Hilfsblatt zu Praktikumsaufgabe 5

Einfache Prozesskommunikation: unidirektionale, anonyme Pipes.

Dieses Hilfsblatt beschreibt einige Grundlagen zur Prozesskommunikation unter POSIX. Es wird ausschließlich auf Kommunikation über Pipes eingegangen! Schauen Sie sich die benutzten Systemaufrufe zusätzlich in der Dokumentation an!

Für die Praktikumsaufgabe müssen die beiden hier vorgestellten Mechanismen kombiniert werden!

Pipes:

Eine Pipe stellt eine einfache Kommunikationsschnittstelle dar. Sie besteht aus zwei Dateideskriptoren.

Die Daten werden in das eine Ende der Pipe geschrieben und können aus dem anderen Ende nach dem FIFO Prinzip ausgelesen werden.

Da ein Kindprozess die geöffneten Dateien vom Elternprozess erbt, können somit Informationen zwischen Eltern und Kindprozess ausgetauscht werden bzw. zwischen mehreren Kindern, die alle die Pipe erben können.

Syntax:

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

Parameter:

fildes[2] : Ein Zeiger auf ein Feld von zwei Dateideskriptoren.

Es werden zwei Dateien geöffnet. Werden Daten in fildes[1] geschrieben, können sie aus fildes[0] gelesen werden.

In einigen Systemen ist die Pipe bidirektional (beide Dateien sind zum lesen und schreiben geöffnet), POSIX spezifiziert aber nur fildes[1] als Schreibdeskriptor und fildes[0] als Lesedeskriptor.

(In vielen Systemen können die geöffneten Dateien und damit auch die Pipes eines Prozesses mit der Prozess Id PID unter /proc/<PID>/fd eingesehen werden.)

Rückgabewert:

0 bei Erfolg, sonst -1.

Nach Benutzung der Pipe müssen die mit pipe () erzeugten Deskriptoren wieder mit close () geschlossen werden!

Duplizieren eines Dateideskriptors:

Wird ein exec<1|v>[e|p] Befehl aufgerufen, werden normalerweise alle offenen Dateien des Prozesses geschlossen (close-on-exec).

Um Dateideskriptoren zu erzeugen, die auch einen Aufruf eines exec Befehls überleben, dienen die Befehle dup () bzw. dup2 ().

Syntax von dup():

```
#include <unistd.h>
int dup(int fildes);
```

Parameter:

fildes: Der Dateideskriptor, der dupliziert werden soll.

Rückgabewert:

Bei Erfolg wird ein Deskriptor zurückgeliefert, der auf die Datei (oder Pipe) referenziert, auf die auch fildes zeigt (beide benutzen dieselbe interne Struktur). Der Deskriptor überlebt den exec Befehl, d.h. ein mit exec gestartetes Programm kann diesen Deskriptor benutzen. Der zurückgelieferte Deskriptor ist der kleinste freie Deskriptor im System. Bei Misserfolg wird -1 zurückgegeben.

Anwendungsbeispiel:

Soll z.B. die Ausgabe eines Befehls in eine Datei umgeleitet werden, kann wie folgt verfahren werden:

Parameter:

fildes: Der Dateideskriptor, der dupliziert werden soll.

fildes 2: Zeigt nach Erfolg auf dieselbe Datei wie fildes. Ist fildes 2 eine geöffnete Datei, so wird diese zuvor geschlossen.

Rückgabewert:

Siehe dup()

Anwendungsbeispiel:

Soll z.B. die Ausgabe eines Befehls in eine Datei umgeleitet werden, kann wie folgt verfahren werden:

```
/* Im Beispiel erfolgt keine Fehlerbehandlung! */
/* Machen Sie es besser! */
int fd;
fd = open("TestDatei.dat", O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC);
/* mit dup2() wird stdout der Testdatei zugewiesen */
dup2(fd, STDOUT_FILENO);

/* ls wird aufgerufen, Ausgabe geht in Testdatei! */
execlp("ls", "ls", "-l", ".", (char *)NULL);
```

Wie die Beispiele zeigen, hat der Ausgabestrom stdout einen eigenen Dateideskriptor namens STDOUT FILENO.

in der Headerdatei unistd.h sind folgende Dateideskriptoren vordefiniert:

```
#define STDIN_FILENO 0 /* standard input file descriptor */
#define STDOUT_FILENO 1 /* standard output file descriptor */
#define STDERR_FILENO 2 /* standard error file descriptor */
```

Diese Deskriptoren sind standardmäßig für jeden Prozess geöffnet und können von Ihren Programmen benutzt werden.