

# Communications inter-processus sous Unix

**Hafid Bourzoufi**

**Didier Donsez**

**Université de Valenciennes**

**Institut des Sciences et Techniques de Valenciennes**

`donsez@univ-valenciennes.fr`

H.Bourzoufi, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000

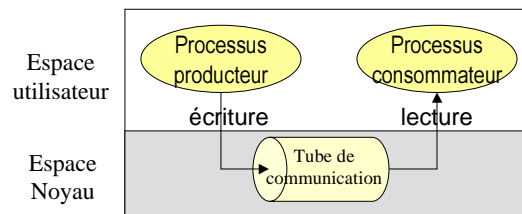
1

## Les différents moyens de communication sous Unix

- Communication entre processus
  - d'un même noyau (i.e. même machine)
    - | Signaux
    - | Tubes de communication
    - | Tubes de communication nommés
    - | IPCs System V
      - les files de message
      - les mémoires partagées
      - les sémaphores
  - sur des noyaux séparés (voir même non-Unix)
    - | Sockets BSD (TCP/IP)
    - | TLI

## Tubes de communications

- Un tube a une structure FIFO
  - Les communications sont unidirectionnelles
  - utilise les primitives des fichiers
    - read, write, close, ...



## Création des tubes de communications

- Primitive de création d'un tube

```
int pipe (int p[2])
```

crée 2 descripteurs de fichier
  - p[0] : permet de lire dans le tube
  - p[1] : permet d'écrire dans le tube
- Retour
  - 0 si la création du tube a été correctement effectuée
  - -1 en cas d'erreur.
    - trop de fichiers ouverts par le processus appelant la table des fichiers du système est pleine
    - erreur dans le paramètre

## Généralités sur les tubes de communication

- | Un tube de communication a une taille limitée
  - | L'écriture dans un tube plein est bloquante
- | Une écriture dans un tube sans lecteur potentiel provoque une erreur
  - | le processus reçoit le signal SIGPIPE
- | La fin de fichier dans un tube est atteinte si celui-ci est vide et s'il n'existe pas de processus susceptibles d'y écrire
  - | tous les processus ont fermé le tube en écriture
- | Limitation
  - | Un tube ouvert par un processus ne peut être utilisé que par les processus descendants du processus qui a créé le tube
    - car héritage des descripteurs ouverts

5

## Utilisations des tubes de communication

- | Pour faire communiquer deux processus à l'aide d'un tube de communication, les actions suivantes doivent être respectées :
  - | Un processus (père) ouvre un tube de communication par la primitive (pipe)
  - | Il crée ensuite l'autre processus par la primitive fork()
    - les deux processus partageront les deux descripteurs de fichier
  - | Pour envoyer un message, le processus écrit dans le tube à l'aide de la primitive write()
  - | Pour recevoir un message, le processus lit dans le tube à l'aide de la primitive read()
  - | Les processus ferment le tube à l'aide de la primitive close() : close(p[0]), close (p[1])

6

## Remarques générales sur les tubes de communication

- Modèle Producteur-Consommateur
  - en général, les applications obéissent au modèle producteur/consommateur
  - le père consomme
  - le fils produit

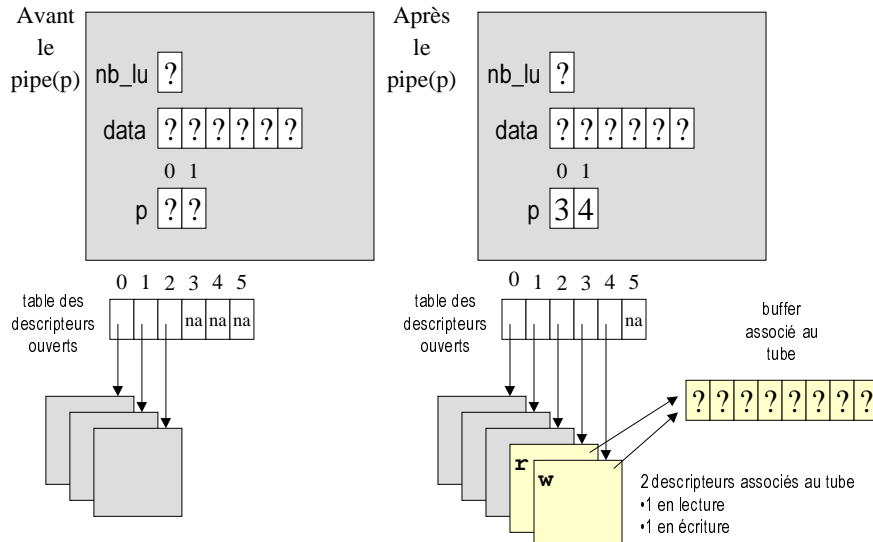
## Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

```
#include<stdio.h>
#define MAX 6
main()
{ int p[2],nb_lu;
  char data[MAX];
  if (pipe(p)==-1){
    perror("pipe");exit();
```

```
    if (fork()==0){/* le fils produit*/
      close(p[0]);
      nb_lu=read(0,data, MAX );
      write(p[1],data,nb_lu);
      close(p[1]);
      wait();
    } else { /* le père consomme */
      close(p[1]);
      nb_lu=read(p[0],data, MAX/2 );
      write(1,data,nb_lu);
      close(p[0]);
      exit();
    }
  }
```

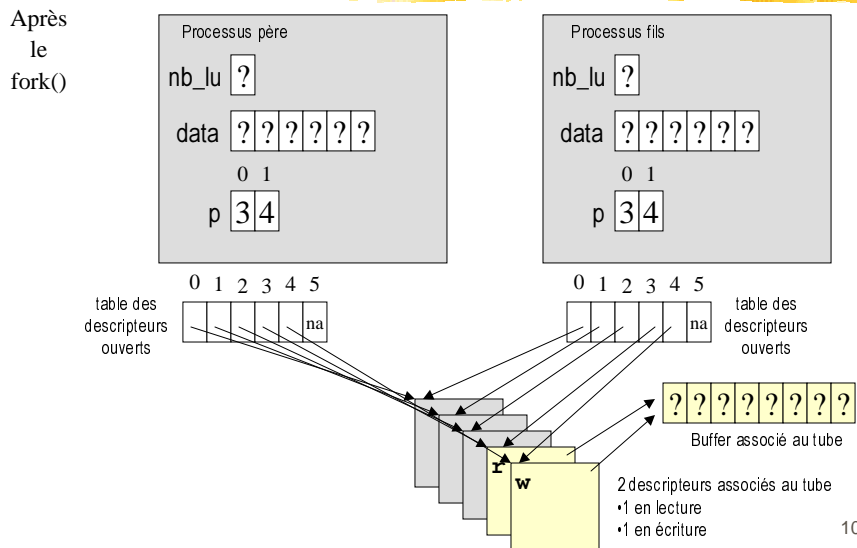
# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

H.Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000



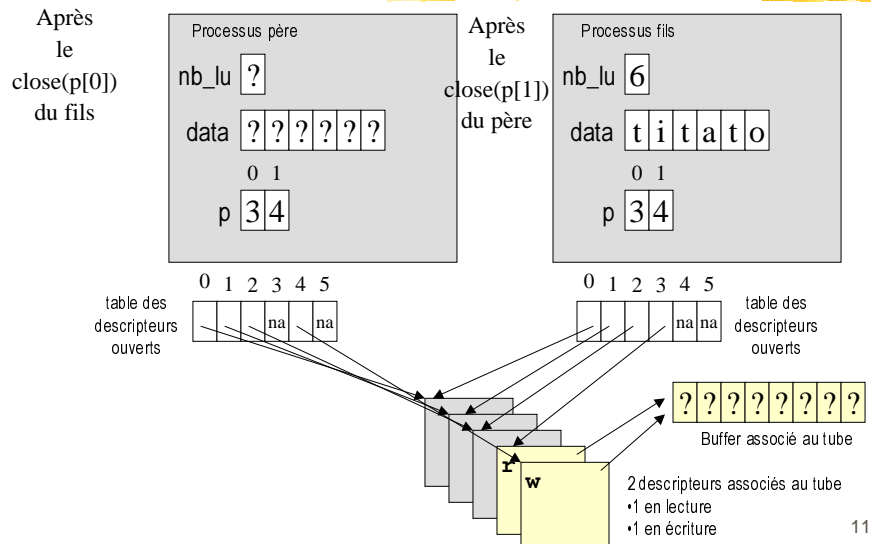
# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

H.Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000



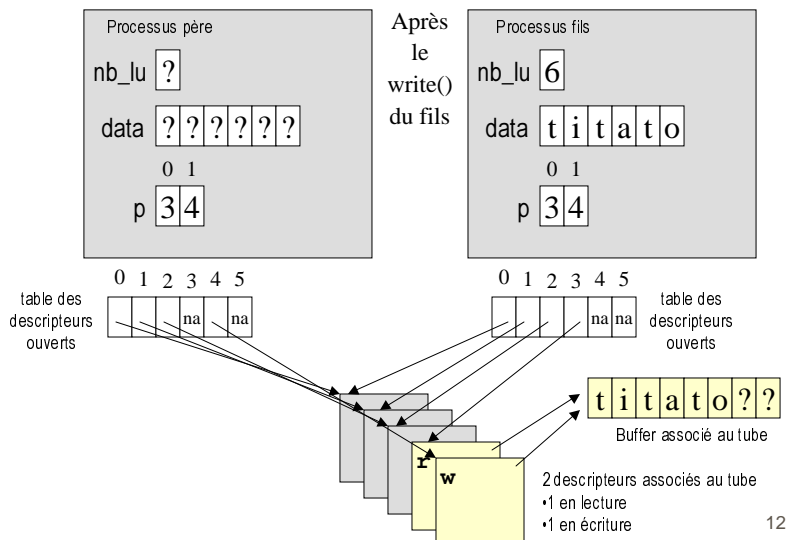
# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

F. Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000



# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

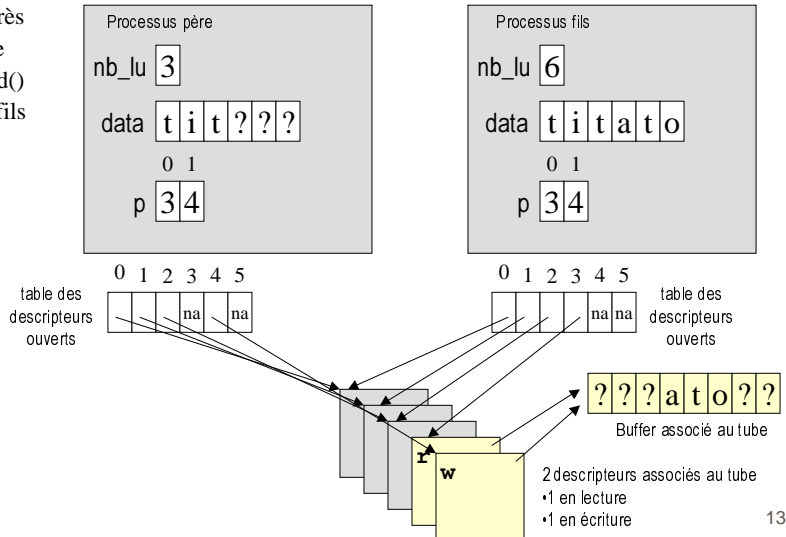
F. Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000



# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

H.Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000

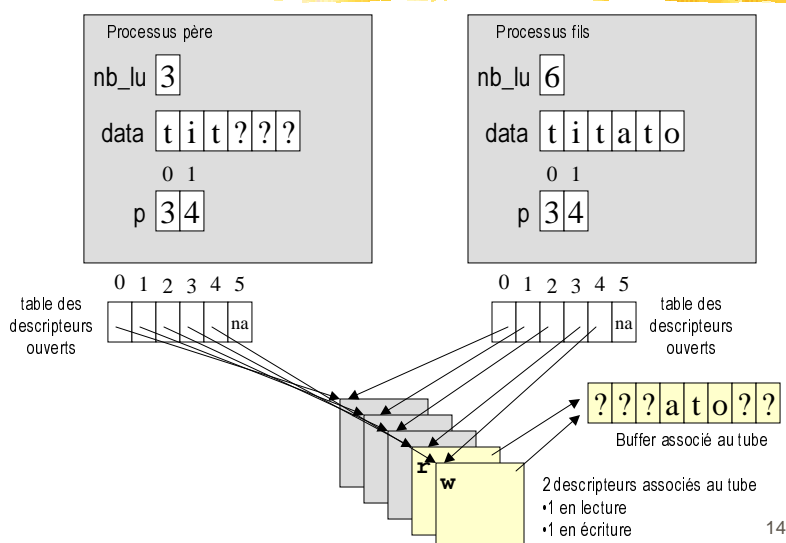
Après le read() du fils



# Exemple d'utilisation des tubes de communications avec le fork()

H.Bourzoui, D. Donsez, Université de Valenciennes-ISTV, 1998-2000

Après le read() du père



## Un programme C équivalent à la commande : ps -aux | wc -l

```
#include<stdio.h>
#define MAX 10
main()
{ int p[2];
  char data[MAX];
  if (pipe(p)== -1)
    {perror("pipe");exit();}
```

```
  if (fork(>0)){/* le père */
    close(p[0]); /*le processus ne lit
                 jamais dans le tube */
    close(1);
    dup(p[1]); /* P[1] <=> 1 (stdout) */
    execlp("ps","ps","-aux",NULL);
  } else {/* le fils */
    close(p[1]);/*le processus n'écrit
                 jamais dans le tube */
    close(0);
    dup(p[0]);/*p[0] <=> 0 (stdin)*/
    execlp("wc","wc","-l",NULL);
  }
}
```

## Les tubes nommés: FIFO

- Tubes de communications avec une référence dans le système de fichiers (visibles avec ls)
  - Des processus sans lien de parenté peuvent communiquer à l'aide des tubes nommés.

- Création d'un tube nommé dans POSIX

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkfifo (char *ref, mode_t mode);
  ■ ref désigne le chemin d'accès au tube
  ■ mode désigne le droit d'accès
```



## Manipulation des tubes nommés

- Les mêmes primitives système sont utilisées pour manipuler les pipes nommés :
  - open() : ouvre un FIFO selon le mode désigné
    - open bloque le processus appelant tant qu'un second processus n'a pas ouvert l'autre extrémité du FIFO
    - Après ouvertures, Les FIFOs se manipulent comme des pipes.
  - read() et write(): lire et écrire dans le FIFO
  - close() : fermeture du FIFO

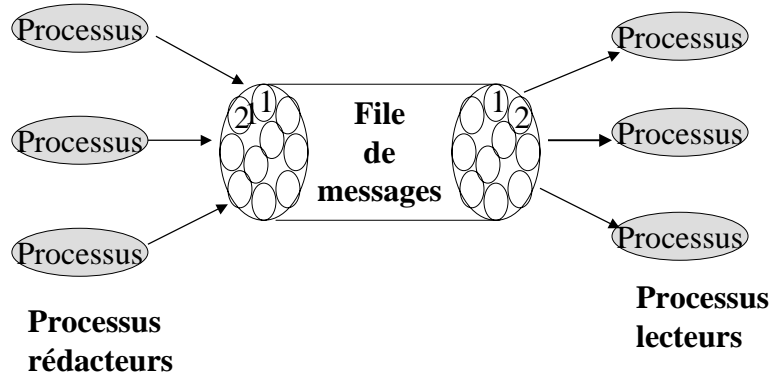
17

## IPCs Inter Process Communication

- En dehors du système de fichier
  - Conséquence
    - Ils ne sont pas désignés localement dans les processus par des descripteurs de fichiers
    - Impossible de rediriger les E/S standards d'un processus sur un objet de type IPC
- Gérés par des tables
  - Les IPCs sont identifiés localement par une clé unique
    - la clé est un entier non nul
    - l'unicité de la clé est assurée par la fonction flock().

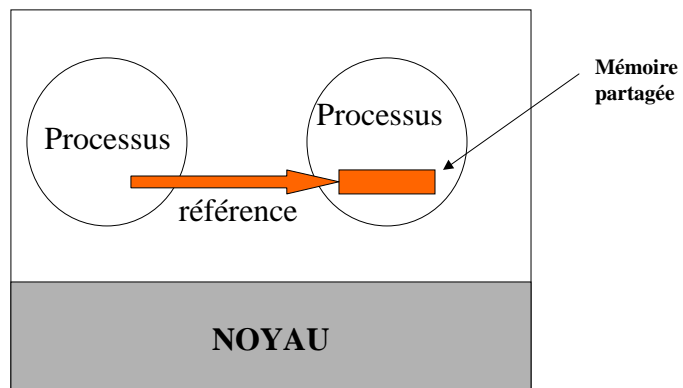
18

## Les files de messages



19

## Mémoires partagées



20

## Les primitives des IPC System V

- Files de messages :
  - | msgget : création d'une file de message
  - | msgsend() et msgrcv() permettent de lire et écrire dans une file de messages
- Mémoire partagée :
  - | shmget() : créer un segment de mémoire partagée
  - | shmat() : ``attacher" un segment de mémoire partagée
  - | shmdt() : ``détacher" un segment de mémoire partagée
- Sémaphores :
  - | semget() : créer un sémaphore
  - | semop() : opérations sur les sémaphores

21

## La famille des IPC System V

- IPC
  - | Files de messages :
  - | Mémoire partagée :
  - | Sémaphores :
- Commandes shell :
  - | ipcs : status des IPCs actifs
  - | ipcrm : détruire un IPC (Ex : ipcrm -s msgid)

22

## Création d'une file de messages

- La primitive msgget():

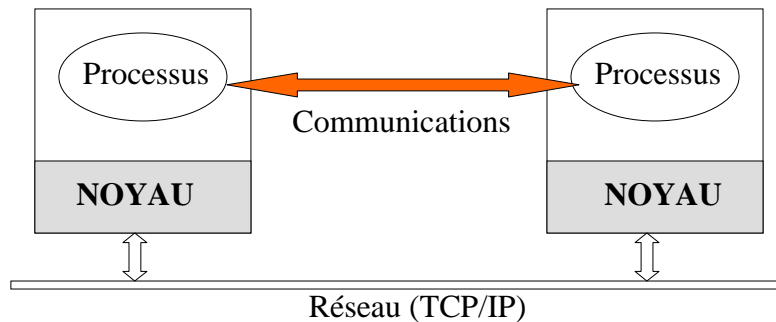
```
#include <sys/msg.h>  
int msgget (key_t cle, int option)
```

- renvoie l'identificateur d'une file de message ou -1 en cas d'erreur
- le paramètre est une combinaison des constantes IPC\_CREAT, IPC\_EXCL
- Si la clé est IPC\_PRIVATE, une nouvelle file est créée

## Les Sockets BSD

- Mécanisme de communication entre des processus sur des noyaux séparés (Unix ou Non-Unix)

- 2 types
  - StreamSocket (TCP/IP) DatagramSocket (UDP/IP)



# Application des Sockets BSD

## ■ Services Client-Serveurs

- NFS, FTP, HTTP, LPD, Telnet, ...

- Lancement de commandes à distance `rshd`

- Sauvegarde à distance

```
my_host> rsh remote_host tar cf - /home | dd -o /dev/rmt0
```

- « Téléphone sur IP »

```
my_host> rsh remote_host record | play
```

