrechner zu einem geeigneten Router für kleinere und mittlere Netzwerke. Darüberhinaus können solche Systeme ausgefeilte Sicherheitskonzepte realisieren.

Je nach Anwendungsbereich ist die Hardware zu dimensionieren: Ein älterer 586er mit 32MB RAM und 1 GByte Festplattenplatz reicht für ein kleines Firmen- oder Privatnetz aus, um mehrere Rechner hinter einer maskierenden Firewall an einem Modem-, ISDN- oder ADSL-Anschluss als Internetgateway zu betreiben. Dieser Rechner kann dabei gleichzeitig noch Aufgaben als DNS- und DHCP-Server übernehmen. Möchte man ein ausführliches Logging einschalten, so sollte eine eigene Festplatte oder ein Plattenbereich dafür vorgesehen werden. Ergänzt werden kann ein solches System durch einen Web- und FTP-Proxy, wie z.B. **squid**, um den Webzugriff zu beschleunigen und die eventuell nicht sehr schnelle Internet-Anbindung von Traffic zu entlasten. Filter auf Viren in Mails und Werbebannern lassen sich ebenso auf einer solchen Maschine unterbringen, womit jedoch die Hardwareanforderungen steigen.

15.1.2 Desktopsystem

Linux verwandelt einen PC in eine leistungsfähige Workstation. Als Arbeitsumgebung für inzwischen einige Officelösungen oder auch für SAP und als Entwicklungsumgebung zum Schreiben von Software ist Linux hervorragend geeignet. Beispiele: Netscape oder Mozilla, Star-Office oder Applixware und verschiedene Java-Implementationen. Die beiden integrierten graphischen Desktops KDE und GNOME bieten inzwischen einen sehr hohen Komfort der Arbeitsoberfläche. Je nach eingesetzter Software liegen die CPU und RAM-Anforderungen bei mindestens 300 Mhz für ein Pentium II-System und 128 - 256 MByte. Als Festplattenplatz sollte man 4 - 10 GByte nicht mehr unterschreiten, was in der Zeit von 100 GB-Festplatten keine übertriebene Forderung mehr ist.

15.1.3 Preiswerter Parallelrechner

Pools gleichartiger Rechnerkonfigurationen lassen sich per Boot-Diskette oder -ROM kurzfristig und ohne Änderungen an den bestehenden Betriebssystemen in einen Parallelrechner verwandeln. Inzwischen existiert eine ganze Reihe von Cluster-Software, wie Mosix oder PVM, die Linuxmaschinen in einen leistungsfähigen Rechnerverbund zusammenschalten können. Linux-Cluster finden sich durchaus schon recht weit oben auf der Liste der Supercomputer.

15.1.4 Kostengünstiges X-Terminal

Wenn man nur das Grundsystem (ohne C-Compiler, TeX, usw.) plus XFree86 installiert oder die Maschine per Boot-ROM direkt aus dem Netz bootet, so erhält man ein X-Terminal zu einem unschlagbarem Preis. Da die Leistungsanforderungen recht gering sind, kann man bereits mit älteren 586ern mit 24 - 32 MByte RAM unter der Voraussetzung einer vernünftigen Grafikkonfiguration recht gut arbeiten. So lässt sich auch ältere Hardware noch nutzbringend weiterverwenden.

15.1.5 Linux Diskless Client

Aus Gründen der Kostenersparnis erfreuen sich in den vergangenen Jahren Systeme einer wachsenden Beliebtheit, die Administratoren bei den Routinearbeiten der Einrichtung und des Betriebs von Rechnernetzen unterstützen. Einen entscheidenden Ansatz zur Vereinheitlichung und Automatisierung des Rechnerbetriebes bilden Thin-Clients. Dieser Rechnertyp versucht, durch Reduktion der Hardware und durch Zentralisierung im Betrieb, Kosten in mehreren Dimensionen zu reduzieren. Der Ansatz arbeitet im Bootvorgang analog zu X-Terminals, erlaubt dann aber auch direktes Arbeiten auf der Maschine mit dem vollen Komfort eines Linux-Desktops.

15.1.6 Fileserver

Linux arbeitet mit den meisten gängigen Betriebssystemen gut zusammen und eignet sich deshalb hervorragend als Fileserver. Unter Unix kann das NFS benutzt werden, für Windows steht Samba¹ zur Verfügung, die Anbindung an die Macintosh-Welt erfolgt mit dem Netatalk-Paket. Die Grafikkonfiguration solcher Systeme kann minimal ausfallen, die Festspeicher sind je nach Einsatzgebiet zu planen. Linux verfügt mit LVM und Soft-RAID über vielfältige Möglichkeiten Festplatten optimal zu nutzen.

15.1.7 WWW-Server

Mittlerweile gibt es ein reichhaltiges Angebot an Programmen, mit denen sich WWW-Server unter Linux realisieren lassen. Der "apache-httpd" ist der inzwischen meisteingesetzte Server. Mit Perl und PHP und der SQL-Datenbank MySQL stehen weitere leistungsfähige Werkzeuge zum Nulltarif zur Verfügung.

¹Protokoll zur Kommunikation mit der Windowswelt. Dieses Paket ermöglicht Windowsshare zur Verfügung zu stellen oder selbst einzumounten. Es kann darüberhinaus einen Windows-Name-Service bereit stellen.

15.1.8 Allgemeine Server-Funktionen

Nahezu jede Server-Funktion lässt sich mit Linux realisieren. Sei es als E-Mail HUB², FTP³-, DHCP⁴-, DNS-Server⁵, LDAP-Server⁶. Warum soll man für Maschinen, die irgendwo im Hintergrund ihre Dienste verrichten und häufig noch nicht einmal einen Monitor haben, teure und unsichere Betriebssysteme einsetzen, die stark mit einer grafischen Benutzeroberfläche verheiratet sind und über eher mangelhafte Eigenschaften zur Wartung übers Netzwerk verfügen? Für die meisten Netzwerkdienste haben sich Standards herausgebildet und durchgesetzt, an die sich sogar Monopolisten zum größten Teil halten. Ansonsten wäre es nicht zu einem Wachstum dieser Größenordnung im Internet gekommen. Die oben genannten Services gibt es alle als kostenlose Software unter der GPL.

15.2 Vorbereitung der Installation

Nach den Vorüberlegungen, welche Aufgaben das neu zu installierende System übernehmen soll, muss nun bestimmt werden, wie Linux auf die Festplatte gespielt werden soll. Das wird im nächsten Abschnitt behandelt.

Weiterhin braucht man einige Informationen über den Rechner, die Software und Installationsquellen:

15.2.1 Hardware

Prozessortyp: Intel und kompatible (i386, i486, Pentium(II,III,4), K6, Athlon, 680x0 , ...), Sun Sparc Architektur, (DEC) Alpha, 64 bit Intel (Ithanium) oder AMD (Opteron)

Controllertyp: (E)IDE (Chipset des Mainboards), SCSI (Typ und Hardware), DiskOn-chip, Flashdevices, ...

Partitionen: Welche auf welcher Festplatte?

Maus: Welche Art? (PS/2, serielle, USB, ...)

Grafikkarte: Hersteller, Typ, Chipsatz, Speicher, weitere Daten

Monitor: Hersteller, Typ, maximale Frequenzen, weitere Daten

Lokaler Drucker: PostScript (PS) , PCL, kompatibel mit ...

CD-/DVD-ROM: Atapi, SCSI, proprietär zu ...

Scanner: Hersteller, Typ , Anschluss, weitere Daten

Netzwerkkarte: Hersteller (des Netzwerkchips) und Typ

Sonstige: Weitere Hardwaredaten (Sound-, TV-Karte ...)

²HUB (engl.) meint Verteiler, d.h. dass die Maschine, die das Versenden oder Weiterleiten ausgehender Mails mittels SMTP (Simple Mail Transport Protocol) realisiert und ankommende Mails zwischenspeichert, so dass sie von den BenutzerInnen per IMAP oder POP3 (Post Office Protocol) angeholt werden kann. Gleichzeitig lassen sich Filtermechanismen für Spam und Viren installieren.

³File Transfer Protocol

⁴Dynamic Host Control Protocol

⁵Domain Name System, die Zuordnung von Namen, d.h. Rechnernamen und Domänennamen (zusammen ergeben sie den sog. Full Qualified Domain Name (FQDN))

⁶Leightweight Directory Access Protocol, z.B. zur Benutzerverwaltung in grossen Rechnernetzen

15.2.2 Evtl. Netzkonfiguration

Bezugnehmend auf ein typisches ethernet-basiertes LAN:

- IP-Adresse des Rechners
- Name des Rechners
- Domainname
- Domainadresse
- Subnet Maske
- Subnet Name
- Subnet Nummer
- Primary Nameserver
- Secondary Nameserver
- (Third Nameserver)
- Default-Gateway

Viele Distributionen versuchen bei der Installation alle wesentlichen Netzwerkparameter per DHCP zu beschaffen. Befindet sich ein entsprechender Server im Netz und ist die zu installierende Maschine auf diesem Server eingetragen, braucht man sich normalerweise um diese Daten nicht zu kümmern. Soll jedoch die Netzwerkkonfiguration später einmal fest auf der Maschine eingetragen werden, werden die Daten später immer noch benötigt.

15.2.3 Weitere Informationen

- Welche Distribution, woher bekommt man die Files?
- Wer gibt ggf. Hilfestellungen, wann?
- Welches Profil (Server, Multimedia, X-Terminal, SW-Entwicklung, ...)
- Wer übernimmt die Verwaltung der Maschine?
- Für welchen Benutzerkreis ist die Maschine gedacht?
- In welchem Kontext soll die Maschine laufen (Intra- oder Internet)? usw... (siehe Vorüberlegungen)

15.3 Installationsquellen

Als Installationsquellen kommen im Allgemeinen folgende Medien zum Einsatz:

- CD-ROM oder DVD der entsprechenden Linuxdistribution
- Eine Partition auf einer angeschlossenen, gemounteten Festplatte
- Ein per NFS gemountetes Verzeichnis

- Ein Installationsserver (NFS oder FTP) [s. Kap.15.3.1 S.149]
- Disketten, wird heute eigentlich nicht mehr angeboten.
(Höchstens Ein-Disketten-Mini-Linuxe)

Sofern die Hardware nicht in der Lage ist, von CD oder DVD zu booten, oder man nicht von CD installieren möchte, muss zu Beginn einer Installation das Erstellen der Boot- (und Module-/Root-) -Disketten erfolgen. Die Root-Diskette wird zuweilen auch Rescue-Disk oder Supplement-Disk genannt. Entweder erstellt man sich diese Diskette mit den angebotenen DOS-Tools (**rawrite.exe**), oder man erstellt sie sich auf einem laufenden Linux-System mit dem Befehl **dd** (diskdump).

Zunächst mountet man sich das Quellmedium (hier exemplarisch die CD-ROM) in den Dateibaum: **mount /media/cdrom**. Nun beginnt die Suche nach dem passenden Disk-Image. Hat man erst die passenden Dateien gefunden, eine leere Diskette eingelegt und mit **mount /media/floppy** gemountet, so schreibt man das Diskettenimage (sei der Imagename */mnt/images/eide*) mit **dd if=/mnt/images/eide of=/dev/fd0** auf die Diskette. Ebenso verfährt man mit der Rescue-, Modul- oder Root-Disk. Mit diesen Disketten wird dann gebootet und den Installationsanweisungen gefolgt. Ist man Besitzer eines bootfähigen CD-ROM-Laufwerkes (und eines Mainboards, welches eine entsprechende BIOS-Einstellung kennt), so kann der Schritt mit den Bootdisketten entfallen, sofern die CD-ROM bootbar ist (bei der SuSE-Distributionen die CD 1 und 2 bzw. die erste DVD).

Inzwischen gibt es vollständige Distributionen, die sich ausschliesslich von CD betreiben lassen. Ein sehr schönes Beispiel ist das Knoppix-CD-Linux⁷. Diese CD lässt sich sowohl für Demonstrationen der Leistungsfähigkeit von Linux, als auch als Rettungssystem einsetzen. Diese Distribution wird nun schon fast traditionell auf dem Linux-Tag als Veranstaltungs-CD verteilt.

15.3.1 Evtl. Installationsserver

Besonders in großen LANs (lokalen Netzwerken) mit häufigen Installationen bietet sich die Nutzung eines Installationsserver an:

- Internet-Adresse des Servers (NFS-Server oder FTP-Server)
Gute Adressen sind hierfür :
 1. www.isoimage.org
 2. <ftp.gwdg.de:/pub/linux/install/redhat/redhat-??/i386>
 3. ftp.gwdg.de:/pub/linux/suse/8.2/i386_de
 4. <ftp-suse.uni-freiburg.de:/pub/suse/i386/8.2/>
 5. <ftp.uni-hohenheim.de/pub/mirror/ftp.redhat.com/pub/redhat/redhat-??/i386/>
- Und für Kernel-Quellcode :
 1. [ftp.gwdg.de:/pub/linux/kernel/...](ftp.gwdg.de:/pub/linux/kernel/)
 2. www.kernel.org

⁷verfügbar über <http://www.knoppix.net>

15.4 Software, die nicht der Distribution beiliegt

Softwareinstallation ist ein weites Thema. Im Rahmen dieses Kurses kann unmöglich auf alle Aspekte eingegangen werden. Es ist nicht zwingend, die Pakete in den beschriebenen Verzeichnissen zu halten oder zu kompilieren, es ist jedoch gute Sitte und erhält die Ordnung sowie die “Wiederfindbarkeit”! Es ist aber genausogut möglich, Software im Home-Verzeichnis zu installieren.

Eine gute Quelle für aktuelle Informationen zur verfügbaren Linuxsoftware kann man unter www.freshmeat.net finden. Viele Projekte sind auf dem Server: www.sourceforge.net gehostet und können von dort heruntergeladen werden.

15.5 Aufgaben

15.5.1 Linux als Betriebssystem

1. Wozu gibt es verschiedene Nutzer auf einem Linux-/Unixrechner?
2. Was ist ein Multitasking-Betriebssystem? Nennen Sie ein Beispiel für ein Nicht-Multitasking-OS (Operating System)!
3. Warum darf Linux im Gegensatz zu den OSs eines bekannten, unter Monopolverdacht stehenden, Softwareherstellers auf beliebig vielen Maschinen vom selben Datenträger installiert werden?

15.5.2 Bestimmung der Rechnerkonfiguration

1. Welche Hardware-Informationen (Daten) benötige ich für eine typische Linuxinstallation?
2. Wie erhält man in einem PCIREchner Informationen über den Mainboardchipset, evtl. Einsteckkarten und die AGP-Grafikkarte?
3. Ermitteln Sie den CPU-Typ und die Menge des installierten Speichers, allgemein und unter Linux!
4. Wie bekomme ich Informationen zur vorliegenden Hardware heraus, auf der das installierte Linux gerade läuft oder auf der Linux installiert werden soll. Nennen Sie mindestens drei verschiedene Möglichkeiten!

15.5.3 Einrichten der Festplatte

1. Wie gross ist Ihre Festplatte? Wieviel Festplattenplatz benötigen Sie für die Swap-partition und wieviel für eine durchschnittliche Linuxinstallation mit X11 und einem aktuellen KDE?

2. Bestimmen Sie die Partitionierung Ihrer Festplatte! Welches Programm wird üblicherweise dafür verwendet (auch unter DOS/Windows)?
3. Setzen Sie die Kennung Ihrer Swap-Partition auf den Typ des Linux-EXT2-Filesystems. Booten Sie und sehen Sie nach, ob noch Swap verwendet wird. Machen Sie dieses wieder rückgängig.
4. Wie gross ist die Root- und die Swappartition Ihrer Installation? Wieviel Platz habe ich gerade noch unter Linux, wie bekomme ich heraus, wo welche Partitionen gemountet sind?
5. Wieviel freien Festplattenplatz haben Sie noch in Ihrer Rootpartition?
6. Setzen Sie das "activate" Flag für Ihre Bootpartition, wann kann dieses notwendig werden?

15.5.4 Rettungssystem / -diskette

1. Erstellen Sie eine Rettungsdiskette!
 - a) Mittels Yast(2).
 - b) Indem Sie den Kernel direkt auf die Diskette schreiben:
"dd if=/boot/vmlinuz of=/dev/fd0" Wird hierbei ein Bootloader benutzt?
2. Welchen Nachteil hat das Verfahren aus Aufgabe 1b)?
3. Welche Alternativen kennen Sie noch zur Rettung nicht mehr bootender Systeme?

Index

- A. Tanenbaum, 4
- Access Control List, 71
- Account, 19
- ACL, 71
- AFS, 5, 69, 70
 - ACL, 72
 - Rechte, 72
- alias, 40
- Anmelden, 18
- apropos, 23
- Arbeitsspeicher, 6, 21
- awk, 88

- bashrc, 40
- Batch, 35
- bc, 51
- Bedienungsanleitung, 24
- Beenden, 13
- Benutzerkonto, 19
- Betriebssystem
 - DOS, 6
 - Linux, 4, 6
 - Minix, 4
 - Windows, 6
- Bibliothek, 61
- Bildschirm, 39
- Booten, 13
 - OS-Loader, 13

- C-Compiler, 4
- cat, 31
- cd, 80
- chfn, 20
- chmod, 79
- chsh, 20
- CIFS, 7
- clear, 16
- CPU, 6

- Dämon, 82
- date, 20
- Datei, 8, 31
 - Kodierung, 75
 - Text, 75
- Dateiarten, 73
- Dateibetrachter, 31
- Dateigröße, 65
- Dateinamen, 21
 - Grossschreibung, 21
 - Kleinschreibung, 21
- Dateisystem, 7, 64, 67
 - AFS, 70
 - EXT2, 7
 - EXT3, 7
 - Metadaten, 66
 - Netzwerk, 69
 - NFS, 69
 - ReiserFS, 7
 - XFS, 7
- declare, 50
- df, 21
- Dienst, 9, 15, 93
- DNS, 84
 - resolv.conf, 84
- DOS, 64

- Editor, 31
- eject, 62
- emacs, 33
- Entwickler, 6
- export, 20
- Ext3, 64

- file, 74
- Fileserver, 71
- Filesystem, 62, 64
- filesystems, 64
- find, 22
- finger, 20
- free, 21
- fsck, 64, 65
- fstab, 62

- gcc, 4

- Gerät, 8
- GNOME, 4
- GPL, 4
- Grafikserver, 5
- grep, 88
- GUI, 10
- gzip, 88

- head, 31
- HFS, 64
- Hintergrund, 41, 82
- History, 37
- Hochfahren, 13
- Home-Verzeichnis, 37, 49, 71, 82
- Homeverzeichnis, 80
- hosts, 84
- hotplug, 86

- iconv, 75
- id, 21
- inittab, 16
- ISO9660, 64
- issue, 84

- Job, 41
- Jobkontrolle, 42
- jobs, 42
- Journalfähigkeit, 65
- Journaling Filesystem, 65
 - JFS, 65
 - ReiserFS, 65
 - XFS, 65

- KDE, 4
- Kernel, 4
- Kernelmodul, 89
- Kommando, 18, 22
- Kommandointerpreter, 16, 18, 56
- Kommandozeile, 18
- Konfigurationsdatei, 8, 31, 61, 82, 84
- Konsole, 84
- Kontrollstruktur, 35

- last, 20
- ld.so.conf, 89
- LDAP, 5, 89
- LDAP-Server, 85
- ldconfig, 89
- less, 31
- Linus Torvalds, 4
- Linux
 - kernel, 4
 - Linux-Distribution, 5
 - Login, 17–19, 22, 24, 48, 84
 - login.defs, 84
 - ls, 20, 81

 - man, 23, 24
 - Man Page, 24
 - mc, 22
 - MINIX, 64
 - more, 31
 - motd, 84
 - mount, 37, 61
 - Multitasking, 6
 - mv, 81
 - MySQL, 89

 - Namensraum, 70
 - Netzwerk
 - Dateisystem, 69
 - NFS, 64, 70
 - NTFS, 64

 - openoffice, 37

 - Pager, 31
 - PAM, 89
 - passwd, 82
 - Passwort, 83
 - passwd, 82
 - shadow, 83
 - PATH, 88
 - Perl, 10, 56
 - Pfad, 70
 - Programmbibliothek, 74
 - profile, 18, 40, 84
 - Programm, 31
 - Programmbibliothek, 88
 - Programmierung, 53
 - Prompt, 36
 - Prozess, 17, 20, 48, 74, 82
 - ps, 20
 - pwd, 20
 - Python, 56

 - Quelltext, 4, 6

 - Rechnername, 37
 - ReiserFS, 64
 - resolv.conf, 84
 - rmdir, 81

- Rom-FS, 64
- RPM-Datenbank, 22
- Runlevel, 82

- Samba, 4, 69, 70
- Schleifen, 53
- securetty, 84
- sed, 88
- Service, 31
- shadow, 82
- Shadow-Datei, 83
- shared libraries, 88
- Shell, 17, 18
- shells, 84
- Sicherheitskonzept, 79
- skel, 84
- Skript, 35
- Sonderzeichen, 19, 40
- sort, 39
- Source Code, 6
- Standardausgabe, 38
- Standardeingabe, 38
- Standardfehlerkanal, 38
- String, 10, 50, 83
- Stringverarbeitung, 56
- Suchpfad, 89
- Sun Sparc, 4
- Systemadministrator, 6, 19, 22, 37, 50, 83, 84
- Systembefehl, 8, 9
- Systembefehle, 90

- Tabulator, 16, 23, 36
- tail, 31
- tar, 88
- Tastenkombinationen, 16
- TCP/IP, 15
- Terminal-Emulation, 37
- Texteditor, 31, 50
- Token, 71
- Treiber, 8
- tunefs, 65

- UFS, 64
- Umgebungsvariable, 18, 31, 40, 48, 49, 84
- umount, 61, 64
- UMSDOS, 64
- unalias, 40
- uname, 20
- UnionFS, 67

- updatedb, 37
- uptime, 20

- Variablen, 47
- Verzeichnis, 67
 - bin, 88
 - dev, 85
 - lib, 88
 - opt, 85
 - proc, 85
 - sbin, 88
 - sys, 87
- VFAT, 7, 64
- Vordergrund, 41

- w, 20
- whatis, 23
- whoami, 20

- X-Server, 9, 10, 16
- X.org, 5
- X11, 37
- XF86Config, 16
- XFree86, 4

- Zugriffsrecht, 79