# Gliederung

# 1. Einführung und Übersicht

- 2. Prozesse und Threads
- 3. Interrupts
- 4. Scheduling
- 5. Synchronisation
- 6. Interprozesskommunikation
- 7. Speicherverwaltung

BS-I / IPC CI. Schnörr / HM 1

Interprozesskommunikation

(IPC)

BS-I / Gliederung CI. Schnörr / HM 2

# Interprozesskommunikation (IPC)

# Übersicht:

- Übersicht von IPC-Möglichkeiten
- Charakteristika von IPC-Mechanismen
- Basis-Mechanismen:
  - ➤ (Signale -> Kap.2)
  - > (Synchronisation prozessübergreifend -> Kap.5)
  - ➤ Pipes
  - ➤ Sockets
  - ➤ Shared-Memory
- Tips zur praktischen Anwendung

# Übersicht an IPC-Möglichkeiten

Welche Möglichkeiten zur Interprozeßkommunikation gibt es?

- Prozessdaten sind vor Zugriff anderer Prozesse geschützt
- Mechanismen zur Interprozesskommunikation (IPC) ermöglichen Datenaustausch!
- technische Möglichkeiten:
  - Basismechanismen in Linux/Unix:
    - Signale (siehe Kap.2 + Praktikum 3)
    - · Synchronisation prozessübergreifend
    - Pipes
    - Sockets
  - Shared-Memory

- aufsetzende Middleware-Lösungen (u.a.):
  - synchrone Kommunikation:
  - Remote-Porcedure-Calls (RPC)
  - Java Remote Method Invocation (RMI)
  - CORBA
  - · asynchron:
  - SmartSockets
  - MqSeries Messaging
  - Java Message Service (JMS)

BS-I / IPC CI. Schnörr / HM 3 BS-I / IPC CI. Schnörr / HM 4

# Charakteristika von IPC-Mechanismen

### Welche Eigenschaften weisen IPC-Mechanismen auf?

#### Kommunikationsmodell:

- Punkt-zu-Punkt (verbindungsorientiert)
- publish-subscribe (verbindungslos)
- broadcast-Kommunikation

#### Übertragungsrichtung:

- > simplex / uni-direktional
- duplex / bi-direktional

## Synchronizität:

- > synchron / blockierend
- asynchron / nicht-blockierend / Nachrichtenbasiert

# weitere Eigenschaften:

- > Plattformunabhängigkeit
- Portierbarkeit
- > Reichweite:
  - systemgebunden
  - über Rechnergrenzen hinweg

BS-I / IPC CI. Schnörr / HM 5

# Pipes (1)

#### • Pipes:

> Schnittstellen zum Aufbau eines lokale Kommunikationskanals

#### Eigenschaften:

- FIFO-Prinzip: Datenaustausch als Byte-Stream (keine Satz- oder Bachrichtenstruktur)
- · kein Protokoll
- unidirektional
- blockierend (schreiben in volle / lesen aus leerer Pipe)

#### > weitere Eigenschaften:

- nicht plattformübergreifend / nicht rechnerübergreifend / portierbar unter Unix-Derivaten
- typischerweise in Verbindung mit fork() o.ä. (verwandte Prozesse)

### **Posix Semaphore**

### Posix Semaphore:

> auch prozeßübergreifend

### System-Calls:

```
#include <semaphore.h>
int sem_init( sem_t *sem, int pshared, unsigned int value );
int sem_wait( sem_t * sem );
int sem_trywait( sem_t * sem );
int sem_post( sem_t * sem );
int sem_getvalue( sem_t * sem, int * sval );
int sem_destroy( sem_t * sem );
```

 nicht zu verwechseln mit Unix-SysV Semaphoren: ipc(), semctl(), semop();

BS-I / IPC / Pipes CI. Schnörr / HM

### Pipes (2)

Cl. Schnörr / HM 8

```
> ...
```

> Pipes werden über Dateideskriptoren angesprochen

#### System-Calls:

```
#include <unistd.h>
int pipe( int filedes[2] );
```

- zwei File-Deskriptoren werden erzeugt (Lesen / Schreiben)
- Lesen und Schreiben entsprechend wie bei Dateien

```
    #include <stdio.h>
        FILE * popen( const char * command, const char * type );
        int pclose( FILE * stream );
```

Bsp: fd = popen( "ls -tr1", 'r' )

# Sockets (1)

#### Named Pipes:

- auch bidirektional
- > verwendbar zwischen beliebigen Prozessen, nur Kenntnis der Namen notwendig:

#### Beispiel:

```
    mknod( pipenamefrom, S_IFIFO | 0666, 0 ); //Pipe1 erzeugen
mknod( pipenameto, S_IFIFO | 0666, 0 ); //Pipe2 erzeugen
```

pcreatelp( "/usr/toppic/src/servPgm", "servPgm", //ServerPgm starten pipenameto, pipenamefrom, (char \*)0); //pcreate() ähnlich fork+exec

//Pipes öffnen

- pipetos = open( pipenameto, O\_WRONLY );
   pipefroms = open( pipenamefrom, O RDONLY );
- unlink( pipenameto ); //Dateien aus Verzeichnis, unlink( pipenamefrom ); //da temporär, entfernen

BS-I / IPC / Pipes CI. Schnörr / HM 9

## Sockets (2)

> ...

#### Kommunikationsarten:

- Nachrichten-orientiert: recvmsg() / sendmsg(), oder
- ◆ Bytestrom-orientiert: sendto() / recvfrom(), read(), write()
- Standard-Pufferung: 8 kB (kann optional eingestellt werden):
  - Senden blockiert bei umfangreicheren Daten, bis Gegenstelle gelesen hat
  - nichtblockierendes (asynchrones) Verhalten kann optional eingestellt werden
- > Sockets werden in Unix auf Dateideskriptoren abgebildet:
- viele SystemCalls wie für Dateien (read(), write() close())
- viele Flags wie für Dateien

#### Sockets:

➤ Netzwerkschnittstellen zum Aufbau eines Kommunikationskanals

#### > Eigenschaften:

- mehrere IP-Protokolle (TCP, UDP, IPX, u.a.)
- Kommunikationsmodelle: je nach Protokoll und Adressierung alle Modelle
- bidirektional / duplex
- · sowohl blockierend als auch asynchron möglich

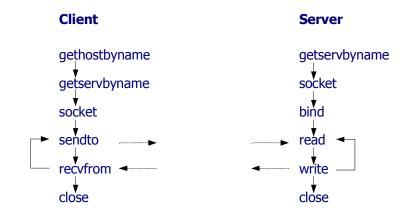
#### > weitere Eigenschaften:

plattformübergreifend / portierbar / rechnerübergreifend

BS-I / IPC / Sockets Cl. Schnörr / HM 10

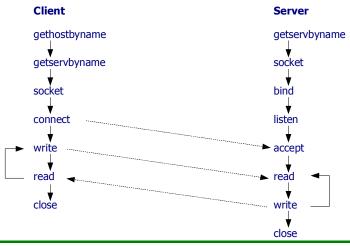
# Sockets (3)

Verbindungslose Kommunikation über Datagramme / UDP-Protokoll



# Sockets (4)

### Verbindungsorientierte Kommunikation über Streams / TCP-Protokoll



BS-I / IPC / Sockets CI. Schnörr / HM 1:

# **Shared Memory (1)**

#### Shared-Memory:

- #include <sys/types.h>
- #include <sys/ipc.h>
- > #include <sys/shm.h>
- > int mode:
- const int SHM\_SIZE = 1024; //1 kB Region
- Erzeugen eines eindeutigen Identifikations-Keys:

Erzeugen einer neuen oder Erhalt der Identifikation einer bestehenden Shared-Memory Region:

int shmid = **shmget**( key, SHM\_SIZE, flags );

flags: Zugriffsrechte, und ob neu zu erzeugen, z.B. 0644 | IPC CREAT

# Sockets (5)

> .

> Adressierung, z.B.

lokal (AF\_UNIX): Pfadname

Netzadresse (AF\_INET): host+port

- lokal über AF INET: host = 'localhost' oder 127.0.0.1

Zuverlässigkeit:

• reliable, verbindungsorientiert (z.B. TCP-Protokoll): fehlerfreie Zustellung:

keine Verluste

- keine Duplikate

- korrekte Reihenfolge

unreliable, verbindungslos (z.B. UDP-Protokoll / Datagramm)

Anm.: C-Beispiele für eigene Experimente am Ende

BS-I / IPC / Sockets CI. Schnörr / HM 14

# **Shared Memory (2)**

• ..

➤ Verknüpfen (attach) einer Shared-Memory Region mit einem Prozeß:

```
char * data = shmat( shmid, (void *)0, flags );
```

flags: Zugriffsrechte, und ob Adresse vom Kernel gerundet werden soll

> nun Verwendung des Datenpointers ...

Lösen (detach) der Shared-Memory Region vom Prozess:

shmdt( data );

Eine Shared-Memory Region wird nicht gelöscht, wenn kein Prozeß mehr mit ihr verknüpft ist, außer sie wurde zuvor von einem prozeß freigegeben

> Freigabe einer Shared-Memory Region:

```
shmctl( shmid, IPC RMID, 0 );
```

# **Praxisbeispiele**

BS-I / IPC CI. Schnörr / HM 1

# **Praxis: Pipes auf Shell**

• Beispiel: Sortieren einer Datei und Ausgabe der ersten 30 Sätze:

> "ohne" Pipe: sort < datei > temp

head -30 < temp

rm temp

➤ mit Pipe: sort < datei | head -30

stdout des 1. Kommandos wird mit stdin des 2. Kommandos mit "|" durch Pipe verbunden

• Beispiel2: Suche nach 'deprecated' auch in stderr

> (make 2>&1) | grep deprecated //Umleitung von stderr nach stdout + grep stdout

Praxis: Übersicht

Pipes auf der Shell

Sockets:

Datagram-Server + -Client

verbindungsorientiert: Server- + Client

> mögliche Probleme

# Praxis: mögliche Probleme bei Sockets

• mögliche Probleme:

BS-I / IPC / Praxis

Port schon belegt:
Isof ("list of open files and sockets")

➤ Port noch belegt : setzen der LINGER-Option

bspw. nach Stoppen des Servers, noch falls Daten anhängig sind

Cl. Schnörr / HM

• Nachrichtengrenzen: bleiben ggf. nicht erhalten:

z.B. send( 170 Byte ) + send( 230 Byte ) --> reveive( 400 Byte )

• asynchrones Verhalten:

API-Funktionen erlauben optional auch nicht-Blockierendes Verhalten

BS-I / IPC / Praxis / Pipes CI. Schnörr / HM 19 BS-I / IPC / Praxis / Sockets CI. Schnörr / HM 20

## **Praxis: Datagram-Server**

```
#include <unistd.h>
                          // read(), close()
#include <arpa/inet.h>
                         // sockaddr_in, INADDR_ANY
#include <sys/socket.h>
                         // SOCK_DGRAM, socket(), bind()
const short port = 5242;
      n, sockfd;
buf[256];
int
struct sockaddr_in serv_addr;
int main() { //UDP_Socket
  if ((sockfd = socket( AF_INET, SOCK_DGRAM, 0 )) < 0) perror("opening datagram");</pre>
   // Create name with wildcards
   serv_addr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
   serv_addr.sin_family = AF_INET;
   serv_addr.sin_port = htons( port );
   if ( bind( sockfd, (sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr) ) != 0 )
       perror ( "binding to address" );
   n = read( sockfd, buf, sizeof(buf) ); printf( "Received: %s\n", buf );
   close( sockfd );
   return 0;
```

BS-I / IPC / Praxis / Sockets

Cl. Schnörr / HM 21

### Praxis: Server verbindungsorientiert

```
#include <unistd.h>
                         // read(), close()
#include <arpa/inet.h> // sockaddr_in, INADDR_ANY
#include <sys/socket.h> // SOCK DGRAM, socket(), bind()
const short port = 5242, waitqueuelen = 1;
     n, sockfd, con;
char
          buf[256];
struct sockaddr_in serv_addr;
int main() { //TCP_Socket
   if ((sockfd = socket( AF_INET, SOCK_STREAM, 0 )) < 0) perror("opening stream");</pre>
   serv_addr...;
   if ( bind( sockfd, (sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr) ) != 0 )
       perror ( "binding to address" );
   if ( listen( sockfd, waitqueuelen ) != 0 ) perror( "listening to address" );
   if ( ( con = accept( sockfd, (sockaddr *)&peer_addr, sizeof(serv_addr) ) < 0 )</pre>
       perror ( "accepting client" );
   n = read(con, buf, sizeof(buf)); printf("Received: %s\n", buf); write(con, buf, n);
   close ( con );
   close( sockfd );
   return 0;
```

### Praxis: Datagram-Client

```
#include <unistd.h>
                           // read(), close()
#include <arpa/inet.h>
                           // sockaddr_in, AF_INET
                          // SOCK DGRAM, socket(), bind()
#include <sys/socket.h>
#include <sys/param.h>
                          // MAXHOSTNAMELEN
#include <netdb.h>
                          // gethostbyname()
const short port = 5242;
char hostname[MAXHOSTNAMELEN+1] = "server";
          sockfd;
int
struct sockaddr_in peer_addr;
int main() { //UDP_Socket
   if ((sockfd = socket( AF_INET, SOCK_DGRAM, 0 )) < 0) perror("opening datagram");</pre>
    struct hostent * hp = gethostbyname( hostname );
   bcopy( hp->h_addr, (char *)&peer_addr.sin_addr, hp->h_length );
   peer_addr.sin_family = AF_INET;
   peer_addr.sin_port = htons( port );
   if ( sendto ( sockfd, "Hello World", 11, 0, (sockaddr *)&peer_addr,
        sizeof(peer_addr) ) < 0 ) perror( "sending data" );</pre>
   close( sockfd );
   return 0;
```

BS-I / IPC / Praxis / Sockets

Cl. Schnörr / HM

## Praxis: Client verbindungsorientiert

```
#include <unistd.h>
                          // read(), close()
#include <arpa/inet.h>
                          // sockaddr_in, AF_INET
#include <sys/socket.h>
                          // SOCK DGRAM, socket(), bind()
#include <sys/param.h>
                          // MAXHOSTNAMELEN
#include <netdb.h>
                          // gethostbyname()
const short port = 5242;
char hostname[MAXHOSTNAMELEN+1] = "server";
           sockfd;
struct sockaddr_in peer_addr;
int main() { //TCP_Socket
   if ((sockfd = socket( AF_INET, SOCK_STREAM, 0 )) < 0) perror("opening datagram");</pre>
   peer_addr...;
   if ( connect( sockfd, (sochaddr *)&peer_addr, sizeof(peer) ) != 0 )
       perror( "connecting server" );
   write( sockfd, "Hello World", 11 );
   read( sockfd, buf, sizeof(buf)); printf("Received: %s\n", buf);
   close( sockfd );
   return 0;
```