

# Übungen zu Systemprogrammierung 2 (SP2)

## Ü3 – UNIX-Signale

**Christian Eichler, Andreas Ziegler, Jürgen Kleinöder**

Lehrstuhl für Informatik 4  
Verteilte Systeme und Betriebssysteme

Friedrich-Alexander-Universität  
Erlangen-Nürnberg

SS 2017 – 29. Mai bis 02. Juni 2017

[http://www4.cs.fau.de/Lehre/SS17/V\\_SP2](http://www4.cs.fau.de/Lehre/SS17/V_SP2)

## Agenda

---

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden



## 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale

### 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen

### 3.3 Passives Warten auf ein Signal

### 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen

### 3.5 Umleiten von Dateien

### 3.6 Gelerntes anwenden

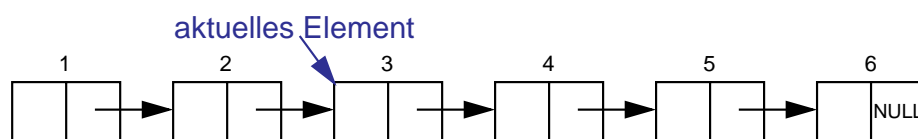
: 2014-05-10



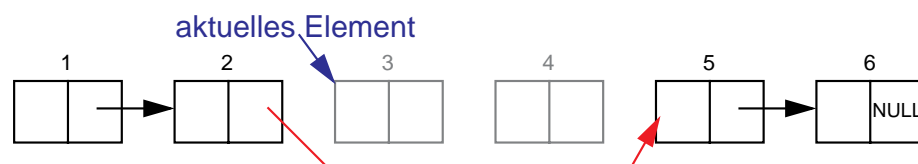
## Nebenläufigkeit durch Signale

- Signale erzeugen Nebenläufigkeit innerhalb des Prozesses (vgl. Nebenläufigkeit durch Interrupts, Vorlesung B | V.3, Seite 24 ff.)
- Während der Ausführung eines Programms können Teile seines Zustands vorübergehend inkonsistent sein
- Unterbrechung durch eine Signalbehandlungsfunktion ist problematisch, falls diese auf den selben Zustand zugreift
- Beispiel:

- Programm durchläuft gerade eine verkettete Liste



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



: 2014-05-10



### ? Welche Art von Nebenläufigkeit liegt vor?

- ☐ Symmetrische, gleichberechtigte Kontrollflüsse
- ☐ Asymmetrische, nicht-gleichberechtigte Kontrollflüsse

### ? Welche Art von Synchronisation sollte verwendet werden? (→ Vorlesung C | X-1, Seite 14 ff.)

- ☐ Mehrseitige Synchronisation
- ☐ Einseitige Synchronisation

: 2014-05-10



### ? Welche Art von Nebenläufigkeit liegt vor?

- ☐ Symmetrische, gleichberechtigte Kontrollflüsse
- ☒ Asymmetrische, nicht-gleichberechtigte Kontrollflüsse:
  1. Hauptprogramm (jederzeit unterbrechbar)
  2. Signalbehandlung (nicht unterbrechbar, *Run-to-Completion*-Semantik)

### ? Welche Art von Synchronisation sollte verwendet werden? (→ Vorlesung C | X-1, Seite 14 ff.)

- ☐ Mehrseitige Synchronisation
- ☒ Einseitige Synchronisation:
  - Signal während der Ausführung des kritischen Abschnitts blockieren
  - Nur kritische Signale blockieren
  - Kritische Abschnitte so kurz wie möglich halten (Risiko: Verlust von Signalen)

: 2014-05-10



- Die prozessweite Signalmaske enthält die aktuell blockierten Signale
  - Diese werden erst behandelt, sobald sie wieder deblockiert wurden

- Ändern der Maske mittels `sigprocmask(2)`:

```
int sigprocmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oldset);
```

- `how`: Verknüpfungsmodus
  - `SIG_BLOCK`: setzt Vereinigungsmenge aus alter Maske und `set`
  - `SIG_UNBLOCK`: setzt Schnittmenge aus alter Maske und invertiertem `set`
  - `SIG_SETMASK`: setzt `set` als neue prozessweite Maske
- `oldset`: bisherige prozessweite Signalmaske (Ausgabeparameter); bei Desinteresse `NULL` übergeben

- **Beispiel:** Blockieren von `SIGUSR1` zusätzlich zu bereits blockierten Signalen

```
sigset_t set;  
sigemptyset(&set);  
sigaddset(&set, SIGUSR1);  
sigprocmask(SIG_BLOCK, &set, NULL);
```

## Vorsicht bei Bibliotheksfunktionen!

- Während der Ausführung einer Bibliotheksfunktion kann der dazugehörige interne Zustand inkonsistent sein
  - Beispiel `halde`:
    - Suche nach passendem freiem Block in der Freispeicherliste; anschließend Entfernen des gefundenen Blocks aus der Liste
    - Falls `malloc()` zwischen diesen beiden Schritten unterbrochen wird und die Signalbehandlungsfunktion ebenfalls `malloc()` aufruft, wird u. U. derselbe Block zweifach vergeben!
- Greift man im Rahmen der Signalbehandlung auf denselben Zustand zu, müssen geeignete Maßnahmen ergriffen werden:
  - Signal während Ausführung der betreffenden Funktionen im Hauptprogramm blockieren
- **Vorsicht:** Auf den selben Zustand können u. U. auch verschiedene Funktionen zugreifen, z. B. `malloc()` und `free()`
- Funktionen, die in SUSv4 als *async-signal-safe* gekennzeichnet sind, müssen **nicht** geschützt werden

- Die meisten Bibliotheksfunktionen teilen sich als gemeinsamen Zustand die `errno`-Variable
  - Änderungen der `errno` im Signal-Handler können die Fehlerbehandlung im Hauptprogramm durcheinander bringen
  - **Lösung:** Kontext-Sicherung
    - Beim Betreten der Signalhandler-Funktion die `errno` sichern und vor dem Verlassen wiederherstellen
- Ein-/Ausgabeoperationen auf `FILE *` schützen möglicherweise den Stream mit Hilfe eines Locks vor mehrfädigem Zugriff
  - Deadlock, falls eine E/A-Operation unterbrochen wird und im Signal-Handler auf den selben `FILE *` zugegriffen wird
  - **Lösung:** keine Ein-/Ausgabe mit `FILE *` in Signal-Handlern betreiben

: 2014-05-10



## Agenda

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden

: 2014-05-10



# Nebenläufiger Zugriff auf Variablen

```
static int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    while (event == 0);
}
```

- Testen des Programms ohne (-O0) und mit (-O3) Compiler-Optimierungen
- Welches Verhalten lässt sich beobachten?

: 2014-05-10



# Nebenläufiger Zugriff auf Variablen

```
static int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    while (event == 0);
}
```

*; Ohne Optimierungen*

waitForEvent:

    nop

.L3:

    movl event, %eax

    testl %eax, %eax

    je .L3

    ret

*; Mit Optimierungen*

waitForEvent:

    movl event, %eax

    testl %eax, %eax

    jne .L2

.L5:

    jmp .L5

.L2:

    rep

    ret

: 2014-05-10



# Nebenläufiger Zugriff auf Variablen

- `event` wird nebenläufig verändert
- Der Compiler hat hiervon keine Kenntnis:
  - Innerhalb der Schleife wird `event` nicht verändert
  - Die Schleifenbedingung ist also beim erstmaligen Prüfen wahr oder falsch
  - Bedingung ändert sich aus Sicht des Compilers innerhalb der Schleife nicht
    - Endlosschleife, wenn Bedingung nicht von vornherein falsch
- Abhilfe: Schlüsselwort `volatile` zur Kennzeichnung von Variablen, die extern verändert werden
  - durch andere Kontrollflüsse
  - durch die Hardware (z. B. in den Adressraum eingeblendete Gerätereister)
- Zugriffe auf `volatile`-Variablen werden vom Compiler nicht optimiert

# Nebenläufiger Zugriff auf Variablen

```
static volatile int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    while (event == 0);
}
```

- Deklaration als `volatile` erzwingt erneutes Laden von `event` in jedem Schleifendurchlauf
- **Randnotiz:** Semantik von `volatile` ist in C/C++ schwächer als in Java (keine Speicherbarriere)

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden

: 2014-05-10



## Passives Warten auf ein Signal

```
static volatile int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    BLOCK_SIGNAL();
    while (event == 0) {
        UNBLOCK_SIGNAL();
        SUSPEND(); // Schlafen, bis ein Signal eintrifft
        BLOCK_SIGNAL();
    }
    UNBLOCK_SIGNAL();
}
```

- Nebenläufigkeitsproblem?

: 2014-05-10





# Passives Warten auf ein Signal

```
static volatile int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    BLOCK_SIGNAL();
    while (event == 0) {
        UNBLOCK_SIGNAL();
        SUSPEND(); // Schlafen, bis ein Signal eintrifft
        BLOCK_SIGNAL();
    }
    UNBLOCK_SIGNAL();
}
```

- Nebenläufigkeitsproblem: Prüfen der Wartebedingung + Schlafenlegen ist ein kritischer Abschnitt!
- Nebenläufigkeitsproblem (*Lost Wakeup*) jetzt gelöst?

: 2014-05-10



# Passives Warten auf ein Signal

```
static volatile int event = 0;

static void sigHandler() {
    event = 1;
}

void waitForEvent(void) {
    BLOCK_SIGNAL();
    while (event == 0) {
        UNBLOCK_SIGNAL();
        SUSPEND(); // Schlafen, bis ein Signal eintrifft
        BLOCK_SIGNAL();
    }
    UNBLOCK_SIGNAL();
}
```

- Prüfen der Wartebedingung + Schlafenlegen ist ein kritischer Abschnitt!
- Deblockieren des Signals und Schlafenlegen müssen atomar erfolgen
- Betriebssystemschnittstelle muss entsprechende Operation anbieten

: 2014-05-10



# Passives Warten auf ein Signal

- Die Kombination der Pseudo-Operationen `UNBLOCK_SIGNAL()` + `SUSPEND()` + `BLOCK_SIGNAL()` lässt sich durch Aufruf von `sigsuspend()` realisieren
- Prototyp:  

```
int sigsuspend(const sigset_t *mask);
```

  - `sigsuspend()` merkt sich die aktuelle prozessweite Signalmaske, setzt `mask` als neue Signalmaske und legt den Prozess schlafen
  - Ein Signal, das nicht in `mask` enthalten ist, führt zur Ausführung der vorher festgelegten Signalbehandlung
  - `sigsuspend()` stellt nach Ende der Signalbehandlung die ursprüngliche Signalmaske wieder her und kehrt zurück
- Es ist garantiert, dass das Setzen der Maske und das Schlafenlegen atomar erfolgen



## Agenda

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden



## Signale und `fork(2)/exec(2)`

- Kindprozess erzeugen mit `fork()`:
  - Kindprozess erbt Signalbehandlung und Signalmaske vom Vaterprozess
- Anderes Programm laden mit `exec()`:
  - Signalmaske wird beibehalten
  - Signalbehandlung wird beibehalten, falls `SIG_DFL` oder `SIG_IGN`
  - Benutzerdefinierte Signalbehandlung wird auf `SIG_DFL` zurückgesetzt (→warum? )

: 2014-05-10



## Signale und `fork(2)/exec(2)`

- Kindprozess erzeugen mit `fork()`:
  - Kindprozess erbt Signalbehandlung und Signalmaske vom Vaterprozess
- Anderes Programm laden mit `exec()`:
  - Signalmaske wird beibehalten
  - Signalbehandlung wird beibehalten, falls `SIG_DFL` oder `SIG_IGN`
  - Benutzerdefinierte Signalbehandlung wird auf `SIG_DFL` zurückgesetzt (→ nach dem Laden des neuen Programms existiert die alte Signalbehandlungsfunktion nicht mehr)

: 2014-05-10



## Nachtrag zu waitpid(2)

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
```

- Kehrt optional auch zurück, wenn ein Kindprozess
  - ... gestoppt wird (Option `WUNTRACED`)
  - ... fortgesetzt wird (Option `WCONTINUED`)
- Auswertung von `status` mit Makros (`if`-Kaskade notwendig!):
  - `WIFEXITED(status)`: Kind hat sich normal beendet
    - Ermitteln des Exitstatus mit `WEXITSTATUS(status)`
  - `WIFSIGNALED(status)`: Kind wurde durch ein Signal terminiert
    - Ermitteln des Signals mit `WTERMSIG(status)`
  - `WIFSTOPPED(status)`: Kind wurde gestoppt
    - Ermitteln des Signals mit `WSTOPSIG(status)`
  - `WIFCONTINUED(status)`: gestopptes Kind wurde fortgesetzt

: 2014-05-10



## waitpid() und SIGCHLD

- Szenario: `waitpid()`-Aufruf sowohl im Hauptprogramm als auch im Signal-Handler für `SIGCHLD`
  - Welcher der beiden `waitpid()`-Aufrufe räumt den Zombie ab und erhält dessen Status?
    - Das Verhalten in diesem Fall ist betriebssystemspezifisch – es existiert keine portable Lösung!
  - Daher darf `waitpid()` nur im Signal-Handler aufgerufen werden
    - Das Warten auf Vordergrundprozesse muss mit Hilfe von `sigsuspend()` realisiert werden

: 2014-05-10



## ■ Prototyp:

```
unsigned int sleep(unsigned int seconds);
```

- Legt den aufrufenden Prozess für **seconds** Sekunden schlafen
- Falls während des Schlafens ein Signal eintrifft, kehrt **sleep()** sofort zurück

## ■ Rückgabewert:

- 0, falls volle Wartezeit absolviert
- Verbleibende Wartezeit, falls zwischendrin durch ein Signal unterbrochen

- Signale, die mit **sigprocmask()** blockiert sind, können **nicht** für ein vorzeitiges Aufwachen sorgen

: 2014-05-10



## Agenda

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden

: 2014-05-10



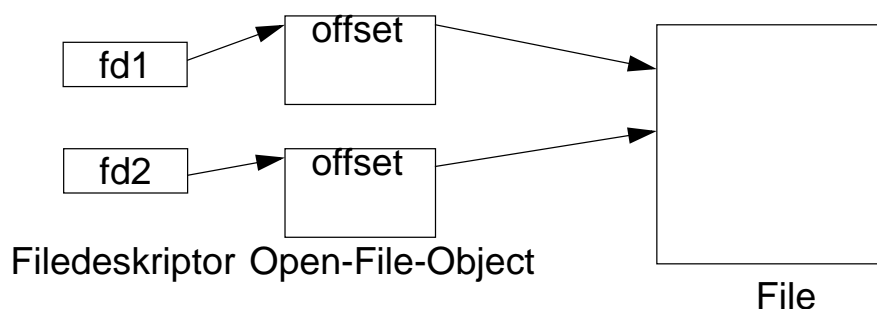
# Umleiten von Dateien

- Ziel: geöffnete Datei soll als **stdout/stdin** verwendet werden
- `newfd = dup(fd)`: Dupliziert Dateideskriptor `fd`, d. h. Lesen/Schreiben auf `newfd` ist wie Lesen/Schreiben auf `fd`
  - Die Nummer von `newfd` wird vom System gewählt
- `dup2(fd, newfd)`: Dupliziert Dateideskriptor `fd` in anderen Dateideskriptor (`newfd`); falls `newfd` schon geöffnet ist, wird `newfd` erst geschlossen
  - Die Nummer von `newfd` wird vom Benutzer vorgegeben
- Verwenden von `dup2()`, um **stdout** umzuleiten:

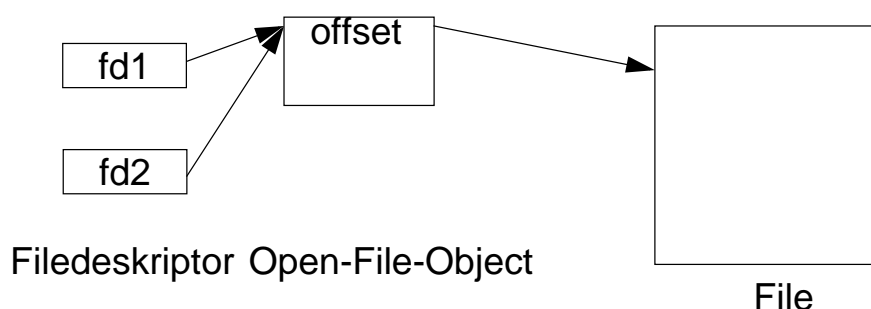
```
int fd = open("/dev/null", O_WRONLY);
dup2(fd, STDOUT_FILENO);
printf("Hallo\n"); // Wird nach /dev/null geschrieben
```
- Erinnerung: offene Dateideskriptoren werden bei `fork(2)` vererbt und bei `exec(2)` beibehalten

## Duplizieren von Dateideskriptoren

- Erneutes Öffnen einer Datei:



- Bei `dup()` wird der FD dupliziert, aber die Datei wird nicht neu geöffnet:



# Agenda

---

- 3.1 Nebenläufigkeit durch Signale
- 3.2 Nebenläufiger Zugriff auf Variablen
- 3.3 Passives Warten auf ein Signal
- 3.4 Mehr Details zu UNIX-Signalen
- 3.5 Umleiten von Dateien
- 3.6 Gelerntes anwenden

: 2014-05-10



## Aktive Mitarbeit!

---

### „Aufgabenstellung“

- Programm schreiben, das passiv auf **SIGUSR1** wartet

: 2014-05-10

