

Übungen zu Systemprogrammierung 2 (SP2)

Ü 2 – Interprozesskommunikation mit Sockets

Christoph Erhardt, Jens Schedel, Jürgen Kleinöder

Lehrstuhl für Informatik 4
Verteilte Systeme und Betriebssysteme

Friedrich-Alexander-Universität
Erlangen-Nürnberg

WS 2012/13 – 05. bis 11. November 2012

http://www4.cs.fau.de/Lehre/WS12/V_SP2



Agenda

- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: `sister`



- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: `sister`



IPC-Schnittstelle: Server

- **Ausgangssituation:** Socket wurde bereits erstellt (`socket(2)`) und an einen Namen gebunden (`bind(2)`)
- Verbindungsannahme vorbereiten mit `listen(2)`:

```
int listen(int sockfd, int backlog);
```

- **backlog:** Unverbindliche Größe der Warteschlange, in der alle eingehenden Verbindungswünsche zwischengepuffert werden
 - Bei voller Warteschlange werden Verbindungsanfragen zurückgewiesen
 - Maximal mögliche Größe: `SOMAXCONN`



IPC-Schnittstelle: Server

- Verbindung annehmen mit `accept(2)`:

```
int accept(int sockfd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);
```

- `addr, addrlen`: Ausgabeparameter zum Ermitteln der Adresse des Clients
 - Bei Desinteresse zweimal `NULL` übergeben
- Entnimmt die vorderste Verbindungsanfrage aus der Warteschlange
 - Blockiert bei leerer Warteschlange
- Erzeugt einen neuen Socket und liefert ihn als Rückgabewert
 - Kommunikation mit dem Client über diesen neuen Socket
 - Annahme weiterer Verbindungen über den ursprünglichen Socket

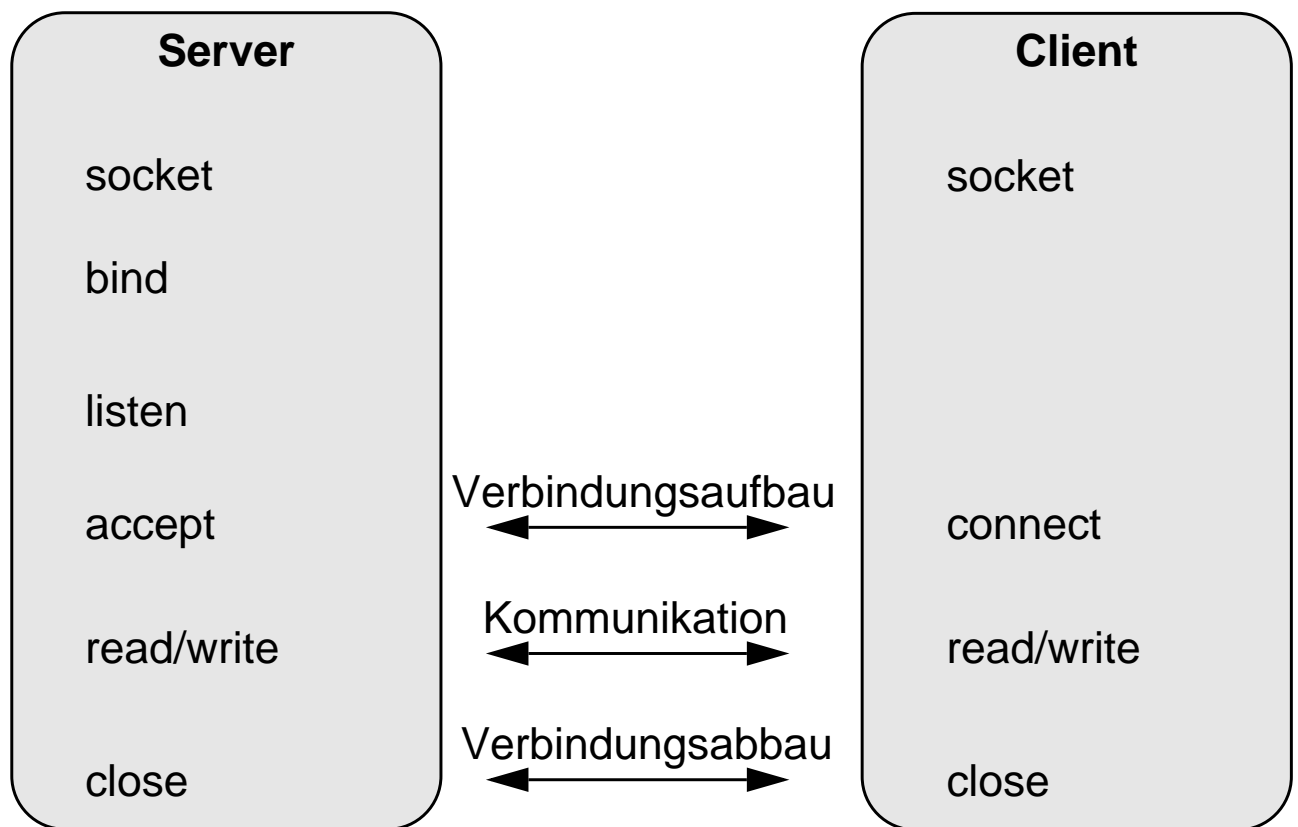


IPC-Schnittstelle: Server

- Nach Beendigung des Server-Prozesses erlaubt das Betriebssystem kein sofortiges `bind(2)` an den selben Port
 - Erst nach Timeout erneut möglich
 - Grund: es könnten sich noch Datenpakete für den alten Prozess auf der Leitung befinden
- Testen und Debuggen eines Server-Programms dadurch stark erschwert
- Lösungsmöglichkeiten:
 1. Bei jedem Start einen anderen Port verwenden
 2. Sofortige Wiederverwendung des Ports forcieren:

```
int sock = socket(...);  
...  
int flag = 1;  
setsockopt(sock, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &flag, sizeof(flag));  
...  
bind(sock, ...);
```





Beispiel: einfacher Echo-Server

! Fehlerabfragen nicht vergessen

```
int listenSock = socket(PF_INET6, SOCK_STREAM, 0);

struct sockaddr_in6 name = {
    .sin6_family = AF_INET6,
    .sin6_port   = htons(1112),
    .sin6_addr   = in6addr_any
};
bind(listenSock, (struct sockaddr *) &name, sizeof(name));

listen(listenSock, SOMAXCONN);

for (;;) {
    int clientSock = accept(listenSock, NULL, NULL);
    char buf[1024];
    ssize_t n;
    while ((n = read(clientSock, buf, sizeof(buf))) > 0) {
        write(clientSock, buf, n);
    }
    close(clientSock);
}
```



```
int clientSock;
while ((clientSock = accept(listenSock, NULL, NULL)) != -1) {
    char buf[1024];
    ssize_t n;
    while ((n = read(clientSock, buf, sizeof(buf))) > 0) {
        write(clientSock, buf, n);
    }
    close(clientSock);
}
```

■ Limitierungen:

- Neue eingehende Verbindung kann erst nach vollständiger Abarbeitung der vorherigen Anfrage angenommen werden
- Monopolisierung des Dienstes möglich (*Denial of Service*)!

■ Mögliche Ansätze zur Abhilfe:

1. Mehrere Prozesse
 - Anfrage wird durch Kindprozess bearbeitet
2. Mehrere Threads
 - Anfrage wird durch einen Thread im gleichen Prozess bearbeitet



Agenda

- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: *sister*



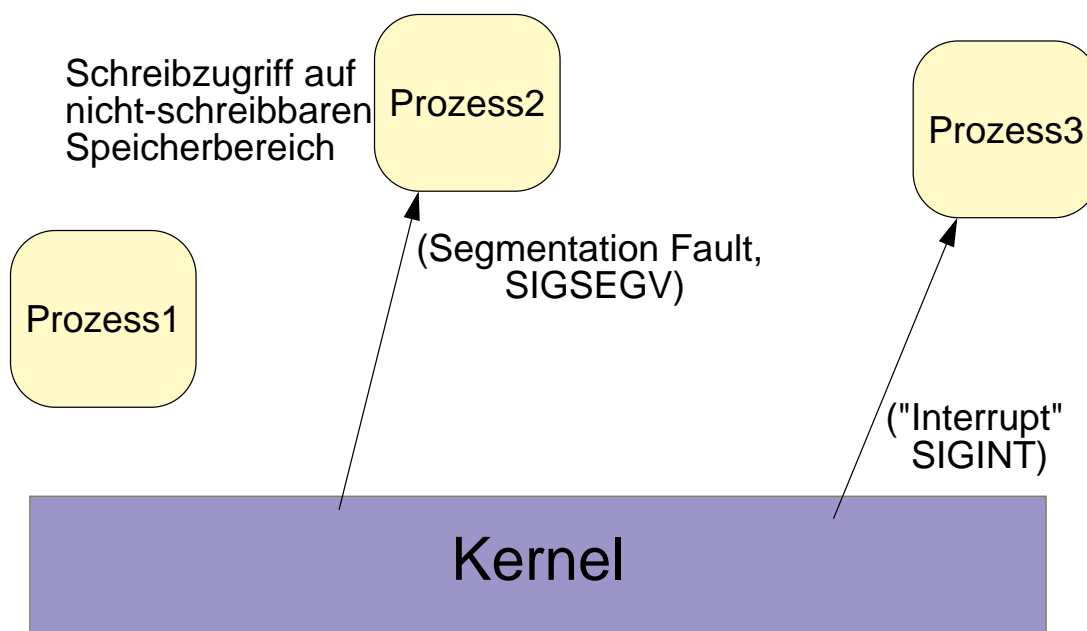
UNIX-Signale

- Essenzielles Betriebssystemkonzept: synchrone/asynchrone Programmunterbrechungen (*Traps* bzw. *Interrupts*)
 - Zur Signalisierung von Ereignissen
 - Abwicklung zwischen Hardware und Betriebssystem
 - Transparent für die Anwendung
- **UNIX-Signale:** Nachbildung des Konzepts auf Anwendungsebene
 - Abwicklung zwischen Betriebssystem und Anwendung
 - Unabhängig von der Hardware



UNIX-Signale

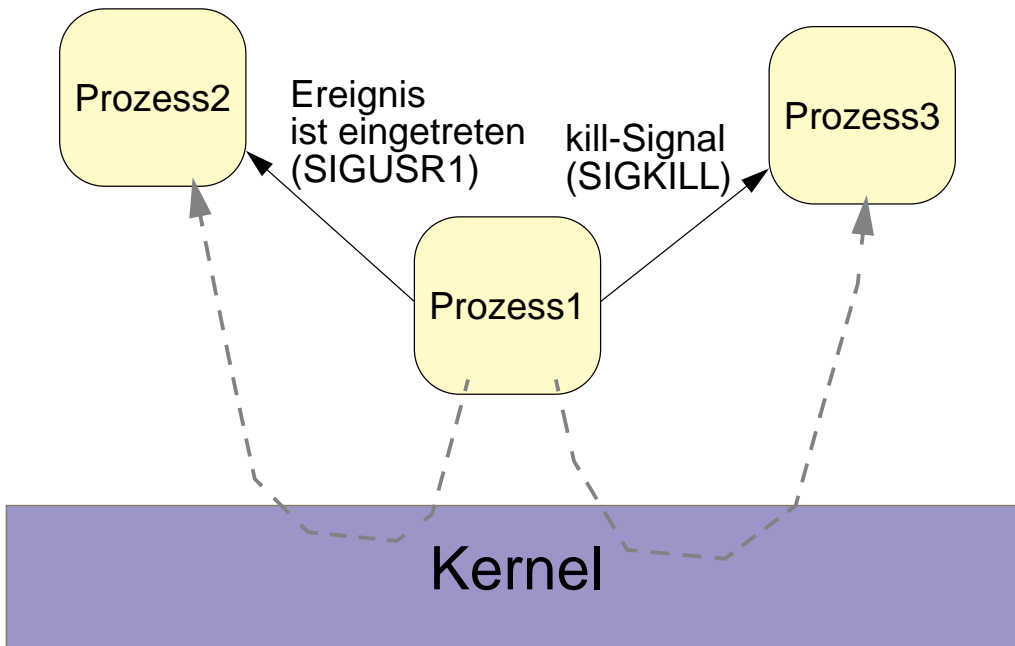
- **Anwendungsfall 1:** Signalisierungen durch den Betriebssystemkern



- Synchrone Signale: unmittelbar durch Aktivität des Prozesses ausgelöst
- Asynchrone Signale: „von außen“ ausgelöst



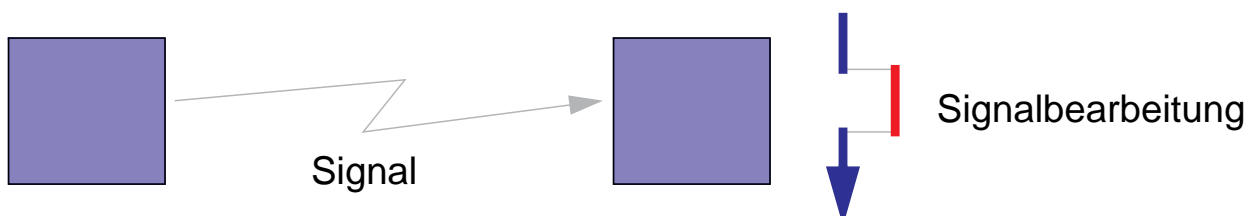
- **Anwendungsfall 2:** primitive „Kommunikation“ zwischen Prozessen



- Asynchron zum eigentlichen Programmablauf

Reaktion des Prozesses

- *Ign*
 - Ignorieren des Signals
- *Core*
 - Erzeugen eines Core-Dumps (Speicherabbild + Registerkontext) und Beenden des Prozesses
- *Term*
 - Beenden des Prozesses, ohne einen Core-Dump zu erzeugen
 - Standardreaktion für die meisten Signale
- Signal-Behandlungsfunktion
 - Aufruf einer vorher festgelegten Funktion, danach Fortsetzen des Prozesses



Gängige Signalnummern (mit Standardverhalten)

| | | |
|----------------|-------------|--|
| SIGINT | <i>Term</i> | „Interrupt“; (Shell: Ctrl-C) |
| SIGABRT | <i>Core</i> | Abort-Signal; entsteht z. B. durch Aufruf von abort(3) |
| SIGFPE | <i>Core</i> | Floating-Point Exception (Division durch 0, Überlauf, ...) |
| SIGKILL | <i>Term</i> | Beendet den Prozess; nicht abfangbar |
| SIGSEGV | <i>Core</i> | Segmentation Violation; illegaler Speicherzugriff |
| SIGPIPE | <i>Term</i> | Schreiben auf Pipe oder Socket, nachdem die Gegenseite geschlossen wurde |
| SIGTERM | <i>Term</i> | Standardsignal von kill(1) |
| SIGCHLD | <i>Ign</i> | Status eines Kindprozesses hat sich geändert |



Agenda

- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: *sister*



■ Prototyp:

```
#include <signal.h>

int sigaction(int signum, const struct sigaction *act,
              struct sigaction *oldact);
```

- `signum`: Signalnummer
- `act`: Neue Behandlung für dieses Signal
- `oldact`: Bisherige Behandlung dieses Signals (Ausgabeparameter)

■ Die eingerichtete Behandlung bleibt so lange aktiv, bis eine neue mit `sigaction()` installiert wird■ `sigaction`-Struktur:

```
struct sigaction {
    void (*sa_handler)(int); // Behandlungsfunktion
    sigset_t sa_mask; // Blockierte Signale
    int sa_flags; // Optionen
};
```

Signalbehandlung einrichten: `sa_handler`■ `sigaction`-Struktur:

```
struct sigaction {
    void (*sa_handler)(int); // Behandlungsfunktion
    sigset_t sa_mask; // Blockierte Signale
    int sa_flags; // Optionen
};
```

■ Über `sa_handler` kann die Signalbehandlung eingestellt werden:

- `SIG_IGN`: Signal ignorieren
- `SIG_DFL`: Standard-Signalbehandlung einstellen
- *Funktionsadresse*: Funktion wird in der Signalbehandlung aufgerufen

■ sigaction-Struktur:

```
struct sigaction {  
    void      (*sa_handler)(int); // Behandlungsfunktion  
    sigset_t  sa_mask;           // Blockierte Signale  
    int       sa_flags;          // Optionen  
};
```

■ Während einer Signalbehandlung ist das auslösende Signal automatisch blockiert

- Pro Signalnummer wird maximal ein Ereignis zwischengespeichert
- Mit sa_mask kann man **weitere** Signale blockieren

■ Hilfsfunktionen zum Auslesen und Modifizieren einer Signal-Maske:

- sigaddset(3): Bestimmtes Signal zur Maske hinzufügen
- sigdelset(3): Bestimmtes Signal aus Maske entfernen
- sigemptyset(3): Alle Signale aus Maske entfernen
- sigfillset(3): Alle Signale in Maske aufnehmen
- sigismember(3): Abfrage, ob bestimmtes Signal in Maske enthalten ist

Signalbehandlung einrichten: sa_flags

■ sigaction-Struktur:

```
struct sigaction {  
    void      (*sa_handler)(int); // Behandlungsfunktion  
    sigset_t  sa_mask;           // Blockierte Signale  
    int       sa_flags;          // Optionen  
};
```

■ Beeinflussung des Verhaltens bei Signalempfang durch sa_flags:

- SA_NOCLDSTOP: SIGCHLD wird nur zugestellt, wenn ein Kindprozess terminiert, nicht wenn er gestoppt wird
- SA_RESTART: durch das Signal unterbrochene Systemaufrufe werden automatisch neu aufgesetzt (siehe nächste Folie)

■ Weitere Flags siehe sigaction(2)

- Signalbehandlung muss im Benutzerkontext durchgeführt werden
- ? Was geschieht, wenn ein Prozess ein Signal erhält, während er sich in einem Systemaufruf befindet?
- Nicht-blockierender Systemaufruf:
 - Signalbehandlung wird durchgeführt, sobald der Kontrollfluss aus dem Kern zurückkehrt
- Blockierender Systemaufruf:
 - **Problem:** Die Blockade kann beliebig lang dauern, z. B. beim Warten auf eingehende Verbindungen mit `accept()`
 - Die Signalbehandlung indefinit hinauszuzögern, ist keine gute Idee
 - **Lösung:** Systemaufruf wird abgebrochen und kehrt mit `errno = EINTR` zurück, Signal wird sofort behandelt
 - **Vereinfachung:** Setzt man das Flag `SA_RESTART`, kehrt der Systemaufruf nicht mit Fehler zurück, sondern wird nach der Signalbehandlung automatisch wiederholt

Signalbehandlung einrichten: Beispiel

```
#include <signal.h>
#include <stdio.h>

static void handleSIGPIPE(int sig) {
    ...
}

int main(void) {

    struct sigaction action;
    action.sa_handler = handleSIGPIPE;
    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = SA_RESTART;
    sigaction(SIGPIPE, &action, NULL);

    ...
}
```

- Systemaufruf `kill(2)`:

```
int kill(pid_t pid, int sig);
```

- Shell-Kommando `kill(1)`

- z. B. `kill -USR1 <pid>`



Agenda

- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: `sister`



Zombies einsammeln mit Hilfe von Signalen

- Stirbt ein Kindprozess, so erhält der Vater das Signal **SIGCHLD** vom Kernel
 - Damit ist sofortiges Aufsammeln von Zombieprozessen möglich
- **Variante 1:** Aufruf von `waitpid(2)` im Signalhandler
 - Aufruf in Schleife notwendig – während der Signalbehandlung könnten weitere Kindprozesse sterben
- **Variante 2:** Signalhandler für **SIGCHLD** auf **SIG_DFL** setzen und in den `sa_flags` den Wert **SA_NOCLDWAIT** setzen
- **Variante 3:** Signalhandler für **SIGCHLD** auf **SIG_IGN** setzen



Agenda

- 2.1 IPC-Schnittstelle: Server
- 2.2 UNIX-Signale
- 2.3 Signal-API von UNIX
- 2.4 Einsammeln von Zombies
- 2.5 Aufgabe 2: **sister**



Aufgabe 2: sister

- Einfacher HTTP-Webserver zum Ausliefern statischer HTML-Seiten innerhalb eines Verzeichnisbaums (*WWW-Pfad*)
- Abarbeitung der Anfragen erfolgt in eigenem Prozess (`fork(2)`)
- Modularer Aufbau (vgl. SP1#SS12 A/II 7)
 - Wiederverwendung einzelner Module in Aufgabe 5: *mother*



Exkurs: modulare Softwareentwicklung in C Aufgabe 2

- **Wiederholung:** Ein Modul besteht aus ...
 - Öffentlicher Schnittstelle (Header-Datei)
 - Konkreter Implementierung dieser Schnittstelle (C-Datei)
- Durch diese Trennung ist es möglich die Implementierung auszutauschen, ohne die Schnittstelle zu verändern
 - Module, die die öffentliche Schnittstelle verwenden, müssen nicht angepasst werden, wenn deren konkrete Implementierung geändert wird



Aufgabe 2: sister

Hauptmodul (`sister.c`)

- Implementiert die `main()`-Funktion:
 - Initialisierung des Verbindungs- und `cmdline`-Moduls
 - Vorbereiten der Interprozesskommunikation
 - Annehmen von Verbindungen
 - Übergabe angenommener Verbindungen an das Verbindungsmodul

Verbindungsmodul (`connection-fork.c`)

- Implementiert die Schnittstelle aus dem Header `connection.h`:
 - Initialisierung des Anfragemoduls
 - Erstellen eines Kindprozesses zur Abarbeitung der Anfrage
 - Anmerkung: Entstandene Zombie-Prozesse müssen beseitigt werden!
 - Weitergabe der Verbindung an das Anfragemodul

Aufgabe 2: sister

Anfragemodul (`request-http.c`)

- Implementiert die Schnittstelle aus dem Header `request.h`:
 - Einlesen und Auswerten der Anfragezeile
 - Suchen der angeforderten Datei im WWW-Pfad
 - ! **Vorsicht:** Anfragen auf Dateien jenseits des WWW-Pfades stellen ein Sicherheitsrisiko dar. Sie müssen erkannt und abgelehnt werden!
 - Ausliefern der Datei

Hilfsmodule (`cmdline`, `i4httpools`)

- `cmdline`: Schnittstelle zum Parsen der Befehlszeilenargumente
- `i4httpools`: Hilfsfunktionen zum Implementieren eines HTTP-Servers

- Statische Bibliothek `libsister.a`:
 - Archiv, in dem mehrere kompilierte Module (`.o`-Dateien) zusammengefasst sind
 - Kann gemeinsam mit anderen Modulen zu einem ausführbaren Programm zusammengebunden werden
 - Der Linker wählt aus einer Bibliothek nur diejenigen Module aus, die Funktionen bzw. globale Variablen enthalten, welche von anderen Modulen referenziert werden

- Benötigte Linker-Flags:
 - `-L.` nimmt das Verzeichnis `.` in die Liste der Suchpfade auf (standardmäßig immer enthalten: `/usr/local/lib`, `/usr/lib`)
 - `-lsister` bindet die Bibliothek `libsister.a` ein, die in einem der Suchpfade liegen muss

- Mehr Details zu statischen und dynamischen Bibliotheken in der Übung zu Aufgabe 4

