

10. Tafelübung

- select (BSD, XPG4)
- Terminaltreiber konfigurieren (tcgetattr, tcsetattr)
- Pseudoterminals

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

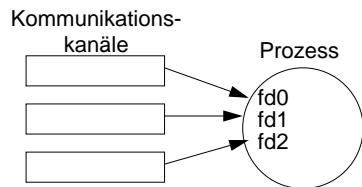
2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

113

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

select

- Prozesse die mit Pipes und Sockets arbeiten, müssen oft von verschiedenen Filedeskriptoren lesen bzw. schreiben



- diese Lese- bzw. Schreiboperationen können blockieren
- Lösungsmöglichkeiten
 - ◆ Angabe von `O_NOBLOCK` bei open; Problem: aktives Warten
 - ◆ fork eines Prozesses pro Filedescriptor; Problem: teuer
 - ◆ Verwenden von `select()`

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

114

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

select

- Prototyp

```
#include <sys/time.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int select(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds,
           fd_set *errorfds, struct timeval *timeout);

void FD_CLR(int fd, fd_set *fdset);
int FD_ISSET(int fd, fd_set *fdset);
void FD_SET(int fd, fd_set *fdset);
void FD_ZERO(fd_set *fdset);
```

- blockiert so lange, bis einer der Filedeskriptoren bereit ist oder bis die timeout-Zeit abgelaufen ist
- timeout kann auch `NULL` sein (endlos warten)

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

115

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

select

- select markiert FD als lesbar aber read gibt 0 zurück?
 - ◆ andere Seite hat die Verbindung geschlossen

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

116

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Prozeßgruppen

- jeder Prozeß gehört zu einer Prozeßgruppe; diese wird an Kinder vererbt
- Signale können an alle Prozesse einer Gruppe geschickt werden
- Ermitteln der Prozeßgruppe des eigenen Prozesses (POSIX):

```
#include <unistd.h>
pid_t getpgrp(void);
```
- Beitreten oder Erzeugen einer Prozeßgruppe (POSIX):

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int setpgid(pid_t pid, pid_t pgid);
```
- ein Prozeß der Gruppe ist der Prozeßgruppenführer (process group leader) ($pid == pgid$)

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

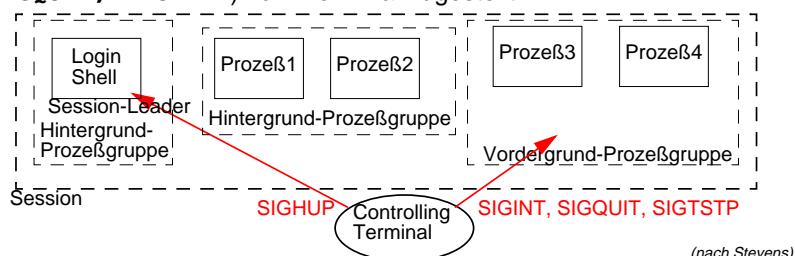
2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

117

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Sessions

- eine Session enthält eine Vordergrund-Prozeßgruppe und mehrere Hintergrundprozeßgruppen
- einer Session kann ein Steuerterminal zugeordnet sein
- eine Session besitzt einen Session-Leader; dieser bekommt das **SIGHUP** vom Terminal zugestellt
- die Vordergrundgruppe bekommt die Jobcontrol-Signale (**SIGINT**, **SIGQUIT**, **SIGTSTP**) vom Terminal zugestellt



SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

118

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Sessions

- mehrere Prozeßgruppen können zu einer Session gehören
- Erzeugen einer neuen Session

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
pid_t setsid(void);
```

- ◆ wenn Prozeß ein Prozeßgruppenleiter ist: Fehler
- ◆ wenn Prozeß kein Prozeßgruppenleiter ist:
 - neue Session wird erzeugt mit Prozeß als Session Leader
 - neue Prozeßgruppe wird erzeugt mit Prozeß als Prozeßgruppenleiter
 - Prozeß hat kein Controlling Terminal mehr

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

119

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Sessions

- Zuordnen eines Controlling Terminals zu einer Session
 - ◆ POSIX spezifiziert nicht, wie einer Session ein Controlling Terminal zugeordnet wird
 - ◆ SVID: nächstes geöffnetes Terminal wird automatisch Controlling Terminal
 - ◆ BSD4.3: **ioctl()**-Aufruf mit **TIOCSCTTY**
- Zugriff auf Controlling Terminal
 - ◆ **open("/dev/tty", ...)**
- Setzen/Abfragen der Vordergrundprozeßgruppe:
 - ◆ **tcsetpgrp()**, **tcgetpgrp()**

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

120

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Ermitteln von pgid/sid/tty mit ps

```
> xemacs &  
> ps -ej | less
```

gibt Job-Informationen aus wählt alle Prozesse aus					
PID PGID SID TTY TIME CMD					
1 0 0 ?	00:00:07	init			
2 1 1 ?	00:00:01	kflushd			
3 1 1 ?	00:00:00	kpiod			
4 1 1 ?	00:00:08	kswapd			
17930 17930 17930 pts/0	00:00:00	tcsh			
17945 17945 17930 pts/0	00:00:48	xemacs			
20093 20093 tttyp0	00:00:00	gdb			
20260 20260 20093 tttyp0	00:00:00	ryash			
30339 30339 30339 ttyn1	00:00:00	getty			
17830 17830 17830 pts/2	00:00:00	tcsh			
17889 17889 17930 pts/0	00:00:00	ps			
17890 17889 17930 pts/0	00:00:00	less			

Pseudoterminals

BSD-Bibliotheksfunktionen openpty, forkpty

```
#include <pty.h>  
int openpty ( int *amaster, int *aslave, char *name,  
              struct termios *termp, struct winsize *winp)
```

- ◆ öffnet Pseudoterminal und gibt Master- und Slave-Filedescriptor in amaster bzw. aslave zurück
- ◆ falls name !=NULL: Dateiname des Slave-pty wird in name abgespeichert Vorsicht: falls name nicht ausreichend groß ist, kann ein Pufferüberlauf auftreten (Sicherheitsproblem)
- ◆ falls termp !=NULL: Terminaleinstellungen werden für Slave verwendet
- ◆ falls winp !=NULL: Slave-pty wird auf entspr. Fenstergröße eingestellt

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

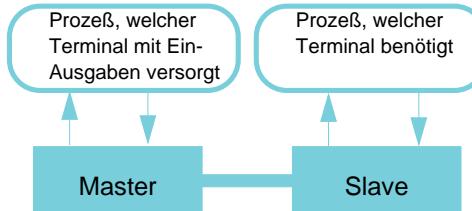
2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

121

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Pseudo-Terminals

- Problem:
 - ◆ ein Rechner hat üblicherweise nur ein physikalisches Terminal (die Console)
 - ◆ wenn der Rechner einen Remote-Login-Dienst anbietet oder ein Fenstersystem (z.B. X11) besitzt, benötigt er mehrere "virtuelle" Terminals
- neben echten Terminals (`/dev/console`, `/dev/ttys0`, ...) stellen SVR4 und BSD4.4-Systeme sog. Pseudoterminale zur Verfügung
- diese verhalten sich wie Terminals, können aber von Programmen mit Eingaben versorgt, bzw. gelesen werden



Pseudoterminals

```
#include <pty.h>  
int forkpty ( int *amaster, char *name, struct termios *termp,  
              struct winsize *winp)
```

- ◆ führt dieselben Aktionen aus wie `openpty()`, und zusätzlich
 - Erzeugt neuen Prozeß (`fork()`)
 - Kind erzeugt neue Session (`setsid()`)
 - Kind öffnet Pseudoterminal-Slave (Slave wird zum Controlling-Terminal)
 - `dup2()` des Slave-Filedescriptors nach `stdin`, `stdout`, `stderr`
- `openpty` und `forkpty` sind in `libutil.a` implementiert, d.h. Compiler (Linker) muß mit `-lutil` aufgerufen werden

SP I

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

122

Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Übung zu Systemprogrammierung I
© Michael Gohl, Universität Erlangen-Nürnberg, IMMD 4, 2000/2000

2000-01-24 13.56 / Tafelübung 10

124

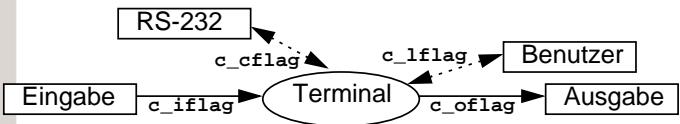
Reproduktion jeder Art oder Verwendung dieser Unterlage, außer zu Lehrzwecken an der Universität Erlangen-Nürnberg, bedarf der Zustimmung des Autors.

Terminaltreiber konfigurieren

```
#include <termios.h>
int tcgetattr(int fildes, struct termios *termios_p);
int tcsetattr( int fildes, int optional_actions,
              const struct termios *termios_p);
```

- ◆ **fildes**: Filedeskriptor des Terminals
- ◆ **termios_p**: Zeiger auf **termios**-Struktur

```
struct termios {
    tcflag_t   c_iflag;      /* input flags */
    tcflag_t   c_oflag;      /* output flags */
    tcflag_t   c_cflag;      /* control flags */
    tcflag_t   c_lflag;      /* local flags */
    cc_t       c_cc[NCCS];   /* control characters */
};
```



Terminaltreiber konfigurieren

- **c_iflag**: z.B. **ICRNL**: Umwandlung von '\r' in '\n' (POSIX)
- **c_oflag**: z.B. **ONLCR**: '\n' nach '\r\n' (SVID und BSD4.3)
- **c_cflag**: z.B. **PARENB**: parity enable (POSIX)
- **c_lflag**: z.B.
 - ◆ **ECHO**: Zeichen auf lokalem Terminal ausgeben (POSIX)
 - ◆ **ISIG**: spezielle Eingabeezeichen erzeugen Signale
 - ◆ **ICANON**: kanonische Eingabeverarbeitung (auch als cooked-mode bekannt)
 - Terminaltreiber puffert Eingaben zeilenweise
 - nicht-kanonische Eingabeverarbeitung(raw-mode):
Verhalten hängt von **c_cc[VMIN]** und **c_cc[VTIME]** ab (siehe Manual)