

## 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

#### *Rückgabewert*

- -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.).

### *Rückgabewert*

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<l|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:
  - `exec<l|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: `exec<l|p>(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<l|v>`: Nur der Pfad und die Argumente werden übergeben.
  - `exec<l|v>e`: Als letzter Parameter wird ein Vektor auf die Umgebungsvariablen übergeben. Die externe Variable `environ` ist ein Vektor mit den Umgebungsvariablen!
  - `exec<l|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