

```

• if((pid = fork()) == 0)
    { /* fiu */ }
  else
    { /* tata */ }

```

```

• while (1)
{
  parse-command();
  if((pid = fork()) == 0)
    { /* fiu */ }
  else { /* tata */ }
}

```

int wait (int *store)

Codul de retur = $\begin{cases} -1 \Rightarrow \text{eroare} \Rightarrow \text{errno} = \text{ECHLD} \\ > 0 \Rightarrow \text{pid proces zombie} \end{cases}$

! Când folosim "fork" trebuie să folosim și "wait".
"store" trebuie să fie o adresă validă.

```

int *store;
wait(store);
} Greșit

```

```

int *store;
store = (int *) malloc (sizeof(int));
wait(store);

```

} Corect.

! La sfârșit să nu se uite eliberarea memoriei!

```

int store;
wait(&store)
} cel mai sigur și
  corect
  (cea mai bună
  variantă)

```

$\text{wait}(\text{NULL}); \Rightarrow \begin{cases} \text{NULL} \\ \neq \text{NULL} \end{cases}$

↑
→ nu avem informații despre cum s-a terminat

#define SIM 1000

#define MAX(i, j) i < j ? j : i

→ cel mai corect: (i) < (j) ? (j) : (i)

MAX(a+2, b+c) // a+2 < b+c ? b+c : a+2

wait.h ← avem în ea macro-urile necesare când lucrăm cu stări.

Macro-uri

- WIFEXITED(store) ← dacă s-a finalizat prin exit.

WEXITSTATUS(store) ← statusul la finalizare

if (WIFEXITED(store))

WEXITSTATUS(store);

- WIFSIGNALED(store) ← dacă s-a terminat printr-un semnal

WTERMSIG(store) ← ce semnal a fost

int waitpid(int pid, int *store, int opt)

pid > 0

pid = -1

opt WNOHANG ⇒ errno = EAGAIN

opt WUNTRACED

- WIFSTOPPED(store) ← dacă a intrat în starea stop

WSTOPSIG(store)

while(1)

{ parse-command();

if ((pid = fork()) == 0) { /* fu */

else { wait(NULL); }

Lausarea programului din main.

- `int execl (char *exe, char *argo, char *arg1, ..., char *argn, NULL)`
↳ cale completă

Exemplu: `execl ("/bin/ls", "ls", "-l", NULL)`

- `int execlp (char *exe, char *arg0, ..., char *argn, NULL)`
↳ nu e nevoie de cale completă

PATH

`export PATH = . : $PATH`

- `int execlp (char *exe, char *arg0, ..., char *argn, NULL, char *arge)`
↳ cale completă



! arge trebuie construit în prealabil

- `int execv (char *exe, char **argv)`
↳ cale completă

! argv trebuie construit în prealabil.

- `int execlp (char *exe, char **argv)`
↳ nu e nevoie de cale completă

- `int execve (char *exe, char **argv, char **arge)`

Observație generală:

Cele care au „p” în codă nu au nevoie de cale completă.
Cele care au „e” în codă au și arge.

Communicate in the process

- 1) comunicare mai ră (nerecomandat)
- 2) fiziere de tip special: pipe, socket

pipe: 

socket: la fel ca pipe, dar bidirectional

- 3) IPC System V \rightarrow cozi de mesaje, vectori de semafore, zone de memorie partajate
- 4) semnale

Figure standard

- stdin → descriptor 0
- stdout → descriptor 1
- stderr → descriptor 2

Obs.:

¹În UNIX, perifericele sunt considerate cazuri speciale de fișiere.

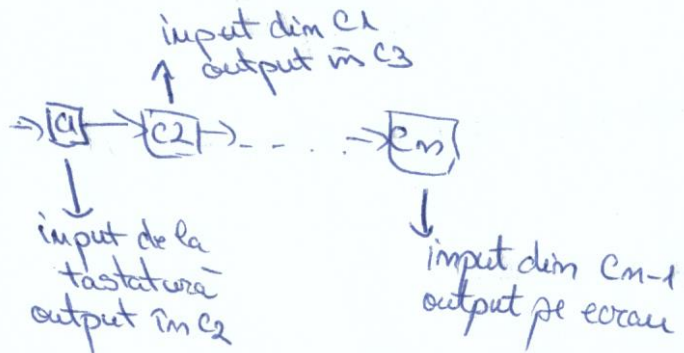
\$\S\$ sort \$\ll f \rightarrow\$ citirea din fisier; datele sunt preluate din fisierul \$f\$.

\$ sort > f \rightarrow\$ scrierea în fișier; datele sunt afișate în fișierul f.

Al sort $\gg f \rightarrow$ dacă fizicatul f există, nu distinge continuitate ci adaugă la setul de date.

$$\text{Sort } f \rightarrow g$$

$\$ c_1 | c_2 | c_3 | \dots | c_m$
 \hookrightarrow commengti



iPE System V

\$ ipcs

identifier $\begin{cases} \rightarrow \text{intern} \\ \rightarrow \text{extern} \end{cases}$

key_t tok (char *f, int val)