

2405 Betriebssysteme

II. Aufgaben und Strukturen

Thomas Staub, Markus Anwander
Universität Bern

Inhalt

1. Systemkomponenten
2. Dienste und Funktionen
 1. Dienste
 2. Funktionen
 1. Ressourcenzuweisung, Accounting, Sicherheit
 2. Schutzmechanismen
 1. Dual-Mode Operation
 2. E/A-Schutz
 3. Speicherschutz
 4. CPU-Schutz
3. Schnittstelle zwischen Anwendungen und Betriebssystem
 1. Systemaufrufe
 2. Systembibliotheken
 3. Systemprogramme
4. Betriebssystemarchitekturen
 1. Monolithische Systeme
 1. MS-DOS
 2. UNIX
 2. Geschichtete Systeme und Abstrakte Maschinen
 3. Mikrokerne
 4. Module
 5. Ereignisgesteuerte Betriebssysteme
 6. Virtuelle Maschinen
 7. Hybride Systeme
 1. Linux
 2. Windows
 3. Mac OS X
 4. iOS
 5. Android

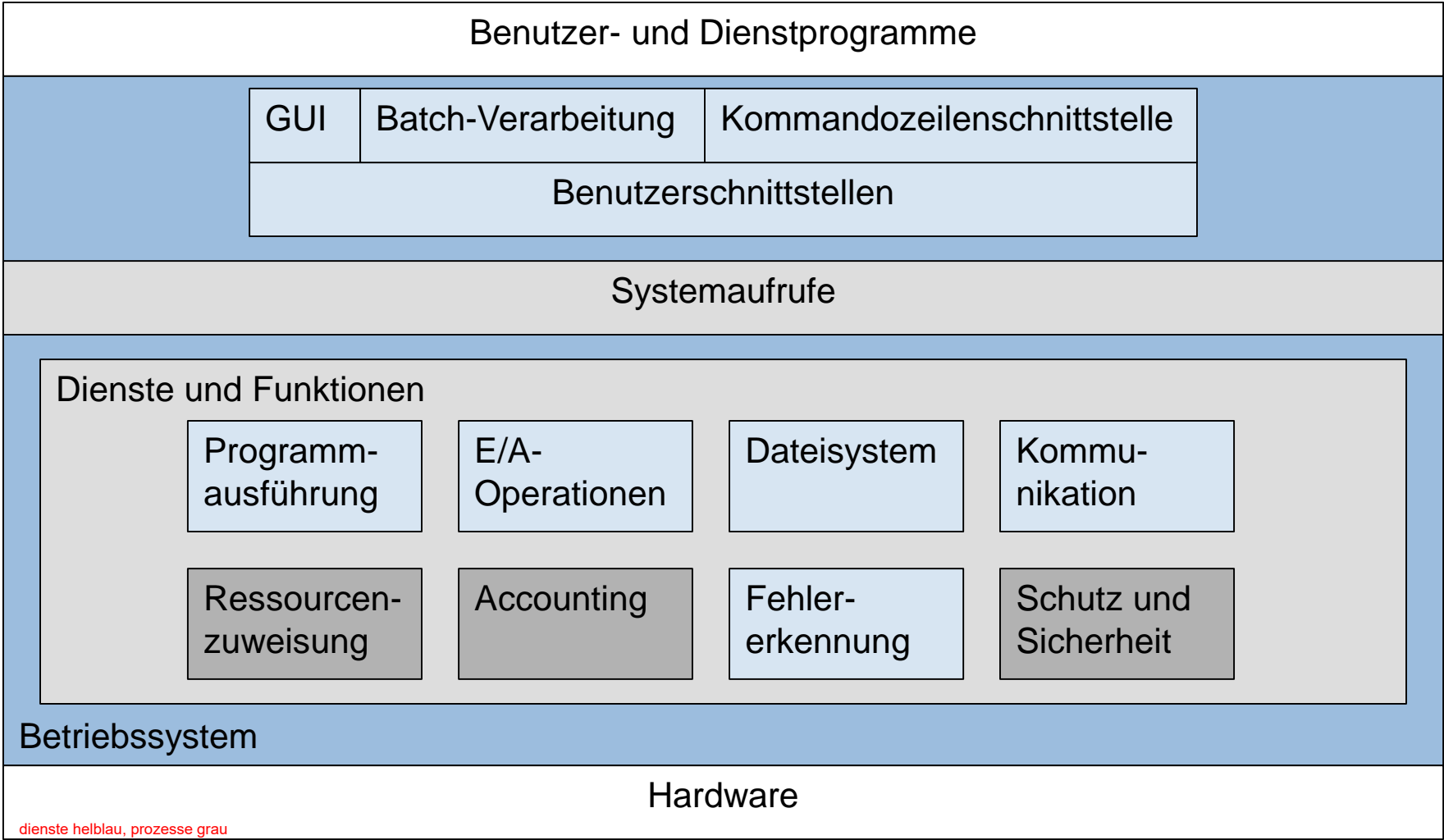
1.1 Systemkomponenten

- > Prozessverwaltung
 - Erzeugen, Löschen, Ausführen, Anhalten und Weiterführen von Prozessen
 - Synchronisation von Prozessen
 - Kommunikation zwischen Prozessen
 - Behandlung von Verklemmungen
- > Hauptspeicherverwaltung
 - Belegen und Freigabe von Hauptspeicher
 - Zuordnung des Hauptspeichers zu Prozessen
- > Ein-/Ausgabe-System
 - Speicherverwaltung (Puffer, Caches, Spooling)
 - allgemeine Gerätetreiberschnittstelle
 - Treiber für spezielle Hardware-Geräte
- > Kommunikationssystem
 - s. Vorlesung Computernetze

1.2 Systemkomponenten

- > Sekundärspeicherverwaltung
 - Dateisystem-Verwaltung
 - Erzeugen, Öffnen, Schliessen, Lesen, Schreiben, Löschen von Dateien und Verzeichnissen
 - Abbildung von Dateien auf Sekundärspeicher
 - Sicherung auf nicht-flüchtigen Speichermedien
 - Massenspeicherverwaltung
 - Auslagern von Daten im Hauptspeicher auf Sekundärspeicher
 - Zuweisen von Speicherplatz
 - Freispeicherverwaltung
 - Scheduling bei Festplatten
 - Caching
- > Schutz- und Sicherheitssysteme
 - Zugriffskontrolle auf System- oder Benutzerressourcen
- > Kommando-Interpreter und grafische Benutzerschnittstellen

2. Dienste und Funktionen



2.1 Dienste

- für Programme und Benutzer
- zur Vereinfachung der Programmierung

- > Benutzerschnittstelle
 - Command Line Interface
 - Grafische Benutzerschnittstelle
- > Programmausführung
 - Laden und Beenden von Programmen
- > Ein-/Ausgabe-Operationen
 - Datei- oder Gerätezugriff
 - Abwicklung über Systemaufrufe
- > Dateisystem-Manipulationen
 - Erzeugen, Verändern und Löschen von Dateien und Verzeichnissen
- > Kommunikation zwischen Prozessen
 - Implementierung über gemeinsamen Speicher oder Nachrichtenaustausch
- > Fehlererkennung
 - Abfangen von Hardware- oder Programmfehlern

2.2.1 Funktionen

- zur effizienten Ausführung des Systems, speziell bei mehreren Benutzern
- > Zuweisen von Ressourcen
 - CPU
 - Hauptspeicher
 - Sekundärspeicher
 - Ein-/Ausgabe-Geräte
- > Accounting
 - Statistiken zur Systemoptimierung oder fairer Ressourcennutzung
- > Schutzmechanismen
 - Vermeiden von Wechselwirkungen zwischen Prozessen
- > Sicherheitsmechanismen
 - Authentifizierung
 - Verschlüsselung

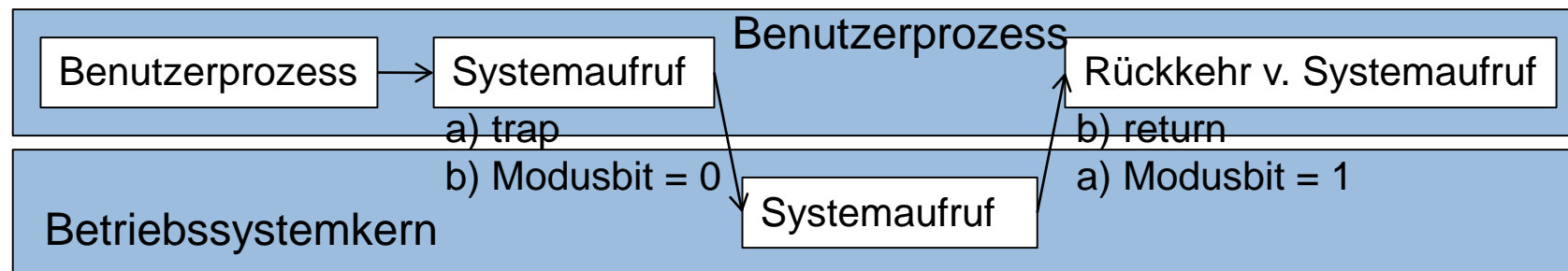
2.2.2 Schutzmechanismen

- > Schwerwiegende Folgen durch Programmierfehler in Anwendungen, speziell in Mehrprogrammsystemen
- > Fehlererkennung häufig durch Hardware, Fehlerbehandlung durch Betriebssystem interrupt wird geworfen, der dann vom OS behandelt wird
- > Schutzmechanismen
 - Dual-Mode Operation
 - E/A-Schutz
 - Speicherschutz
 - CPU-Schutz

2.2.2.1 Dual-Mode Operation

- > Dual-Mode Operation
 - Benutzermodus für Anwendungen (1)
 - Systemmodus für Betriebssystem (0)
 - Ausführung privilegierter Instruktionen nur im Systemmodus
 - Ausführung privilegierter Instruktionen im Benutzermodus verursacht Systemaufruf (Trap)
- > Wechsel zwischen Benutzer- und Systemmodus
 - Benutzermodus → Systemmodus
 - durch Hardware nach Systemaufruf (Trap) oder Interrupt
 - Systemmodus → Benutzermodus
 - durch Rücksetzen des Modusbits vor Rückkehr in Benutzerprozess

priv Instruktionen können nicht von Anwendungen ausgeführt werden



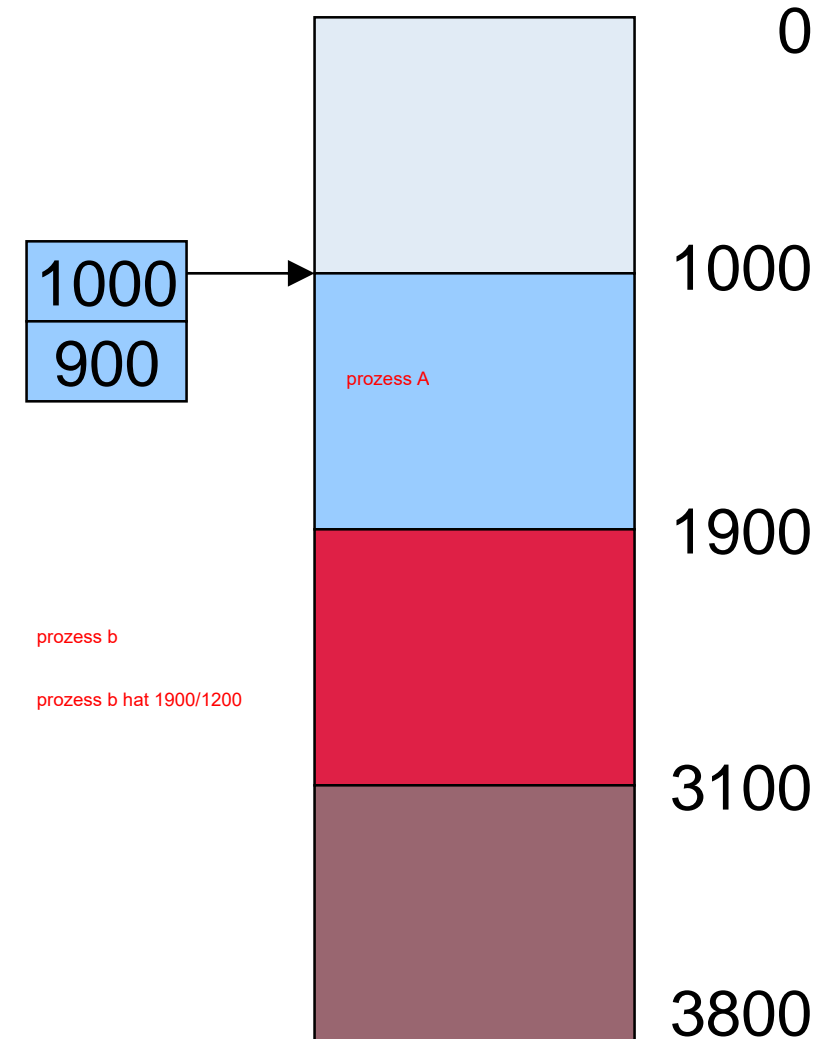
2.2.2.2 E/A-Schutz

Ein/Ausgabe

- > E/A-Instruktionen sind privilegiert und können nur vom Betriebssystem aufgerufen werden.
- > Ausführen der E/A-Operationen durch Anwendungen über Systemaufrufe

2.2.2.3 Speicherschutz

- > Schutz der Prozesse untereinander vor inkorrektem Speicherzugriff
- > Beschreibung des zulässigen Speicherbereichs durch Basis- (kleinste Adresse) und Limit-Register (Grösse des Speicherbereichs)
- > Vergleich von Speicheradressen mit Registern durch CPU-Hardware
- > Laden der Register durch Betriebssystem über privilegierte Instruktionen



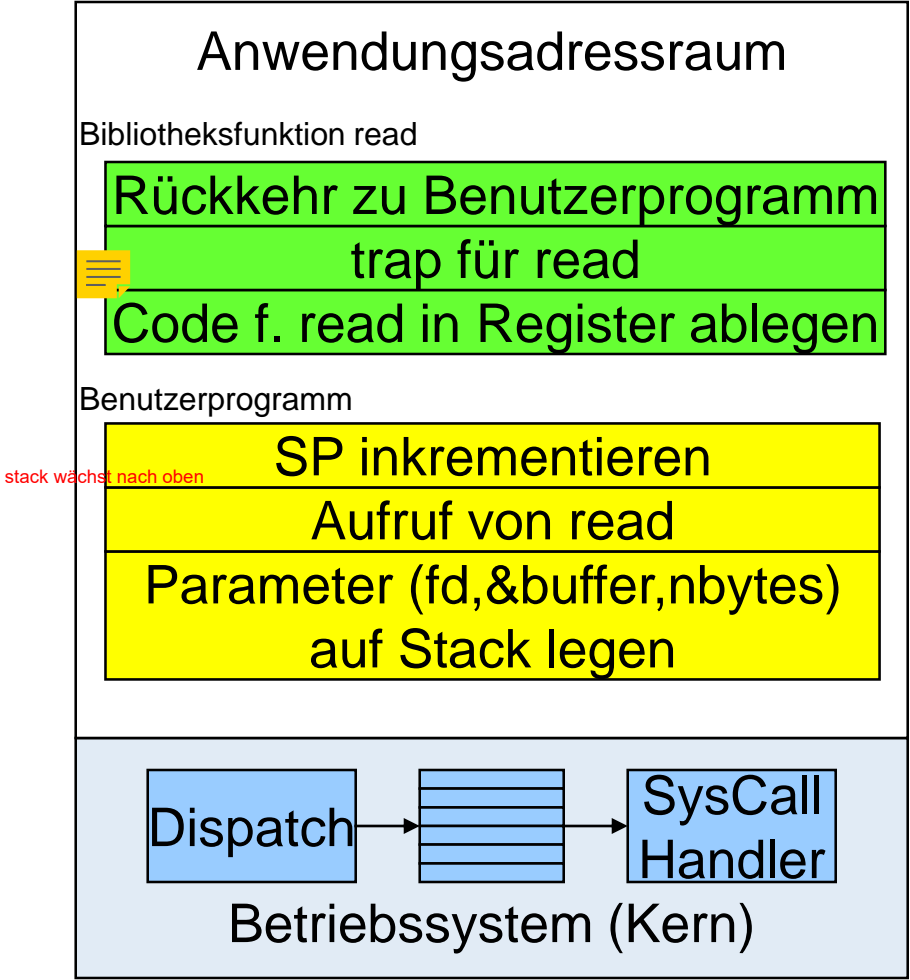
2.2.2.4 CPU-Schutz

- > Vermeiden von Monopolisierung der CPU durch eine Anwendung
- > Betriebssystem setzt Zeitgeber zur Auslösung eines Interrupts und übergibt danach die Kontrolle der CPU an die Anwendung.
- > Time-Sharing
 - Unterbrechung nach bestimmtem Intervall, z.B. N ms, und Übergabe der CPU an andere Anwendung
 - Ggf. Überprüfung, ob Anwendung maximale Laufzeit erreicht hat.

3.1.1 Systemaufrufe

- > Schnittstelle zwischen Anwendungsprogrammen und Betriebssystem
- > vom Betriebssystem bereitgestellte Aufrufe von Systemfunktionen
- > Maschinen-Instruktionen (**trap**) zum Wechsel vom Benutzer- in Systemmodus
- > Parameterübergabe an Betriebssystem
 - Register
 - Speicherbereich
 - Stack
- > Beispiel: `count = read (fd, buffer, nbytes)`

zeiger auf file, buffer

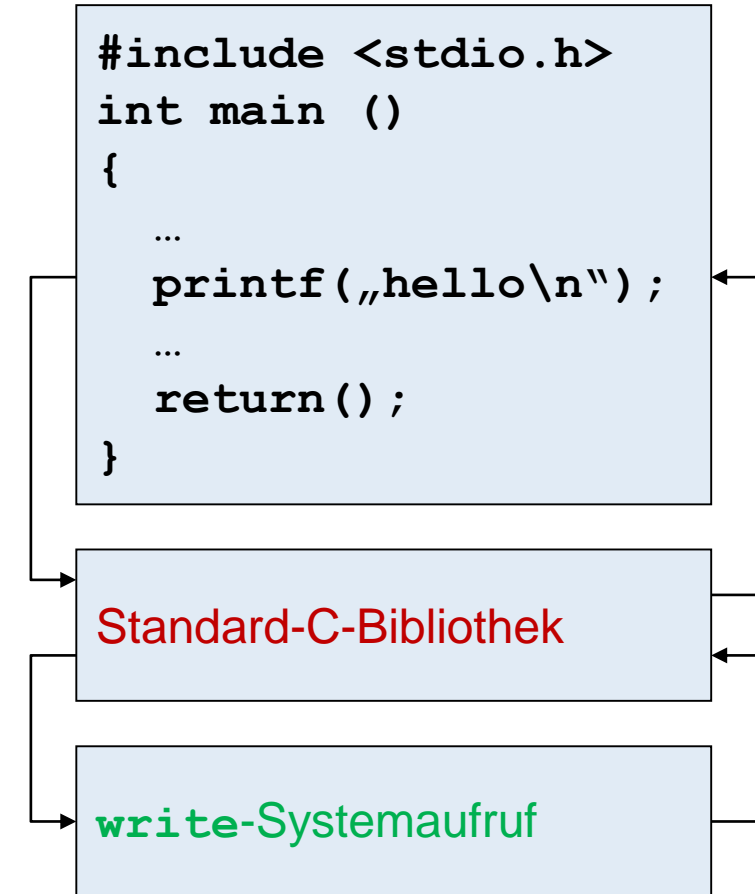


3.1.2 Beispiele für Systemaufrufe

- > Prozessverwaltung
 - `pid = fork()`: Erzeugen eines Kindprozess
 - `s = execve(name, argv, environp)`: Ersetzen des Prozess-Image
- > Datei- und Dateisystemverwaltung
 - `fd = open()`: Öffnen einer Datei
 - `n = write(fd, buffer, nbytes)`: Schreiben eines Puffers
- > Gerätemanipulation
 - `i = ioctl(fd, request, argp)`: Übergabe spezieller Kommandos
- > Informationsmanagement
 - `i = gettimeofday(timeval)`: Abrufen der Systemzeit
- > Kommunikation
 - Socket-Calls (siehe Vorlesung Computernetze)

3.2 Systembibliotheken

- > Systemaufrufe bilden die Schnittstelle zwischen Prozessen und Betriebssystemen.
- > **Systembibliotheken** erweitern die **Systemaufrufe** um weitere Funktionen.
 - Definition von komplexeren Datenstrukturen in Header-Dateien
 - Bibliotheksfunktionen, z.B.
 - Kommunikationsfunktionen
 - Datenkonvertierung
 - grafische Funktionen



3.3 Systemprogramme

- > Systemprogramme bieten Umgebung für Programmentwicklung und -ausführung.
- > Kategorien
 - Dateimanipulation und -modifikation
 - Anzeige von Statusinformationen
 - Programmiersprachenunterstützung
 - Laden und Ausführen von Programmen
 - Kommunikationsprogramme
 - Anwendungsprogramme, z.B. Browser, Spiele
- > Beispiele
 - `delete`, `copy`, `vi`; `ls`; `cc`; `loader`; `rlogin`, `ftp`

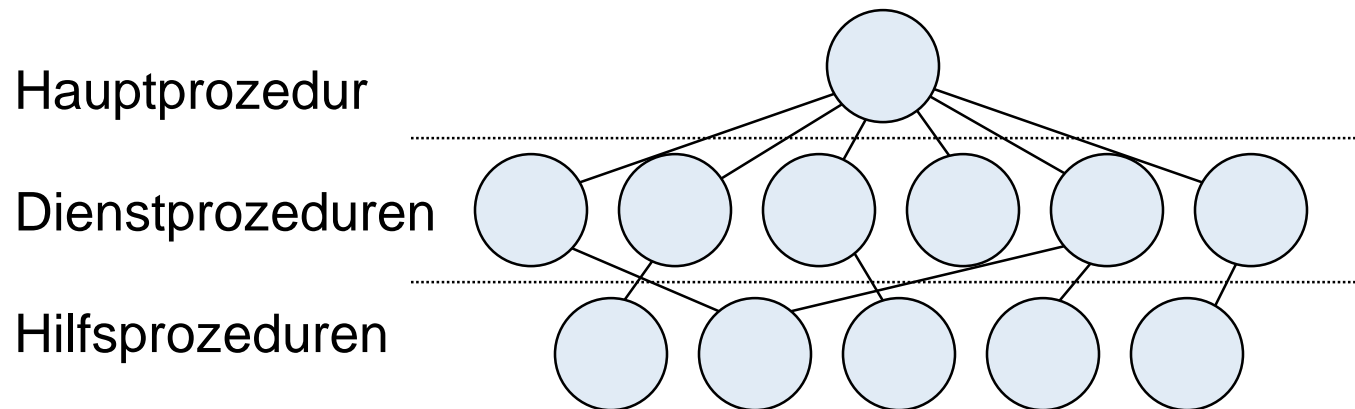
4. Betriebssystemarchitekturen

1. Monolithische Systeme
2. Geschichtete Systeme
3. Mikrokerne
4. Modulare Systeme
5. Ereignisgesteuerte Betriebssysteme
6. Virtuelle Maschinen
7. Hybride Systeme

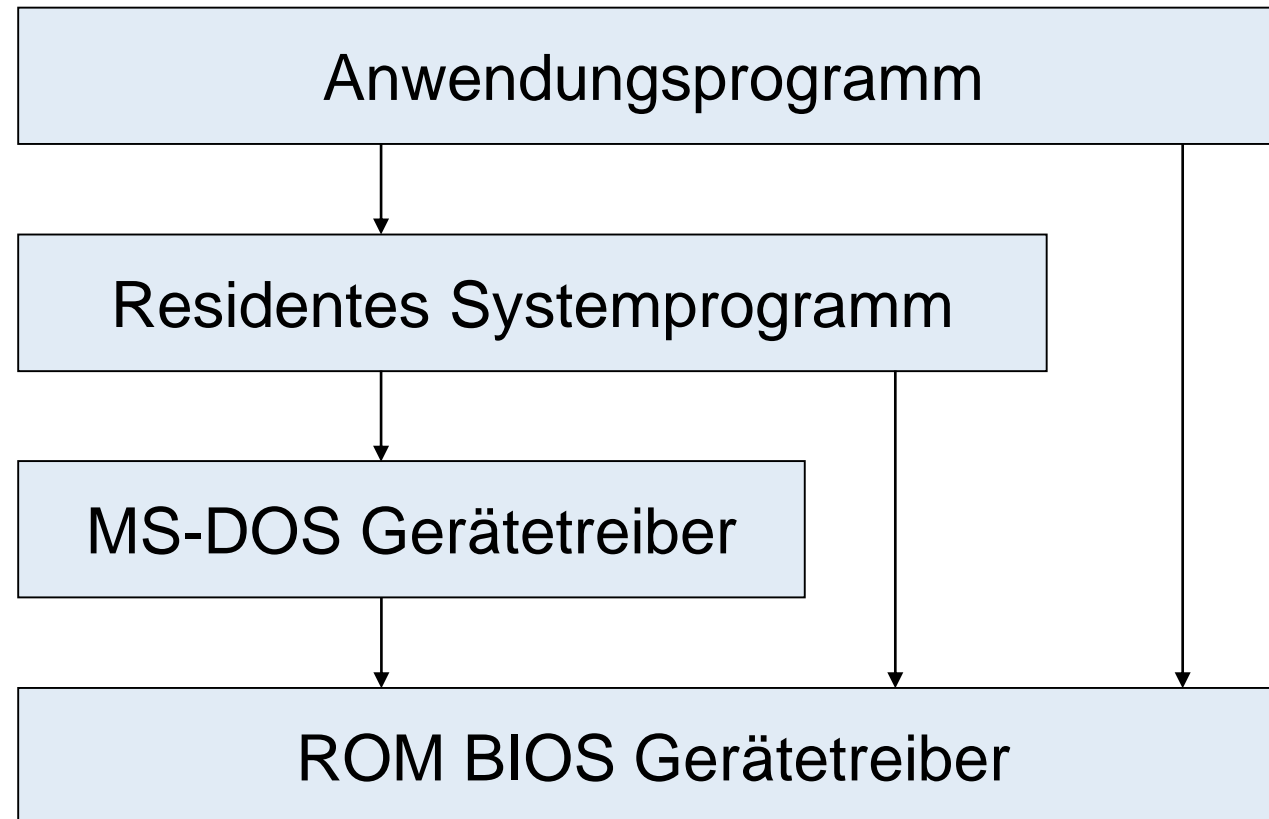
4.1 Monolithische Systeme

keine hierarchie, jeder kann jeden aufrufen

- > strukturlose Sammlung von Prozeduren und Funktionen
- > Prozeduren können beliebig andere aufrufen und Datenstrukturen ändern.
- > Gruppierung von Funktionen, aber keine Modularisierung, kein Information Hiding
- > früher: Übersetzen der Prozeduren, Binden zu einer ausführbaren Datei
- > Prozeduren
 - Hauptprozedur ruft erforderliche Dienstprozedur auf.
 - Dienstprozeduren führen Systemaufrufe durch. (1:1-Abbildung)
 - Hilfsprozeduren unterstützen Dienstprozeduren.



4.1.1 MS-DOS

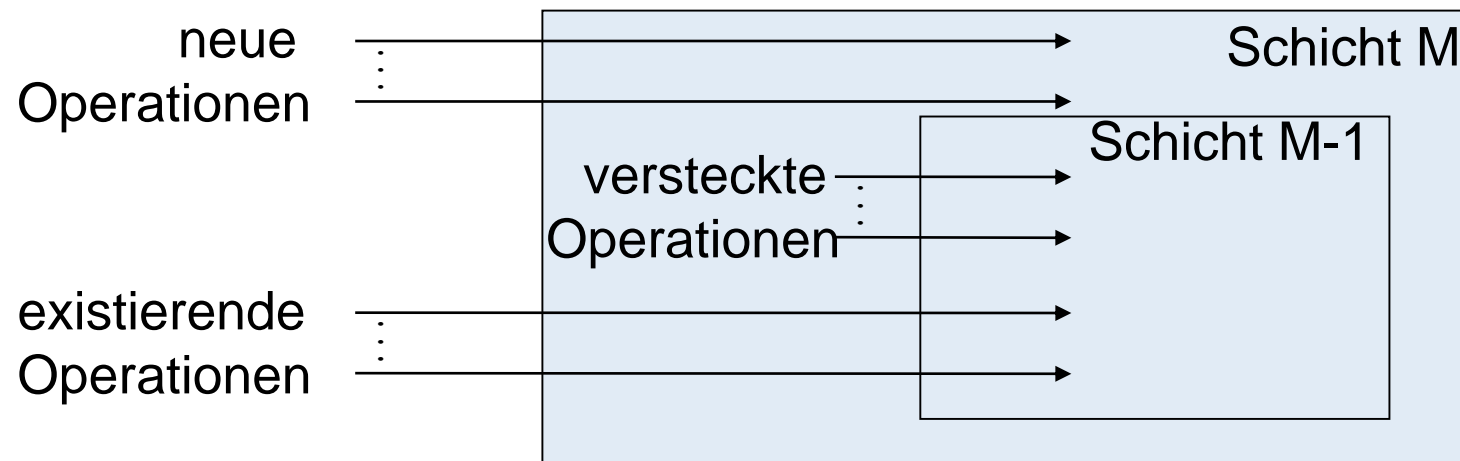


4.1.2 UNIX

Benutzer		
Shells, Compiler, Interpreter, Systembibliotheken		
Systemaufruf-Interface des Kerns		
Signale Terminal- Steuerung Character I/O Terminal-Treiber	Dateisystem Swapping- Block I/O Disk-, Band-Treiber	CPU-Scheduling Seitenersetzung Demand Paging virtueller Speicher
Hardware-Interface des Kerns		
Terminal- Controller Terminals	Device Controller Disk-, Band- Laufwerke	Speicher-Contr. physikalischer Speicher

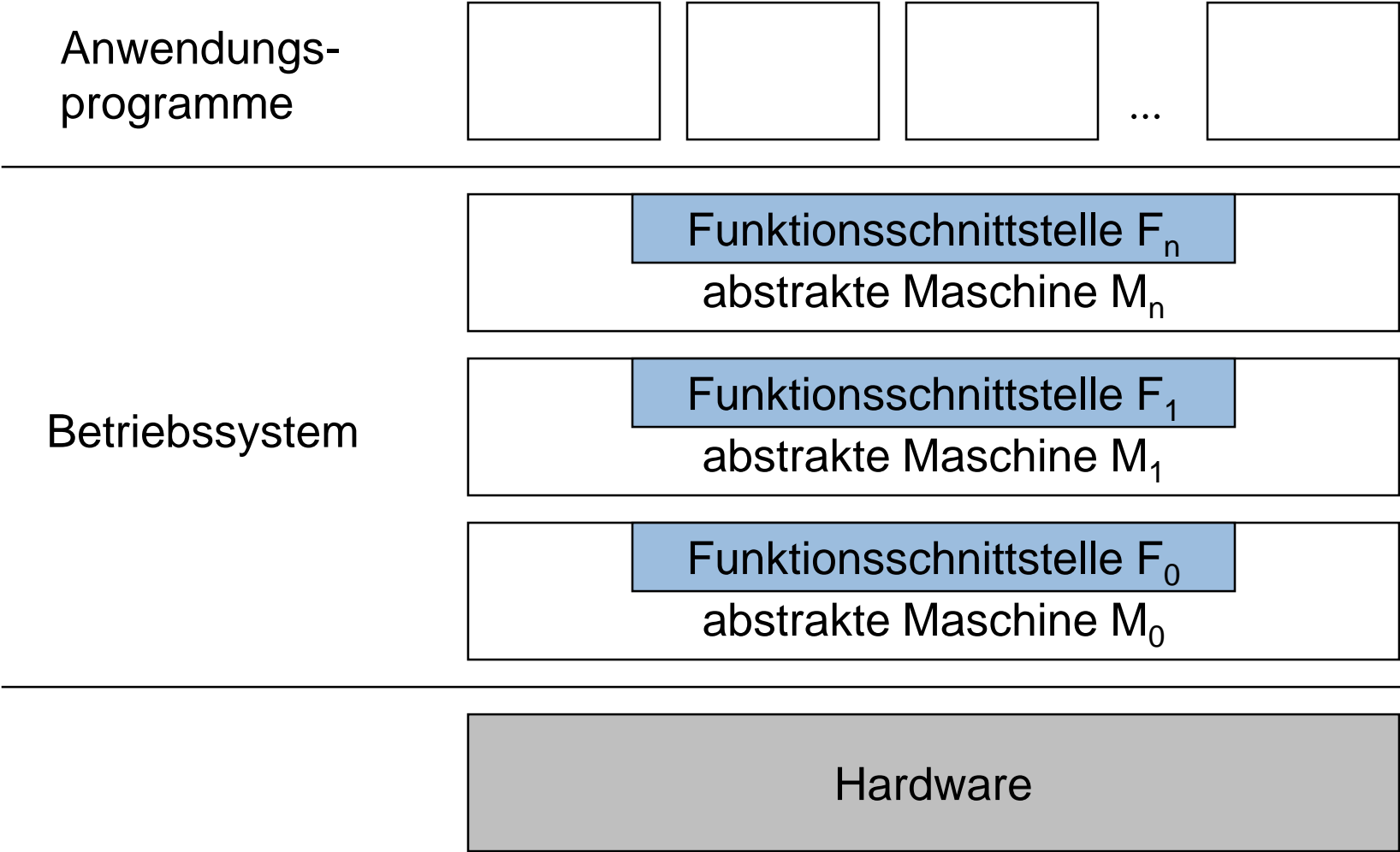
4.2.1 Geschichtete Systeme

- > Betriebssystem besteht aus mehreren Schichten.
- > Schichten bauen aufeinander auf und benutzen Funktionen der darunter liegenden Schichten.
- > kein Zugriff von Benutzerprozessen auf Funktionen der unteren Ebenen
- > Vorteile: Modularität, Testbarkeit / Debugging
- > Nachteil: höherer Overhead



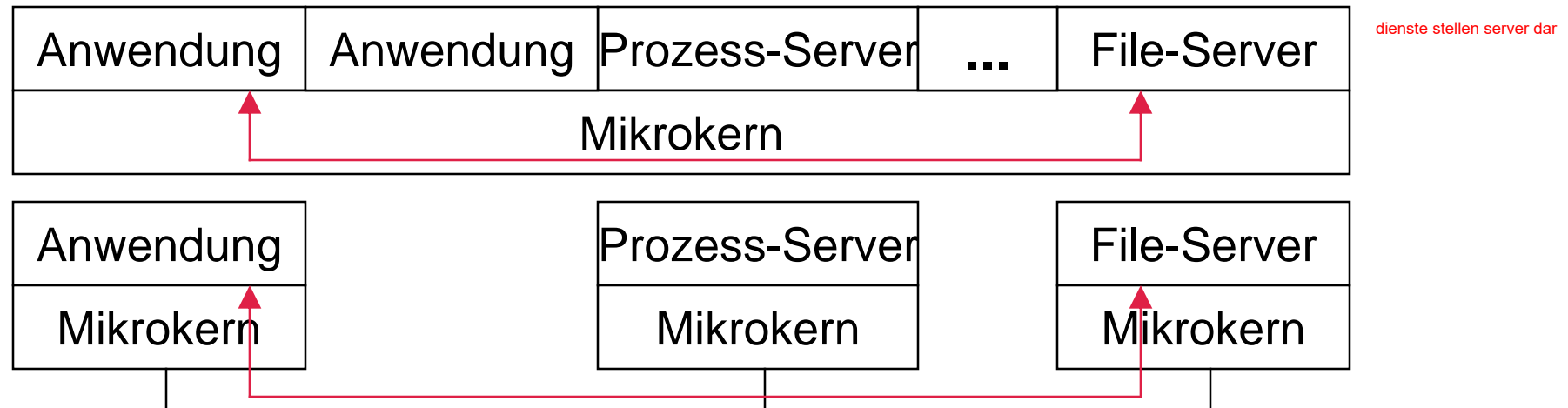
4.2.2 Abstrakte Maschinen

nachteil: overhead



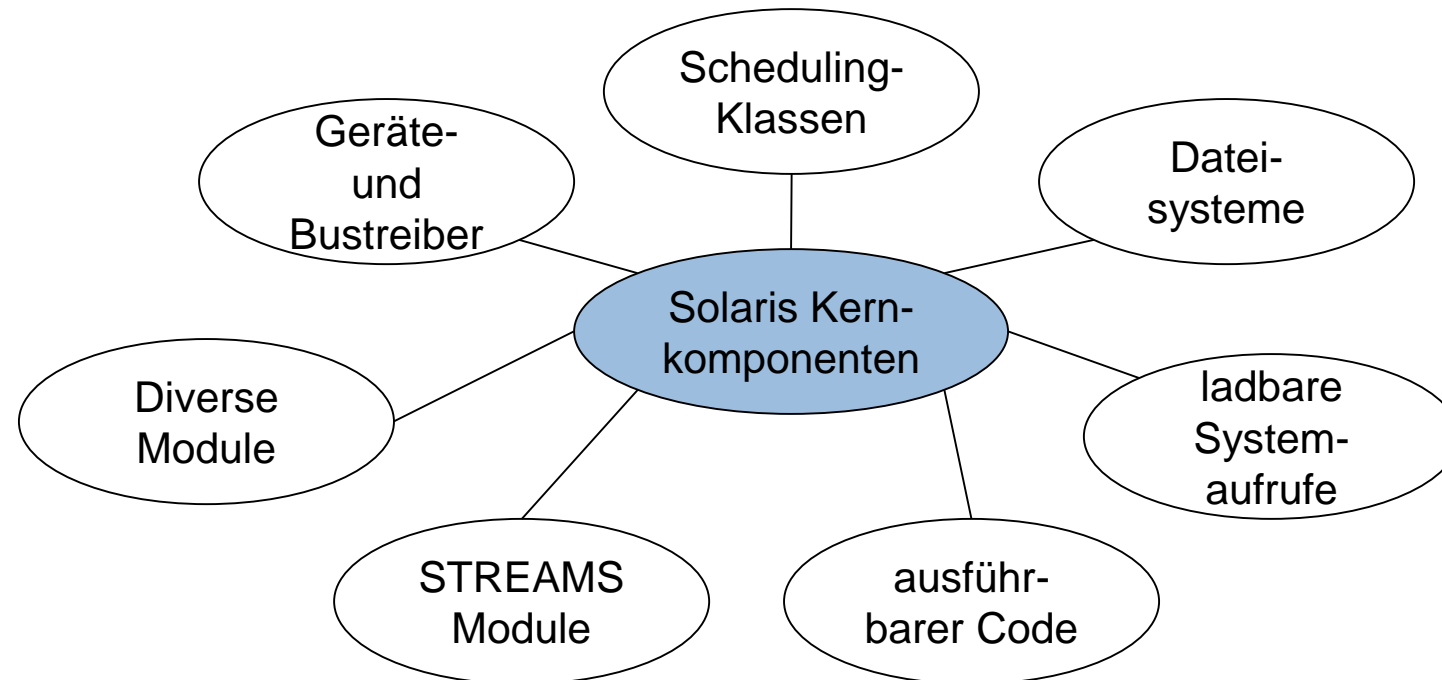
4.3 Mikrokerne

- > kleinere Betriebssysteme durch Auslagerung von Teilfunktionen in Server (ggf. im Benutzermodus)
- > Weiterleiten von Systemaufrufen an zuständigen Server
- > Mikrokern: Kommunikationssystem, elementarer Mehrprogrammbetrieb, Ein-/Ausgabe
- > Option: Verteilung der Server über ein Rechnernetz
- > Beispiel: Mach (CMU, 1980er Jahre)



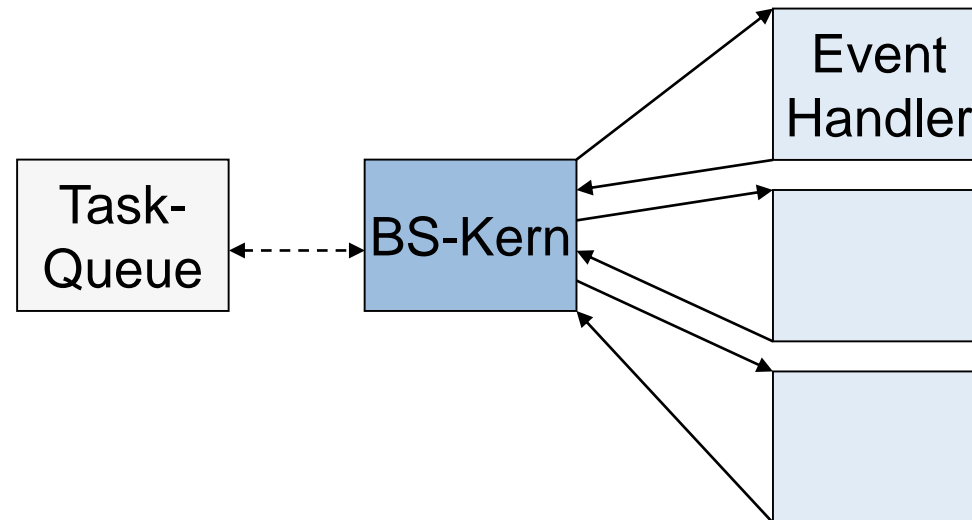
4.4 Module

- > Objektorientierte Programmierung zur Erzeugung modularer Betriebssystemkerne
- > Betriebssystemkern mit Kernkomponenten und Einbinden von zusätzlichen Diensten beim Booten oder zur Laufzeit
- > Beispiel: Solaris



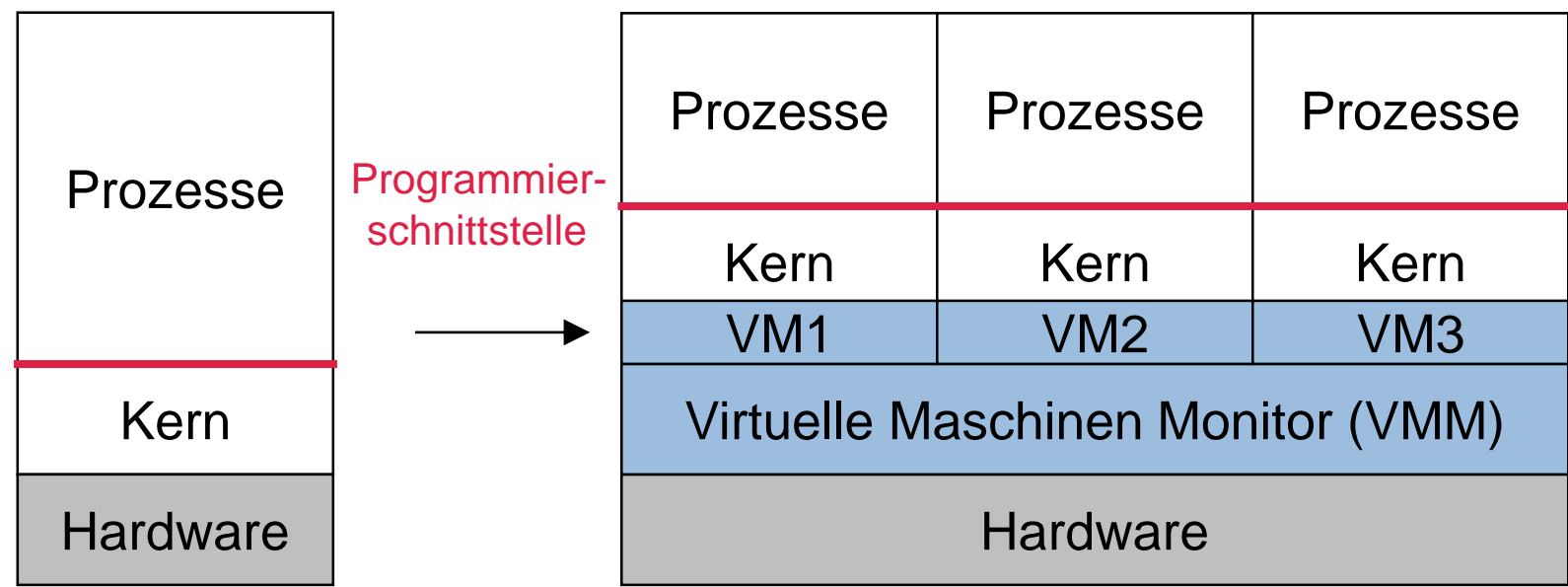
4.5 Ereignisgesteuerte Betriebssysteme

- > Betriebssystem reagiert nur auf bestimmte Ereignisse (z.B. Benutzereingaben, Nachrichten, Zeitgeber) und arbeitet diese ab.
- > Unterbrechbare Tasks für länger andauernde Berechnungen
- > Mögliches Abschalten von Systemkomponenten nach der Ereignisverarbeitung
- > Anwendung: Realzeitsysteme, eingebettete Systeme, PDAs
- > Beispiel: TinyOS



4.6.1 Virtuelle Maschinen

- > Abstrahieren der Computer-Hardware in verschiedene Ausführungsumgebungen und Erzeugen der Illusion, dass jede Ausführungsumgebung eigenen Computer zur Verfügung hat.
- > Emulation verschiedener virtueller Maschinen (Prozessor und Speicher) durch virtuellen Speicher, CPU-Scheduling, Disk-Partitionen, virtuelle Geräte
- > Anbieten einer zur Hardware identischen Schnittstelle ermöglicht gleichzeitige Unterstützung mehrerer, verschiedener Betriebssysteme.
- > Beispiele: VM/370 (1972), MS-DOS Emulationen in Windows, Java VM, VMWare



hardware vom rechner abstrahieren, dann wird bei einem OS simuliert, es säße direkt auf der hardware

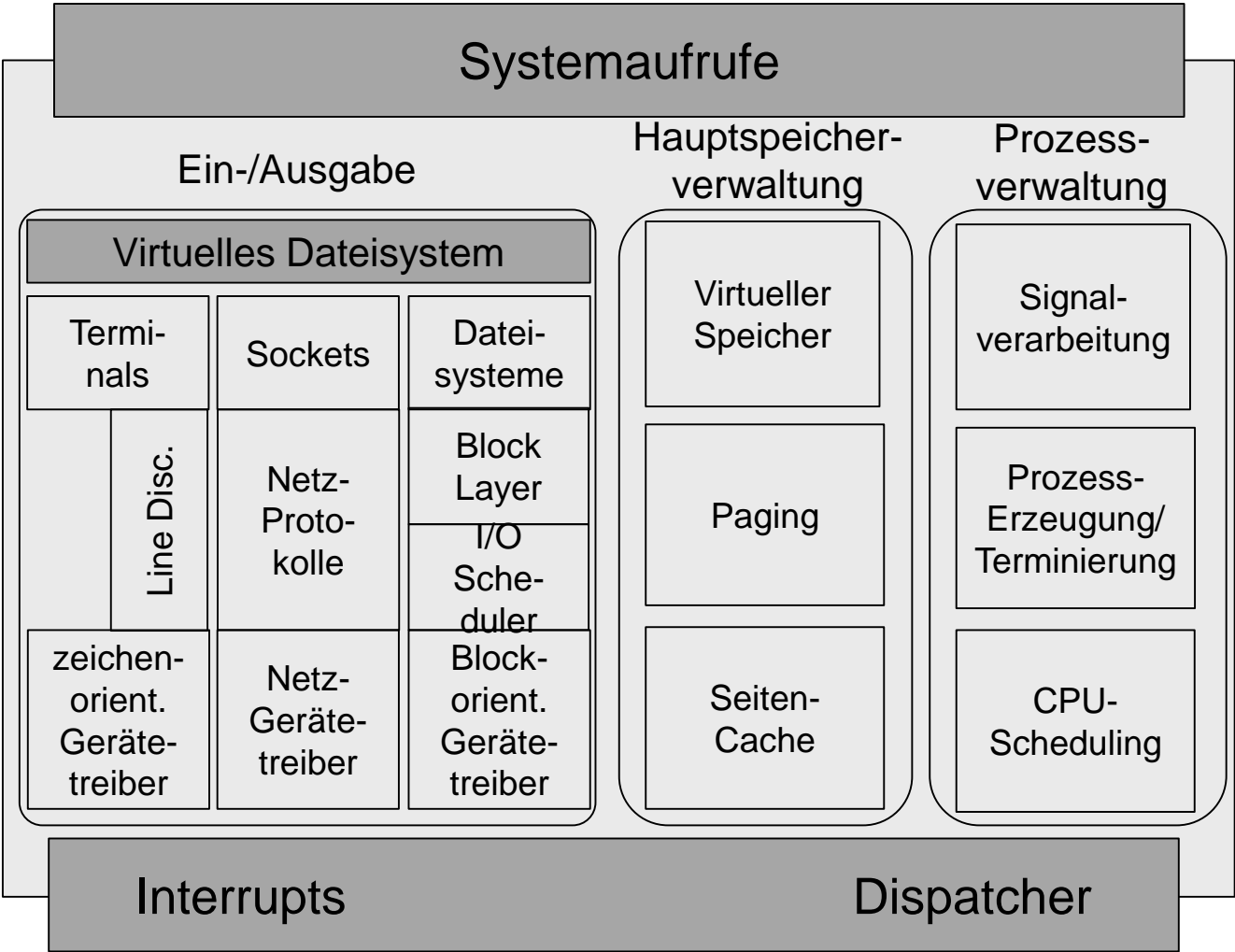
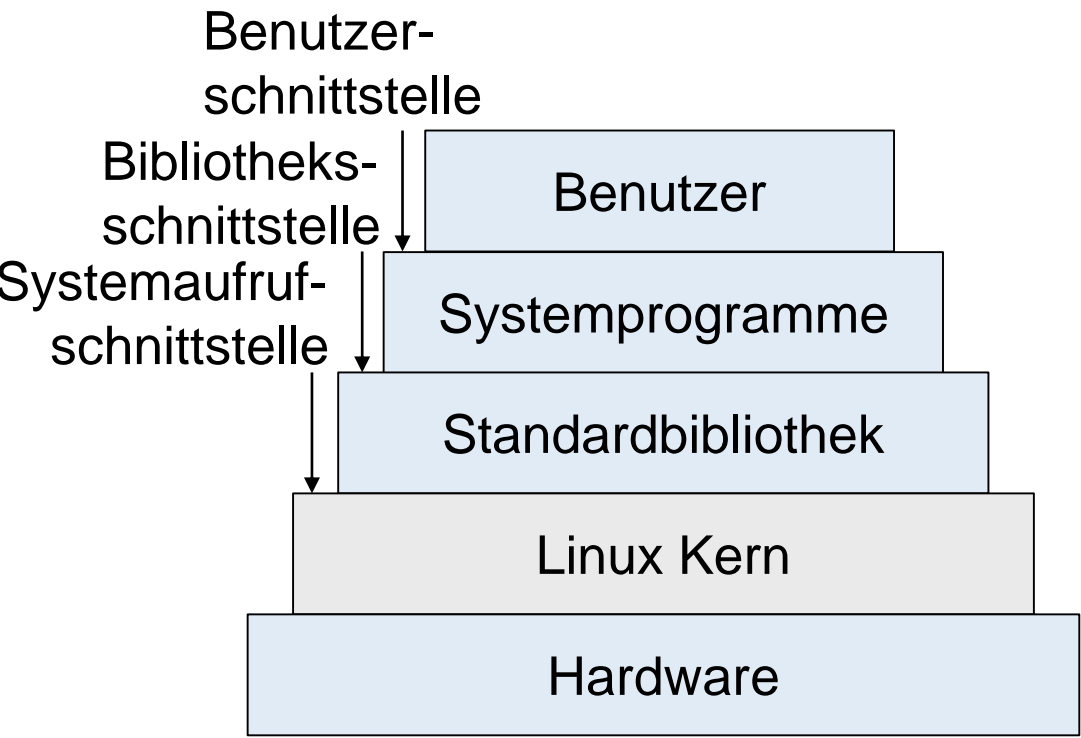
4.6.2. Eigenschaften virtueller Maschinen

- > Vorteile
 - Sicherheit und Robustheit durch Isolation der virtuellen Maschinen
 - Betriebssystementwicklung
 - Bequemes Wechseln von Betriebssystemen
 - Emulation diverser Betriebssysteme auf einem Rechner
 - Management- und Hardware-Kosten
- > Nachteil
 - Kontextwechsel und Emulationsoperationen erzeugen Overhead
 - erfordert Hardwareunterstützung, z.B. zusätzliche Betriebsmodi, Speicherverwaltung

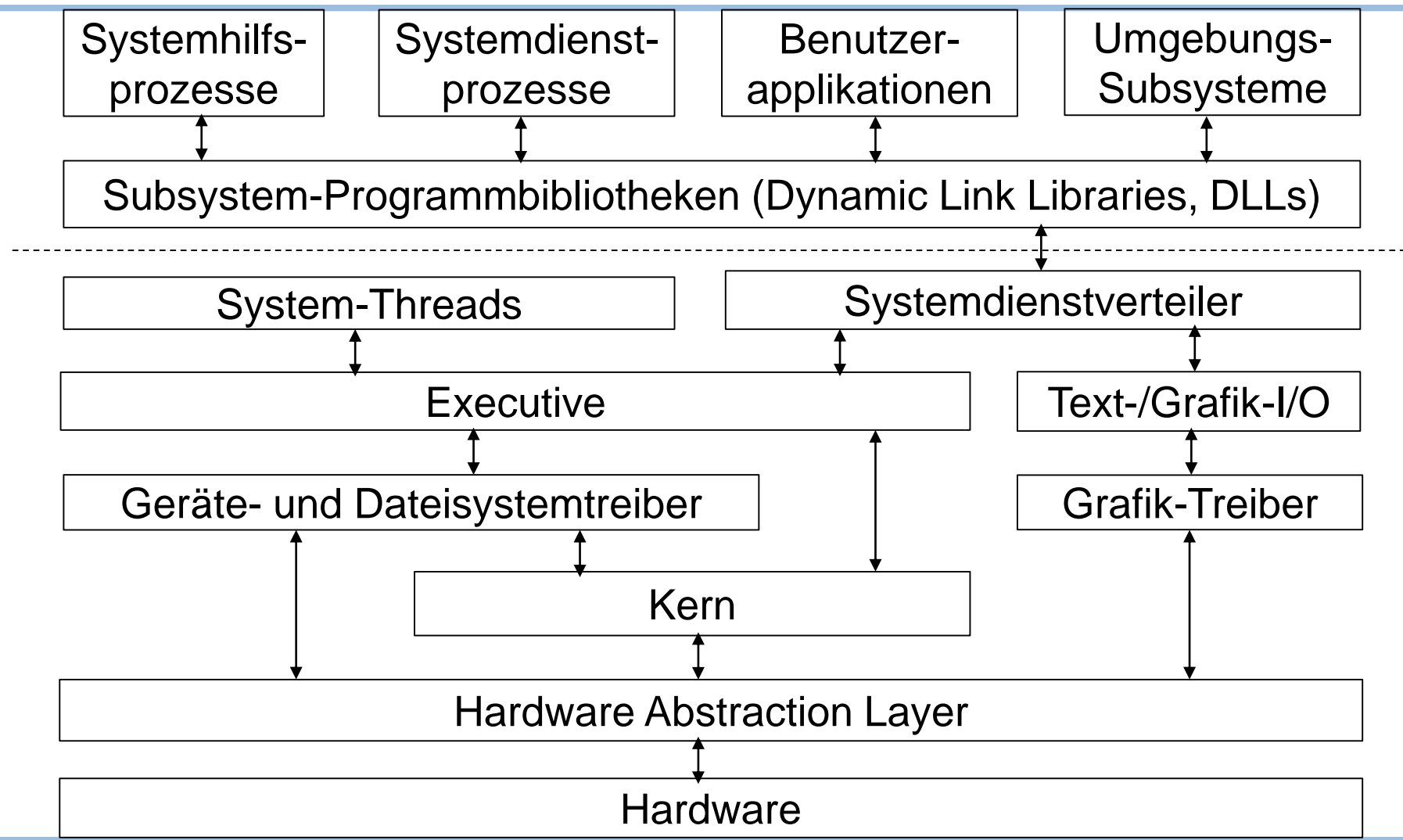
4.7 Hybride Systeme

- > In der Praxis werden grundlegende Architekturkonzepte oft kombiniert.
- > Beispiele:
 - Linux und Solaris sind monolithisch (Leistung), aber auch modular um dynamisch Funktionen nachzuladen.
 - Windows (ebenfalls monolithisch) hat Konzepte von Mikrokernen und dynamisch ladbaren Kernmodulen.
 - Mac OS X ist ein geschichtetes System mit einer auf Mikrokernen basierenden Kern-Umgebung.
 - iOS basiert auf Mac OS X mit Funktionalitäten für mobile Dienste
 - Android hat eine geschichtete Software-Struktur mit einem Linux-Kern.

4.7.1 Linux

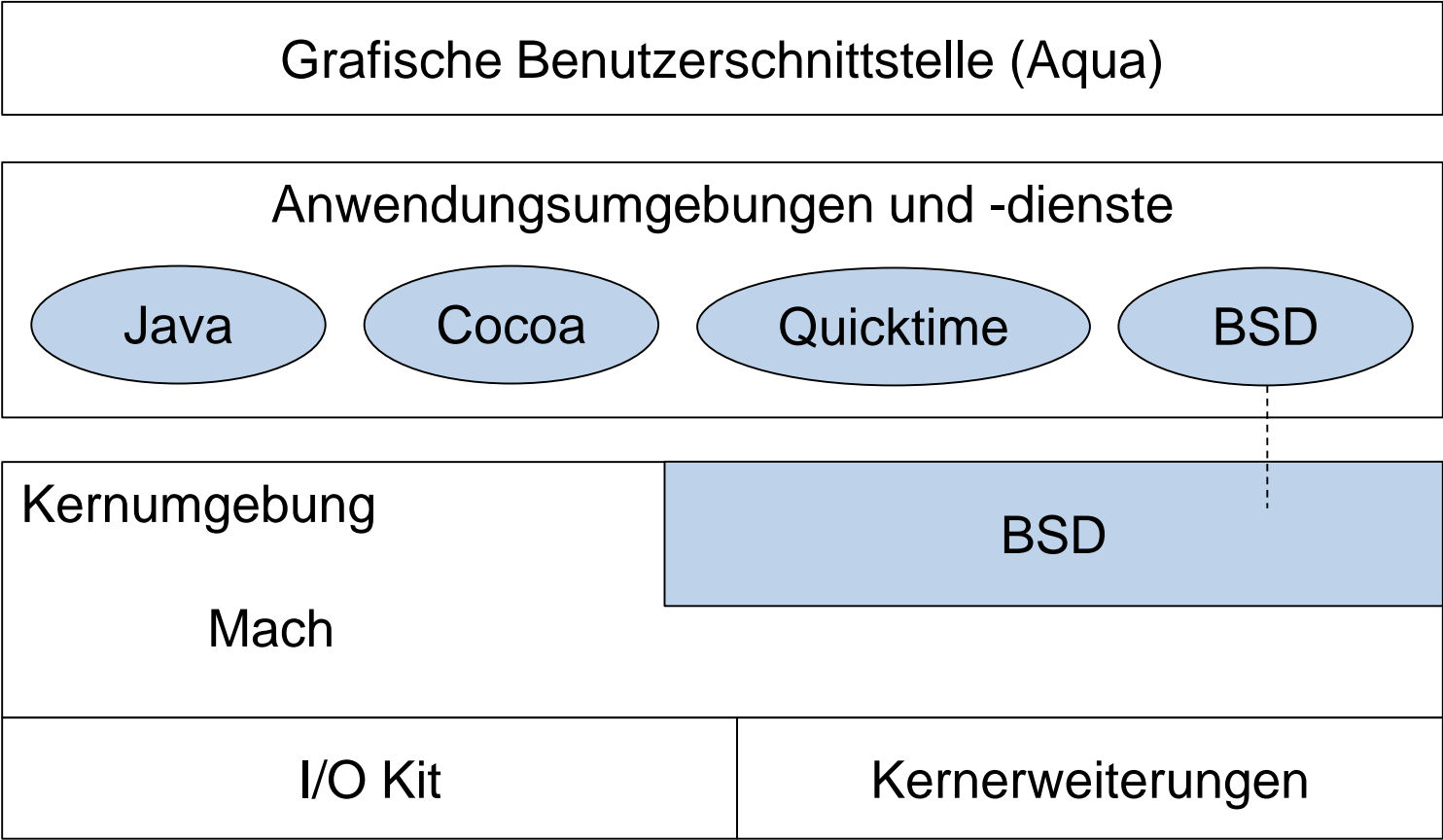


4.7.2 Windows 10



Kern

4.7.3 Mac OS X



4.7.4 iOS

Cocoa Touch (Objective-C API)

Medien-Dienste (A/V, Grafik)

Core-Dienste, z.B. Cloud-Computing, Datenbanken

Core OS

4.7.5 Android

