

Lucrarea de laborator Nr. 06

Procese. Mecanisme de comunicare între procese: pipe cu nume (fișier FIFO), redirectare I/O, mecanisme pipe cu nume (fișier FIFO)

Aplicații demonstrative:

1. Conectarea pe prompter prin PIPE cu Nume (fișier FIFO).
2. Conectarea a două procese printr-un PIPE cu Nume (fișier FIFO) cu redirectarea fișierelor standard de intrare respectiv ieșire. Procesele sunt în relație de părinte-copil

Canale de comunicație. (Pipes)

Una dintre modalitățile de comunicare între *procese* (*proces* = instanța unui program) în Unix este cea prin intermediul *canalelor de comunicație* (*pipes*, în limba engleză). Practic este vorba despre o "conductă" (un bufer/fișier FIFO) prin care pe la un capăt se scriu mesajele, iar pe la celălalt capăt se citesc - deci este vorba despre o structură de tip coadă, adică o lista FIFO (First-In,First-Out).

Aceste canale de comunicație sunt de două categorii:

- *pipe*-uri anonime (interne): aceste "conducte" sunt create în memoria internă a sistemului Unix sub forma unor bufer de comunicare (aceste bufer se mai numesc și *pipe*-uri interne);
- *pipe*-uri cu nume (externe): aceste "conducte" sunt fișiere de un tip special, de tip *FIFO* (**First Input First Output**), deci sunt păstrate în sistemul de fișiere (aceste fișiere *fifo* se mai numesc și *pipe*-uri externe).

Canale de comunicație cu nume (pipe-uri cu nume).

Un *pipe cu nume* este un fișier special de tip FIFO în care un proces asincron poate să scrie respectiv altul, sau același proces, poate să citească. *Pipe*-ul reflectă natura asincronă a comunicării între procese. FIFO-urile (pipe-uri cu nume) pot fi create cu apelul sistem **mkfifo()** sau cu o comandă *mkfifo* din shell.

Comanda *mkfifo* – crează, pe prompter, un *pipe cu nume* (un fișier de comunicare de tip *FIFO*)

Sintaxă simplificată

```
mkfifo pipe_cu_nume
```

Întreaga documentație se găsește la

<https://www.gnu.org/software/coreutils/mkfifo>

Funcția *mkfifo()* - crează *pipe cu nume* (un fișier de comunicare de tip *FIFO*)

Apelul sistem utilizat în programele C pentru a realiza o conectare inter-proces prin *pipe cu nume* are următorul prototip:

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

int mkfifo(const char *path, mode_t mode);
```

Virgiliu Streian. Mecanisme de comunicare între procese: pipe cu nume (fișier FIFO), redirectare I/O, mecanisme pipe cu nume (fișier FIFO)
 Apelul funcției `mkfifo()` asumă indicatorii `O_CREAT|O_EXCL` la crearea fișierului special FIFO (de tip p) ce reprezintă un *pipe cu nume* și returnează eroare, `EEXIST`, dacă fișierul există deja.

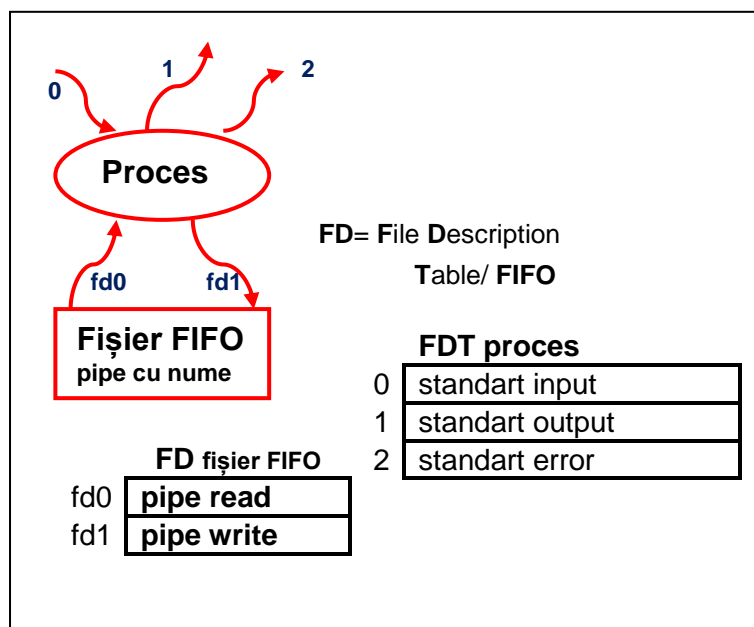
O_CREAT Dacă *path* nu există atunci crează fișierul FIFO.

O_EXCL Dacă `O_CREAT` setat și există *path* atunci apelul `mkfifo()` eșuează cu eroarea `EEXIST`.

Următorul segment de cod crează *pipe-ul cu nume: pipe_cu_nume*, care poate fi citit în orice proces dar poate fi scris doar de proprietar (permisiuni de acces `rw-r--r--`).

```
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
...
mode_t fifo_perms = S_IRUSR | S_IWUSR | S_IRGRP | S_IROTH; // permisiuni de acces
// rw- r-- r--
...
if (mkfifo("pipe_cu_nume", fifo_perms) == -1)
    perror("Nu pot crea pipe_cu_nume ");
...
```

În figura de mai jos apelul `mkfifo()` crează un fișier de comunicare de tip *FIFO (Pipe cu nume)* la care apelantul are acces prin descriptorii de fișier (file descriptors) `fd0` și `fd1`.



Exemplu:

```
#define LMSG 16 // - lungime mesaj
int fd0, fd1; // - descriptori fișier FIFO
// - deschidere fișier FIFO în RD (pipe cu nume)
mkfifo("pipe_cu_nume", S_IRUSR | S_IWUSR | S_IXUSR);
fd0=open("pipe_cu_nume", O_RDONLY|O_NONBLOCK)
// - deschidere fișier FIFO în WR (pipe cu nume)
fd1=open("pipe_cu_nume", O_WRONLY);

// - scrie date în fișier FIFO (pipe cu nume)
write (fd1, m1, LMSG);
....
// - citeste date din fișier FIFO (pipe cu nume)
read (fd0, buffer, LMSG);
```

Datele trimise (scrise) către `fd1` sunt accesate (citite) prin `fd0` pe baza primul-sosit-primul-servit (**FIFO**). Un *pipe cu nume* are un nume extern sau permanent, deci un proces poate accesa un *pipe cu nume* prin orice nume de descriptor definit în cadrul procesului. În cazul de față s-au utilizat `fd0` și `fd1` ca nume de descriptorii de fișier FIFO. Din aceasta cauză un *pipe cu nume* poate fi utilizat de orice proces prin descriptorul de fișier rezultat în urma unui apel `open()` pe fișierul respectiv. Se observă că apelul `open()` pentru fișierul FIFO în citire se face în modul de blocare `O_NONBLOCK`, adică fără blocare. În acest caz, apelul `open()` pentru citire reușește, chiar dacă fișierul nu a fost deschis printr-un apel `open()` în scriere. Un fișier FIFO se deschide (`open()`) ca orice fișier normal și se utilizează apeluri `read()` sau `write()` pentru a citi/scrie în el. În consecință un apel `open()` pe un fișier FIFO poate conduce, în anumite condiții, la o blocare a procesului apelant pe `open()`. Se aplică următoarele regului:

- Dacă apelul `open()` s-a făcut atât în citire cât și în scriere (`O_RDWR`), atunci apelul `open()` nu va fi blocat în apelant.
- Dacă apelul `open()` s-a făcut în citire (`O_RDONLY`), atunci apelul `open()` va fi blocat în apelant până când alt proces deschide fișierul FIFO pentru scriere, cu excepția cazului în care este specificat `O_NONBLOCK`, caz în care deschiderea se termină cu succes.

- Dacă apelul `open()` s-a făcut în scriere (`O_WRONLY`), atunci apelul `open()` va fi blocat în apelant până când alt proces deschide fișierul FIFO pentru citire, cu excepția cazului în care este specificat `O_NONBLOCK`, caz în care deschiderea eșuează.
- Un proces care utilizează ambele capete ale conexiunii în scopul de a comunica cu sine, ca în exemplul de mai sus, trebuie să fie foarte atent la posibilitățile de blocare pe `open()` (`O_NONBLOCK`) pentru a evita impasuri.

În exemplul analizat mai sus, pentru evitarea impasului (blocării), trebuie să avem următoarea secvență de apeluri `open()`:

```
fd0=open("pipe_cu_nume", O_RDONLY|O_NONBLOCK); // deschidere în citire fără blocare
fd1= open("pipe_cu_nume", O_WRONLY) // deschidere în scriere cu blocare
// până are loc o deschidere în citire
```

Abordarea de mai jos ar produce un impas (blocare) pe `open()` în citire. Efect: nu se mai ajunge la `open()` în scriere.

```
fd0=open("pipe_cu_nume", O_RDONLY); // deschidere în citire cu blocare
// până are loc o deschidere în scriere
fd1= open("pipe_cu_nume", O_WRONLY) // deschidere în scriere
```

Abordarea de mai jos ar produce un impas (blocare) pe `open()` în scriere. Efect: nu se mai ajunge la `open()` în citire.

```
fd1= open("pipe_cu_nume", O_WRONLY) // deschidere în scriere cu blocare
// până are loc o deschidere în citire
fd0=open("pipe_cu_nume", O_RDONLY); // deschidere în citire
```

Funcția `dup2()` - creează o copie a unui descriptor de fișier utilizând un număr de descriptor furnizat de utilizator.

Apelul sistem `dup2()` utilizat în programele C realizează o redirectare și are următorul prototip:

```
#include<fcntl.h>
```

```
int dup2(oldfd, newfd);
```

unde

oldfd -este vechiul descriptor de fișier

newfd -este noul descriptor de fișier utilizat de `dup2()` pentru a crea copia

Mai jos este o implementare C în care `newfd` este descriptorul fișierului de ieșire standard (`stdout`) care are valoarea 1. Se realizează o redirectare a fișierului standard de ieșire către fișierul `fisier.txt`

```
#include...
```

```
...
```

```
int main()
```

```
{
```

```
int oldfd = open("fisier.txt", O_WRONLY | O_APPEND);
```

```
dup2(oldfd, 1); // newfd este descriptorul de fisier al lui stdout (= 1)
```

```
// oldfd este descriptorul de fisier pentru fisier.txt
```

```
// dup2(oldfd, STDOUT_FILENO);
```

```
printf("scriu in fisier.txt \n"); // Toate instructiunile printf vor scrie in fisier.txt
```

```
printf("scriu in fisier.txt \n"); // Toate instructiunile printf vor scrie in fisier.txt
```

```
...
```

```
return 0;
```

```
}
```

1. Conectarea pe promter prin pipe cu nume

Exemplu de creare din shell prin comanda *mkfifo* a unui fișier special FIFO având numele: *pipe_cu_nume* precum și introducerea/extragerea de date din el:

```
$ mkfifo pipe_cu_nume           => crează un pipe cu nume (fișierul FIFO pipe_cu_nume)
$ ls -l pipe_cu_nume           => afișează informații extinse despre fișierul pipe_cu_nume
    prw-r--r-- 1 virgiliu.streian domain users 0 Mar 08 01:10 pipe_cu_nume
                        => în informațiile extinse p indică faptul că este un fișier de tip FIFO (pipe),
                        adică un pipe cu nume
                        => atributul "size" este întotdeauna egal cu 0 dacă fișierul pipe este vid.

$ rm pipe_cu_nume               => șterge pipe cu nume (fișierul FIFO pipe_cu_nume)
$ mkfifo -m 654 pipe_cu_nume    => [re]crează fișier un pipe cu nume
                                (fișierul FIFO pipe_cu_nume) cu drepturile de acces
                                rw- r-x r--
                                6  5  4

$ ls -l pipe_cu_nume           => afișează informații extinse despre fișierul pipe_cu_nume
    prw-r-xr-- 1 virgiliu.streian domain users 0 Mar 20 08:05 pipe_cu_nume

$ echo -e "articol1\n" > pipe_cu_nume &           => Se introduce în background ...
    [1] 27802
$ echo -e "articol2\n" > pipe_cu_nume &           =>      +3 articole
    [2] 27809
$ echo -e "articol3\n" > pipe_cu_nume &           =>      ++ în în fișierul FIFO pipe_cu_nume
    [3] 27810

$ cat pipe_cu_nume              => Se extrag articole din fișierul FIFO pipe_cu_nume
                                => (se remarcă ordinea inversă de extragere)

    articol3
    articol2
    articol1

[1] Done      echo -e "articol1\n" > pipe_cu_nume
[2]- Done      echo -e "articol2\n" > pipe_cu_nume
[3]+ Done      echo -e "articol3\n" > pipe_cu_nume

$ ls -l pipe_cu_nume           => afișează informații extinse despre fișierul pipe_cu_nume
                                => se remarcă lipsa informațiilor – nr. octeți=0
    prw-r-xr-- 1 virgiliu.streian domain users 0 Mar 20 08:15 pipe_cu_nume

$ cat pipe_cu_nume              => Se încearcă extragere de articole din fișierul FIFO pipe_cu_nume
                                => (se remarcă apariția unui deadlock
                                Fiind un fișier pipe se încearcă citirea din el de date
                                dar datele nu au intrat în el, deci așteptare infinită)

^C                               => leșire din deadlock prin ctrl/c

$ touch fisvid                  => Se crează un fișier vid
$ ls -l fisvid                  => Afișare informații extinse despre fișier
                                Se remarcă tip fișier= - (normal) și lipsa informațiilor – nr. octeți=0
    -rw-rw-r-- 1 streian streian 0 mar 24 18:34 fisvid
```

Virgiliu Streian. Mecanisme de comunicare între procese: pipe cu nume (fișier FIFO), redirectare I/O, mecanisme pipe cu nume (fișier FIFO)

\$ cat fisvid

⇒ Se afișează fișierul vid

\$

⇒ Apare imediat prompterul (afișarea unui fișier normal vid nu crează un deadlock)

2. Conectarea a două procese printr-un PIPE cu Nume (fișier FIFO) cu redirectarea fișierelor standard de intrare respectiv ieșire. Procesele sunt în relație de părinte-copil

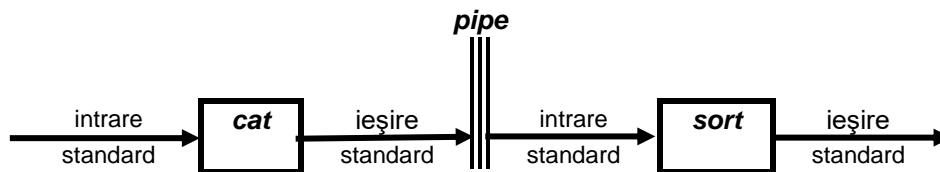
Redirectarea prin pipe cu nume a ieșirii standard a comenzii `cat /etc/passwd` către intrarea comenzii `sort -d`

• Program `pipen_.c`

Programul C (cu numele `pipen_.c`) tratat în această aplicație implementează startarea comenzilor din shell `cat /etc/passwd | sort -d` printr-un PIPE cu Nume (fișier FIFO) .
Iată mai jos ceea ce urmează a fi implementat:

```
$cat /etc/passwd | sort -d
admin:x:65535:0:admin:/export/home/admin:/bin/bash
adm:x:4:4:Admin:/var/adm:
bin:x:2:2::/usr/bin:
cl2-2011:x:65547:98:Chindris Luian:/export/home/cl2-2011:/bin/bash
daemon:x:1:1::/:
dladm:x:15:65:Datalink Admin:/:
dm2-2011:x:65546:98:Dima Maria:/export/home/dm2-2011:/bin/bash
... etc ...
```

În exemplul de mai sus ieșirea standard a comenzii (procesului) `cat` (afișează fișierul `/etc/passwd`) este conectată la intrarea comenzii (procesului) `sort` (afișează sortat alfabetic crescător- opțiune `-d` fișierul de intrare) printr-un bufer de comunicare **pipe**. Efectul va fi că se afișează lista rezultată în urma comenzii `cat` sortată alfabetic.



Notă

Pentru ca exemplul să fie reluabil se va da o comandă `rm` de ștergere a tuturor fișierelor cu numele `pipen_` din directorul curent, fișiere care vor fi create în cadrul prezentei lucrări. Semnificația opțiunilor - fr este următoarea:

- `-f` efect: anularea mesajelor de eroare de *fișier negăsit* care pot să apară.
- `-r` efect: ștergerea directoarelor „not empty” (au conținut- nu sunt goale -).

`$rm -fr pipen_.*` ⇒șterge fișierele `pipen_.*` aflate în directorul curent

`$rm -f pipe_cu_nume` ⇒șterge fișier FIFO aflat în directorul curent

`$which cat` ⇒afișează calea absolută a comenzii `cat`

`/bin/cat` ⇒ se va pune în programul `pipen_.c` în funcția `execl()`

`$which sort` ⇒afișează calea absolută a comenzii `sort`

`/usr/bin/sort` ⇒ se va pune în programul `pipen_.c` în funcția `execl()`

- **Program `pipen_.c`**

```

/* pipen_.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>                                // pentru functia exit()
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>

int main(void)
{
    int fd0, fd1;
    pid_t childpid;
//    [1]
    /*
        -creaza un pipe cu nume cu rwx pentru user
        -se asuma indicatorii O_CREATE|O_EXCL
        -daca pipe-ul cu nume exista deja (EEXIST) nu se semnaleaza eroare
    */
    // permisiuni de acces: rwx-----
    if ((mkfifo("pipe_cu_nume", S_IRUSR | S_IWUSR | S_IXUSR) == -1) && (errno != EEXIST)) {
        fprintf(stderr, "Nu pot crea pipe-ul cu numele: %s\n", "pipe_cu_nume");
        perror("mkfifo esuat");
        exit(1);
    }
    fd0= open("pipe_cu_nume", O_RDONLY|O_NONBLOCK);    // deschidere în citire fără blocare
    fd1= open("pipe_cu_nume", O_WRONLY);              // deschidere în scriere cu blocare
    // ----[1]
    if ((childpid=fork())==0)                          // [2]
    {
        /*cod copil: comanda cat este startata din copil*/
        // sleep(10); // test pt. a forta ca c-da sort sa astepte ca lista sa fie disponibila in pipe
        fprintf(stderr, "COPIL:: startez comanda cat /etc/passwd \n");
//    [3.1]
        dup2(fd1, STDOUT_FILENO);                    // fd1 (pipe cu nume) si stdout sunt acum echivalente
        /*merge si asa
            dup2(fd1, 1)
        deoarece STDOUT_FILENO = 1
        */

        close(fd0);
        close(fd1);
        execl("/bin/cat", "se ignora", "/etc/passwd", NULL);    // [4] se execută c-da bin/cat /etc/passwd
        perror("execl: comanda cat esuata");
    } else
    {
        /*cod parinte: comanda sort este startata din parinte*/
        /* Comanda sort sorteaza alphabetic sau numeric o lista.
            -d -- in ordine alfabetica
        */
        // sleep(10); // test pt. a forta ca c-da cat sa livreze lista in pipe
        fprintf(stderr, "PARINTE:: startez comanda sort -d\n");
//    [3.2]
        dup2(fd0, STDIN_FILENO);                    // fd0 (pipe cu nume) si stdin sunt acum echivalente
        /*merge si asa
            dup2(fd0, 0)
        deoarece STDIN_FILENO = 0
        */
        close(fd0);
        close(fd1);
    }
}

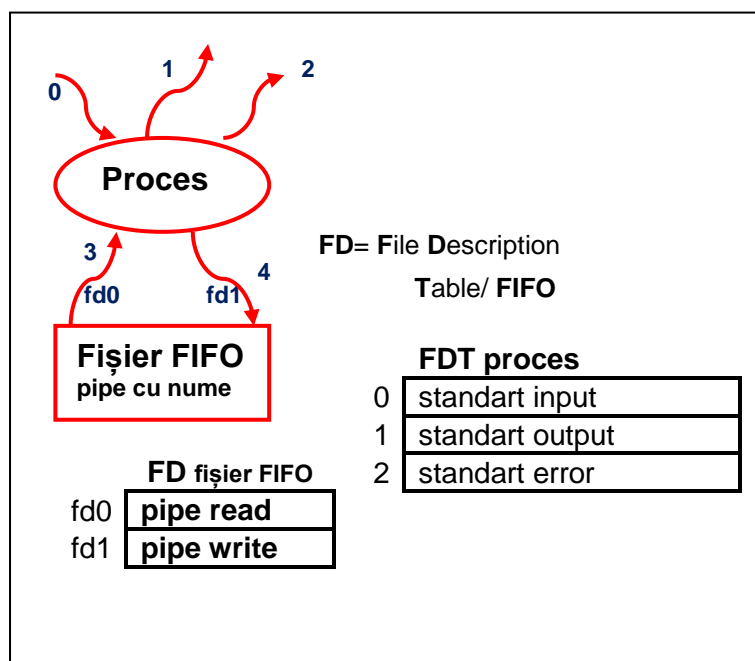
```

Virgiliu Streian. Mecanisme de comunicare între procese: pipe cu nume (fişier FIFO), redirectare I/O, mecanisme pipe cu nume (fişier FIFO)

```
exec("/usr/bin/sort", "se ignora", "-d", NULL);    // [5] se execută c-da bin/sort -d
perror("exec: comanda sort esuata");
}
/* secventa comuna parinte / copil */
exit(0);
}
```

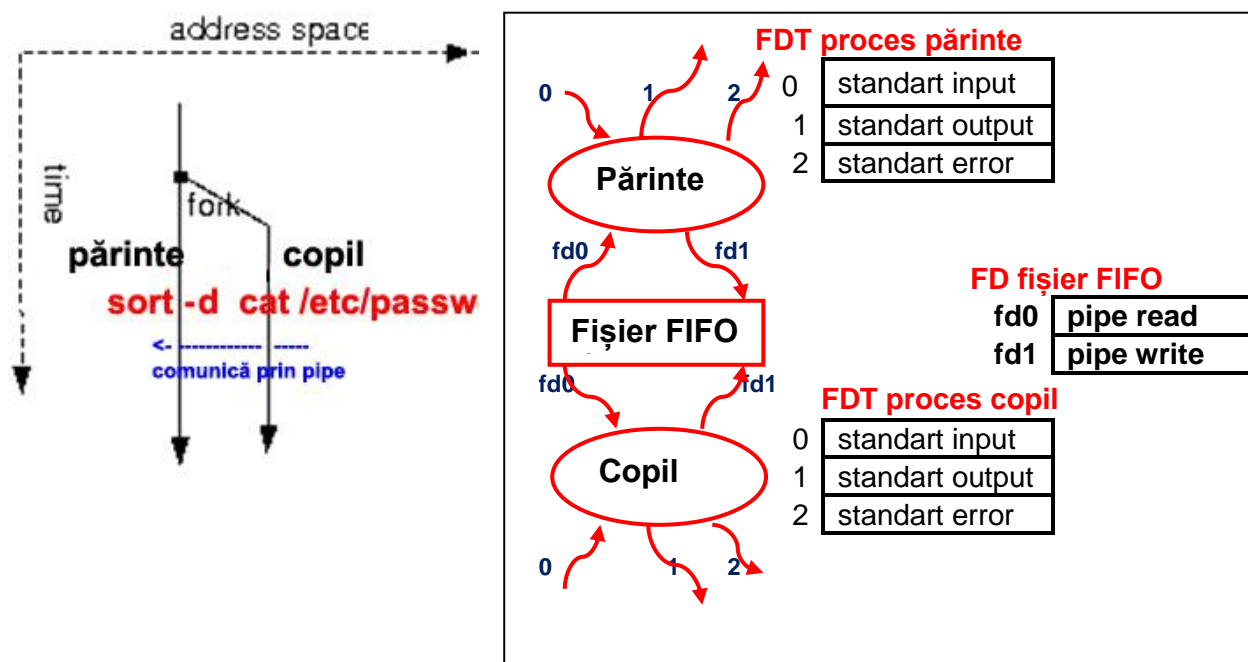

- **Explicații funcționare program**

[1] Apelul funcției *mkfifo()* crează un fișier FIFO (pipe cu nume) la care apelantul are acces prin descriptorii fd0 și fd1. Datele scrise în fd1 sunt citite din fd0 după principiul de bază first-in-first-out (FIFO).



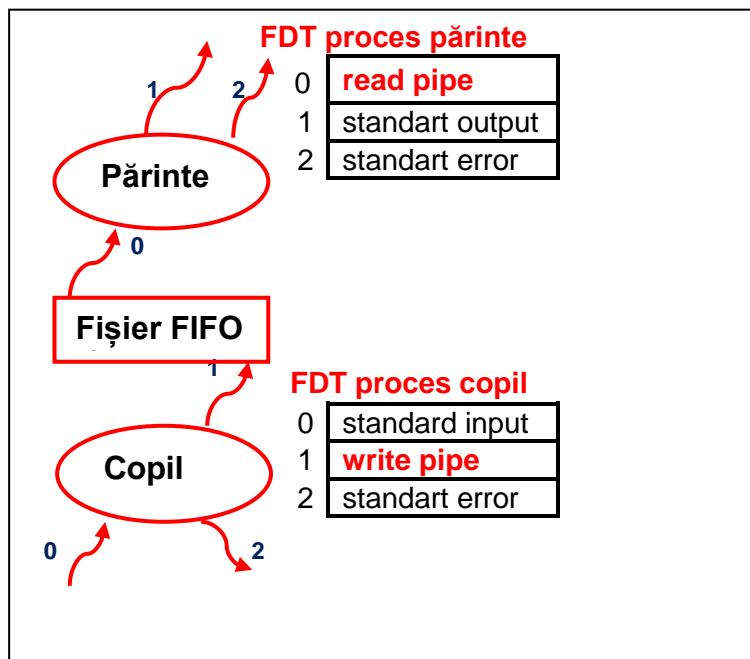
Un *pipe cu nume (fișier FIFO)* este un nume extern sau permanent, deci un process poate să-l acceseze prin orice descriptori de fișier. Din această cauză un *pipe cu nume* poate fi utilizat de către orice proces, neavând restricția că poate fi utilizat numai de procesul care l-a creat și de descendenții acestuia.

[2] Apelul funcţiei *fork()* crează un *proces copil* conform figurii de mai jos, realizându-se apoi datorită moştenirii comunicarea *părinte copil* prin *pipe cu nume*:



[3.1/.2] în *copil(.1)* / *părinte(.2)*, realizează conectarea celor două procese printr-un *pipe cu nume* (fișier FIFO) cu redirectarea fișierelor standard de intrare respectiv ieșire către *pipe-ul cu nume*.

Starea FDT în momentul apelului `exec1`



[4] în *copil*, se execută `/bin/cat /etc/passwd`

[5] în *părinte*, se execută `/usr/bin/sort -d`

- **Compilare linkeditare și rulare program *pipe_.c***

```
$gcc -o pipen_ pipen_.c
$./pipen_
```

- **Mesaje afișate în urma rulării**

```
PARINTE:: startez comanda sort -d
COPIL:: startez comanda cat /etc/passwd
admin:x:65535:0:admin:/export/home/admin:/bin/bash
adm:x:4:4:Admin:/var/adm:
bin:x:2:2::usr/bin:
cl2-2011:x:65547:98:Chindris Lucian:/export/home/cl2-2011:/bin/bash
daemon:x:1:1::/
dladm:x:15:65:Datalink Admin:/
dm2-2011:x:65546:98:Dima Maria:/export/home/dm2-2011:/bin/bash
... etc ...
```