

MAS: Betriebssysteme

Entwicklung von Betriebssystemen

T. Pospíšek



Gesamtüberblick

- 1. Einführung in Computersysteme
- 2. Entwicklung von Betriebssystemen
- 3. Architekturansätze
- 4. Interruptverarbeitung in Betriebssystemen
- 5. Prozesse und Threads
- 6. CPU-Scheduling
- 7. Synchronisation und Kommunikation
- 8. Speicherverwaltung
- 9. Geräte- und Dateiverwaltung
- 10. Betriebssystemvirtualisierung

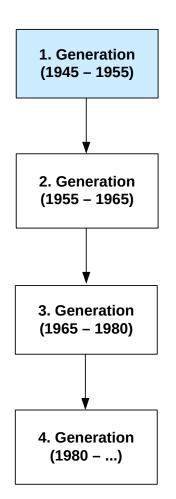


Überblick

1. Geschichtliches

- 2. Klassische Großrechnerbetriebsarten
- 3. Fallstudien

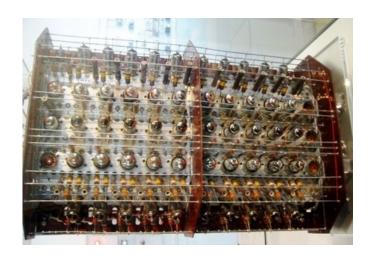




- Minimale Betriebssysteme
- Röhrencomputer
- Maschinensprache, kein Assembler
- Lochkarten ab 1950



Lochkartenleser von Control Data Quelle: Wikipedia

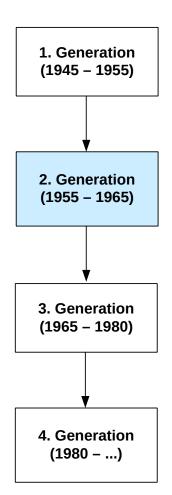


Röhrencomputer der Rechenanlage ORACLE Deutsches Museum

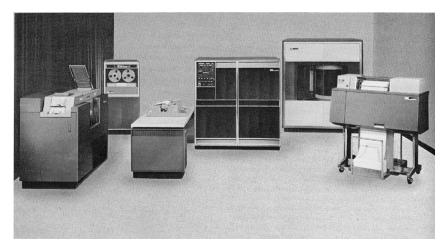
Weitere Rechenanlagen: (Gewicht: Tonnen)

- ZUSE Z22 (BRD)
- D1/D2 (DDR)
- Colossus (GB)
- ENIAC (USA)
- IBM 305 RAMAC



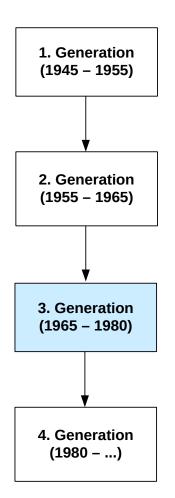


- Etwas komplexere Betriebssysteme
- Transistorencomputer
- Assemblersprachen
- · Mainframes, Batchverarbeitung: Jobs hintereinander ausgeführt
- IBM 1401, 7094



IBM-1401-Anlage Quelle: IBM







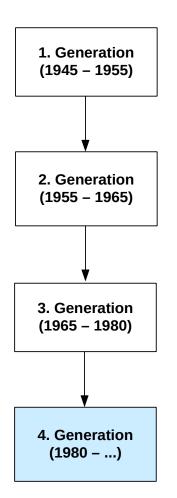
PDP-11 von digital Quelle: Wikipedia

- Umfangreiche Betriebssysteme wie OS/360, BS1000, MULTICS, Unix
- Integrated Circuits
- Hochsprachen
- Mainframes, Multiprogramming, Timesharing (Mehrbenutzerbetrieb)
- IBM-Systeme, Siemens-Systeme, DEC PDP-11, ...



S/360-System Quelle: Wikipedia







IBM PC, Modell IBM 5150 Quelle: IBM



IBM zSeries Quelle: IBM



Enterprise Server von Sun Quelle: Sun Mircosystems

- Komplexe Betriebssysteme
- Large Scale Integration
- Objektorientierte Sprachen
- Deutliche Verbesserung des User Interface
- PCs, Workstations, Server, Mainframes, Verteilte Systeme
- MS-DOS, Unix, Windows, IBM-OS/390, z/OS, Mac OS X, Android ...



- 1. Generation (ca. 1945 1955)
 - Röhrencomputer (ca. 20.000 Röhren)
 - Programmierung in reiner Maschinensprache (kein Assembler, keine Hochsprache)
 - Lochkarten ab ca. 1950

Röhren als aktive elektronische Bauelelemete Quelle:www.wikipedia.de





- 2. Generation (ca. 1955 1965)
 - Transistoren wurden verwendet
 - Stapelverarbeitung (Batch-Verarbeitung): IBM 1401, 7094
 - Jobs wurden von Lochkarte auf Magnetband eingelesen und dann hintereinander abgearbeitet
 - Ein Programm nach dem anderen wurde ausgeführt, die Ergebnisse auf Band gespeichert und am Ende ausgedruckt
 - Einfaches Betriebssystem



- **3. Generation** (ca. 1965 1980)
 - Integrated Circuits (ICs), kleinere integrierte Schaltungen
 - IBM System/360 (Serie von Rechnern), IBM System/370, 3080, 3090
 - Einführung von Multiprogramming (Mehrprogrammbetrieb, Multitasking):
 - Während I/O-Wartezeit wurde CPU für neuen Job vergeben
 - Spooling: Jobs von Platte übernehmen und Ergebnisse auf Platte schreiben
 - Später **Timesharing** (mit Mehrbenutzerbetrieb) als Variante des Multiprogramming:
 - Online-Zugang über Terminal, CPU wird aufgeteilt
 - Am MIT entwickelt: Betriebssystem CTSS, MULTICS
 - Minicomputer DEC PDP-1, PDP-11: Unix



- **4. Generation** (ca. 1980 heute)
 - Personal Computer und Workstations
 - Large Scale Integration (LSI-Schaltungen), Millionen von Transistoren auf einem Silizium-Chip (Si, Halbmetall)
 - Betriebssysteme IBM OS/360, MS-DOS, Unix, Unix BSD, Unix System V, IBM OS/2, MS Windows-Derivate und Linux
 - Benutzerfreundlichkeit stieg immer mehr (X-Windows, Motif, OS/2 Presentation Manager)
 - Netzwerkbetriebssysteme und verteilte Betriebssysteme



Überblick

- 1. Geschichtliches
- 2. Klassische Großrechnerbetriebsarten
- 3. Fallstudien



Mehrprozessorsysteme

- Mehrprozessorsysteme sind die Basis für echte Parallelverarbeitung
- Für Betriebssysteme wird Synchronisation der Zugriffe auf Ressourcen erforderlich
 - Hauptspeicherzugriff
 - Kernel-interne Datenstrukturen
 - Ein-/Ausgabesystem
 - ...



Singletasking und Multitasking

Einprogrammbetrieb (singletasking)

Nur ein (Teil-)Programm ist aktiv, das bearbeitete
 Programm erhält sämtliche Betriebsmittel zugeteilt

Mehrprogrammbetrieb (multitasking)

- Mehrere Programme sind aktiv, für Dialogverarbeitung
- Für die Ausführung benötigten Betriebsmittel werden abwechselnd zugeteilt nach Prioritäten oder Zeitscheibenverfahren
 - Zuordnung des Prozessors zu verschiedenen Programmen nach Zeitintervallen → time sharing
 - Mehrprogrammbetrieb erfordert nicht unbedingt Mehrprozessorsysteme

Stapelverarbeitung versus interaktive Verarbeitung



Stapelverarbeitung (Batchprocessing)

- Zu bearbeitender Auftrag (Job) muss für die Bearbeitung vollständig sein
- Aufträge werden in einer Warteschlange verwaltet und nach definierter Strategie abgearbeitet

Interaktive Verarbeitung

- Auftrag muss vor der Bearbeitung nicht vollständig definiert sein
- Permanente Kommunikation des Nutzers mit dem Betriebssystem über User Interface



Betriebsarten nach der Programmnutzung

Teilhaberbetrieb (transaction mode)

- Mehrere Anwender arbeiten mit einem
 Transaktionsmonitor (IBM CICS, BS2000 openUTM),
 d.h. mehrere Anwender arbeiten gleichzeitig an demselben Rechner mit demselben Programm
- Das System führt die Anforderungen der Anwender in sog. Transaktionen aus
- Transaktionen werden komplett oder gar nicht bearbeitet
- Beispiel: Zentrale Buchungssysteme

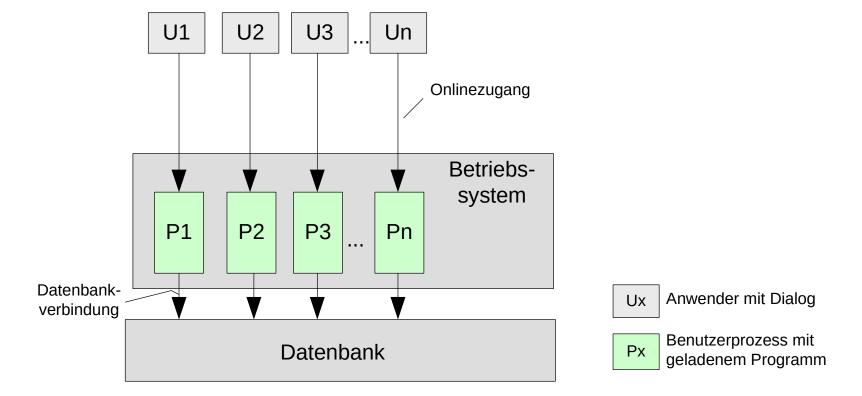
Teilnehmerbetrieb (time sharing)

- Mehrere Anwender arbeiten mit einem zentralen Rechner, aber mit unterschiedlichen, von einander unabhängigen Programmen und Daten
- Rechner sieht für jeden Anwender wie eigener Rechner aus



Teilnehmerbetrieb (time sharing)

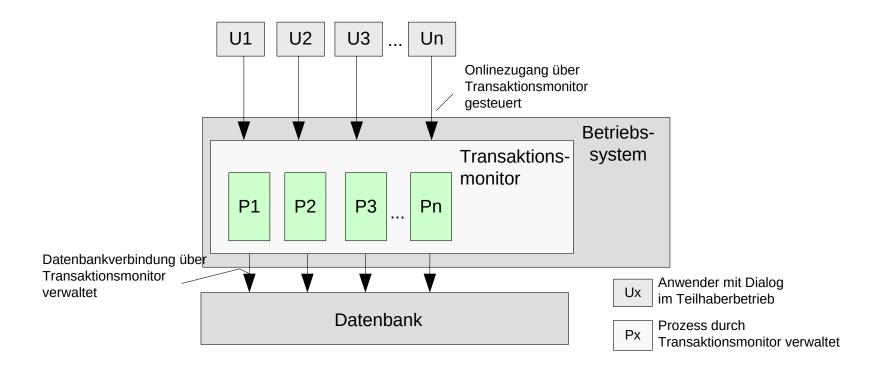
 Im Teilnehmerbetrieb erhält jeder Anwender einen eigenen Prozess und sonstige Betriebsmittel vom Betriebssystem zugeteilt





Teilhaberbetrieb (transaction mode)

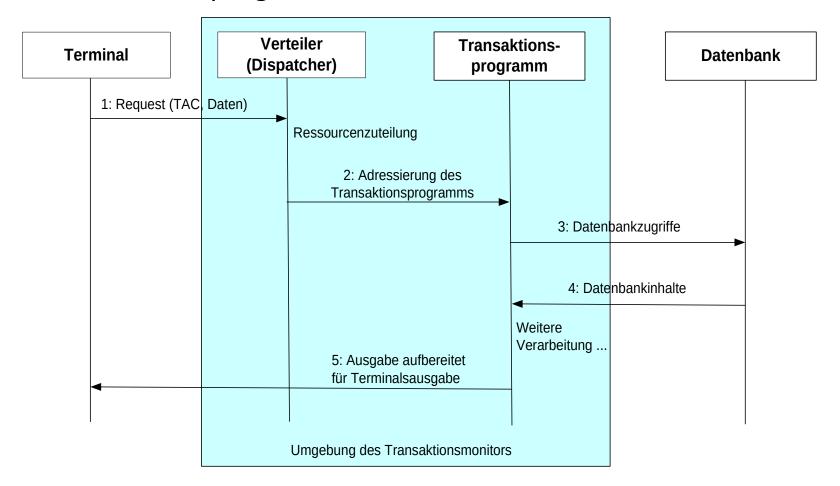
- Teilhaberbetrieb mit Transaktionsmonitor (CICS, UTM,...), auch DB/DC-Systeme genannt
- Prozesse und sonstige Betriebsmittel werden vom Transaktionsmonitor zugeteilt





Teilhaberbetrieb: Ablauf

 Typischer Ablauf beim Aufruf eines Transaktionsprogramms





Überblick

- 1. Geschichtliches
- 2. Klassische Großrechnerbetriebsarten
- 3. Fallstudien



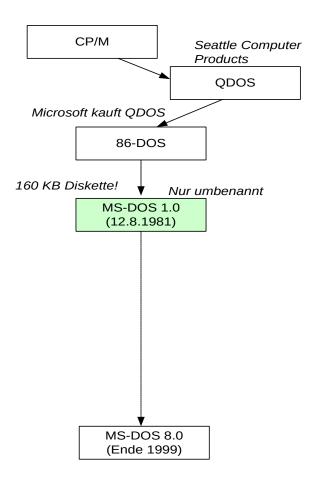
Typische Betriebssysteme heute

- Windows, Windows Server, OSX, Linux, Android, Minix
- Gründe für weite Verbreitung:
 - nicht unbedingt Qualität des BS
 - Beliebtheit der Anwenderprogramme (Lock-In)
 - Trägheit
 - Netzwerk-Effekt



Historische Entwicklung: Windows (1)

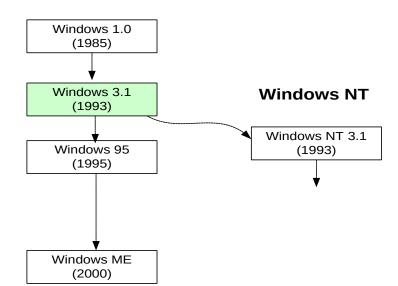
MS-DOS





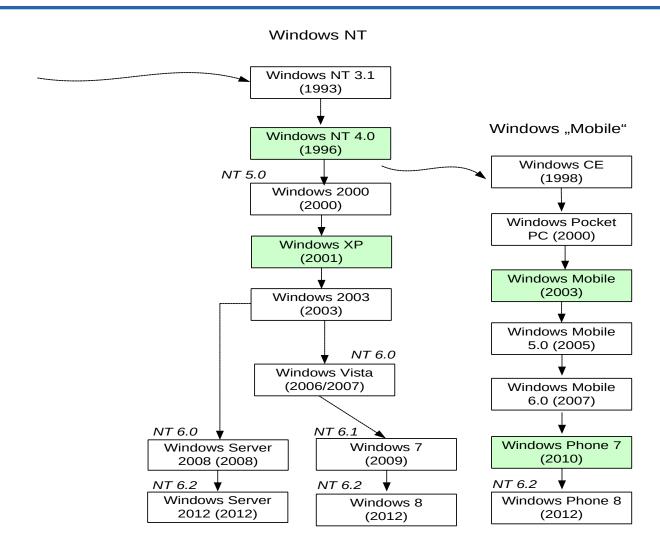


Windows



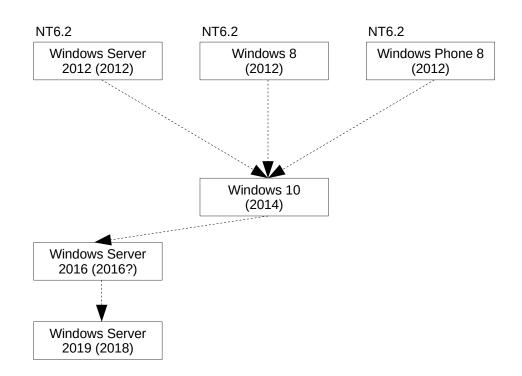


Historische Entwicklung: Windows (2)





Historische Entwicklung: Windows (3)





Kurze Geschichte von Windows (1)

- MS-DOS V1.0 (Microsoft, Startup) wurde 1981 von IBM mit einem 8088-basierten IBM PC herausgegeben
 - Real-Mode-System und Single-User-System
 - Kommandozeilen-orientiert (von Unix abgeschaut)
 - 8-Bit-Betriebssystem
 - Einfaches Filesystem
- Später kam MS-DOS V3.0 mit dem PC/AT heraus mit
 - 80286-Unterstützung
 - 16 MB realen Adressraum
 - Weiterhin Kommandozeilen-orientiert



Kurze Geschichte von Windows (2)

- Windows 1.0 (1985) war das erste graphische User-Interface für MS-DOS
- Windows 3.0 (1990) und die Nachfolger V3.1 und V3.11 waren bereits sehr erfolgreich
 - Weiterhin kein echtes Betriebssystem, sondern mehr eine Benutzeroberfläche
 - MS-DOS war die Basis



Kurze Geschichte von Windows (2)

- Windows NT 3.1 (New Technology, 1993) wurde von Grund auf als 32-Bit-System konzipiert
 - ursprüngliches Ziel: OS/2 und POSIX Kompatibilität
 - von VMS Entwicklern mitentwickelt
 - von Microkernel Architektur inspiriert
 - anfangs nicht erfolgreich, da zu hohe Ressourcenanforderungen, langsam, daher wurde Windows 95 notwendig



Kurze Geschichte von Windows (3)

- Windows 95 (1995) brachte dann mehr Features:
 - Virtuellen Speicher und Multiprogramming
 - War aber immer noch mit MS-DOS (nun V7.0) verbandelt
 - Weiterhin viele 16-Bit-Codeelemente
 - MS-DOS Filesystem weiter genutzt (8+3 Byte Filenamen)
- **Windows NT 4.0** (1996)
 - User-Interface von Windows 95
 - Recht leistungsfähiges Server-Betriebssystem
 - Neues Filesystem NTFS
 - Keine 100%-MS-DOS-Kompatibilität
 - Erfolgreich!!



Kurze Geschichte von Windows (4)

- Windows 98 (1998) kam mit einem besseren User-Interface mit Internet-Integration (Monopolvorwurf!)
 - Immer noch mit MS-DOS (nun V7.1) verbandelt, weiterhin viele 16-Bit-Codeelemente
 - Kein großer Unterschied zu Windows 95
 - Multiprogramming System, aber nicht reentrantfähiger Kernel → Verwendung von Locks verlangsamte das System
 - Aus Kompatibilitätsgründen mussten MS-DOS-Programme auf den Interrupt-Vektor zugreifen und bekamen 1 MB vom Adressraum, in dem auch Kernel-Daten lagen
 - Systemabstürze durch Fehler in MS-DOS-Programmen waren die Folge



Kurze Geschichte von Windows (5)

- Windows Me (Millenium Edition, 2000) brachte nichts wesentlich Neues
- Windows NT 5.0 wurde zu Windows 2000 umbenannt
 - Vereinheitlichung der Systeme mit Windows 98 User-Interface und volles 32-Bit-System
 - Plug-and-play Devices, USB-, IrDA (Infroarot-Link) und Firewire-Support, Internationalisierung,...
 - Unterstützt bis zu 32 CPUs in symmetrischen Multiprozessorsystemen
- Windows XP, Windows 2003, Windows Vista, Windows 2008/2012, Windows 7/8, Windows Phone 7/8
 - Neuere Versionen basieren alle auf NT 6.2
 - 32- und 64-Bit-Systeme



Kurze Geschichte von Windows (5)

Windows Server 2019

- hat ein Linux Subsystem
- kann als Kubernetes Node laufen



Kurze Geschichte von Unix (1)

 Unix entstand aus MULTICS (Multiplexed Information and Computing Service), auch: Unics



- Erste Single-User Version von Unix in den Bell Labs auf einer PDP-7 von Ken Thompson und Dennis Ritchie entwickelt (1969)
- Zwei inkompatible Hauptversionen entstanden
 - Die Berkeley University entwickelte das **BSD** (Berkeley Software Distribution)
 - Vorbild für Sun OS von Sun Microsystems
 - Heute gibt es viele Nachfolger: FreeBSD, NetBSD, OpenBSD, DragonFly BSD, Mac OSX (sehr erfolgreich)
 - System V von AT&T (wechselte mehrfach den Besitzer)
- Weitere Unix-Derivate: HP UX, Sun Solaris, Sinix, Reliant Unix (Fujitsu Siemens), AIX (IBM),...



Kurze Geschichte von Unix (3)

- IEEE entwickelte einen Standard namens POSIX
 - Definiert ein System Call Interface, das von einem kompatiblen Unix unterstützt werden muss
 - Wird von allen Herstellern unterstützt
- Tanenbaum entwickelte 1987 einen kleinen Unix-Clone namens MINIX (ca. 12.500 LOC)
 - Heute MINIX 3 als:
 - Forschungsprojekt für zuverlässige Betriebssysteme; Open-Source-Projekt: www.minix3.org
 - Betriebssystem für Intel's Management Engine





Kurze Geschichte von Unix (3)

 Nach MINIX entstand Linux durch Linus Torvalds (ehemals finnischer Student) als Open Source Unix



- Basis von Android
- grosser Teil des Internets läuft auf Linux
- Mischung aus System V, BSD und eigenen Erweiterungen
- wird als "Distribution" (Ubuntu, SUSE, Debian, Red Hat, Fedora, …) oder als Teil von Android ausgeliefert



Kurze Geschichte von Open Source (1)

- 1950/1960 wurde Hardware verkauft,
 Software "gehörte dazu"
 - SW wurde in Quellform geliefert, damit der Benutzer sie anpassen, erweitern und Fehler beheben kann
 - viele Unis unter den ersten Computernutzern,
 Verbesserungen an SW wurden im akademischen Geiste untereinander geteilt
 - Entwicklung von ARPANET mittels RFCs
- in den späten 1960 war SW bereits "sehr komplex" und wurde teilweise verkauft
- Software/Sourcecode auf Tapes getauscht
- danach BBS



Kurze Geschichte von Open Source (2)

- AT&T Unix (später System V)
 - Anfangs 70er noch gratis
 - viele Weiterentwicklungen von dritten
 - Anfangs 80er verbreitet, aber Lock-In, AT&T fängt an das System zu verkaufen
- AT&T verklagt unter anderem Berkley
 - "Verletzung von Eigentumsrechten"
 - BSD Berkeley Software Distribution
 - BSD hat AT&T Lizenz
 - Modifiziert und reimplementiert AT&Ts Unix
 - BSD Unix Familie entsteht
- Entwicklung von ARPANET mittels RFCs



Kurze Geschichte von Open Source (3)

- 1983 GNU Manifesto von Richard Stallmann
 - prägt Begriff "Free Software" und Philosophie
 - Motive:
 - kann Fehler von SW nicht selbst beheben
 - darf SW nicht benutzen, an welcher er selbst mitgearbeitet hatte



Quelle: Wikipedia

- 1989 GNU General Public License GPL
 - Nutzer bekommt gleiche Rechte wie Autor
 - darf diese nicht einschränken
- Internet 1990 basiert auf Open Source
 - Linux, Bind, Apache, NTPd, WuFTP, msql, Perl, etc.
- Cloud 2021 basiert auf Open Source
 - Kubernetes, Docker, ...



Kurze Geschichte von Open Source (4)

- 1991 Linux
- 1999 SourceForge
- 2005 Git
- 2008 GitHub
- 2013 GitLab
- optionaler Stoff: optional/01-2_Unix_Normierung.pdf



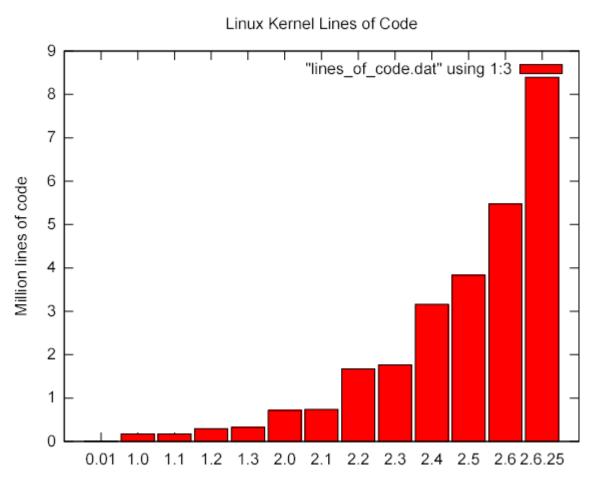
Codeumfang einzelner Betriebssysteme

Jahr	AT&T	BSD	Minix	Linux	Solaris	Win NT
1976	V6, 9K					
1979	V7, 21K					
1980		4.1, 38 K				
1982	Sys III, 58 K	4.2, 98 K				
1984		4.3, 179 K				
1987	SVR3, 92 K		1.0 13 K			
1989	SVR4, 280 K					
1991				0.01, 10 K		
1993		Free 1.0, 235 K				3.1, 6 M
1994		4.4 Lite, 743 K		1.0, 165 K	5.3, 850 K	3.5, 10 M
1996				2.0, 470 K		4.0, 16 M
1997			2.0, 62 K		5.6, 1.4 M	
1999				2.2, 1 M		
2000		Free 4.0, 1.4 M			5.8, 2.0 M	2000, 29 M
2007						Vista, 50 M
2009						Win 7, 70 M
2013				3.10, 15M		

Vgl. auch Tanenbaum, 2002 Lines Of Code (LOC), K = 1'000, M = 1'000'000



Codeumfang Linux-Kernel



Stand: Feb 2016: Linux-Version 4.4.1: **25 Mio LOC**

Stand: Januar 2014, Linux-Version 3.13: 18 Mio LOC

Stand: März 2013, Linux-Version 3.8: **16 Mio LOC**

Stand: März 2012, Linux-Version 3.2: **15 Mio LOC**

Vergleich: Linux-Version 2.6.26 **9 Mio LOC**

Quellen: http://de.wikipedia.org/wiki/Linux_(Kernel),

http://kernel.org http://openhub.net



Überblick

- Einführung in Computersysteme
- Entwicklung von Betriebssystemen
- 3. Architekturansätze
- 4. Interruptverarbeitung in Betriebssystemen
- 5. Prozesse und Threads
- 6. CPU-Scheduling
- 7. Synchronisation und Kommunikation
- 8. Speicherverwaltung
- 9. Geräte- und Dateiverwaltung
- 10. Betriebssystemvirtualisierung