Betriebssysteme - Das ultimative Cheat Sheet

Basierend auf Kurs 01670 - FernUniversität in Hagen

1 KE 1: Einführung & Grundlagen

1.1 Was ist ein Betriebssystem (BS)?

 $\bf Definition:$ Menge von Programmen, die es ermöglichen, den Rechner zu betreiben und Anwendungsprogramme auf ihm auszuführen.

Zwei Hauptsichten:

- Abstrakte/Virtuelle Maschine: Verbirgt Hardware Komplexität, bietet einfache Schnittstelle (API)
- Ressourcen-Manager: Verwaltet & verteilt Ressourcen (CPU, Speicher, Geräte) fair und effizient

1.2 Aufgaben eines Betriebssystems

Klassische Aufgaben:

- Gerätesteuerung: Verbergen der Hardware-Besonderheiten, Anbieten von Diensten
- Schutz: Speicherschutz, Zugriffschutz zwischen Benutzern
- Fehlerbehandlung: Division durch 0, illegale Adressen, Hardware-Defekte
- Mehrprogrammbetrieb: Parallele Ausführung mehrerer Programme
- Prozess-Synchronisation/-Kommunikation: Nachrichtenaustausch, Synchronisation
- Ressourcenverwaltung: CPU, E/A-Geräte, Hauptspeicher, Kommunikationsverbindungen
- Kommandosprache: Textuelle/grafische Schnittstelle zum System
- Administration: Datensicherung, Systemkonfiguration, Leistungsüberwachung

1.3 Systemarchitektur & Ebenenmodell

Ebenenmodell (von unten nach oben):

- 1. Digitale Logikebene: Gatter, Boole'sche Funktionen
- 2. Mikroprogramm-Ebene: Mikrobefehle, Mikroprogramme
- 3. Konventionelle Maschinenebene: Maschinenbefehle des Prozessors
- 4. Betriebssystem-Ebene: Systemaufrufe erweitern Maschinenebene
- 5. **Assembler-Sprachen:** Lesbare Namen für Maschinenbefehle
- 6. Höhere Programmiersprachen: Hardware-unabhängig

Betriebssystem-Komponenten:

- Kern (Kernel): Programme, die immer im Hauptspeicher sind
- Standard-Bibliotheken: Häufig benötigte Funktionen
- Dienstprogramme (Utilities): Administration, Textverarbeitung

1.4 Hardware-Grundlagen

Unterbrechungen (Interrupts):

- Hardware-Interrupts: Asynchrone Signale von Geräten (E/A-Abschluss)
- Software-Interrupts (Traps): Synchron durch Programmfehler oder Systemaufrufe
- Ablauf: Signal \to CPU unterbricht Programm \to Unterbrechungsroutine \to Programmfortsetzung
- Unterbrechungsvektor: Tabelle mit Adressen der Unterbrechungsroutinen

Speicherschutz:

- \bullet ${\bf Grenzregister:}$ Trennt Benutzer- und Betriebssystem-Bereich
- \bullet $\mathbf{Zweck:}$ Schutz des BS vor fehlerhaften/bösartigen Programmen

System- und Benutzermodus:

- Benutzermodus (User Mode): Eingeschränkte Befehle, Speicherschutz aktiv
- Systemmodus (Kernel Mode): Alle Befehle erlaubt, Speicherschutz deaktiviert
- Supervisor Call (SVC): Kontrollierter Übergang User→Kernel für Systemaufrufe

1.5 Mehrprogrammbetrieb

Motivation

- Auslastungsverbesserung: CPU arbeitet während E/A-Wartezeiten anderer Prozesse
- Parallelität: Mehrere Benutzer/Programme gleichzeitig
- Virtueller Prozessor: Jeder Prozess hat Eindruck einer eige-

nen CPU

Zeitscheiben:

- Zeitgeber (Timer): Hardware-Komponente für regelmäßige Unterbrechungen
- Zeitscheibenablauf: Unterbrechung nach Ablauf der zugeteilten Zeit
- Prozesswechsel: Umschaltung zwischen Prozessen

1.6 Betriebsarten

Interaktiver Betrieb (Dialog):

- Sofortige Programmausführung, direkte Benutzer-Programm-Kommunikation
- Time-Sharing: Mehrbenutzer-Dialogsysteme
- Optimierungsziel: Kurze Antwortzeiten

Stapelbetrieb (Batch):

- Jobs werden in Warteschlange eingereiht, keine direkte Kommunikation
- Optimierungsziel: Maximale Ressourcenauslastung
- Höhere Durchsatzraten, längere Wartezeiten akzeptabel

Hintergrundausführung:

- Programme laufen parallel zu interaktiven Prozessen
- Keine direkte Benutzerinteraktion während der Ausführung

Realzeitbetrieb:

- Harte Zeitgrenzen müssen eingehalten werden
- Zeitkritische Prozesse haben höchste Priorität
- Erfordert speziell konstruierten Betriebssystemkern

1.7 Systemstart (Bootstrap)

Ladevorgang:

- Firmware/BIOS: In ROM/EPROM gespeichert
- Urlader (Bootstrap Loader): Lädt Betriebssystem von Festplatte
- Master Boot Record (MBR): Enthält Startinformationen
- Boot Manager: Auswahl zwischen mehreren Betriebssystemen

1.8 Historisches Beispiel: CP/M

Komponenten:

- BIOS: Hardware-abhängige Gerätetreiber
- BDOS: Hardware-unabhängige Dateiverwaltung
- CCP: Kommandointerpreter (Shell)
- TPA: Transient Program Area (Benutzerbereich)

2 KE 2: Prozesse & Scheduling

2.1 Programm vs. Prozess

- Programm: Passive Datei mit Anweisungen
- Prozess: Programm in Ausführung. Aktive Entität mit Zustand (Code, Daten, Programmzähler, Register, Stack)

2.2 Threads (Leichtgewichtige Prozesse)

- Ein Prozess kann mehrere Threads haben
- Teilen sich: Code, Daten, geöffnete Dateien
- Haben EIGENEN: Programmzähler, Register, Stack
- Vorteil: Schnelleres Erstellen/Umschalten, einfache Kommunikation

2.3 Scheduling (CPU-Zuteilung)

Der Scheduler wählt den nächsten Prozess aus der 'bereit'-Liste.

| Algorithmus | Vorteil | Nachteil |
|-------------------|--------------------|-------------------|
| FCFS (nicht- | Einfach, fair | Kurze Prozesse |
| präemptiv) | | warten lange |
| SJF (nicht- | Optimal bzgl. avg. | Lange Prozesse |
| präemptiv) | Wartezeit | können verhungern |
| Priority | Wichtige Prozesse | Niedrige Prio- |
| (präemptiv/nicht- | bevorzugt | ritäten können |
| p.) | | verhungern |
| Round Robin | Sehr fair, gut für | Overhead durch |
| (präemptiv) | interaktive Syste- | Kontextwechsel |
| | me | |

3 KE 3: Hauptspeicherverwaltung

3.1 Grundproblem & MMU

Logische Adressen eines Prozesses auf physische Adressen im RAM abbilden. Erledigt von der Memory Management Unit (MMU).

3.2 Techniken

Zusammenhängende Zuweisung:

- MFT (Feste Partitionen): → **interne** Fragmentierung
- MVT (Variable Partitionen): → externe Fragmentierung

Paging (Seitenorientiert):

- Physischer Speicher -> Seitenrahmen (Frames)
- Logischer Speicher → Seiten (Pages)
- Seitentabelle pro Prozess bildet Pages auf Frames ab
- Löst externe Fragmentierung

Virtueller Speicher:

- Konzept: Log. Adressraum ¿ phys. Speicher. Teile des Prozesses liegen auf Festplatte (Swap-Bereich)
- Mechanismus: Demand Paging. Seite wird erst bei Bedarf geladen
- Seitenfehler (Page Fault): Zugriff auf eine nicht geladene Seite
- Seitenauslagerung: Wenn kein Rahmen frei ist, wird eine Seite ersetzt (z.B. via LRU-Algorithmus)
- Thrashing: System ist nur noch am Seiten-Swappen, weil Prozesse zu wenige Frames haben

4 KE 4: Synchronisation & Deadlocks

4.1 Problem: Race Conditions

In **kritischen Abschnitten**, wo mehrere Prozesse auf gemeinsame Ressourcen zugreifen. Benötigt **wechselseitigen Ausschluss**.

4.2 Mechanismen

Semaphore (Dijkstra): Zählervariable mit atomaren Operationen:

- down() (P, wait): Blockiert, wenn Zähler ≤ 0
- up() (V, signal): Weckt ggf. wartenden Prozess

Monitore: Hochsprachenkonstrukt, das Daten und Prozeduren kapselt und Mutex automatisch sicherstellt.

4.3 Deadlocks

Definition: Zyklisches Warten von Prozessen auf Ressourcen.

4 notwendige Bedingungen:

- 1. Wechselseitiger Ausschluss
- 2. Hold and Wait
- 3. Keine Unterbrechung
- 4. Zyklisches Warten

Umgang: Verhinderung, Vermeidung, Erkennung & Behebung, oder Ignorieren ("Vogel-Strauß-Algorithmus").

5 KE 5: Geräte- & Dateiverwaltung

5.1 Geräteverwaltung

- $\bullet\,$ Controller: Hardware, die Geräte steuert
- Gerätetreiber: Software, die mit dem Controller kommuniziert
- DMA (Direct Memory Access): Ermöglicht Datentransfer zwischen Gerät und Speicher ohne CPU-Beteiligung

5.2 Dateisystem

- $\bullet\,$ Datei: Abstraktion für permanenten Speicher
- \bullet Verzeichnis: Hierarchische Struktur zur Organisation
- Dateizuordnung (Wie werden Blöcke gespeichert?):
 - FAT (File Allocation Table): Verkettete Liste der Blöcke in zentraler Tabelle
 - i-node (Index-Node): Datenstruktur pro Datei mit Metadaten und Zeigern (direkt/indirekt) auf Datenblöcke (Standard in UNIX)

6 KE 6: Sicherheit

6.1 Ziele & Begriffe

- Ziele: Vertraulichkeit, Integrität, Verfügbarkeit
- Subjekt: Aktive Entität (Prozess, Benutzer)
- Objekt: Passive Entität (Datei, Gerät)

6.2 Kernmechanismen

Authentisierung: Wer bist du? (Passwort)

Autorisierung (Zugriffskontrolle): Was darfst du?

- ACL (Access Control List): Pro Objekt eine Liste mit Rechten für Subjekte
- Capability: Pro Subjekt eine Liste mit Tickets für Objekte

DAC (Discretionary): Besitzer legt Rechte fest

MAC (Mandatory): System erzwingt globale Regeln

- Bell-LaPadula (Vertraulichkeit): No Read Up, No Write Down"
- Biba (Integrität): No Read Down, No Write Up"

7 KE 7: Kommandosprachen

7.1 Kommandointerpreter (Shell)

- Schnittstelle zwischen Benutzer und BS
- Startet Prozesse (typisch: fork() & exec())
- Verwaltet die Prozessumgebung (Variablen, offene Dateien)
- I/O-Umlenkung:
 - > leitet Ausgabe in Datei um
 - < liest Eingabe aus Datei
- (Pipe) leitet Ausgabe eines Prozesses als Eingabe an den nächsten weiter
- Shell-Skripte: Automatisierung von Kommandoabfolgen mit Variablen und Kontrollstrukturen