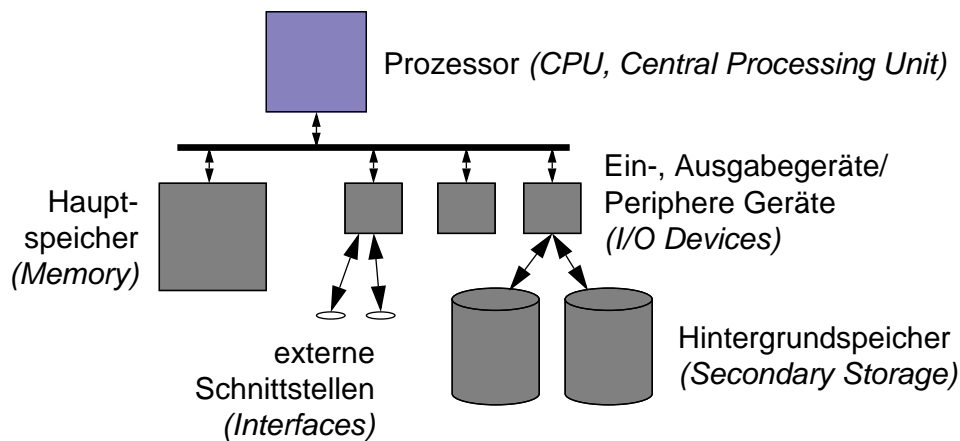


I Prozesse

■ Einordnung



I.1 Prozessor

■ Register

- ◆ Prozessor besitzt Steuer- und Vielzweckregister

- ◆ Steuerregister:

- Programmzähler (*Instruction Pointer*)
- Stapelregister (*Stack Pointer*)
- Statusregister
- etc.

■ Programmzähler enthält Speicherstelle der nächsten Instruktion

- ◆ Instruktion wird geladen und
- ◆ ausgeführt
- ◆ Programmzähler wird inkrementiert
- ◆ dieser Vorgang wird ständig wiederholt

I.1 Prozessor (2)

■ Beispiel für Instruktionen

```

...
0010 5510000000    movl DS:$10, %ebx
0015 5614000000    movl DS:$14, %eax
001a 8a            addl %eax, %ebx
001b 5a18000000    movl %ebx, DS:$18
...

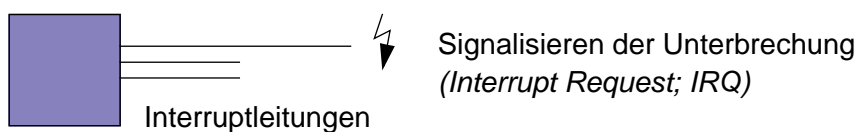
```

■ Prozessor arbeitet in einem bestimmten Modus

- ◆ Benutzermodus: eingeschränkter Befehlssatz
- ◆ privilegierter Modus: erlaubt Ausführung privilegierter Befehle
 - Konfigurationsänderungen des Prozessors
 - Moduswechsel
 - spezielle Ein-, Ausgabebefehle

I.1 Prozessor (3)

■ Unterbrechungen (*Interrupts*)



◆ ausgelöst durch ein Signal eines externen Geräts

- ➔ asynchron zur Programmausführung
 - Prozessor unterbricht laufende Bearbeitung und führt eine definierte Befehlsfolge aus (vom privilegierten Modus aus konfigurierbar)
 - vorher werden alle Register einschließlich Programmzähler gesichert (z.B. auf dem Stack)
 - nach einer Unterbrechung kann der ursprüngliche Zustand wiederhergestellt werden
 - Unterbrechungen werden im privilegierten Modus bearbeitet

I.1 Prozessor (4)

- **Ausnahmesituationen, Systemaufrufe (*Traps*)**
 - ◆ ausgelöst durch eine Aktivität des gerade ausgeführten Programms
 - fehlerhaftes Verhalten
(Zugriff auf ungültige Speicheradresse, ungültiger Maschinenbefehl, Division durch Null)
 - kontrollierter Eintritt in den privilegierten Modus
(spezieller Maschinenbefehl - *Trap* oder *Supervisor Call*)
– Implementierung der Betriebssystemschnittstelle
 - ➔ synchron zur Programmausführung
- ◆ Prozessor schaltet in privilegierten Modus und führt definierte Befehlsfolge aus (vom privilegierten Modus aus konfigurierbar)
 - Ausnahmesituation wird geeignet bearbeitet (z. B. durch Abbruch der Programmausführung)
 - Systemaufruf wird durch Funktionen des Betriebssystems im privilegierten Modus ausgeführt (partielle Interpretation)
 - Parameter werden nach einer Konvention übergeben (z.B. auf dem Stack)

I.2 Prozesse

- ▲ **Bisherige Definition:**
 - ◆ Programm, das sich in Ausführung befindet, und seine Daten
(Beachte: ein Programm kann sich mehrfach in Ausführung befinden)
 - eine konkrete Ausführungsumgebung für ein Programm mit den dazu erforderlichen Betriebsmitteln:
Speicher, Rechte, Verwaltungsinformation (verbrauchte Rechenzeit,...),...
- **eine etwas andere Sicht:**
 - ◆ ein virtueller Prozessor, der ein Programm ausführt
 - Speicher → virtueller Adressraum
 - Prozessor → Zeitanteile am echten Prozessor
 - Interrupts → Signale
 - I/O-Schnittstellen → Dateisystem, Kommunikationsmechanismen
 - Maschinenbefehle → direkte Ausführung durch echten Prozessor
oder partielle Interpretation von Trap-Befehlen
durch Betriebssystemcode

I.2 Prozesse (2)

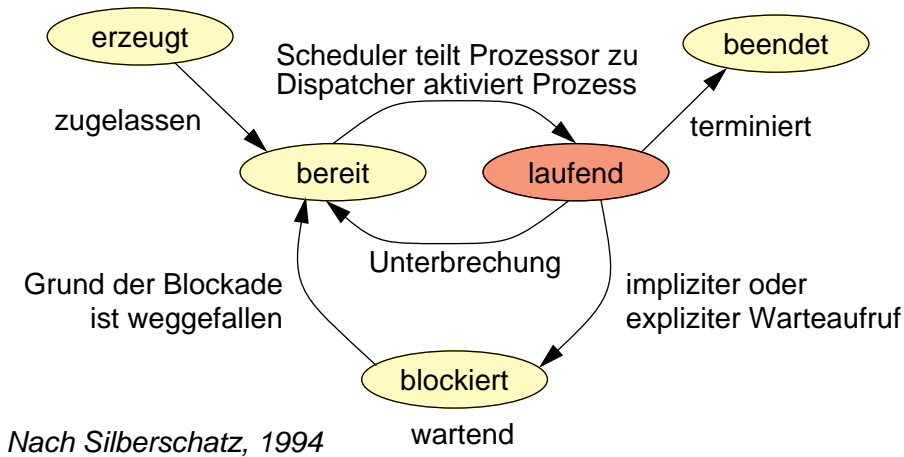
- Mehrprogrammbetrieb
 - mehrere Prozesse können quasi gleichzeitig ausgeführt werden
 - steht nur ein echter Prozessor zur Verfügung, werden Zeitanteile der Rechenzeit an die Prozesse vergeben (**Time Sharing System**)
 - die Entscheidung, welcher Prozess zu welchem Zeitpunkt wieviel Rechenzeit zugeteilt bekommt, trifft das Betriebssystem (**Scheduler**)
 - die Umschaltung zwischen Prozessen erfolgt durch das Betriebssystem (**Dispatcher**)
 - Prozesse laufen nebenläufig
(das ausgeführte Programm weiß nicht, an welchen Stellen auf einen anderen Prozess umgeschaltet wird)

I.3 Prozesszustände

- Ein Prozess befindet sich in einem der folgenden Zustände:
 - ◆ **Erzeugt** (*New*)
Prozess wurde erzeugt, besitzt aber noch nicht alle nötigen Betriebsmittel
 - ◆ **Bereit** (*Ready*)
Prozess besitzt alle nötigen Betriebsmittel und ist bereit zum Laufen
 - ◆ **Laufend** (*Running*)
Prozess wird vom realen Prozessor ausgeführt
 - ◆ **Blockiert** (*Blocked/Waiting*)
Prozess wartet auf ein Ereignis (z.B. Fertigstellung einer Ein- oder Ausgabeoperation, Zuteilung eines Betriebsmittels, Empfang einer Nachricht); zum Warten wird er blockiert
 - ◆ **Beendet** (*Terminated*)
Prozess ist beendet; einige Betriebsmittel sind jedoch noch nicht freigegeben oder Prozess muss aus anderen Gründen im System verbleiben

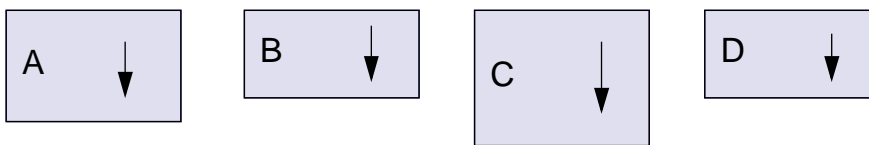
I.3 Prozesszustände (2)

■ Zustandsdiagramm



I.4 Prozesswechsel

■ Konzeptionelles Modell

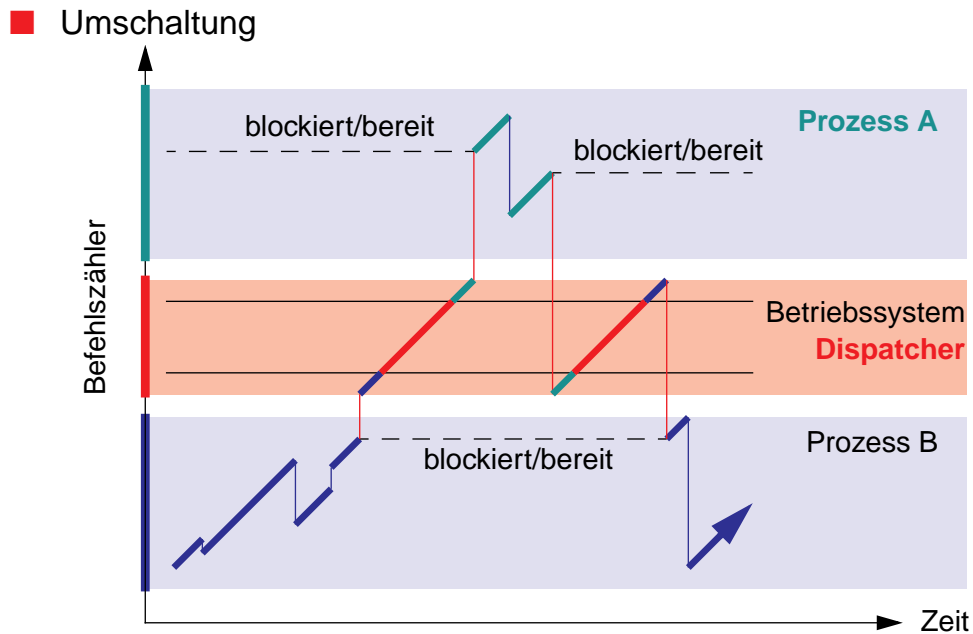


vier Prozesse mit eigenständigen Befehlszählern

■ Umschaltung (*Context Switch*)

- ◆ Sichern der Register des laufenden Prozesses inkl. Programmzähler (Kontext),
- ◆ Auswahl des neuen Prozesses,
- ◆ Ablaufumgebung des neuen Prozesses herstellen (z.B. Speicherabbildung, etc.),
- ◆ gesicherte Register des neuen Prozesses laden und
- ◆ Prozessor aufsetzen.

I.4 Prozesswechsel (2)



I.4 Prozesswechsel (3)

■ Prozesskontrollblock (*Process Control Block; PCB*)

- ◆ Datenstruktur des Betriebssystems, die alle nötigen Daten für einen Prozess hält.

Beispielsweise in UNIX:

- Prozessnummer (*PID*)
- verbrauchte Rechenzeit
- Erzeugungszeitpunkt
- Kontext (Register etc.)
- Speicherabbildung
- Eigentümer (*UID, GID*)
- Wurzelkatalog, aktueller Katalog
- offene Dateien
- ...

I.5 Prozesserzeugung (UNIX)

- Erzeugen eines neuen UNIX-Prozesses
 - ◆ Duplizieren des gerade laufenden Prozesses

```
pid_t fork( void );
```

```

pid_t p;                Vater
...
p= fork();
if( p == (pid_t)0 ) {
    /* child */
    ...
} else if( p!=(pid_t)-1 ) {
    /* parent */
    ...
} else {
    /* error */
    ...
}

```

I.5 Prozesserzeugung (UNIX)

- Erzeugen eines neuen UNIX-Prozesses
 - ◆ Duplizieren des gerade laufenden Prozesses

```
pid_t fork( void );
```

```

pid_t p;                Vater
...
p= fork();
if( p == (pid_t)0 ) {
    /* child */
    ...
} else if( p!=(pid_t)-1 ) {
    /* parent */
    ...
} else {
    /* error */
    ...
}

```

```

pid_t p;                Kind
...
p= fork();
if( p == (pid_t)0 ) {
    /* child */
    ...
} else if( p!=(pid_t)-1 ) {
    /* parent */
    ...
} else {
    /* error */
    ...
}

```

I.5 Prozesserzeugung (2)

- ◆ Der Kind-Prozess ist eine perfekte **Kopie** des Vaters
 - gleiches Programm
 - gleiche Daten (gleiche Werte in Variablen)
 - gleicher Programmzähler (nach der Kopie)
 - gleicher Eigentümer
 - gleiches aktuelles Verzeichnis
 - gleiche Dateien geöffnet (selbst Schreib-, Lesezeiger ist gemeinsam)
 - ...
- ◆ Unterschiede:
 - Verschiedene PIDs
 - `fork()` liefert verschiedene Werte als Ergebnis für Vater und Kind

I.6 Ausführen eines Programms (UNIX)

- Das von einem Prozess gerade ausgeführte Programm kann durch ein neues Programm ersetzt werden

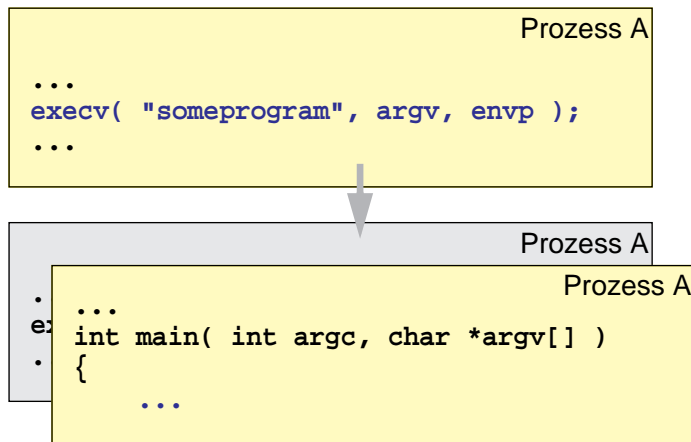
```
int execv( const char *path, char *const argv[]);
```

Prozess A
<pre>... execv("someprogram", argv, envp); ...</pre>

I.6 Ausführen eines Programms (UNIX)

- Das von einem Prozess gerade ausgeführte Programm kann durch ein neues Programm ersetzt werden

```
int execv( const char *path, char *const argv[]);
```



das zuvor ausgeführte Programm wird dadurch beendet.

I.6 Operationen auf Prozessen (UNIX)

- ◆ Prozess beenden

```
void _exit( int status );  
[ void exit( int status ); ]
```

- ◆ Prozessidentifikator

```
pid_t getpid( void );           /* eigene PID */  
pid_t getppid( void );        /* PID des Vaterprozesses */
```

- ◆ Warten auf Beendigung eines Kindprozesses

```
pid_t wait( int *statusp );
```

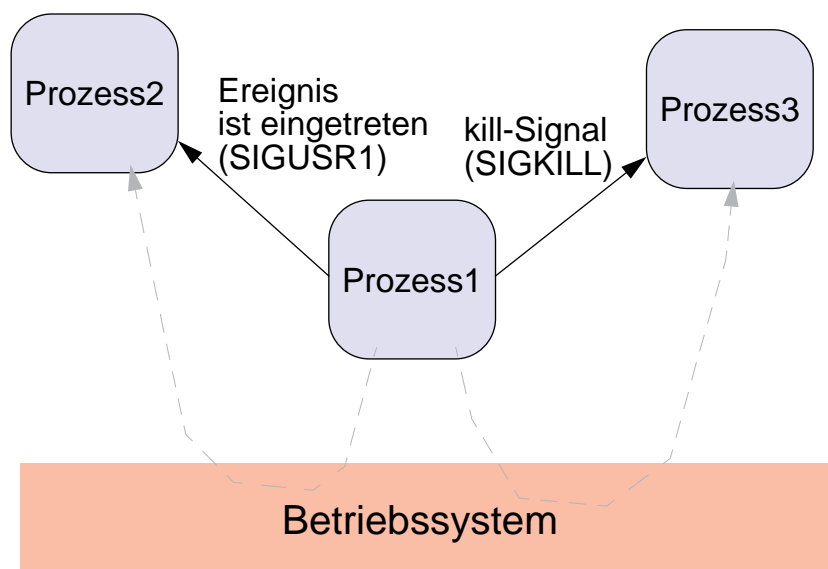
I.7 Signale

1 Signalisierung des Systemkerns an einen Prozess

- Software-Implementierung der Hardware-Konzepte
 - ◆ **Interrupt:** asynchrones Signal aufgrund eines "externen" Ereignisses
 - CTRL-C auf der Tastatur gedrückt (Interrupt-Signal)
 - Timer abgelaufen
 - Kind-Prozess terminiert
 - ...
 - ◆ **Trap:** synchrones Signal, ausgelöst durch die Aktivität des Prozesses
 - Zugriff auf ungültige Speicheradresse
 - Illegaler Maschinenbefehl
 - Division durch NULL
 - Schreiben auf eine geschlossene Kommunikationsverbindung
 - ...

2 Kommunikation zwischen Prozessen

- ein Prozess will einem anderen ein Ereignis signalisieren

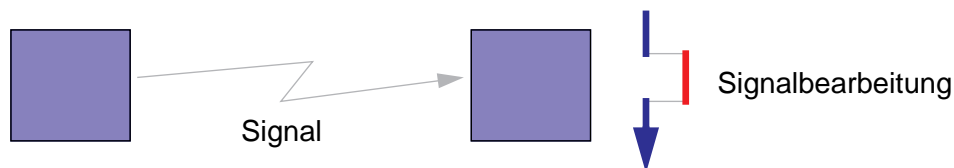


3 Reaktion auf Signale

- abort
 - ◆ erzeugt Core-Dump (Segmente + Registercontext) und beendet Prozess
- exit
 - ◆ beendet Prozess, ohne einen Core-Dump zu erzeugen
- ignore
 - ◆ ignoriert Signal
- stop
 - ◆ stoppt Prozess
- continue
 - ◆ setzt gestoppten Prozess fort
- signal handler
 - ◆ Aufruf einer Signalbehandlungsfunktion, danach Fortsetzung des Prozesses

4 POSIX Signalbehandlung

- Betriebssystemschnittstelle zum Umgang mit Signalen
- Signal bewirkt Aufruf einer Funktion (analog ISR)



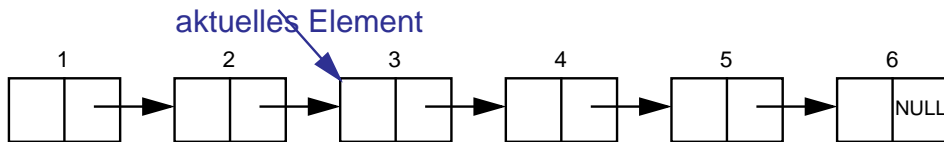
- ◆ nach der Behandlung läuft der Prozess an der unterbrochenen Stelle weiter
- Systemschnittstelle
 - ◆ sigaction – Anmelden einer Funktion = Einrichten der ISR-Tabelle
 - ◆ sigprocmask – Blockieren/Freigeben von Signalen \approx cli() / sei()
 - ◆ sigsuspend – Freigeben + passives Warten auf Signal + wieder Blockieren \approx sei() + sleep_cpu() + cli()
 - ◆ kill – Signal an anderen Prozess verschicken

5 Signale und Nebenläufigkeit → Race Conditions

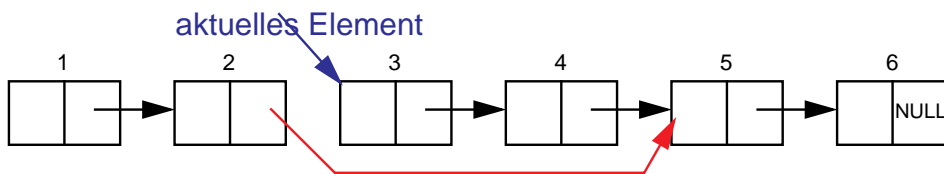
- Signale erzeugen Nebenläufigkeit innerhalb des Prozesses
- resultierende Probleme völlig analog zu Nebenläufigkeit bei Interrupts auf einem Mikrocontroller

- Beispiel:

- ◆ main-Funktion läuft durch eine verkettete Liste



- ◆ Prozess erhält Signal; Signalhandler entfernt Elemente 3 und 4 aus der Liste und gibt den Speicher dieser Elemente frei



5 Signale und Nebenläufigkeit → Race Conditions (2)

- zusätzliche Problem:

- ◆ Signale können die Behandlung anderer Signale unterbrechen
- ◆ Signale können Bibliotheksfunktionen unterbrechen, die nicht dafür eingerichtet sind
 - Funktionen `printf()` oder `getchar()`
 - siehe Funktion `readdir` im nächsten Kapitel

- Lösung:

- Signal während Ausführung von kritischen Programmabschnitten blockieren!
- kritische Bibliotheksfunktionen aus Signalbehandlungsfunktionen möglichst nicht aufrufen

- grundlegendes Problem
man muss wissen, welche Funktion(en) in Bezug auf Nebenläufigkeit problematisch sind (**nicht reentrant**)