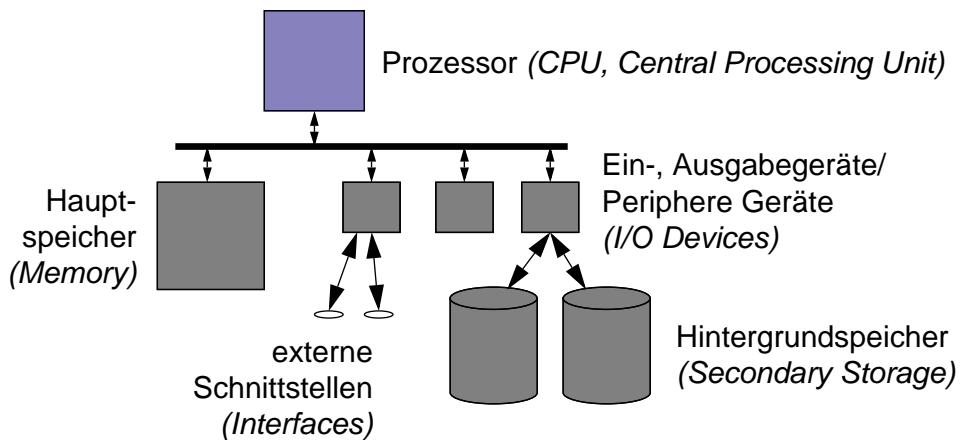


I Prozesse

■ 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

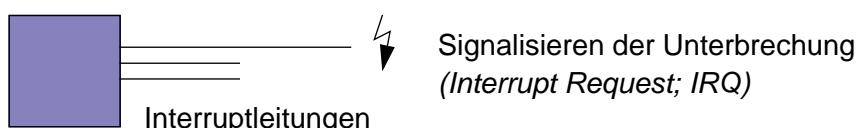
```
...
0010 5510000000    movl DS:$10, %ebx
0015 5614000000    movl DS:$14, %eax
001a 8a             addl %eax, %ebx
001b 5a18000000    movl %ebx, DS:$18
...
...
```

■ 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)

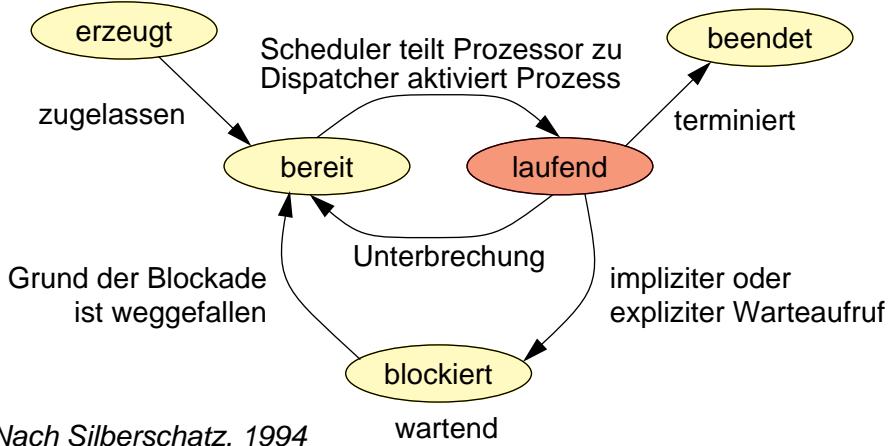
Prozess wartet auf ein Ereignis (z.B. Fertigstellung einer Ein- oder Ausgabeoperation, Zuteilung eines Betriebsmittels, Empfang einer Nachricht); zum Warten wird er blockiert

◆ Beendet (Terminated)

Prozess ist beendet; einige Betriebsmittel sind jedoch noch nicht freigegeben oder Prozess muss aus anderen Gründen im System verbleiben

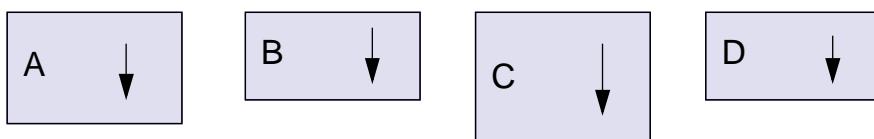
I.3 Prozesszustände (2)

■ Zustandsdiagramm



I.4 Prozesswechsel

■ Konzeptionelles Modell



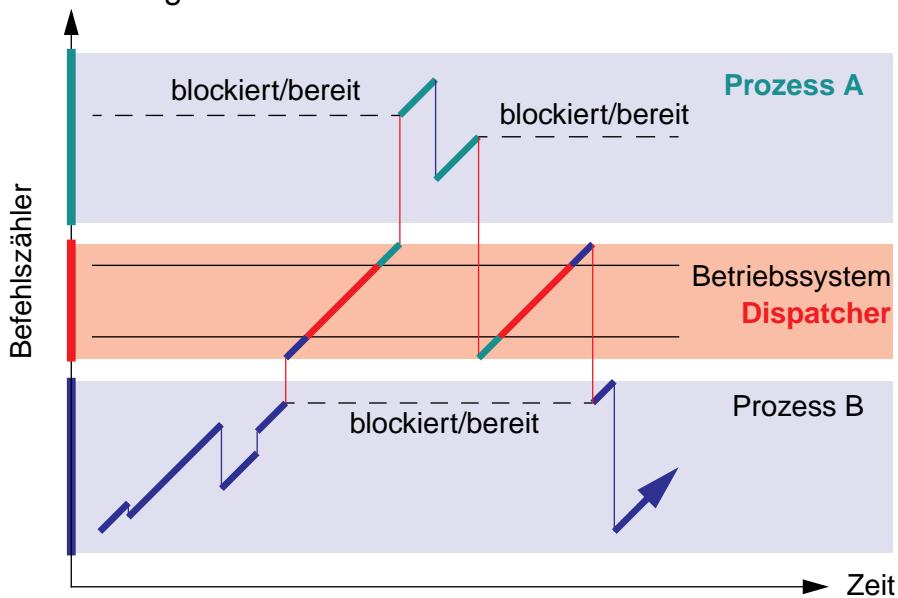
vier Prozesse mit eigenständigen Befehlszählern

■ 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)

■ Umschaltung



I.4 Prozesswechsel (3)

I.4 Prozesswechsel

■ 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

...

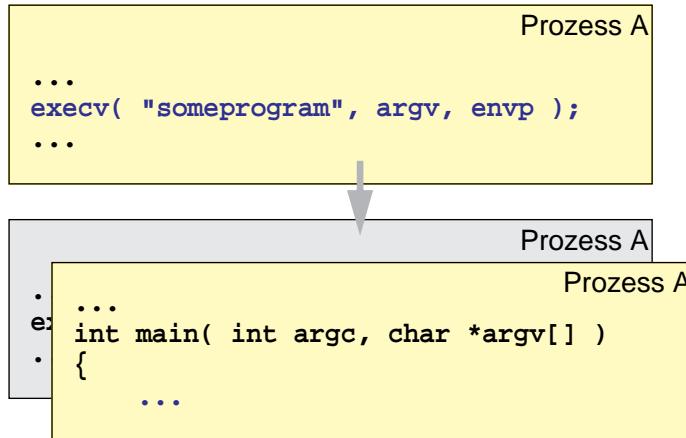
execv("someprogram", argv, envp);

...

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

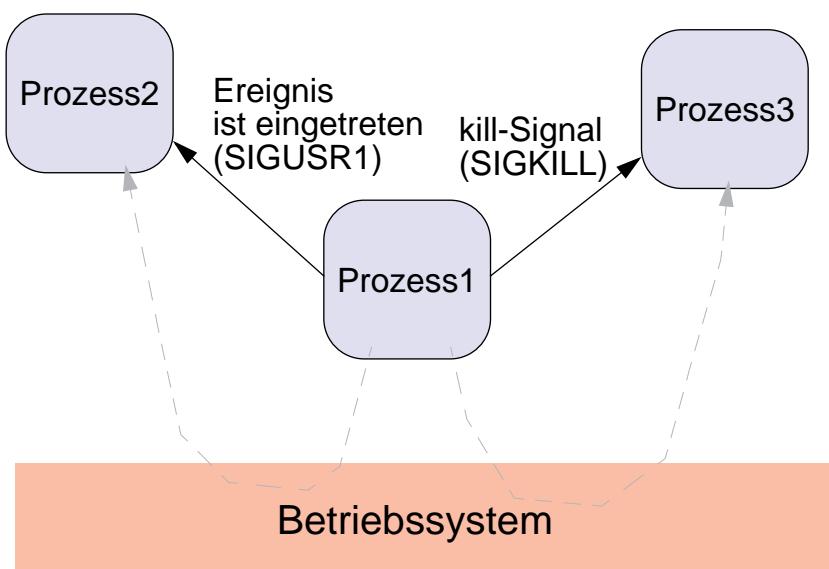
- CTRL-C auf der Tastatur gedrückt (Interrupt-Signal)
- Timer abgelaufen
- Kind-Prozess terminiert
- ...

◆ **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

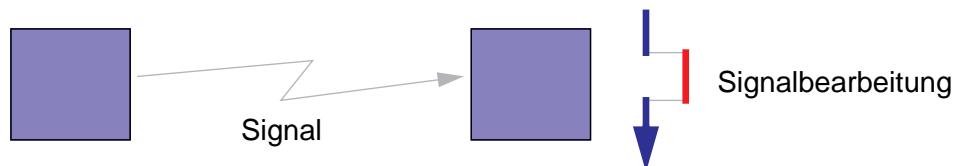


3 Reaktion auf Signale

- 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

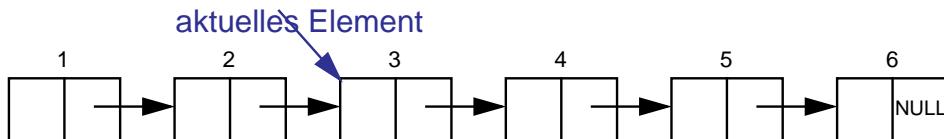
- Betriebssystemschnittstelle zum Umgang mit Signalen
- Signal bewirkt Aufruf einer Funktion (analog ISR)



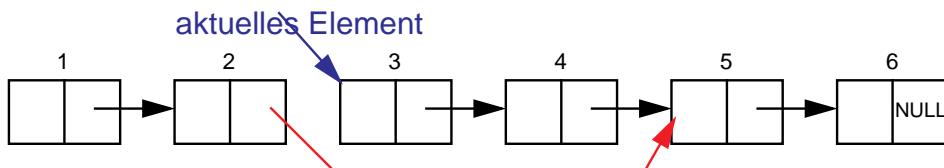
- ◆ nach der Behandlung läuft der Prozess an der unterbrochenen Stelle weiter
- Systemschnittstelle
 - ◆ sigaction – Anmelden einer Funktion = Einrichten der ISR-Tabelle
 - ◆ sigprocmask – Blockieren/Freigeben von Signalen \approx cli() / sei()
 - ◆ sigsuspend – Freigeben + passives Warten auf Signal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