

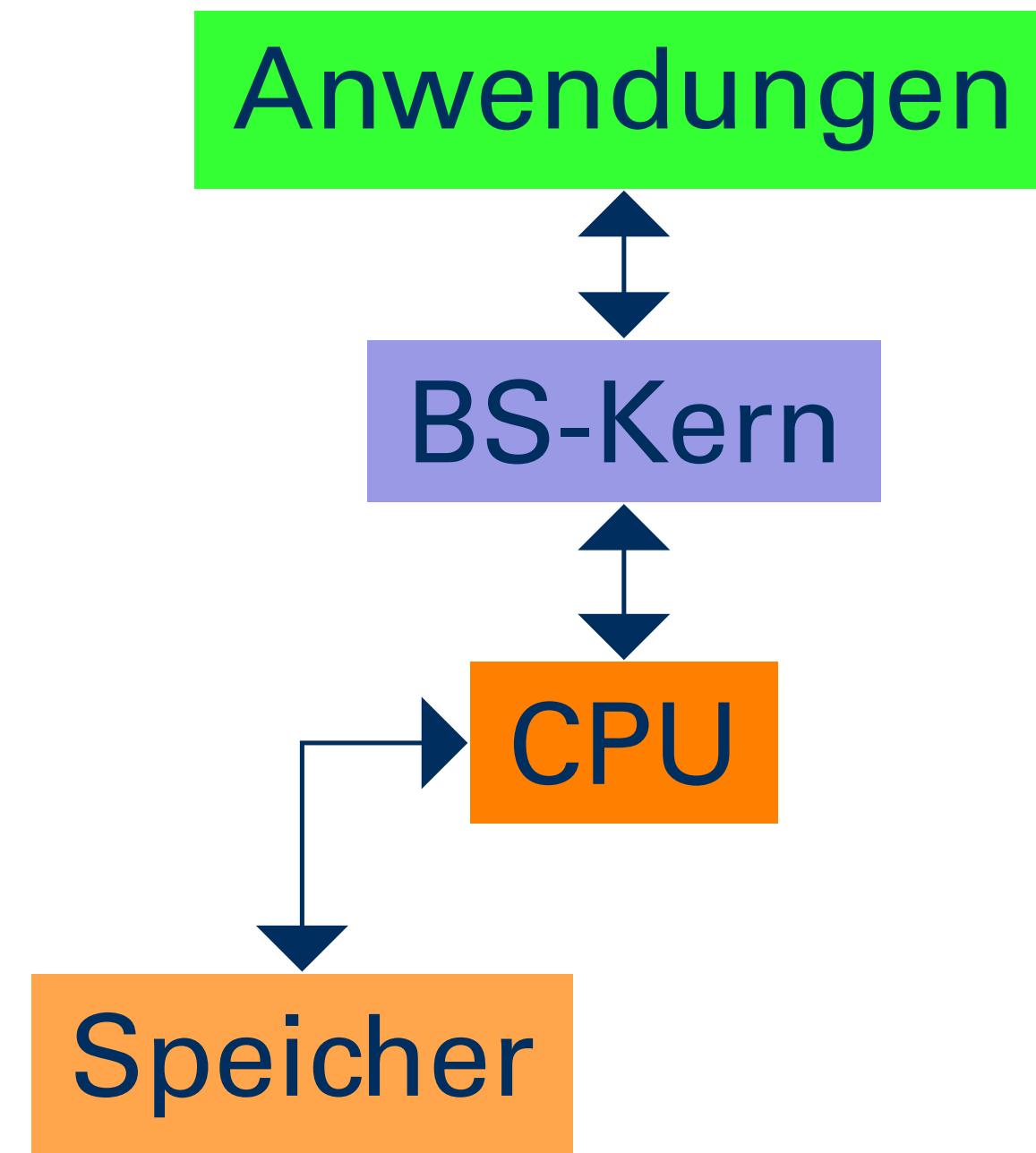
HARDWARE UND GERÄTETREIBER

MICHAEL ROITZSCH

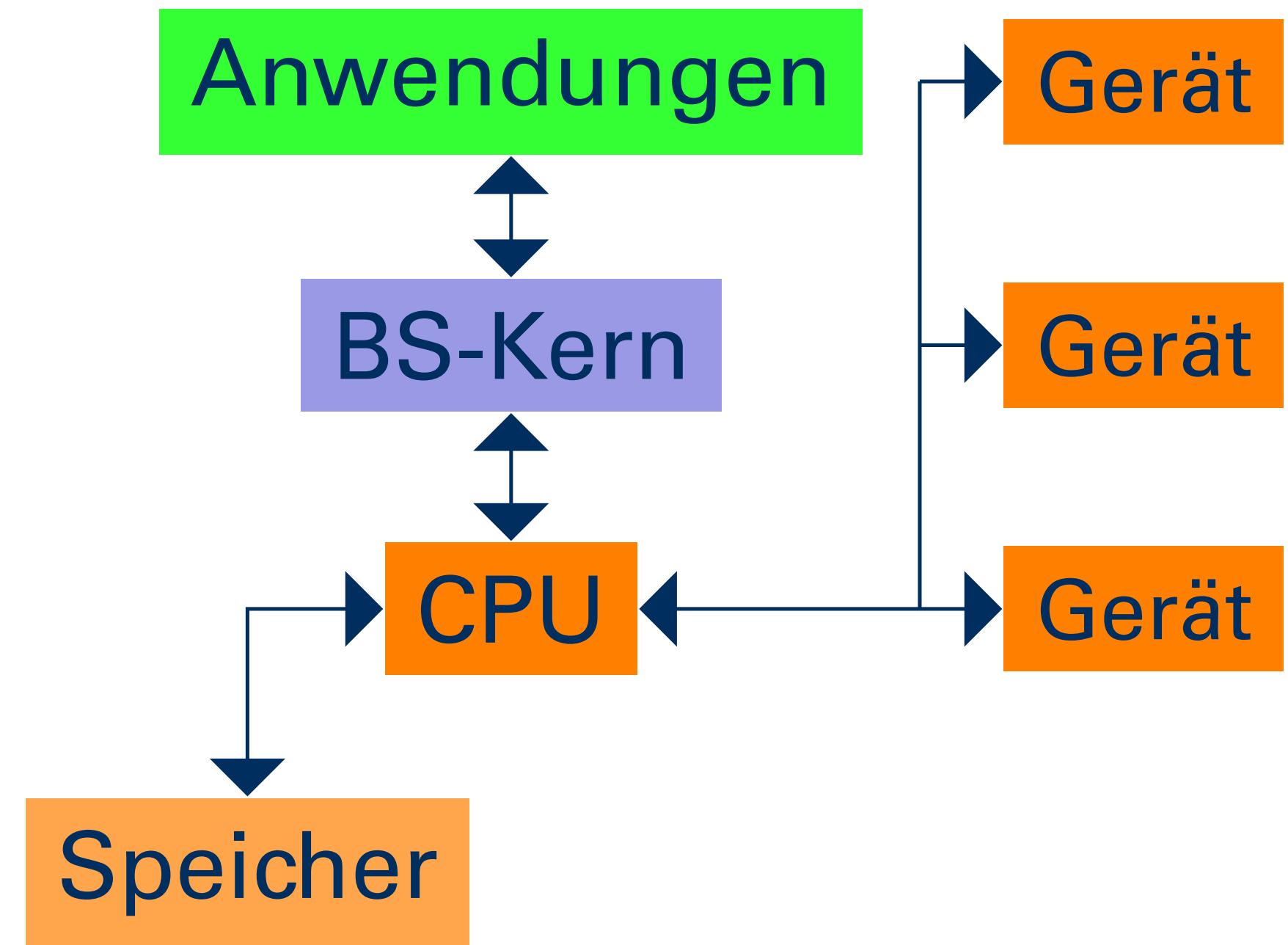
Übersicht

- Kommunikation zwischen Hardware und CPU
 - Interrupts
 - I/O-Ports
 - I/O-Speicher
 - Busse
- Verwaltung von Geräten
 - Dynamisches Hinzufügen/Entfernen
 - Anbindung an das Betriebssystem
- Warum ist das alles so schwer?

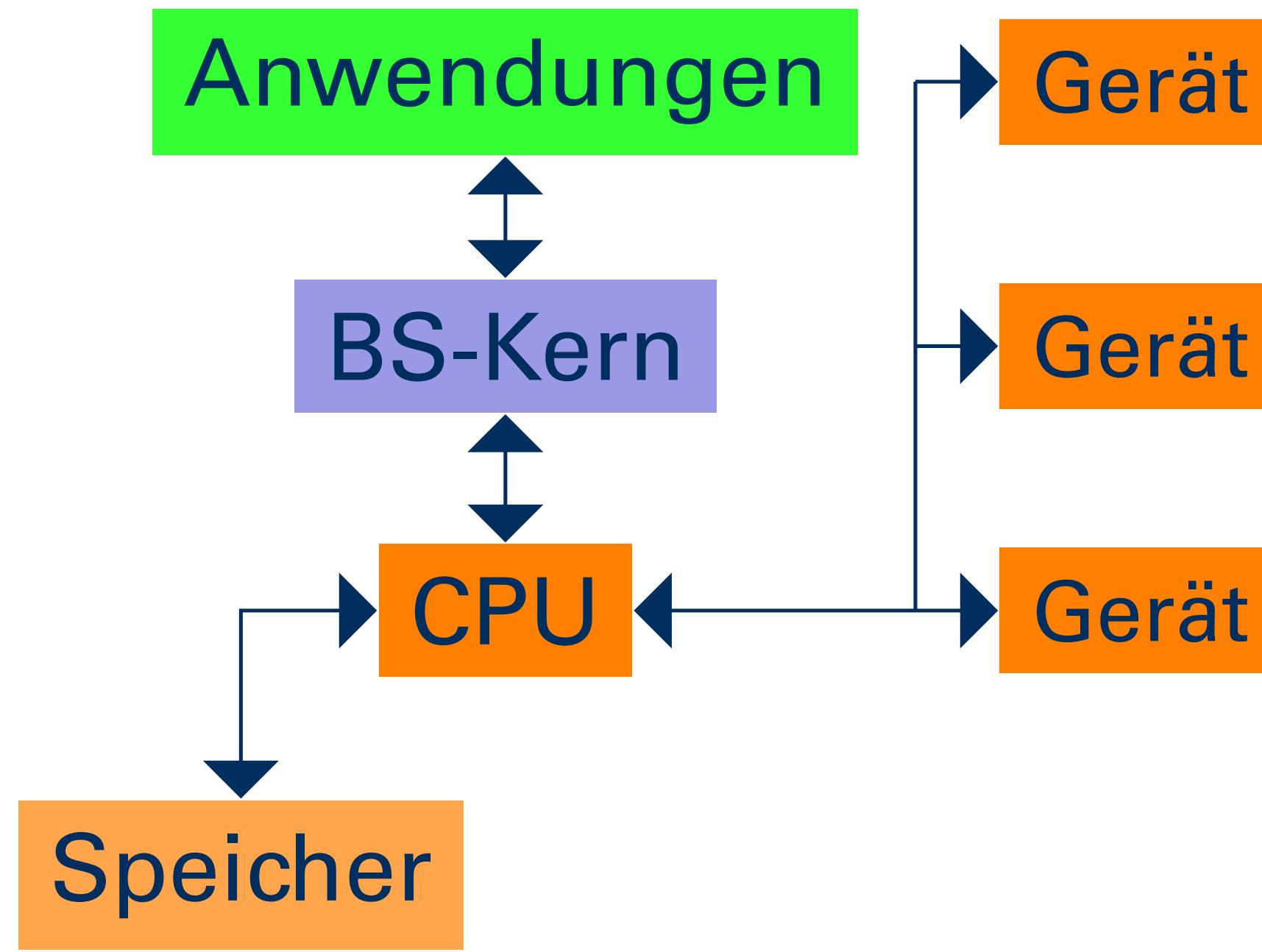
Bausteine



Bausteine



Bausteine

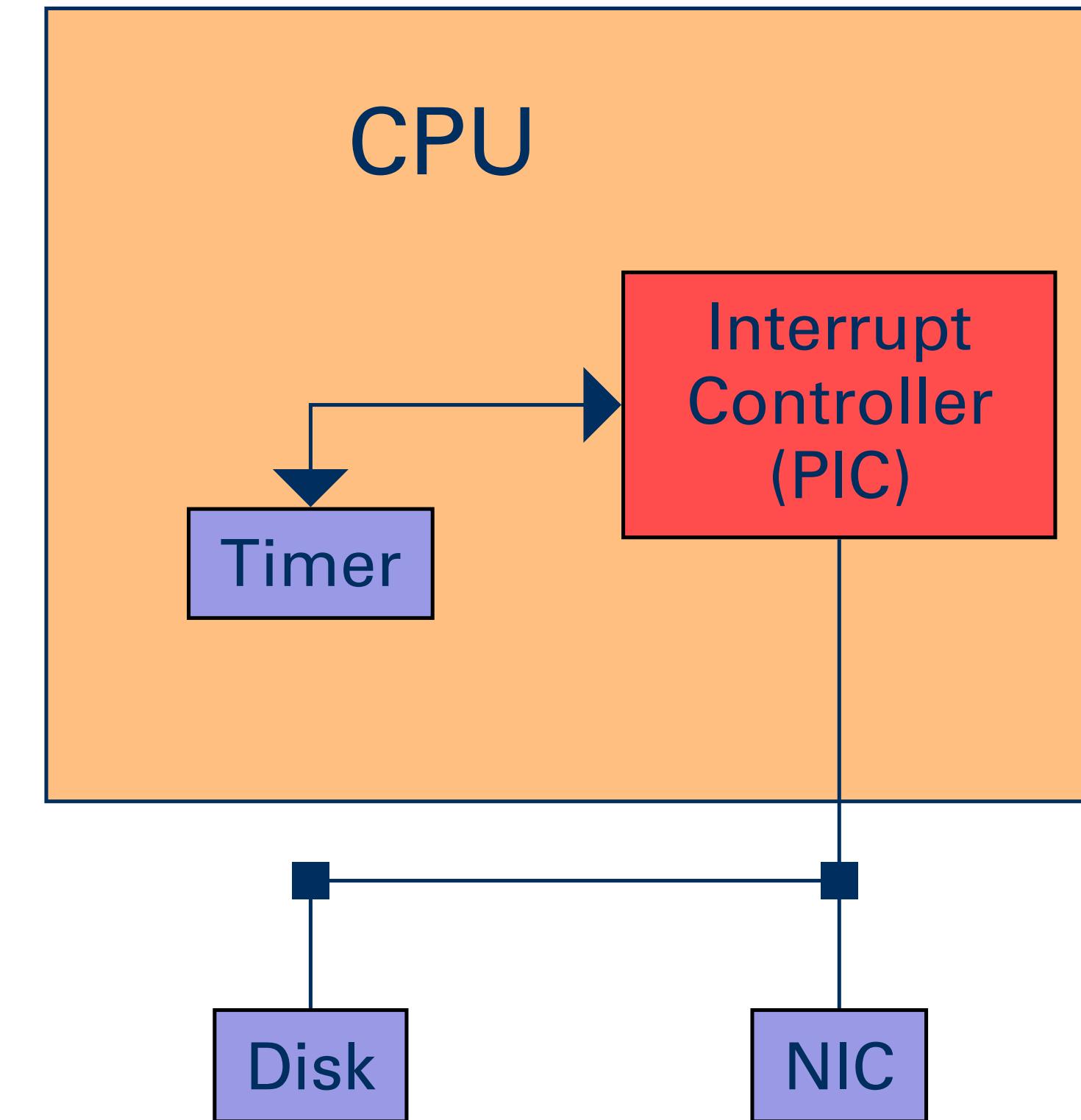


Beispiele für Geräte

- Eingabegeräte (*Human Interface Devices (HID)*)
- Netzwerkkarten (*Network Interface Cards (NIC)*)
- Grafik-Karten
- Speichermedien
- CPU-nahe Geräte (Timer, Interrupt-Controller)

Kommunikation zwischen Gerät und CPU

- Interrupt signalisiert Zustandsänderung des Geräts
- Interrupt-Controller (PIC):
 - Umwandlung von HW-Interrupts in CPU Exceptions
 - Priorisierung, Kombination von Interrupts
 - Maskieren von Interrupts
 - SMP: senden/empfangen von Inter-Prozessor-Interrupts (IPI)



I/O-Ports

- Alternative Möglichkeit zum Zugriff auf x86-Gerätespeicher („Historisch gewachsen“™)
- Spezieller Adressbereich: einmalig 65536 I/O-Port-Bytes
- Nicht Teil des physischen Speichers
- Zugriff mittels spezieller Instruktionen
`inb`, `inw`, `in`
`outb`, `outw`, `out`
- Durchreichen an Anwendungen möglich (IO Privilege Level, IO Bitmap)

I/O-Speicher

- Komplexere Geräte: eigener Speicher
- Von CPU als Teil des physischen Speichers zugegriffen
- Aufteilung des physischen Speichers plattformabhängig
- Aufgabe des BIOS während des Bootvorgangs

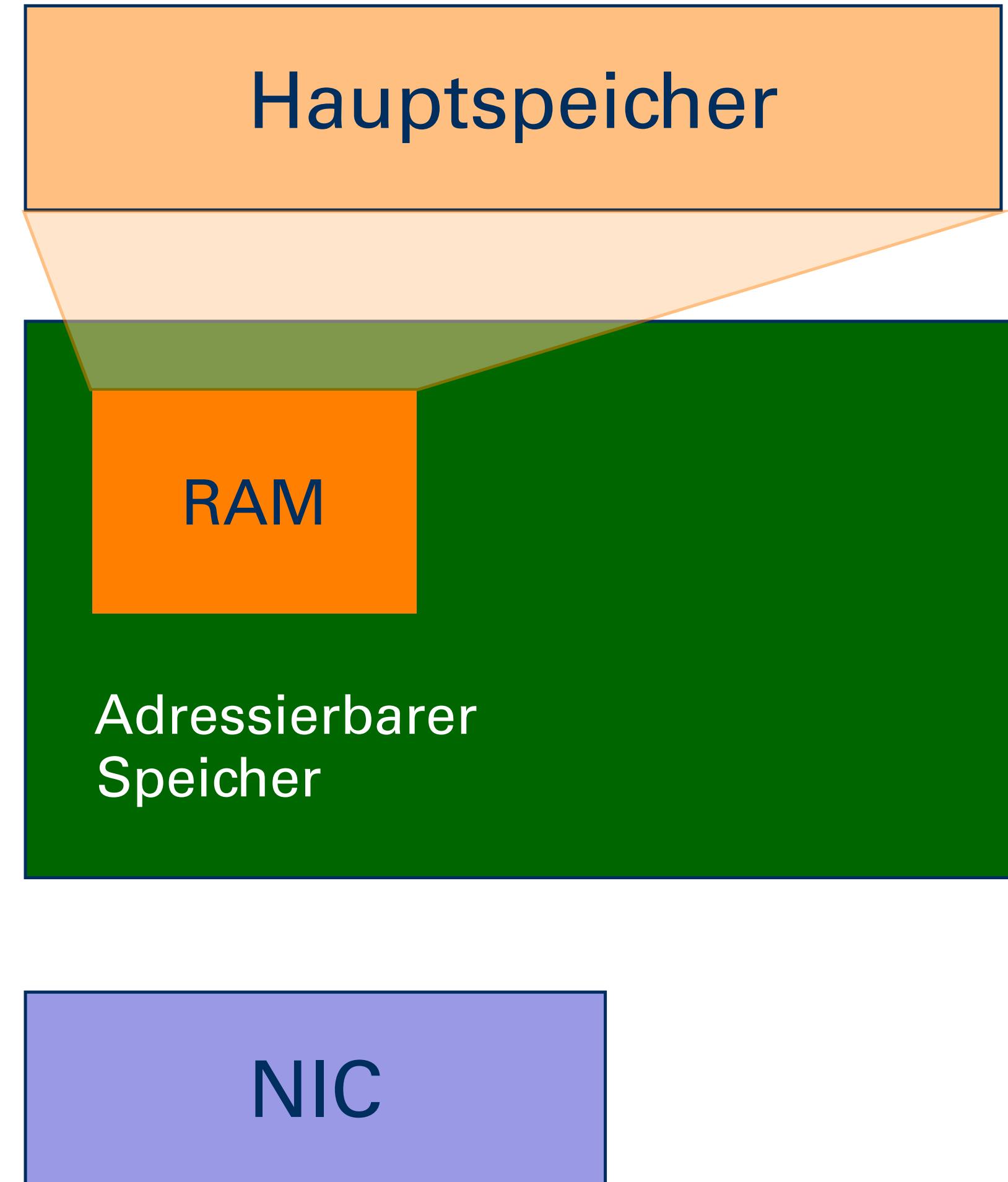
Hauptspeicher

Adressierbarer Speicher

NIC

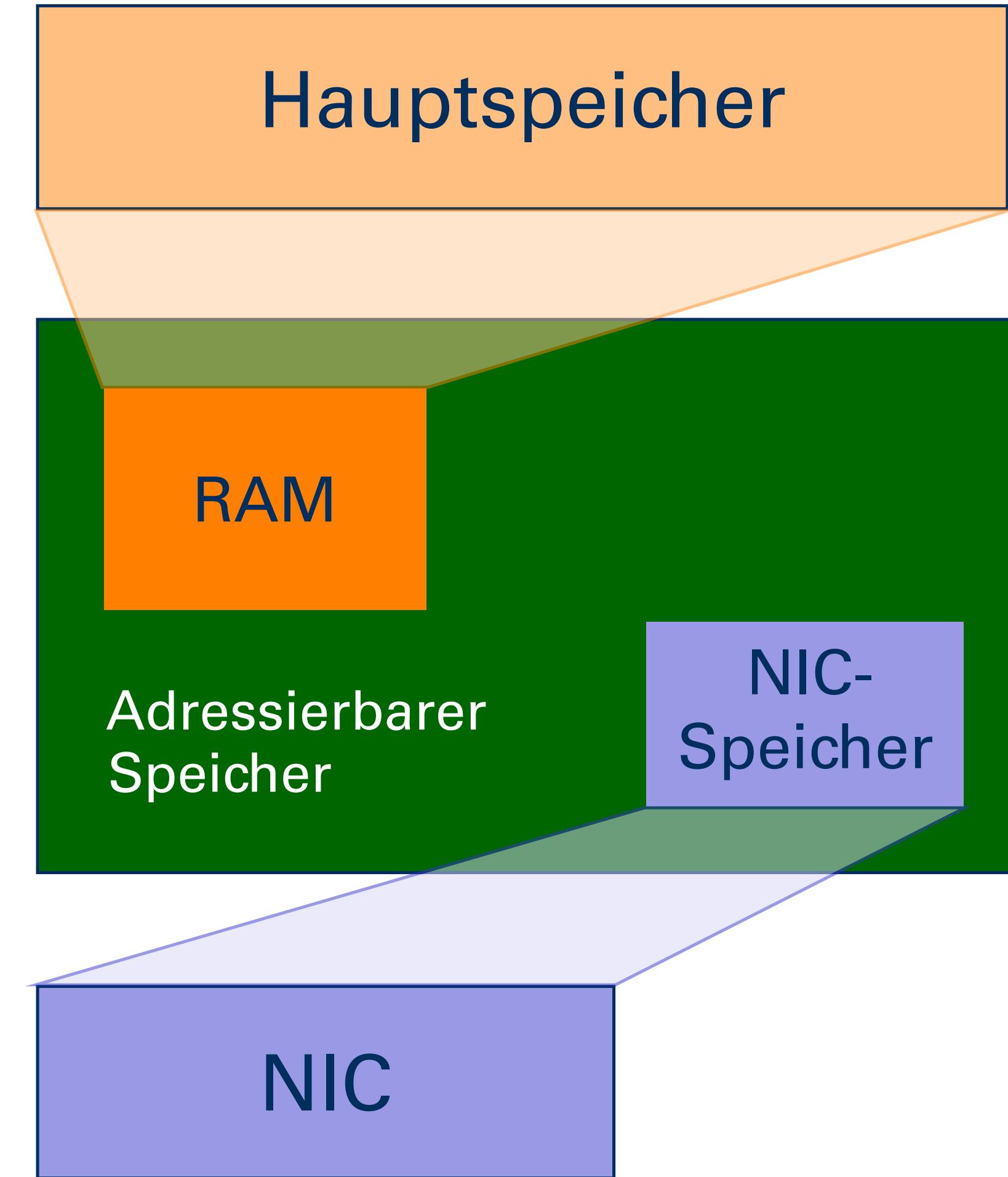
I/O-Speicher

- Komplexere Geräte: eigener Speicher
- Von CPU als Teil des physischen Speichers zugegriffen
- Aufteilung des physischen Speichers plattformabhängig
- Aufgabe des BIOS während des Bootvorgangs



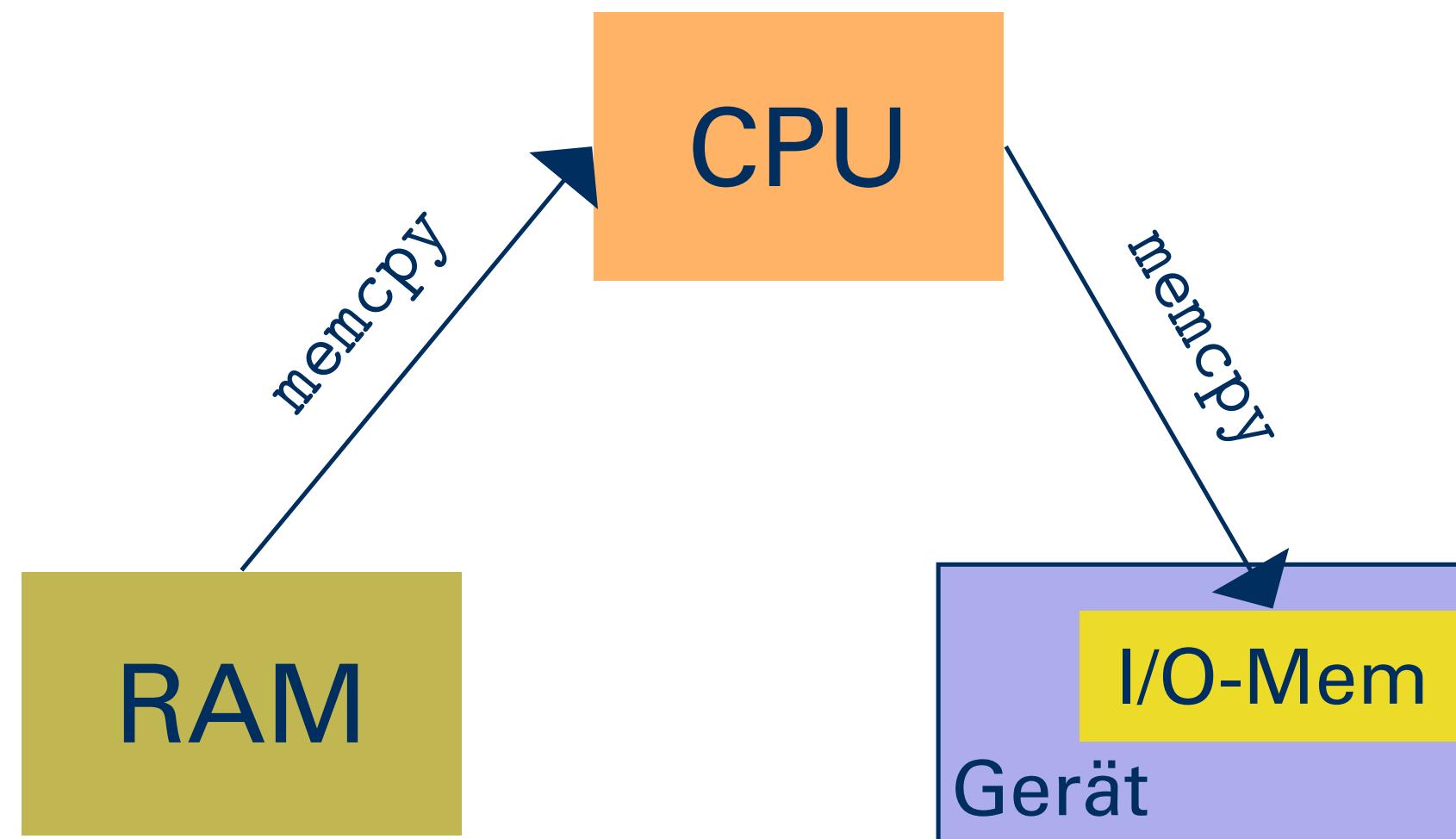
I/O-Speicher

- Komplexere Geräte: eigener Speicher
- Von CPU als Teil des physischen Speichers zugegriffen
- Aufteilung des physischen Speichers plattformabhängig
- Aufgabe des BIOS während des Bootvorgangs



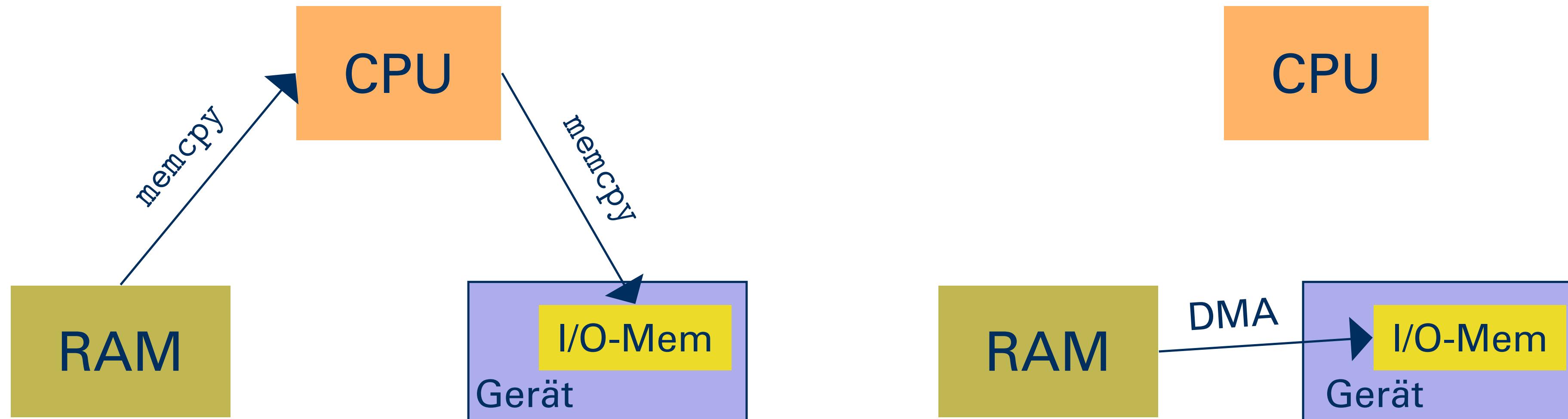
Direct Memory Access

- I/O-Ports: Zugriff auf maximal 4 Byte gleichzeitig
- I/O-Speicher: kann `memcpy()`-Instruktionen (z. B. `rep movs`, SSE-Erweiterungen) benutzen
- Weitere Optimierung: *DMA*



Direct Memory Access

- I/O-Ports: Zugriff auf maximal 4 Byte gleichzeitig
- I/O-Speicher: kann `memcpy()`-Instruktionen (z. B. `rep movs`, SSE-Erweiterungen) benutzen
- Weitere Optimierung: *DMA*



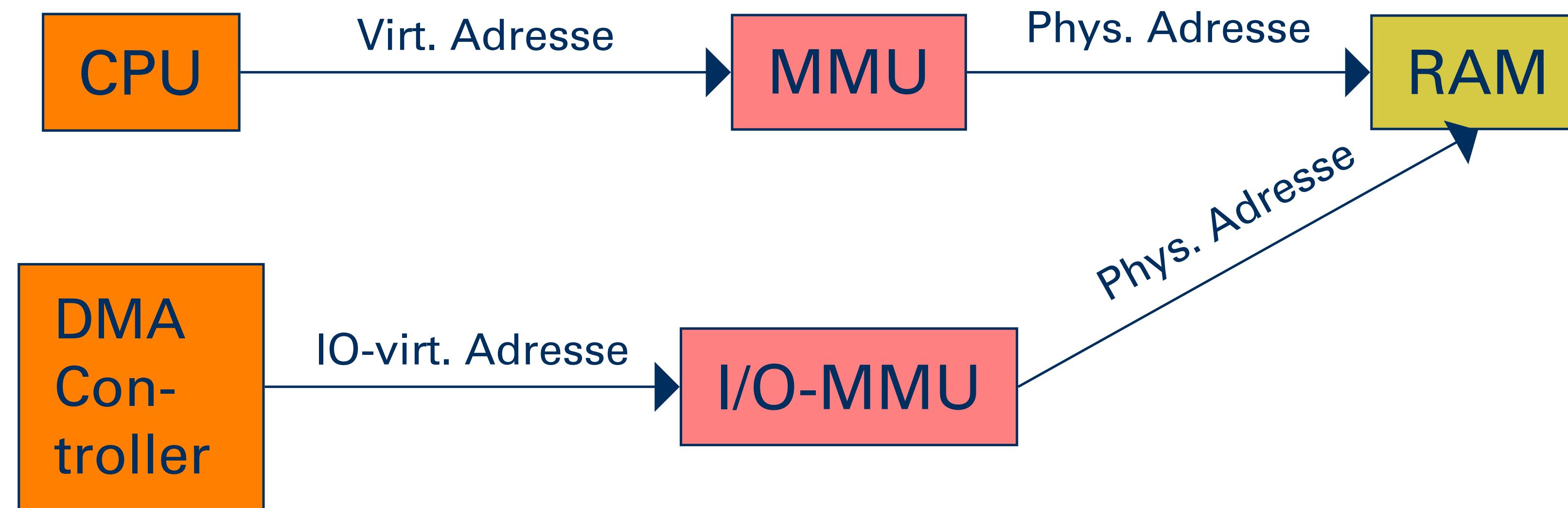
DMA: Sicherheitsproblem

- Physische Adressierung
- Überschreiben beliebiger Speicher-Regionen
- Also: Überschreiben von Kerndaten möglich



DMA: Sicherheitsproblem

- Physische Adressierung
- Überschreiben beliebiger Speicher-Regionen
- Also: Überschreiben von Kerndaten möglich
- Lösung: *I/O-MMU*



Geräte-Zustand

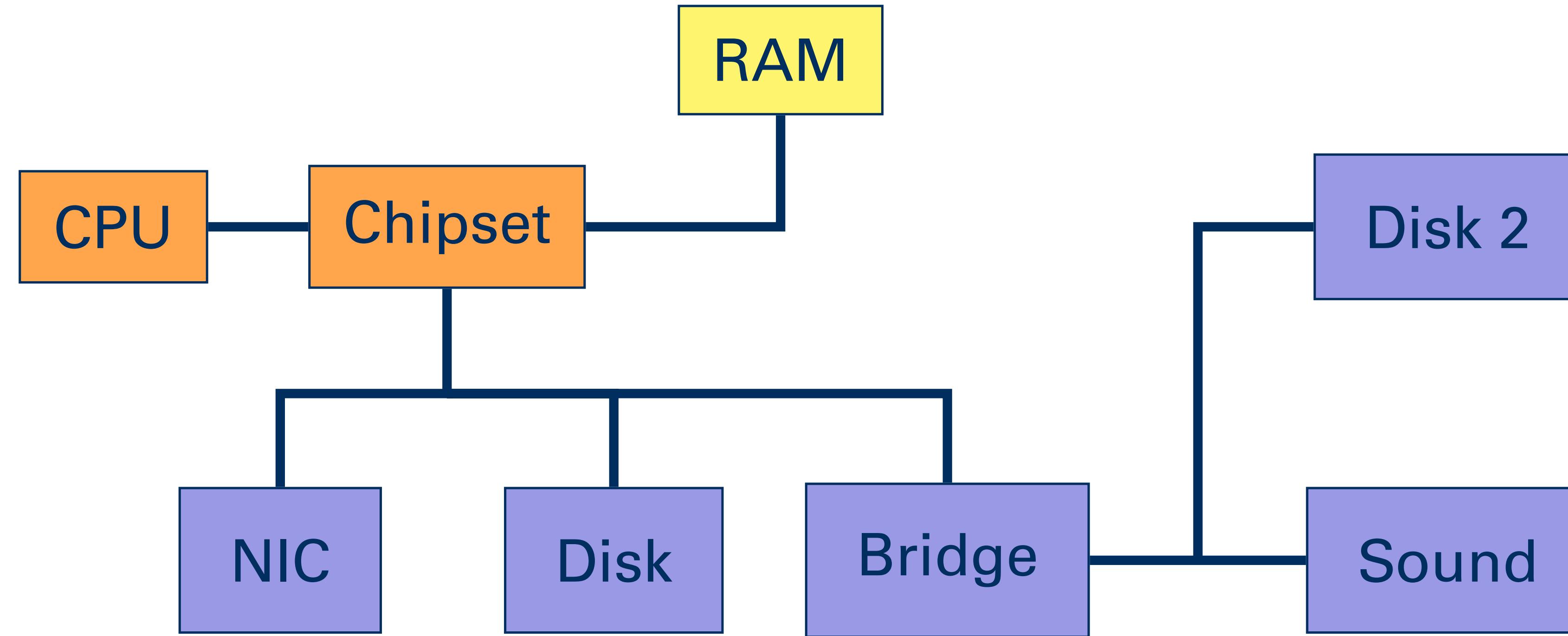
- BS liest und modifiziert Zustand via I/O-Speicher und I/O-Ports → Kernaufgabe eines *Gerätetreibers*
- Geräte-spezifische Aktionen
 - Welchen Zustand gibt es?
 - Wie wird er zugegriffen?
 - Wie führt man Geräte-Aktionen aus?
- Herkunft der Informationen variiert
 - Plattform-weite Definition (z. B. PC-Plattform)
 - Standard f. bestimmte Gerätekasse (z. B. SATA-Festplatten)
 - Geräte-Spezifikation (vom Hersteller)

Gerätetreiber

- Interrupt-Behandlung (Inspektion und Manipulation des Zustands)
- Kapselt geräte-spezifisches Wissen
- Integration in restliche BS-Infrastruktur

Wie findet man Geräte? Wie die zugehörigen Treiber?

Busse: Vernetzung von Geräten



Aufgaben: Identifikation, Adressierung, Weiterleiten von Kommandos/Interrupts

Geräte-Erkennung

- Während des Bootvorgangs
- BS „scannet“ die PCI-Busse
 - Lesen der Geräte-ID
 - Rückgabewert != 0xFFFFFFFF → Gerät vorhanden
- Findend es zugehörigen Treibers
 - Treiber liefert Liste der unterstützten Geräte-IDs
 - BS ruft `init()`-Funktion auf, wenn entsprechendes Gerät gefunden

Probleme bei Treiber-Entwicklung

- Entwicklung in „unsicherer“ Programmiersprache
 - C → Pointer-Arithmetik, Bit-Operationen etc.
- Kompliziertes Kern-Interface
- Komplizierte Hardware
 - Fehlende HW-Spezifikationen