

**UNIX API - Prozesse**  
=====

Alle Beispiel-Quellen mittels SVN unter:

<https://svn.informatik.hu-berlin.de/svn/unix-2014/Prozesse>

### 1. Vorbemerkungen

-----

Was ist ein Prozess???

1. Menge von Befehlen und Daten einschließlich der aktuellen Werte der Prozessorregister.  
(virtuelle Maschine)
2. Tupel von Informationen, das die Arbeit der CPU in jedem Zeitpunkt vollständig charakterisiert.  
Problem: Abgrenzung eines Prozesses, Initialzustand.
3. UNIX:  
Ein Programm, das ausgeführt wird. Initialzustand ist in einem File gespeichert. Ein Prozess muss Systemressourcen wie Speicher und die CPU haben. UNIX unterstützt die Illusion von der gleichzeitigen Arbeit von Prozessen.  
(Prozess = ausführbare Instanz eines Programms)  
Problem: Prozess 0 -init- im UNIX???

## Betrachtungsweise von Prozessen

-----  
 - Prozess als aktives Element zur Beschreibung des Organisationsprinzips eines Betriebssystems auf einem Rechner und eines Algorithmus (Programms)  
 Prozesse:

- werden geboren, leben und sterben
  - sind in ihrer Zahl variabel
  - können Ressourcen belegen und freigeben
  - können einander beeinflussen
  - können zusammenarbeiten
  - können in Konflikt geraten (sich blockieren)
  - Ressourcen teilen
  - voneinander abhängig sein
  - können parallel arbeiten (voneinander unabhängig sein) (gleichberechtigt)
  - können hierarchisch voneinander abhängig sein
- Prozess als passives Element, auf das die aktiven Elemente (Prozessor und Peripherie) wirken. Ein Prozess erscheint als Datenstruktur.
- UNIX-Datenstrukturen für einen Prozess:
1. Codesegment (Anfangszustand im File, sonst im Speicher oder geswappt)
  2. Datenssegment (Anfangszustand im File, sonst im Speicher oder geswappt)
  3. Stacksegment (im Speicher oder geswappt)
  4. Eintrag in der proc-Liste (immer im Speicher)  
Headerfile: sys/proc.h
  5. user-Struktur (u-Struktur) (im Speicher oder geswappt)  
Headerfile: sys/user.h

j-p bell

Seite 3

## UNIX\_API\_-\_Prozesse

5.2.2020

## proc-Struktur

-----

## Identifiers:

```

p_pid      Prozessnummer
pp_pid     Elternprozessnummer
p_pgrp    Prozessgruppenidentifizier
p_uid     Useridentifizier
p_gid     Gruppenidentifizier
p_suid    effektiver Useridentifizier
p_sgid    effektiver Gruppenidentifizier

Schedulinginformationen:
p_flag    Flags
SLOAD    - Prozess im Hauptspeicher
SSYS     - Prozess vom System erstellt (Swapper, Page-Daemon)
SLOCK    - Prozess wird gerade ausgelagert (geswappt)
SSWAP    - Rueckkehr nach dem Auslagern
STRC     - Prozess wird "getraced"
SWTED    - Prozess wird "getraced"
SOUSIG   - Prozess benutzt alten Signalmechanismus
SULOCK   - Prozess darf nicht geswappt werden
SPACE    - Prozess wartet auf eine Seite
SKEEP    - Kernel fordert den Prozess
SOWEUPC  - Prozess wartet auf CPU-Zeit für Systemruf
SOMASK   - Signalmaske Wiederstellen
SWEXIT   - Prozess wird beendet
SPHYSIO  - Physische E/A-Operation wird ausgeführt
SVFORK   - vfork-Prozess
SNOVM    - Child besitzt VS des Elternprozesses vfork()
SVFDONE  - Child hat VS des Elternprozesses zurückgegeben vfork()

```

j-p bell

Seite 4

```

SPAGI - Prozess hat Seiten des VM aus dem Dateisystem
STIMO - TIMEOUT während sleep()
SSEL - Prozess sobald wie möglich auswählen
SLOGIN - Login-Prozess
      P_stat      Status des Prozesses
      SSLEEP - Warten auf ein Ereignis
      SRUN - Prozess lauffähig
      SIDL - Prozess bei der Erzeugung
      SZOMB - Zombi-Prozess
      SSTOP - Prozess gestoppt
      p_pri      aktuelle Priorität
      PSWP - Swapping Priorität (0)
      PINOD - Priorität während des Wartens auf eine Inode (10)
      PRIBIO - Priorität beim Warten auf Platten-E/A (20)
      PWAIT - Priorität beim Warten auf Ressourcen (30)
      PLOCK - Priorität beim Warten auf das Locken einer Resource (35)
      PSLEP - Priorität beim Warten auf ein Signal (40)
      PUSER - Normale User-Priorität (50)
      P_nice     User nice-Priorität
      P_cpu      neue CPU-Zeit
      P_userpri  berechnet Userpriorität
      P_slptime  Summe der Sleep-Zeiten

Speichermanagement:
P_textp      Pointer zur Datenstruktur für
              das Datensegment
P_pObr       Pointer zur Pagetable
P_szpt       Zahl der Eintragungen in der Pagetable
P_addr       Adresse der user-Struktur (u-Struktur)
P_swaddr     Adresse der user-Struktur
              während der Prozess gewappt ist

```

j-p bell

Seite 5

```

Synchronisation:
P_wchan      Prozess auf den gewartet wird
Signalbehandlung:
P_sig        Maske für hängende Signale
P_sigignore  Maske für zu ignorierende Signale
P_sigcatch   Maske für einzufangende Signale
Ressourcenberechnung:
P_rusage     Zeiger zur Ressourcenstruktur
P_quota      Zeiger zur Plattennutzungsstruktur
Zeitgebermanagement:
P_time       Echtzeittimer
Verkettungen in der proc-Struktur:
P_link, p_rlink Verkettung in der Run-Queue bzw. Sleep-Queue
P_nxt        Allgemeine Verkettung (frei, besetzt, Zombi)
P_pptr       Elternprozess (p_parent)
P_cptra      1. Kind (p_child)
P_ysptr      linker Bruder
P_osptr      rechter Bruder

```

j-p bell

Seite 6

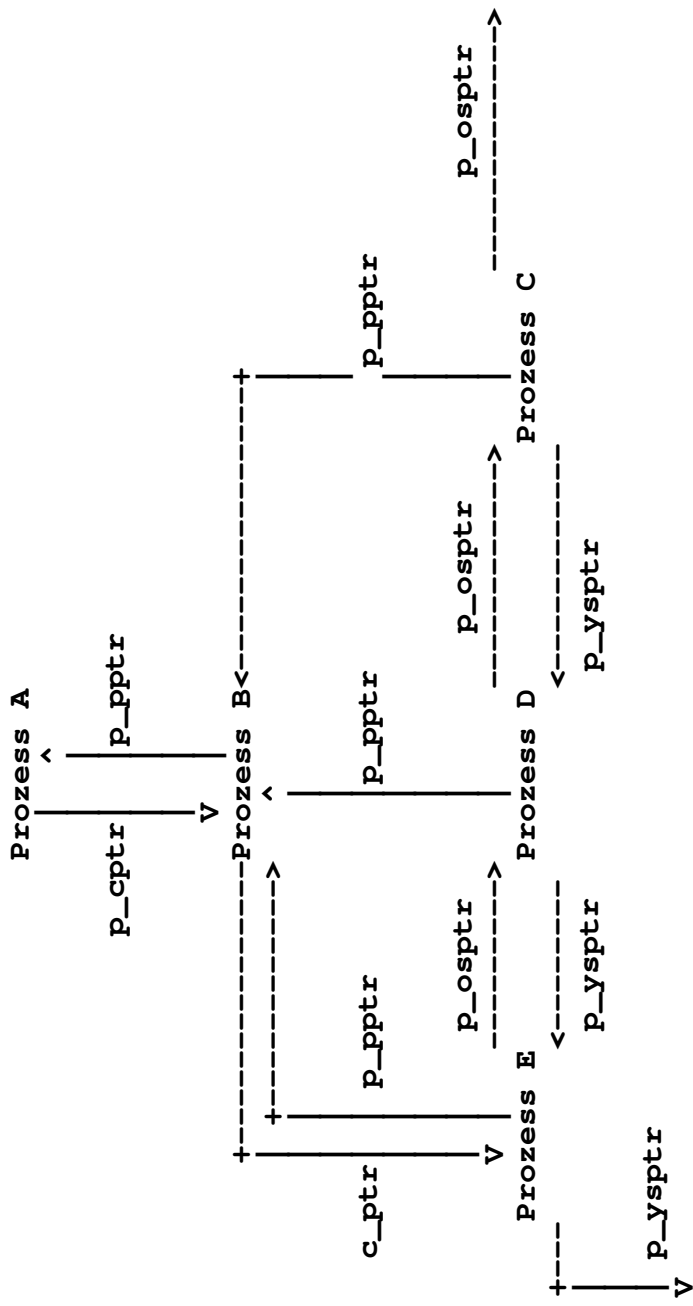


Abbildung: Hierarchie der Prozess-Gruppen

**user-Struktur (u-Struktur)**

- Ausführungsstatus  
user-Modus, kernel-Modus, Register, Adressen
- Status der Systemrufe
- Deskriptortabellen (E/A, Netzwerk, ...)
- Abrechnungsinformationen
- Ressourcensteuerung
- Kernel Process Stack
- u-Struktur wird gewappt, 2-6 KB

## Statuswechsel eines Prozesse im UNIX

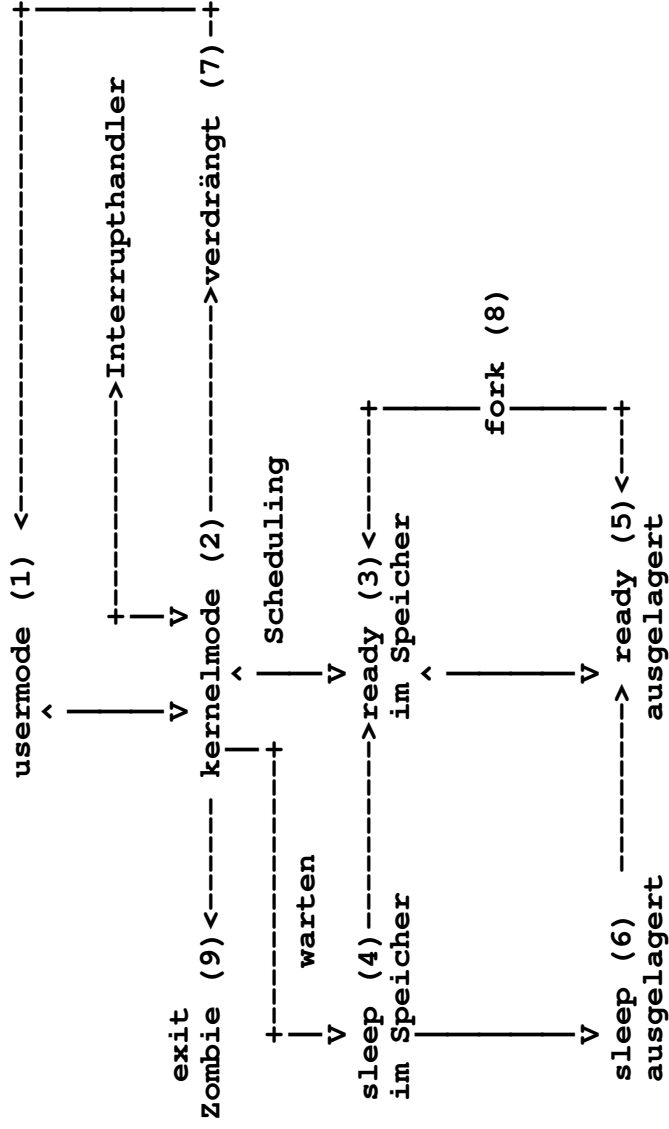


Abbildung: Prozesszustände und mögliche Übergänge

j-p bell

Seite 9

1. Prozess arbeitet im "user mode". Kein Zugriff auf systeminterne Daten. Jederzeit unterbrechbar.
2. Prozess arbeitet im "kernel mode". Zugriff auf systeminterne Daten. Nicht unterbrechbar!
3. Prozess ist bereit. Wartet auf Prozessorzuteilung.
4. Prozess im HS, schläft weil er auf ein Ereignis wartet.
5. Prozess ist bereit weiter zu arbeiten, aber ist ausgelagert. wartet auf Einlagerungen durch Swapper.
6. Prozess wartet auf Ereignis und der Swapper hat ihn aus dem HS entfernt (auf Platte)
7. Prozess wurde verdrängt (Zeitgeberinterrupt)
8. Prozess wurde durch fork() erzeugt
9. Prozess hat einen Systemruf exit ausgeführt und wartet auf die Beendigung(Zombi).

j-p bell

Seite 10



$p\_userpri = PUSER + p\_cpu / 4 + 2 * p\_nice$

Beispiel mit Nice, PUSER=60:

Intervall	Prozess A nice=0 60	Prozess B nice=-10 40	Prozess C nice=5 70
	userpri	userpri	userpri
0	60	40	70
1	60	55	70
2	60	62,5	70
3	75	51,25	70
4	67,5	60,625	70
5	63,75	65,3125	70

	cpu	cpu	cpu
0	0	0	0
1	0	x 60	0
2	0	x 60	0
3	x 60	45	0
4	30	22,5	0
5	15	x 60	0
	0	x 60	0
	7,5	50,625	0
	x 60	0	0

Prozessreihenfolge B B A B B A

j-p bell

Seite 13

Systemrufe zur Prozesssteuerung

=====

Prozessidentifikation

Erzeugung eines neuen Prozesses

Prozessbeendigung

Programmaufruf

Änderung der Identität eines Prozesses

j-p bell

Seite 14

### 1.2.1 Prozessidentifikation

Jeder Prozess hat eine eindeutige Prozessnummer (nicht negative Integerzahl)  
Bestimmte Prozesse haben feste Prozessnummern.  
z.B.

```
0 - sched oder swapper  
1 - init (Elternprozess aller Prozesse)  
Prozessnummer muss man für verschiedene Aktionen wissen!!!
```

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

```
pid_t getpid(void)  
Gibt die Nummer des eigenen Prozesses zurück.
```

```
pid_t getppid(void)  
Gibt die Nummer des Elternprozesses zurück.
```

```
uid_t getuid(void)  
Gibt den wirklichen (real) UID des Prozesses zurück.
```

```
uid_t geteuid(void)  
Gibt den effektive UID des Prozesses zurück.
```

```
gid_t getgid(void)  
Gibt den wirklich (real) GID des Prozesses zurück.
```

```
gid_t getegid(void)  
Gibt den effektiven GID des Prozesses zurück.
```

j-p bell

Seite 15

### UNIX\_API\_-\_Prozesse

5.2.2020

Aktueller Wertebereich für pid,uid und gid

```
Linux 2.4  
pid 0 .. 32.000  
gid,uid: 0 .. 65.000  
  
Linux 2.6  
pid 0 .. 1.000.000.000  
gid,uid: 0 .. 4.000.000.000  
  
Solaris 2.8  
pid 0 .. 30.000  
gid,uid 0 .. 2.147.483.647
```

j-p bell

Seite 16



## Beispiele getuid, geteuid

## Prozesse/p1.c

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    printf(" p1-Kommando\n");
    printf("getpid: %d\n",getpid());
    printf("geteuid: %d\n",geteuid());
    printf("getppid: %d\n",getppid());
    printf("getuid: %d\n",getuid());
    printf("getgid: %d\n",getgid());
    printf("getegid: %d\n",getegid());
    exit(0);
}

./p1
./p11 - S-BIT
```

j-p bell

Seite 17

## Prozesse/p2.c

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{
    char buffer[100];

    write(1," p2-Kommando\n",13);
    sprintf(buffer,"getpid: %d\n",getpid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    sprintf(buffer,"getppid: %d\n",getppid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    sprintf(buffer,"getuid: %d\n",getuid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    sprintf(buffer,"geteuid: %d\n",geteuid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    sprintf(buffer,"getgid: %d\n",getgid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    sprintf(buffer,"getegid: %d\n",getegid());
    write(1,buffer,strlen(buffer));
    exit(0);
}

./p2
```

j-p bell

Seite 18

### 1.2.2 Erzeugung eines Prozesses

```
-----  
#include <sys/types.h>    für System V  
#include <unistd.h>
```

```
pid_t fork(void)
```

Erzeugen eines neuen Prozesses, der in all seinen Eigenschaften und Zugriffsrechten dem alten Prozess entspricht (Kopie des alten) Achtung bei der Benutzung von Threads: Hier verhält sich fork je nach benutzter Thread-Art (SOLARIS, POSIX) unterschiedlich.

Unterschiede zwischen Eltern- und Kindprozess:

- Rückkehrkode des child-processes ist 0
- Rückkehrkode des parentprocess ist PID des child-process
- child-process hat andere PID und andere PPID
- eigenes Stack-Segment, eigenes Daten-Segment
- child-process:
  - prozessspezifische Zeitangaben auf 0
  - Semaphoreoperation clears
  - Process-Locks, Text-Segment-Locks
  - und File-Locks aufgehoben.
  - keine hängenden Signale
- eventuell Threads

j-p bell

Seite 19

Gleich bei Eltern- und Kindprozess:

```
"fast alles"  
- Filedescriptoren  
- UID, EUID, GID, EGID, PGID  
- Environment  
- Close-on-exec Flag  
- Signalbehandlung (Signalroutinen)  
- Set-user-ID-Bit, Set-group-ID Bit  
- Profiling Status  
- Nice-Value, Scheduler-Class  
- Shared Memory  
- Working Directory, Root Directory  
- File Mode Creation Mask  
- Resourcenlimits  
- Controlling Terminal  
- Offene Files (am gleichen Zugriffspunkt)
```

```
fork() liefert als Ergebnis:  
0 - child-process  
>0 - PID des child-process im parent-process  
<0 - Fehler, child-process konnte nicht erzeugt  
  werden (kein Platz in der proc-Tabelle,  
  Nutzerressourcen erschöpft)
```

j-p bell

Seite 20



```

fork1.c

#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
int globl = 1; /* externe Variable im initialisierten Datenssegment */
char buf[] = "\nStart von fork1\n\n";
int main()
{
    int var; /* lokale Variable im Stacksegment */
    pid_t pid; var = 1;
    if (write(1, buf, sizeof(buf)-1) != sizeof(buf)-1) exit(-1);
    printf("vor fork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n",
           getpid(), globl, var);
    if ( (pid = fork()) < 0)
        exit(-2);
    else if (pid == 0) { /* im Kindprozess */
        globl++; /* Variablen modifizieren */
        var++;
    } else
        sleep(2); /* im Elternprozess */
    printf("nach fork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n",
           getpid(), globl, var);
    exit(0);
}

./fork1
./fork1 > xxx
cat xxx
# ?????

```

j-p bell

Seite 23

```

fork2.c

#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
int globl = 1; /* external variable in initialized data */
char buf[] = "\nSchreiben auf stdout\n\n";
int main()
{
    int var,fd; /* lokale Variable im Stacksegment */
    pid_t pid; var = 1;
    if (write(1, buf, sizeof(buf)-1) != sizeof(buf)-1) exit(-1);
    printf("\nvor fork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n",
           getpid(), globl, var);
    fd=open("test-file-vorlesung",O_RDWR+O_CREAT,0644);
    if ( (pid = fork()) < 0) exit(-2);
    else if (pid == 0) { /* im Kindprozess */
        globl++; var++; write(fd, "*****CHILD*****\n", 20);
    } else {
        sleep(2); /* im Elternprozess */
        lseek(fd,0l,0);
        write(fd, "PARENT\n", 7);
    }
    printf("nach fork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n",
           getpid(), globl, var);
    exit(0);
}

```

j-p bell

Seite 24

```
./fork2.c
cat test-file-vorlesung

vi fork2.c # lseek auskommentieren

./fork2
cat test-file-vorlesung
```

j-p bell

Seite 25

```
#include <sys/types.h>      für System V
#include <unistd.h>

pid_t int fork1(void)

Erzeugen eines neuen Prozesses. Funktionalität analog fork().
Neuer Systemruf nur für Solaris. Variante von fork().
bis Solaris10: -lthread: alle Threads werden gedoppelt.
               -lpthread: nur der aktuelle Thread wird gedoppelt.
ab Solaris10: nur der aktuell Thread wird gedoppelt.

Rückkehrkode: wie fork()

-----

#include <sys/typedef.h>

pid_t int vfork(void)

Erzeugen eines neuen Prozesses. Funktionalität analog fork().
Aber ohne Kopie des Datensegmentes und des Stacksegmentes.
Kindprozess benutzt Daten- und Stacksegment des Elternprozesses.
Seiteneffekte, wenn Kindprozess mehr als EXEC macht!!!!

Rückkehrkode: wie fork()
```

j-p bell

Seite 26

```

vfork1.c      - Programm mit vfork

#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
int  globl = 1;      /* externe Variable im initialisierten Datenssegment */
char buf[] = "\nStart von forkl\n\n";
int main()
{
    int  var;      /* lokale Variable im Stacksegment */
    pid_t pid;
    var = 1;
    if (write(1, buf, sizeof(buf)-1) != sizeof(buf)-1) exit(-1);
    printf("vor vfork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n", getpid(), globl, va
    if ( (pid = vfork()) < 0)
        exit(-2);
    else if (pid == 0) { /* im Kindprozess */
        globl++;      /* Variablen modifizieren */
        var++;
    } else
        sleep(2);      /* im Elternprozess */
    printf("nach vfork: pid = %d, globl = %d, var = %d\n\n", getpid(), globl, v
    exit(0);
}

./vfork1

```

j-p bell

Seite 27

```

fork-test.c      /      vfork-test.c

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#define MYFORKCALL fork      #define MYFORKCALL vfork
#define XXX "fork"      #define XXX "vfork"
#define ZKL 100000
char buff1[64000];
char buff2[64000];
char buff3[64000];
char buff4[64000];
int vglob=1;
int main()
{
    int pid,i,local;      char buf[512];
    local=1;
    printf("Test von: %s\n", XXX);
    for (i=0;i<ZKL;i++) {
        if ( (pid=MYFORKCALL()) == 0) { /*child*/
            vglob++; local++; close(1); exit(0);
        }
        if (pid < 0) {
            fprintf(stderr, "%s-Fehler nach %d %s-Zyklen\n", XXX, XXX, i);
            exit(-2);
        }
        wait(NULL);
    }
    printf("vglob: %d, local: %d\n", vglob, local);
}

```

j-p bell

Seite 28

## Geschwindigkeit fork und vfork

```
time ./fork-test
time ./vfork-test
```

j-p bell

Seite 29

## UNIX\_API\_-\_Prozesse

5.2.2020

```
#include <sys/types.h>    für System V
#include <unistd.h>
```

```
pid_t int forkall(void)
```

Erzeugen eines neuen Prozesses. Funktionalität analog fork().  
 Sehr neuer Systemruf für Solaris 10. Es werden alle momentan  
 laufenden Threads kopiert.

Rückkehrkode: wie fork()

-----

Verhalten von fork() bei der Benutzung von Threads:

Linux	fork	vfork	fork1	forkall
Solaris8/9	a,d+s	a	-	-
SOLARIS	a,d+s	t	t,d+s	-
POSIX	t,d+s	t	t,d+s	(-lthread)
Solaris10	t,d+s	t	t,d+s	(-lpthread)

j-p bell

Seite 30

### 1.2.3 Prozessbeendigung

-----

#### Arten der Prozessbeendigung:

##### 1. Normales Prozessende

- a) return im Hauptprogramm ----> exit()
- b) Aufruf von exit
  - Abarbeitung von mit  
int atexit(void (\*func)(void))
  - definierten privaten exit-Routinen (ANSI-C)
  - E/A-Endebehandlungen
  - Aufruf von \_exit
- c) \_exit() Aufruf  
UNIX-spezifische Prozessendebehandlung

##### 2. Abnormales Prozessende

- a) Aufruf der Funktion abort  
void abort(void)  
diese Funktion erzeugt ein Signal SIGABRT  
(POSIX.1, ANSI C) siehe Stevens: Program 10.18
- b) Ende über Signalbehandlung

j-p bell

Seite 31

```
#include <stdlib.h>
void exit(int exitcode)      ANSI-C   libc
#include <unistd.h>
void _exit(int exitcode)    POSIX.1  Systemruf
```

Reguläres beenden eines Prozesses.

- a) Die niederwertigen 8 Bits von "exitcode" werden als Resultat an den Parentprozess übergeben.
- b) Dateien werden abgeschlossen.

Probleme bei der Übergabe des Resultats:

- a) Parentprozess wartet mit wait() ----> kein Problem
- b) Parentprozess wartet nicht:
  - a) Parentprozess existiert nicht:  
Resultat wird an init-Prozess übergeben.
  - b) Parentprozess existiert noch:  
Resultat wird in der proc-Tabelle gespeichert.  
Alle anderen Informationen über den Prozess werden gestrichen. Es entsteht ein "Zombie-Prozess".  
Dieser wird gestrichen wenn der Parentprozess das Resultat mit wait() abholt.

Nebenwirkungen: SIGHUB für alle Prozesse der Prozessgruppe

j-p bell

Seite 32



Beispiele für exit und \_exit:

```

myexit.c

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
void my_exit1()
{ printf("1. exit handler\n"); }
void my_exit2()
{ printf("2. exit handler\n"); }
void my_exit3()
{ printf("3. exit handler\n"); }
int main()
{ if (atexit(my_exit1) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit1\n"); exit(255);
}
  if (atexit(my_exit2) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit2\n"); exit(254);
}
  if (atexit(my_exit3) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit3\n"); exit(253);
}
  printf("main is done\n");
  exit(0); /* Standard-exit, mit privaten exit-Routinen*/
  _exit(0); /* sofortiges Ende, keine privaten exit-Routinen*/
}

./myexit
./myexit > xxxx
cat xxxx
exit-Routinen tauschen und noch einmal

```

j-p bell

Seite 33

```

myexit1.c - mit fflush

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

void my_exit1()
{ printf("1. exit handler\n"); }
void my_exit2()
{ printf("2. exit handler\n"); }
void my_exit3()
{ printf("3. exit handler\n"); }
int main()
{ if (atexit(my_exit1) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit1\n"); exit(255);
}
  if (atexit(my_exit2) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit2\n"); exit(254);
}
  if (atexit(my_exit3) != 0) {
  fprintf(stderr, "can't register my_exit3\n"); exit(253);
}
  printf("main is done\n");
  fflush(stdout);
  _exit(0);
}

./myexit1
./myexit1 >xxxx
cat xxxx
/* leeren der Puffer */
/* sofortiges Ende ist nicht schädlich */

```

j-p bell

Seite 34

```
myexit2.c - mit write

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>

char mystr[100];
void my_exit1()
{ write(1,"1 exit handler\n",15); }
void my_exit2()
{ write(1,"2 exit handler\n",15); }
void my_exit3()
{ write(1,"3 exit handler\n",15); }
int main()
{ if (atexit(my_exit1) != 0) {
  strcpy(mystr,"can't register my_exit1\n");
  write(2,mystr,strlen(mystr)); exit(255);
}
  if (atexit(my_exit2) != 0) {
  strcpy(mystr,"can't register my_exit2\n");
  write(2,mystr,strlen(mystr)); exit(254);
}
  if (atexit(my_exit3) != 0) {
  strcpy(mystr,"can't register my_exit3\n");
  write(2,mystr,strlen(mystr)); exit(253);
}
  write(1,"main is done\n",13); /*keine Puffer*/
  _exit(0);
}
```

j-p bell

Seite 35

```
./myexit2
./myexit2 > xxxx
cat xxxx
```

j-p bell

Seite 36

Warten auf Prozessende eines Kindprozesses  
-----

Wenn ein Prozess beendet oder gestoppt wird, wird ein Terminationcode gebildet. Dieser Code beinhaltet den Exitcode bzw. die Signalnummer, die das Beenden bzw. das Stoppen des Kindprozesses bewirkte. Der Kode wird in der proc-Table gespeichert.

Systemrufe:

```
pid_t wait(int *statloc)   POSIX.1, SVR4, BSD 4.3
pid_t waitpid(pid_t pid, int *statloc, int options)
                        POSIX.1, SVR4, BSD 4.3
```

Warten auf das Ende oder das Stoppen (Stop-Signal) eines Kindprozesses des aktuellen Prozesse.

j-p bell

Seite 37

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
```

```
pid_t wait(int *statloc)
```

Wartet auf das erste Ende eines beliebigen Kindprozesses, sofern der aktuelle Prozess einen Kindprozess besitzt. \*statloc enthält den Terminationcode, wenn statloc != NULL

Terminationcode: <high order 8 bits> <low order 8 bits>

Kindprozess durch Signal gestoppt: <Signalnummer><0x7F>  
exit, \_exit: <niederwertigen 8 Bit des Exitcodes><0x00>  
Kindprozess durch Signal abgebrochen:

Kindprozess durch Signal abgebrochen und Dump erzeugt:  
<0x00><Signalnummer>  
<0x00><Signalnummer + 0x80>

Rückkehrcode:

>=0 - Prozessnummer des Kindprozesses  
< 0 - Fehler, kein Kindprozess vorhanden oder falscher Parameter

j-p bell

Seite 38

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>

pid_t waitpid(pid_t pid, int *statloc, int options)

Bedingtes warten auf das Prozessende eines spezifizierten
Prozesses.

pid > 0 - warten auf das Ende des Prozesses mit der
        PID == pid
pid == -1 - warten auf das Ende eines Kindprozesse (entspricht wait())
pid == 0 - warten auf das Ende eines Kindprozesses der eigenen
        Prozessgruppe
pid < -1 - warten auf jeden Prozess mit der
        ProzessengruppenID==|pid|

*statloc enthält den Terminationkode (siehe wait())
options:
    WCONTINUED - warten auf das Ereignis
    WNOHANG    - auf das Ereignis nicht warten
    WUNTRACED - nur gestoppte Prozesse melden, die noch
                nicht gemeldet wurden

Rückkehrkode:
    >=0 - Prozessnummer des Kindprozesses
    < 0 - Fehler, kein Kindprozess vorhanden oder falscher
        Parameter
```

j-p bell

Seite 39

Weiter Systemrufe für das Warten auf Kindprozesse

-----

```
Voraussetzungen:
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/time.h>
#include <sys/resource.h>

pid_t wait3(int *statloc, int options, struct rusage *rusage)
        SVR4, BSD 4.3

pid_t wait4(pid_t pid, int *statloc, int options,
            struct rusage *rusage)
        BSD 4.3

*rusage: Ressourcenangaben über den beendeten oder gestoppten
        Prozess (CPU-Zeit, Hauptspeicherbedarf, Seitenfehler,
        Signale, ...)

wait3()
    entspricht wait() unter der Berücksichtigung von options.

wait4()
    entspricht waitpid().
```

j-p bell

Seite 40

### 1.2.4 Programmausführung

`exec()` umfasst eine Familie von Systemrufen, die zum Laden und Starten eines neuen Programms innerhalb eines Prozesses dient.

Grundfunktionen:

- `exec()` überlagert im aufrufenden Prozess das aktuelle Codesegment und das Datensegment.
- Das Stacksegment wird zurückgesetzt
- Eröffnete Dateien bleiben geöffnet.
- Ignorierte Signale bleiben ignoriert.
- Alle anderen Signale werden zurückgesetzt.

Folgende prozessspezifischen Werte bleiben unverändert:

nice-Wert	Schedulerverte	Filecreationmask
PID	Semaphore	Ressourcelimits
PPID	Session ID	Controlterminal
PGID	traceflag	Prozesssignalmaske
Alarmzeit	Workingdirectory	hängende Signale
Prozesszeit	Rootdirectory	

Rückgabewerte:

- keiner, wenn alles ok
- <0 bei Fehlern

j-p bell

Seite 41

EXEC-Systemrufe:

```
#include <unistd.h>
```

```
int execl(const char *pathname, const char *arg0, ... (char *) 0);
```

Feste Anzahl von Parametern

```
int execv(const char *pathname, char *const argv[]);
```

variable Anzahl von Parametern

```
int execl(const char *pathname, const char *arg0, ...,
          (char *) 0, char *const envp[]);
wie execl, aber mit setzen der Umgebungsvariablen
```

```
int execve(const char *pathname, char *const argv[],
           char *const envp[]);
wie execv, aber mit setzen der Umgebungsvariablen
```

```
int execlp(const char *filename, const char *arg0, ...,
           (char *) 0);
wie execl, aber Programm wird gesucht
```

```
int execvp(const char *filename, char *const argv[]);
```

wie `execv`, aber Programm wird gesucht

j-p bell

Seite 42

Beispiele für exec:  
-----

echoall.c - Ausgabe Parameter und Environment (Hilfsprogramm)

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

int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    char **ptr;
    extern char **environ;
    printf("-----PID: %d-----\n", getpid());
    printf("-----Argumente-----\n");
    for (i = 0; i < argc; i++)
        /* echo all command-line args */
        printf("argv[%d]: %s\n", i, argv[i]);
    printf("-----Environment-----\n");
    for (ptr = environ; *ptr != 0; ptr++)
        /* and all env strings */
        printf("%s\n", *ptr);
    exit(0);
}

./echoall | more
./echoall -asdf 1324 -f --dd=5 +6 | more
```

j-p bell

Seite 43

exec1.c - Aufruf von echoall

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>

char *env_init[] = { "USER=unknown", "PATH=/tmp", NULL };

int main()
{
    pid_t pid;

    if ( (pid = fork()) < 0 ) {
        fprintf(stderr, "fork error"); exit(-1);
    }
    else if (pid == 0) { /* specify filename, inherit environment */
        printf("\n\n\nexec1p('./echoall', ..., NULL)\n");
        if (execvp("./echoall",
                    "echoall", "only 1 arg", (char *) 0) < 0) {
            fprintf(stderr, "execle error\n");
            exit(-5);
        }
    }
    if (waitpid(pid, NULL, 0) < 0) {
        fprintf(stderr, "wait error\n"); exit(-2);
    }
}
```

j-p bell

Seite 44

```

if ( (pid = fork()) < 0) {
    fprintf(stderr, "fork error\n");
    exit(-3);
}
else if (pid == 0) { /* specify pathname, specify environment */
    printf("\n\n\nexecte('./echoall', '-echoall', ..., NULL)\n");
    if (execl("./echoall",
              "-echoall", "myarg1", "MY ARG2", (char *) 0,
              env_init) < 0) {
        fprintf(stderr, "execlp error\n");
        exit(-4);
    }
}
if (waitpid(pid, NULL, 0) < 0) {
    fprintf(stderr, "wait error");
    exit(-2);
}
exit(0);
}
./exec1 | more

```

j-p bell

Seite 45

**pwd-test.c** - Aufruf von pwd aus einem Programm heraus und einlesen  
des Ergebnisses von pwd

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int main()
{
    int pid; int pipefd[2]; char buf[512];

    pipe(pipefd);
    if ( (pid=vfork()) == 0) { /*child*/
        close(pipefd[0]); close(1); dup2(pipefd[1],1);
        execl("/bin/pwd", "pwd", NULL);
        exit(-1);
    }
    if (pid < 0) {
        fprintf(stderr, "no vfork\n"); exit(-2);
    }
    close(pipefd[1]);
    if ((pid=read(pipefd[0],buf,512)) <=0) {
        fprintf(stderr, "error: %d\n",pid); exit(-3);
    }
    close(pipefd[0]);
    buf[pid]=0;
    printf("\n\npwd: %s\n\n",buf);
}

./pwd-test

```

j-p bell

Seite 46

### 1.2.5 Änderung von ID's von Prozessen

-----

Folgende ID's sind änderbar:

- UID - User ID
- SUID - Saved User ID
- GID - Group ID
- EUID - Effective User ID
- EGID - Effective Group ID
- PGID - Processgroup ID
- SID - Session ID

Systemrufe zum Abfragen von ID's:

```
getuid(), geteuid(),
getgid(), getegid(),
getpid(), getppid(),
getsid(), getprgrp()
```

Systemrufe zum Ändern von ID's:

```
setuid(), seteuid(), setreuid(),
setgid(), setegid(), setregid(),
setpgrp(), setpgrp(), setsid()
```

j-p bell

Seite 47

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

```
int setuid(uid_t uid);
```

Setzen des UID's für den aktuellen Prozess.

```
int setgid(gid_t gid);
```

Setzen des GID's für den aktuellen Prozess.

setuid() werden unter folgenden Bedingungen erfolgreich abgearbeitet:

1. aktueller UID == 0 (root):
    - setuid() setzt aktuellen UID auf uid und EUID auf uid.
  2. aktueller UID != 0 und (uid == UID oder uid == SUID):
    - setuid() setzt EUID auf uid.
- setgid() arbeitet analog.

Rückkehrkode:

```
0 - ok
<0 - Fehler
```

j-p bell

Seite 48



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

int seteuid(uid_t uid);

    Setzen des effektiven UID's für den aktuellen Prozess.

int setegid(gid_t gid);

    Setzen des effektiven GID's für den aktuellen Prozess.

seteuid() werden unter folgenden Bedingungen erfolgreich
abgearbeitet:

1. aktueller UID == 0 (root):
    seteuid() setzt aktuellen EUID auf uid.
2. aktueller UID != 0 und (uid == UID oder uid == SUID):
    seteuid() setzt EUID auf uid.

setegid() arbeitet analog.

Rückkehrkode:
    0 - ok
    <0 - Fehler
```

j-p bell

Seite 49

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

int setreuid(uid_t ruid, uid_t euid);          BSD 4.3

    Setzen von UID und EUID.

int setregid(gid_t rgid, gid_t egid);        BSD 4.3

    Setzen von GID und EGID.

Der Superuser kann sowohl uid und euid gleichzeitig setzen.
Der normale User kann lediglich einen Wechsel zwischen EUID
und UID veranlassen. Hiermit können Programme, die mit S-Bit
laufen zwischen privilegierten Modus und User-Modus hin- und
herschalten.

Rückkehrkode:
    0 - ok
    <0 - Fehler
```

j-p bell

Seite 50

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

```
pid_t setpgid(pid_t pid, pid_t pgid)
```

Setzen des Prozessgruppen ID's für den Prozess pid auf den Wert pgid. Wenn pid==0, ist der aktuelle Prozess gemeint. Wenn pgid==0, wird der PGID des mit pid spezifizierten Prozess benutzt. Prozessgruppen werden für Signalverteilung und zur Synchronisation des Zugriffs auf das Controlling Terminal benutzt.

Rückkehrkode: 0 - ok  
<0 - Fehler

```
pid_t setpgrp(void)
```

Der aktuelle Prozess wird Prozessgruppenführer. Der Prozessgruppen ID und der aktuelle Session ID ergeben sich aus dem PID des aktuellen Prozesses. Identisch mit setpgid(0,0).

Rückkehrkode: Nummer der aktuellen Prozessgruppe

```
pid_t setsid(void)
```

Der aktuelle Prozess wird Gruppenführer einer neuen Session. Prozessgruppe ohne Controlling Terminal.  
Der aktuelle SID ergibt sich aus dem aktuellen PID.

Rückkehrkode: Nummer der aktuellen Sessiongroup

j-p bell

Seite 51

## Übersichten

-----

Ändern der User-IDs (UID, EUID, SUID) bei exec() und setuid()

ID	S-Bit=0	exec	S-Bit=1	superuser	userid
UID	-	-	-	nuid	-
EUID	-	-	ID vom Programm	nuid	nuid
SUID	EUID	EUID	UID	nuid	-

UID - Wirklicher UID (Real UID)

EUID - Effektiver UID, bestimmt Zugriffsrechte

SUID - Geretteter EUID

j-p bell

Seite 52

## Funktionen, die unterschiedliche User-IDs setzen

```

setreuid(ruid,euid)      setuid(uid)      seteuid(uid)
root                    root            root
|                      |                |
+-----+              +-----+        +-----+
|         |              |         |        |         |
+-----+              +-----+        +-----+
|         |              |         |        |         |
+-----+              +-----+        +-----+
V   V                  V   V            V   V
REAL  ----setreuid:u---->  EFFEKTIVER <---setreuid:u ----  SAVED
UID   <---setreuid:u-----  UID   <--- exec mit S-Bit -->  UID
      ^                   ^
      +- setuid:u,seteuid:u -----+  +- setuid:u,seteuid:u -----+
      - normaler Nutzer

```

j-p bell

Seite 53

## UNIX\_API\_-\_Prozesse

5.2.2020

## Beispiel getuid, geteuid:

```
-----
changeuid.c - File erzeugen mit euid
```

```

#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

cf(fname)
char *fname;
{
    int fd;
    fd=open(fname,O_RDWR|O_CREAT,0644);
    write(fd,fname,strlen(fname));
    write(fd,"\n",1);
    close(fd);
}

main()
{
    int uid;
    int euid;
    int res;

    uid=getuid();
    euid=geteuid();

```

j-p bell

Seite 54

```
printf("Bei Programmstart: ") ;
printf("real uid = %d, effective uid = %d\n", uid, euid);
printf("Erzeuge file1\n");
cf("file1");
res=setuid(uid);
if (res) printf("res setuid %d\n",res);
printf("seteuid(%d): real uid = %d, effective uid = %d\n", uid, getuid(),
getuid());
cf("file2");
res=setuid(euid);
if (res) printf("res seteuid %d\n",res);
printf("seteuid(%d): real uid = %d, effective uid = %d\n", euid, getuid(),
getuid());
cf("file3");
res=setuid(uid);
if (res) printf("res seteuid %d\n",res);
printf("seteuid(%d): real uid = %d, effective uid = %d\n", uid, getuid(),
getuid());
cf("file4");
exit(0);

rm file*
./changeuid
ls -lisa file*
rm file*
ls -lisa changeuid0
./changeuid0 - root mit S-Bit
ls -lisa file*
rm file*
```

j-p bell

Seite 55

Wirkung von S-Bit bei system-Ruf und fork/exec-Ruf

```
pruids.c - Ausgabe von uid und euid

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{
    printf("real uid = %d, effective uid = %d\n", getuid(), geteuid());
    exit(0);
}

./pruids
```

j-p bell

Seite 56

setid.c - Ausführung eines Kommandos mittels 'system'  
(Umschreibung von fork und exec)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int status;
    if (argc < 2) {
        fprintf(stderr, "command-line argument required\n");
        exit(-1);
    }
    if ( (status = system(argv[1])) != 0) {
        fprintf(stderr, "system() error\n");
        exit(-2);
    }
    fprintf(stderr, "status: %d\n", status);
    exit(0);
}

./setid ./pruids - root mit S-Bit
./setid0 ./pruids
```

j-p bell

Seite 57

setidn.c - Ausführung eines Kommandos mittels fork und exec

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    int status, pid; extern int errno;
    if (argc < 2) {
        fprintf(stderr, "command-line argument required\n"); exit(-1);
    }
    fprintf(stderr, "Kommando: %s\n", argv[1]);
    if ( (pid = fork()) == 0 ) {
        if (pid < 0) {
            fprintf(stderr, "fork error\n"); exit(0);
        }
        execlp(argv[1], argv[1], (char *)0);
        fprintf(stderr, "execle error: %d\n", errno); exit(1);
    }
    if (pid < 0) {
        fprintf(stderr, "fork error\n"); exit(0);
    }
    waitpid(pid, &status, 0);
    fprintf(stderr, "status: %d\n", status); exit(0);
}
}
```

j-p bell

Seite 58

```
./setidn ./pruids  
./setidn0 ./pruids - root mit S-Bit
```

Betrachtungen zu "defunct"

```
fork3.c fork und wait erzeugen defunct-Prozesse bei linux,  
bei Solaris ok
```

```
/* server test */  
#include <sys/types.h>  
#include <sys/stat.h>  
#include <fcntl.h>  
#include <unistd.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <stdio.h>  
#include <sys/wait.h>  
#include <string.h>  
#include <errno.h>  
  
pid_t spid, cpid1, cpid2;  
  
int main()  
{  
    char buffer[512];  
    char out[512];  
    int lgt, status, res;  
  
    spid=getpid();  
    sprintf(out, "\nserver (%d) startet\n", spid);  
    write(2, out, strlen(out));
```

```

for (;;) {
    write(1, "\n: ", 3);
    if (( lgt=read(0,buffer,512)) <=0) {
        printf(out, "\nServer ended\n");
        write(2, out, strlen(out)); exit(-1);
    }
    if (lgt <= 1) goto wait;
    if ( (cpid1 = fork()) < 0) {
        printf(out, "\nserver can't fork\n");
        write(2, out, strlen(out)); exit(-2);
    }
    if (cpid1 == 0) { /* child 1 */
        cpid1=getpid();
        printf(out, "\n Client 1 (%d) start.", cpid1);
        write(2, out, strlen(out));
        if ( (cpid2 = fork()) < 0) {
            printf(out, "\n Client 1 (%d) can't fork", cpid1);
            write(2, out, strlen(out)); exit(-2);
        }
        if (cpid2 == 0) { /* child 2 */
            cpid2=getpid();
            printf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) start.\n", cpid2, cpid1);
            write(2, out, strlen(out)); sleep(5); res='a'-buffer[0];
            printf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) end with %d.",
                    cpid2, cpid1, res);
            write(2, out, strlen(out)); exit(res);
        }
    }
}

```

j-p bell

Seite 61

```

/* child 1 nach fork */
res=wait(&status);
if (res < 0) {
    fprintf(stderr, "\n res: %d, errno: %d, Text: %s",
            res, errno, strerror(errno));
}
printf(out,
        "\nChild 1 (%d) nach wait auf Client 2 (%d). PID: %d, Status: %d\n",
        cpid1, cpid2, res, status>>8);
write(2, out, strlen(out));
exit(status>>8);
}
/* Server nach fork */
printf(out, "\nServer (%d) start client %d", spid, cpid1);
write(2, out, strlen(out));
wait: while ((res=waitpid(-1, &status, WNOHANG)) >0) {
    printf(out, "\nServer wait successful. PID: %d, Status: %d",
            res, status>>8);
    write(2, out, strlen(out));
}
printf(out, "\nServer wait failed. PID: %d, errno: %d, msg: %s",
        res, errno>>8, strerror(errno));
write(2, out, strlen(out));
}
exit(0);
}
./fork3

```

j-p bell

Seite 62

## fork4.c Verbesserung unter linux, Problem bei Solaris

```

/* server test */
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/wait.h>
#include <string.h>
#include <signal.h>
#include <errno.h>

pid_t  spid,cpid1,cpid2;
void endchild( int sig )
{
    char out[512];
    int res, status;
    int apid;

    apid=getpid();

    /* catch exit-codes from all ending childs */
    while ((res=waitpid(-1,&status,WNOHANG)) >0) {
        if (apid == spid ) {
            printf(out,
                "\n%sigend1: Server=%d, waitpid successful: PID: %d, Status: %

```

j-p bell

Seite 63

## UNIX\_API\_-\_Prozesse

```

        ,apid,res,status>>8);
    } else {
        printf(out,
            "\n sigend1: Client 1=%d, waitpid successful: PID: %d, Stat
            ,apid,res,status>>8);
    }
    write(2,out,strlen(out));
}
if (apid == spid ) {
    printf(out, "\n%sigend2: Server=%d, waitpid failed: PID: %d, Sta
} else {
    printf(out, "\n sigend2: Client 1=%d, waitpid failed: PID: %d
    write(2,out,strlen(out));
}

int main()
{
    char buffer[512];
    char out[512];
    int lgt, status, res;
    struct sigaction newsig,oldsig; /* signalhandling*/

    spid=getpid();
    printf(out, "\nServer (%d) startet", spid);
    write(2,out,strlen(out));
    /* init signalhandling for catch end of process */
    newsig.sa_handler = endchild;
    sigemptyset(&newsig.sa_mask);

```

j-p bell

Seite 64



```

newsig.sa_flags= 0;
if (sigaction(SIGCHLD, &newsig, &oldsig) < 0) {
    printf(out, "\nServer can't catch SIGCHLD\n");
    write(2, out, strlen(out));
    exit(1);
}
for (;;) {
    write(1, "\n: ", 3);
    if (( lgt=read(0,buffer,512)) <=0) {
        if ( errno == EINTR) {
            continue;
        }
        printf(out, "\nServer ended\n");
        write(2, out, strlen(out));
        exit(-1);
    }
    if (lgt <= 1) continue;
    if ( (cpid1 = fork()) < 0) {
        printf(out, "\nserver can't fork");
        write(2, out, strlen(out));
        exit(-2);
    }
    if (cpid1 == 0) {
        /* child 1 */
        cpid1=getpid();
        printf(out, "\n Client 1 (%d) start.", cpid1);
        write(2, out, strlen(out));
        if ( (cpid2 = fork()) < 0) {
            printf(out, "\n Client 1 (%d) can't fork\n", cpid1);

```

j-p bell

Seite 65

```

    write(2, out, strlen(out));
    exit(-2);
}
if (cpid2 == 0 ) {
    /* child 2 */
    cpid2=getpid();
    printf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) start.\n", cpid2, cpid1);
    write(2, out, strlen(out));
    sleep(5);
    res='a'-buffer[0];
    printf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) end with %d.", cpid2, cpid1,
    write(2, out, strlen(out));
    exit(res);
}
/* child 1 nach fork */
res=wait(&status);

printf(out, "\n Client 1 (%d) nach wait auf Client 2 (%d) PID: %d,
write(2, out, strlen(out));
exit(status>>8);
}
/* Server nach fork */
printf(out, "\nServer (%d) start client 1 %d", spid, cpid1);
write(2, out, strlen(out));
}
exit(0);
}

```

j-p bell

Seite 66

## fork5.c      Korekte Fassung mit Signalhandling

```

/* server test */
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/wait.h>
#include <string.h>
#include <signal.h>
#include <errno.h>

pid_t  spid,cpid1,cpid2;

void endchild( int sig )
{
    char out[512];
    int res, status;
    int apid;

    apid=getpid();
    /* catch exit-codes from all ending childs */
    while ((res=waitpid(-1,&status,WNOHANG)) >0) {
        if (res >= 0 ) {
            printf(out, "\nsigend: Server=%d, waitpid successful: PID: %d, Stat

```

j-p bell

Seite 67

## UNIX\_API\_-\_Prozesse

```

} else {
    printf(out, "\nsigend: Server=%d, waitpid failed: PID: %d, Status: %
    }
    write(2,out,strlen(out));
}

int main()
{
    char buffer[512];
    char out[512];
    int lgt, status, res;
    struct sigaction newsig,oldsig; /* signalhandling*/

    spid=getpid();
    printf(out, "\nServer (%d) startet", spid);
    write(2,out,strlen(out));
    /* init signalhandling for catch end of process */
    newsig.sa_handler = endchild;
    sigemptyset(&newsig.sa_mask);
    newsig.sa_flags= 0;
    if (sigaction(SIGCHLD, &newsig, &oldsig) < 0) {
        printf(out, "\nServer can't catch SIGCHLD\n");
        write(2,out,strlen(out));
        exit(1);
    }

    for (;;) {
        write(1, "\n: ", 3);
        M1: lgt=read(0,buffer,512);

```

j-p bell

Seite 68

```

if (lgt < 0) {
    if ( errno == EINTR) {
        goto M1;
    }
    sprintf(out, "\nServer error: %d : %s\n", errno, strerror(errno));
    write(2, out, strlen(out));
    exit(-1);
}
if (lgt ==0) {
    sprintf(out, "\nServer ended\n");
    write(2, out, strlen(out));
    exit(-1);
}
if (lgt == 1 ) continue;
if ( (cpid1 = fork()) < 0) {
    sprintf(out, "\nserver can't fork\n");
    write(2, out, strlen(out));
    exit(-2);
}
if (cpid1 == 0) {
    /* child 1 */
    cpid1=getpid();
    sprintf(out, "\n Client 1 (%d) start.", cpid1);
    sigaction(SIGCHLD, &oldsig, &newsig);
    write(2, out, strlen(out));
    if ( (cpid2 = fork()) < 0) {
        sprintf(out, "\n Client 1 (%d) can't fork", cpid1);
        write(2, out, strlen(out));
        exit(-2);
    }
}

```

j-p bell

Seite 69

```

if (cpid2 == 0 ) {
    /* child 2 */
    cpid2=getpid();
    sprintf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) start.\n", cpid2, cpid1);
    write(2, out, strlen(out));
    sleep(5);
    res='a'-buffer[0];
    sprintf(out, "\n Client 2 (%d(%d)) end with %d.", cpid2, cpid1,
    exit(res);
}
/* child 1 nach fork */
res=wait(&status);

sprintf(out, "\n Client 1 (%d) nach wait auf Client 2 (%d) PID: %d,
write(2, out, strlen(out));
exit(status>>8);
}
/* Server nach fork */
sprintf(out, "\nServer (%d) start client 1 %d", spid, cpid1);
write(2, out, strlen(out));
}
exit(0);
}

```

j-p bell

Seite 70