Grundlagen der Prozessverwaltung

Erzeugen eines neuen Prozesses

In einem POSIX konformen System werden Prozesse mit dem fork() Befehl erzeugt.

Syntax

```
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
```

fork() erzeugt einen neuen Prozess (Kindprozess). Der Kindprozess ist eine exakte Kopie (Daten, Instruktionen, Zustand, auch Program Counter werden exakt kopiert) des fork() aufrufenden Elternprozesses. Einige Eigenschaften des Kindprozesses:

- Der Kindprozess erhält eine eindeutige ID
- Der Kindprozess erbt alle offenen Dateien des Elternprozesses
- Der Kindprozess erhält eine vollständige Kopie des Speichers des Elternprozesses
- Eltern- und Kindprozess laufen in ihrer eigenen Prozessumgebung jeweils nach dem fork() Aufruf weiter

$R\ddot{u}ckgabewert$

- -1: falls fork() scheitert. Auf diesen Rückgabewert muss immer geprüft werden! Der Fehlergrund kann errno entnommen werden.
- 0: Der Kindprozess läuft weiter. Der neu erzeugte Prozess bekommt in seiner Umgebung die 0 zurückgeliefert, hieran kann der neue Prozess erkannt werden.
- > 0: Der Elternprozess erhält die Prozess ID des Kindprozesses zurück.

Synchronisation des Elternprozesses mit den Kindprozessen Syntax

```
#include <sys/wait.h>
pid_t waitpid(pid_t pid, int* stat_loc, int options);
```

Parameter

pid:

- > 0: Warte auf den Prozess mit der ID pid.
- = 0: Warte auf einen Prozess aus der gleichen Prozessgruppe.

Eine Prozessgruppe ist eine Menge von Prozessen, die zusammen Signale empfangen können. Ein Kindprozess ist in derselben Prozessgruppe wie sein Elternprozess. Prozesse können ihre eigene Prozessgruppe starten.

- -1: Warte auf einen (beliebigen) Kindprozess.
- < -1: Warte auf einen Prozess, dessen Gruppen ID dem Betrag von pid entspricht.

stat_loc:

- Ein Zeiger auf eine int Variable, in der der Status des Prozesses, auf die gewartet wurde, geschrieben wird. Der Wert des Parameters ist von der Betriebssystem-Version abhängig. Deshalb muss die Auswertung des Parameters über Makros erfolgen. Es stehen unter anderem folgende Makros zur Verfügung (für mehr: siehe man pages):
- WIFEXITED(stat_loc); : liefert TRUE, wenn der Kindprozess sich normal beendet hat.
- WEXITSTATUS(stat_loc); : liefert den exit-Code des Kindprozesses (untere 8 Bit), falls dieser sich normal beendet hat.
- WIFSIGNALED(stat_loc); : liefert TRUE, wenn der Kindprozess durch ein Signal (z.B. durch CTRL-C oder durch kill <pid>) beendet wurde.

Braucht der Rückgabewert nicht berücksichtigt werden, kann ein NULL Zeiger übergeben werden.

options:

Dieser Parameter beschreibt, wie sich der waitpid() Befehl verhält. Die möglichen Optionen sind Bitwerte, die oder-verknüpft werden können. Z.B.:

WNOHANG: waitpid()

suspendiert nicht den Elternprozess, sondern kehrt direkt wieder zurück. (Könnte benutzt werden, um Prozesse im Hintergrund zu starten, die Kontrolle wird an den Elternprozess zurückgegeben.) Weitere Optionen können den man pages oder der Literatur entnommen werden, für dieses Praktikum brauchen keine Optionen benutzt werden (es wird eine 0 übergeben.).

$R\ddot{u}ckgabewert$

Die Prozess ID des Prozesses, auf den gewartet wurde. (Alternativ kann auch der wait() Befehl benutzt werden, der auf einige Parameter verzichtet und damit weniger flexibel ist.)

Beenden eines Prozesses

Syntax

```
#include <stdlib.h>
void exit(int status);
```

• Beendet den aktuellen Prozess.

Parameter

• status: Wird an den wartenden (Eltern-)Prozess zurückgeliefert.

Achtung: Sollte kein Elternprozess mit waitpid() auf den Aufruf von exit warten, wird der terminierende Prozess zu einem Zombie Prozess, er kann nicht korrekt beendet werden und seine Ressourcen freigeben!

Austausch des Speicherbildes

Syntax

```
#include <unistd.h>
extern char **environ;
int exec<1|v>[e|p] (const char *path, parameter [,environment]);
```

- Die exec Befehlsfamilie lädt ein neues Programm. Der Speicherinhalt wird ausgetauscht. Wird das neue Programm erfolgreich gestartet, so läuft es mit der Prozess ID des Prozesses, der exec aufgerufen hat.
- Aufrufkonventionen:
 - execl[e|p]: Die Übergabeparameter, die der main-Funktion des zu starten Programms übergeben werden, werden in Listenform angegeben. Der letzte Parameter der Liste muss ein Null-Zeiger sein.

```
Beispiel: execl(const char* path, char *arg0, char *arg1, ...);
```

execv[e|p]: Die Übergabeparameter, die der main-Funktion des zu starten Programms übergeben werden, werden als Vektor angegeben. Das letzte Vektorelement muss ein Null-Zeiger sein.

```
Beispiel: execv(const char* path, char *argv[]); (vergleiche argv[] als Parameter der main() Funktion.)
```

- exec<1|v>: Nur der Pfad und die Argumente werden übergeben.
- exec<1|v>e: Als letzter Parameter wird ein Vektor auf die Umgebungsvariablen übergeben. Die externe Variable environ ist ein Vektor mit den Umgebungsvariablen!
- exec<1|v>p: Der Pfad des übergebenen Befehls wird in der Umgebungsvariable
 \$PATH gesucht.

Beispiele

```
char * cmd[] = {"ls", "-l", (char *)NULL}; /* gilt für alle */
/* Beispiele */
/* Beispiel 1: */
execl("/bin/ls", "ls", "-l", (char *)NULL);
/* Beispiel 2: */
execv("/bin/ls", cmd);
/* Beispiel 3: */
execve("/bin/ls", cmd, environ);
/* Beispiel 4: */
execvp("ls", cmd);
/* Beispiel 5: */
execle("/bin/ls", "ls", "-", (char *)NULL, environ);
```

Referenzen

W.R. Stevens: Advanced Programming in the UNIX Environment

A. Tanenbaum: Modern Operating Systems