

B Einführung

1.1 Phänomene der Speicherverwaltung

- Beispiel: Initialisierung von großen Matrizen

- ◆ Variante 1:

```
#define DIM 6000

int main()
{
    long i, j;
    static long matrix[DIM][DIM];

    for( i = 0; i < DIM; i++ )
        for( j = 0; j < DIM; j++ )
            matrix[i][j] = 1;

    return 0;
}
```

1 Warum Systemprogrammierung I?

- Rasche Einarbeitung in spezielle Systeme
 - ◆ MVS, BS2000, VM, Solaris, Unix, Windows NT, Windows 95/98, MS/DOS
- Strukturierung komplexer Programmsysteme
 - ◆ Unterteilung in interagierende Komponenten
- Konzeption und Implementierung spezialisierter Systeme
 - ◆ Eingebettete Systeme (*Embedded Systems*)
 - ◆ Automatisierungssysteme
- Erstellung fehlertoleranter Systeme
- Verständnis für Abläufe im Betriebssystem
 - ◆ ökonomische Nutzung der Hardware
 - ◆ Laufzeitoptimierung anspruchsvoller Anwendungen

1.1 Phänomene der Speicherverwaltung (2)

- Beispiel: Initialisierung von großen Matrizen

- ◆ Variante 2:

```
#define DIM 6000

int main()
{
    long i, j;
    static long matrix[DIM][DIM];

    for( j = 0; j < DIM; j++ )
        for( i = 0; i < DIM; i++ )
            matrix[i][j] = 1;

    return 0;
}
```

- ◆ Schleifen sind vertauscht

1.1 Phänomene der Speicherverwaltung (3)

- Messergebnisse (Sun UltraSparc 1, 128M Hauptspeicher)
 - ◆ Variante 1:
Benutzerzeit= 3,69 sec; Systemzeit= 1,43 sec; Gesamtzeit= 22,03 sec
 - ◆ Variante 2:
Benutzerzeit= 21,86 sec; Systemzeit= 2,33 sec; Gesamtzeit= 86,39 sec
- Ursachen
 - ◆ Variante 1 geht sequentiell durch den Speicher
 - ◆ Variante 2 greift versetzt ständig auf den gesamten Speicherbereich zu

Beispiel: `matrix[4][4]` und die ersten fünf Zugriffe

Variante 1 

Variante 2 

1.2 Phänomene des Dateisystems

- Beispiel: sequentielles Schreiben mit unterschiedlicher Pufferlänge

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#define BUFLen 8191 /* 8192, 8193 */

int main()
{
    static char buffer[BUFLen];
    int i, fd= open( "filename",
                  O_CREAT|O_TRUNC|O_WRONLY|O_SYNC,
                  S_IRUSR|S_IWUSR );

    for( i= 0; i < 1000; i++ )
        write( fd, buffer, BUFLen );

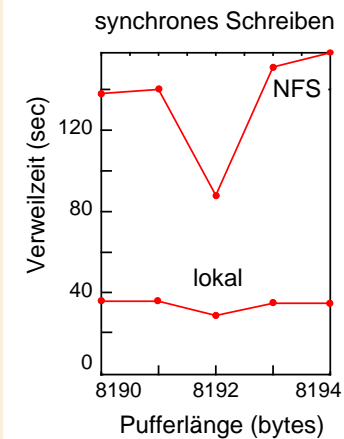
    return 0;
}
```

1.1 Phänomene der Speicherverwaltung (4)

- Ursachen
 - ◆ logischer Adressraum
 - benutzte Adressen sind nicht die physikalischen Adressen
 - Abbildung wird durch Hardware auf Seitenbasis vorgenommen (Seitenadressierung)
 - Variante 2 hat weniger Lokalität, d.h. benötigt häufig wechselnde Abbildungen
 - ◆ virtueller Speicher
 - möglicher Adressraum ist größer als physikalischer Speicher
 - auf Seitenbasis werden Teile des benötigten Speichers ein- und ausgelagert
 - bei Variante 2 muss viel mehr Speicher ein- und ausgelagert werden

1.2 Phänomene des Dateisystems (2)

- Messergebnisse



1.2 Phänomene des Dateisystems (3)

- Ursachen
 - ◆ synchrones Schreiben erfordert sofortiges Rausschreiben der Daten auf die Platte
 - nötig beispielsweise, wenn hohe Fehlertoleranz gefordert wird
 - Daten auf der Platte sind immer auf dem neuesten Stand
 - ◆ bereits kleine Abweichungen von der Blockgröße erfordern zusätzliche Blocktransfers
 - 8192 ist (hier) ein Vielfaches der Blockgröße der Plattenblöcke
 - nur Puffer mit diesem Vielfachen an Bytes können mit einem Ruck geschrieben werden

3 Was sind Betriebssysteme?

- DIN 44300
 - ◆ „...die Programme eines digitalen Rechensystems, die zusammen mit den Eigenschaften der Rechenanlage die **Basis der möglichen Betriebsarten** des digitalen Rechensystems bilden und die insbesondere die **Abwicklung von Programmen steuern und überwachen.**“
- Tanenbaum
 - ◆ „...eine Software-Schicht ..., die alle Teile des Systems verwaltet und dem Benutzer eine Schnittstelle oder eine *virtuelle Maschine* anbietet, die einfacher zu verstehen und zu programmieren ist [als die nackte Hardware].“

2 Überblick über die Vorlesung

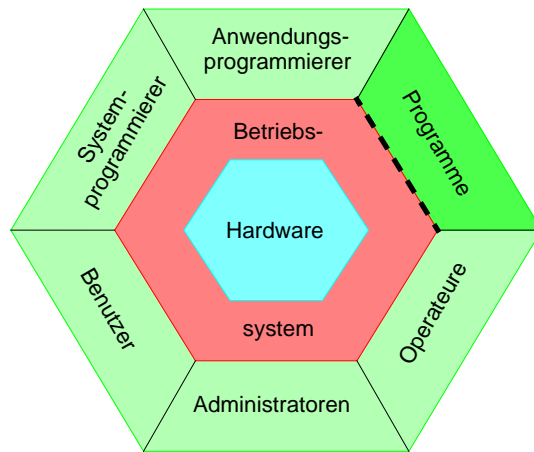
- ★ Inhaltsübersicht
 - A. Organisation
 - B. Einführung
 - C. Dateisysteme
 - D. Prozesse und Nebenläufigkeit
 - E. Speicherverwaltung
 - F. Implementierung von Dateien
 - G. Ein-, Ausgabe
 - H. Verklemmungen
 - I. Datensicherheit und Zugriffsschutz

3 Was sind Betriebssysteme? (2)

- Silberschatz/Galvin
 - ◆ „... ein Programm, das als Vermittler zwischen Rechnernutzer und Rechner-Hardware fungiert. Der Sinn des Betriebssystems ist eine Umgebung bereitzustellen, in der Benutzer bequem und effizient Programme ausführen können.“
- Brinch Hansen
 - ◆ „... der Zweck eines Betriebssystems [liegt] in der Verteilung von Betriebsmitteln auf sich bewerbende Benutzer.“
- ★ Zusammenfassung
 - ◆ Software zur Betriebsmittelverwaltung
 - ◆ Bereitstellung von Grundkonzepten zur statischen und dynamischen Strukturierung von Programmsystemen

3 Was sind Betriebssysteme? (3)

- strukturelle Einordnung



Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 13

3.1 Verwaltung von Betriebsmitteln (2)

- resultierende Aufgaben
 - ◆ Multiplexen von Betriebsmitteln für mehrere Benutzer bzw. Anwendungen
 - ◆ Schaffung von Schutzumgebungen
- Ermöglichen einer koordinierten gemeinsamen Nutzung von Betriebsmitteln, klassifizierbar in
 - ◆ aktive, zeitlich aufteilbare (Prozessor)
 - ◆ passive, nur exklusiv nutzbare (periphere Geräte, z.B. Drucker u.Ä.)
 - ◆ passive, räumlich aufteilbare (Speicher, Plattenspeicher u.Ä.)
- Unterstützung bei der Fehlererholung

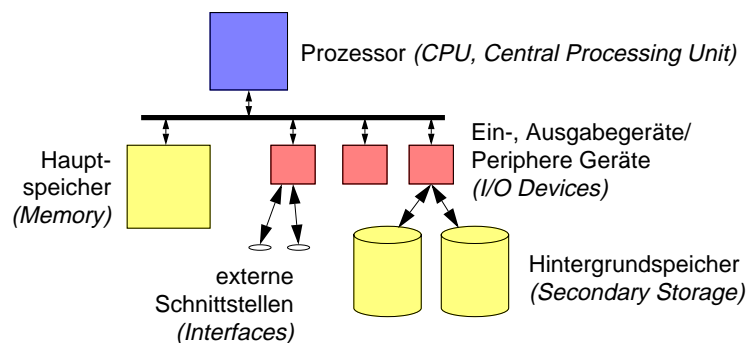
Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 15

3.1 Verwaltung von Betriebsmitteln

- Hardware-Betriebsmittel eines Rechners



Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 14

3.2 Schnittstellen

- Betriebssystem soll helfen, Benutzervorstellungen auf die Maschinengegebenheiten abzubilden
 - ◆ Bereitstellung geeigneter Abstraktionen und Schnittstellen für
 - Benutzer:**
Dialogbetrieb, graphische Benutzeroberflächen
 - Anwendungsprogrammierer:**
Programmiersprachen, Modularisierungshilfen, Interaktionsmodelle (Programmiermodell)
 - Systemprogrammierer:**
Werkzeuge zur Wartung und Pflege
 - Operateure:**
Werkzeuge zur Gerätebedienung und Anpassung von Systemstrategien

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 16

3.2 Schnittstellen (2)

Administratoren:

Werkzeuge zur Benutzerverwaltung, langfristige Systemsteuerung

Programme:

„*Supervisor Calls (SVC)*“,

„*Application Programmer Interface (API)*“

Hardware:

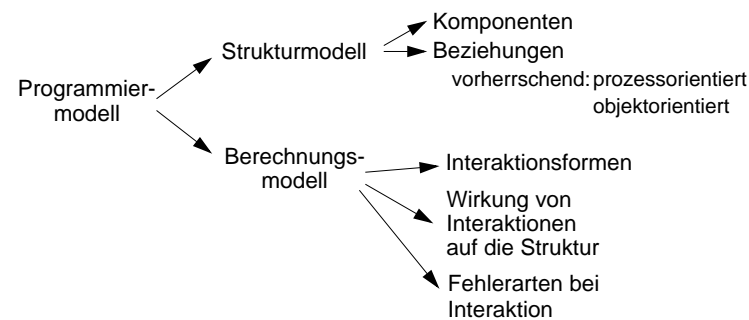
Gerätetreiber

3.3 Programmiermodelle (2)

- Beispiele für Strukturkomponenten
 - ◆ Klassen (Vorlagen zur Bildung von Instanzen)
 - ◆ Instanzen/Objekte
 - ◆ Prozeduren
 - ◆ **Dateien** (Behälter zur langfristigen Speicherung von Daten)
 - ◆ **Prozesse** (in Ausführung befindliche Programme)
 - besser: *Prozessinkarnationen*
 - ◆ **„Buchsen“** (Kommunikationsendpunkte; *sockets*)
 - ◆ **„Röhren“** (Nachrichtenkanäle; *pipes*)
- Beispiele für Beziehungen
 - ◆ A kann B referenzieren, beauftragen, aufrufen, modifizieren
 - ◆ Röhre R verbindet A und B

3.3 Programmiermodelle

- Betriebssystem realisiert ein Programmiermodell
 - ◆ keine Notwendigkeit genauer Kenntnisse über Hardwareeigenschaften und spezielle Systemsoftwarekomponenten
 - ◆ Schaffung einer begrifflichen Basis zur Strukturierung von Programmsystemen und ihrer Ablaufsteuerung



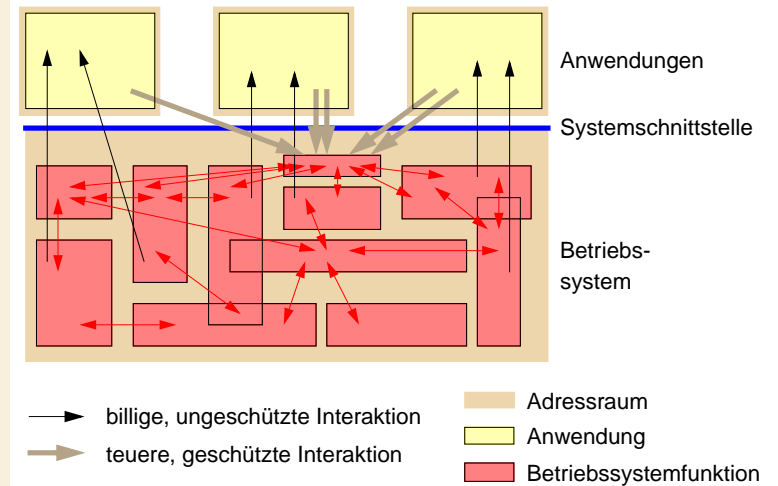
3.3 Programmiermodelle (3)

- Beispiele für Interaktionsformen
 - ◆ Prozedur-(Methoden-)Aufruf
 - ◆ Nachrichtenaustausch
 - ◆ Gemeinsame Speichernutzung
- Wirkung von Interaktionen auf die Struktur
 - ◆ Erzeugung und Tilgung von Prozessen
 - ◆ Instanziierung von Objekten
- Fehlerarten bei Interaktion
 - ◆ Verlust, Wiederholung oder Verspätung von Nachrichten
 - ◆ Abbruch aufgerufener Methoden, Ausnahmebehandlung

3.4 Ablaufmodelle

- Betriebssystem realisiert eine Ablaufumgebung
- Bereitstellung von Hilfsmitteln zur Bearbeitung von Benutzerprogrammen und zur Steuerung ihrer Abläufe
 - ◆ Laden, Starten (ggf. auch Stoppen und Fortführen) von Programmen
 - ◆ Überwachung des Programmablaufs
 - ◆ Beenden und Eliminieren von Programmen
 - ◆ Abrechnung (*Accounting*)

4.1 Monolithische Systeme



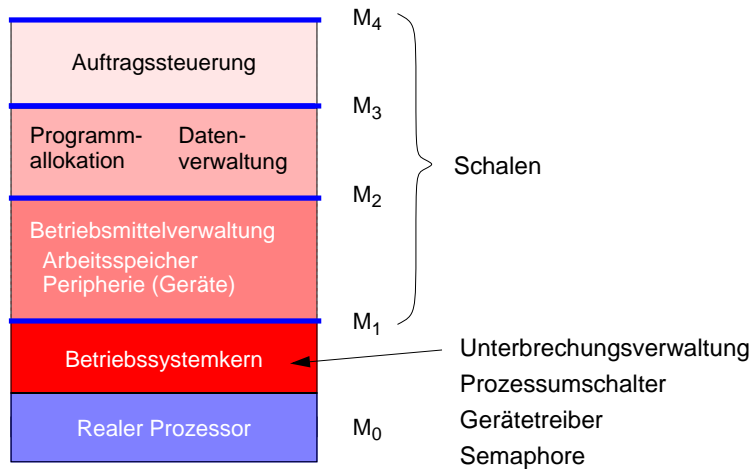
4 Betriebssystemarchitekturen

- Umfang zehntausende bis mehrere Millionen Befehlszeilen
 - ◆ Strukturierung hilfreich
- Verschiedene Strukturkonzepte
 - ◆ monolithische Systeme
 - ◆ geschichtete Systeme
 - ◆ Minimalkerne
 - ◆ offene objektorientierte Systeme

4.1 Monolithische Systeme (2)

- ★ Vorteile
 - ◆ effiziente Kommunikation und effizienter Datenzugriff innerhalb des Kerns
 - ◆ privilegierte Befehle jederzeit ausführbar
- ▲ Nachteile
 - ◆ keine interne Strukturierung (änderungsunfreundlich, fehleranfällig)
 - ◆ kein Schutz zwischen Kernkomponenten (Problem: zugekaufte Treiber)

4.2 Geschichtete Systeme

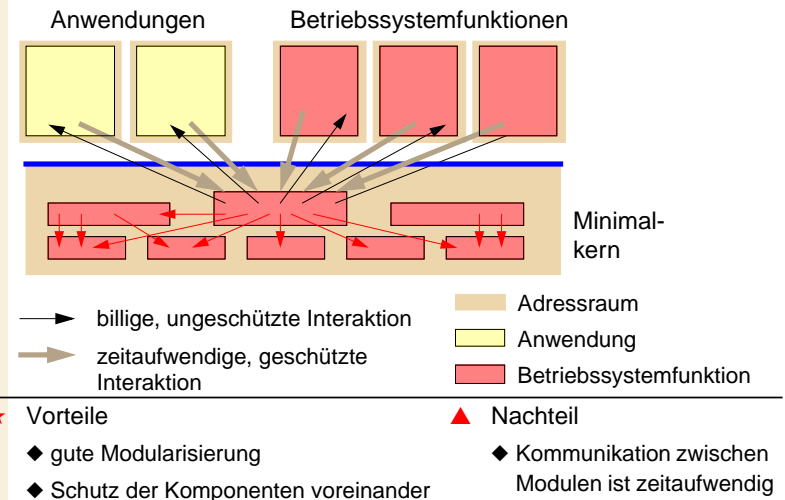


Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 25

4.3 Minimalkerne



★ Vorteile

- ◆ gute Modularisierung
- ◆ Schutz der Komponenten voneinander

▲ Nachteil

- ◆ Kommunikation zwischen Modulen ist zeitaufwendig

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 27

4.2 Geschichtete Systeme (2)

★ Vorteile

- ◆ Schutz zwischen verschiedenen BS-Teilen
- ◆ interne Strukturierung

▲ Nachteile

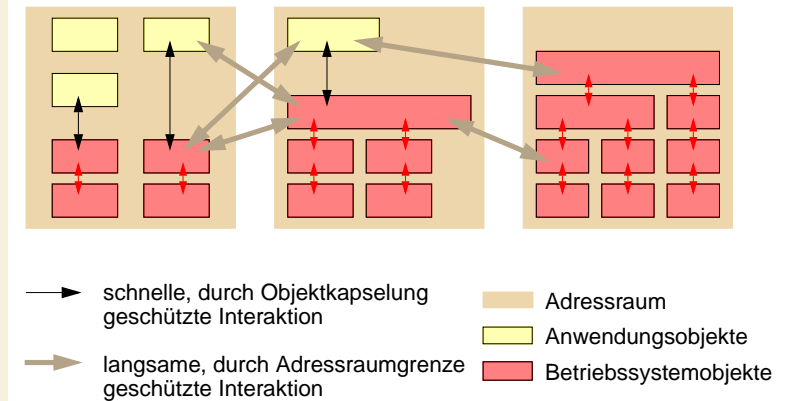
- ◆ mehrfacher Schutzraumwechsel ist zeitaufwendig
- ◆ unflexibler und nur einseitiger Schutz (von unten nach oben)

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 26

4.4 Objektbasierte, offene Systeme



■ Sicherung der Modulgrenzen durch Programmiermodell und Software

- ◆ z.B. Objektorientierung und Byte-Code-Verifier in Java

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

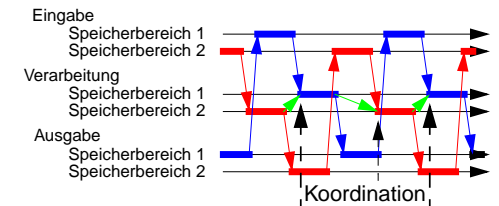
B - 28

4.4 Objektbasierte, offene Systeme (2)

- ★ Vorteile
 - ◆ Schutz auf mehreren Ebenen (Sprache, Code-Prüfung, Adressraum)
 - ◆ Modularisierung und Effizienz möglich
- ▲ Nachteile
 - ◆ komplexes Sicherheitsmodell

5.2 1960–1965

- 1960
- ◆ autonome periphere Geräte
 - eine Überlappung von Programmbearbeitung und Datentransport zwischen Arbeitsspeicher und peripheren Geräten möglich
 - Wechselpufferbetrieb (abwechselndes Nutzen zweier Puffer)



1965

5 Geschichtliche Entwicklung

5.1 1950–1960

- 1950
- ◆ einströmige Stapelsysteme (*Single-stream batch processing systems*)
Aufträge zusammen mit allen Daten werden übergeben und sequentiell bearbeitet
 - ◆ Steuerung durch Auftragsabwickler (*Resident monitor, Job monitor*)
Hilfsmittel: Assembler, Übersetzer (*Compiler*), Binder und Lader; Programmbibliotheken

1960

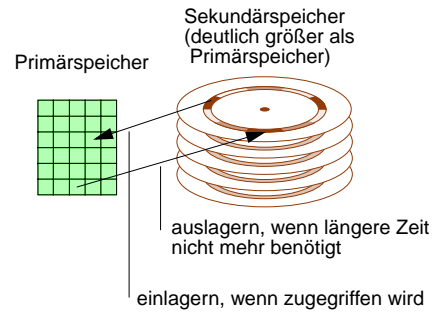
5.2 1960-1965 (2)

- 1960
- ◆ autonome periphere Geräte (Forts.)
 - Mehrprogrammbetrieb (*Multiprogramming*)
-
- Spooling (*Simultaneous peripheral operation on-line*)
 - ◆ mehrere Programme müssen gleichzeitig im Speicher sein → Auslagern von Programmen auf Sekundärspeicher
 - ◆ Programme müssen während des Ablaufs verlagerbar sein (*Relocation problem*)
 - ◆ Echtzeitdatenverarbeitung (*Real-time processing*), d.h. enge Bindung von Ein- und Ausgaben an die physikalische Zeit

1965

5.3 1965–1970

- 1965 OS/360
 - ◆ Umsetzung von Programadressen in Speicherorte zur Laufzeit: Segmentierung, Seitenadressierung (*Paging*)
 - ◆ virtueller Adressraum: Seitentausch (*Paging*)
Seiten werden je nach Zugriff ein- und ausgelagert
- THE
- MULTICS
- UNIX
- 1970



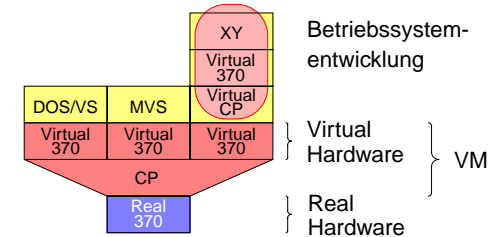
Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 33

5.4 1970–1975

- 1970 VM
 - ◆ Modularisierung: Datenkapselung, Manipulation durch Funktionen (nach Parnas)
 - ◆ virtuelle Maschinen: Koexistenz verschiedener Betriebssysteme im gleichen Rechner
- Hydra
- MVS
- 1975



- ◆ symmetrische Multiprozessoren: HYDRA
 - Zugangskontrolle zu Instanzen durch *Capabilities*
 - Trennung von Strategie und Mechanismus

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 35

5.3 1965-1970 (2)

- 1965 OS/360
 - ◆ interaktiver Betrieb (*Interactive processing, Dialog mode*)
 - ◆ Mehrbenutzerbetrieb, Teilnehmersysteme (*Time sharing*)
- THE
- MULTICS
- UNIX
- 1970

- ◆ Problem: Kapselung von Prozessen und Dateien → geschützter Adressraum, Zugriffsschutz auf Dateien
- ◆ Dijkstra: Programmsysteme als Menge kooperierender Prozesse (heute *Client-Server*)
- ◆ Problem: Prozessinteraktion bei gekapselten Prozessen → Nachrichtensysteme zur Kommunikation, gemeinsamer Speicher zur Kooperation

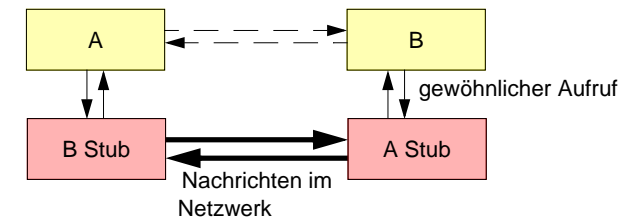
Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 34

5.5 1975–1985

- 1975
 - ◆ Vernetzung, Protokolle (z.B. TCP/IP)
 - ◆ Verteilte Systeme
 - ◆ Newcastle Connection
 - ◆ Fernaufruf (*Remote procedure call, RPC*)
- LOCUS
- 1980 MS-DOS
- NC
- EDEN
- 1985



Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 36

5.6 1985–1999

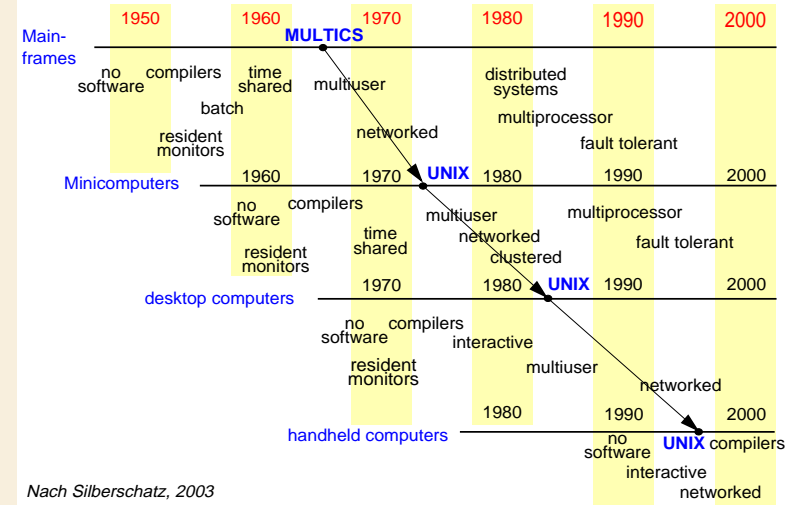
- 1985
 - ◆ Kryptographie
- OS/2
 - ◆ Authentifizierung und Authentisierung
 - ◆ Objektorientierte Systeme
- Mach 3.0
 - ◆ Parallele Systeme
- 1990
 - ◆ Mikrokerne
- Windows
 - ◆ objektorientierte Mikrokerne
- Spring
 - ◆ Internet, Multimedia
- Win NT
 - ◆ Internet, Multimedia
- 1995

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 37

5.8 Migration von Konzepten



Nach Silberschatz, 2003

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 39

5.7 1995–1999

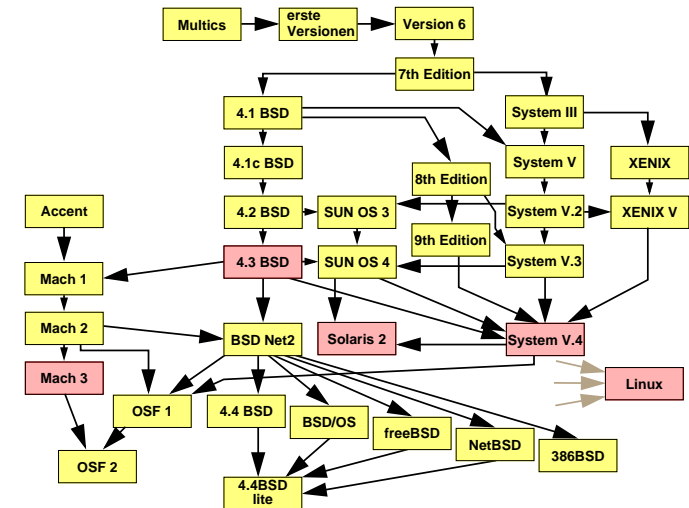
- 1995
 - ◆ Echtzeitscheduling in Standardbetriebssystemen
- SPIN
 - ◆ Echtzeitscheduling in Standardbetriebssystemen
- Exokernel
 - ◆ 64bit-Adressierung
- L4
 - ◆ 64bit-Adressierung
- Linux
 - ◆ 64bit-Adressierung
- 1999

Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 38

5.9 UNIX Entwicklung



Systemprogrammierung I

© 1997-2003, F. J. Hauck, W. Schröder-Preikschat, Inf 4, FAU Erlangen-Nürnberg[B-Intro.fm, 2003-10-22 20.25]
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlagen, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

B - 40