

Outils de communication entre processus Linux

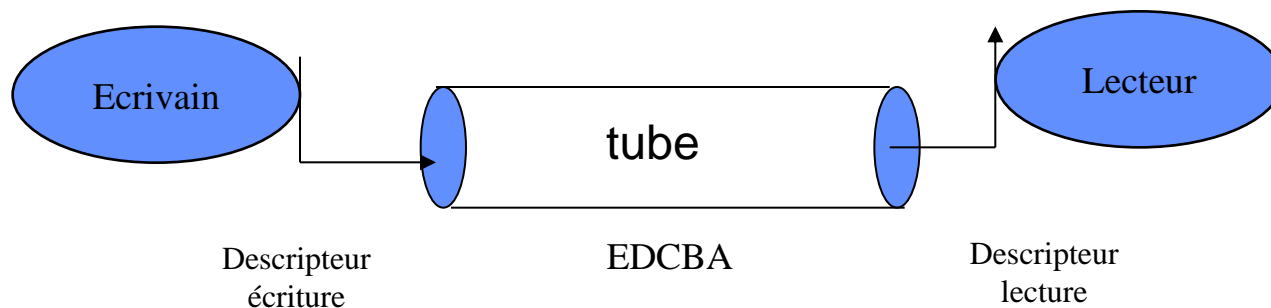
Deux familles

- **Les outils gérés avec le SGF : les tubes et les sockets**
- **Les outils IPC gérés dans des tables du système et repérés par une clef : les MSQ, les segments de mémoire partagée, les sémaphores**

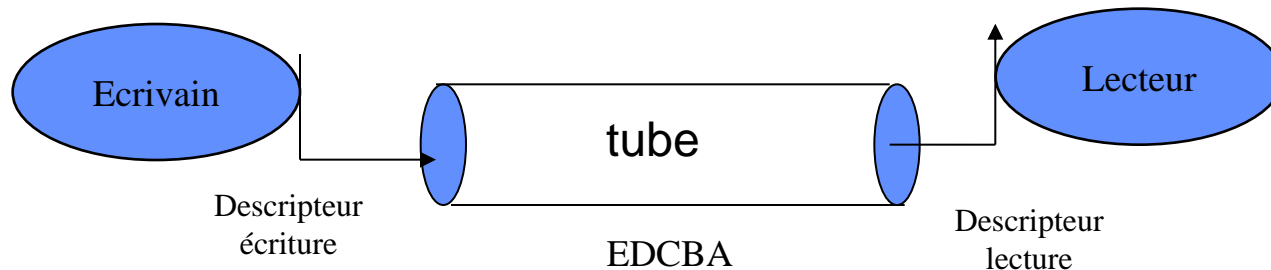
Outils de communication entre processus Linux

LES TUBES

- Outils gérés avec le SGF, accessibles via des descripteurs
- Communication unidirectionnelle entre processus, en mode FIFO
- Tubes anonymes : entre processus d'une même famille
- Tubes nommés : entre n'importe quel processus



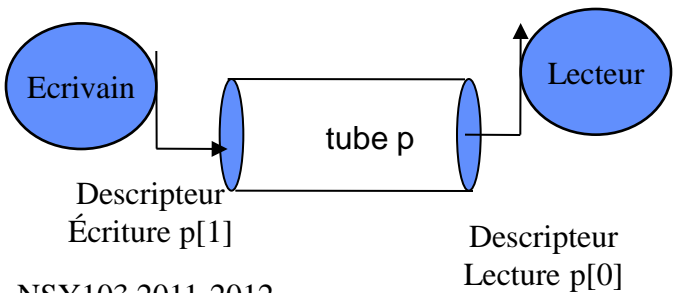
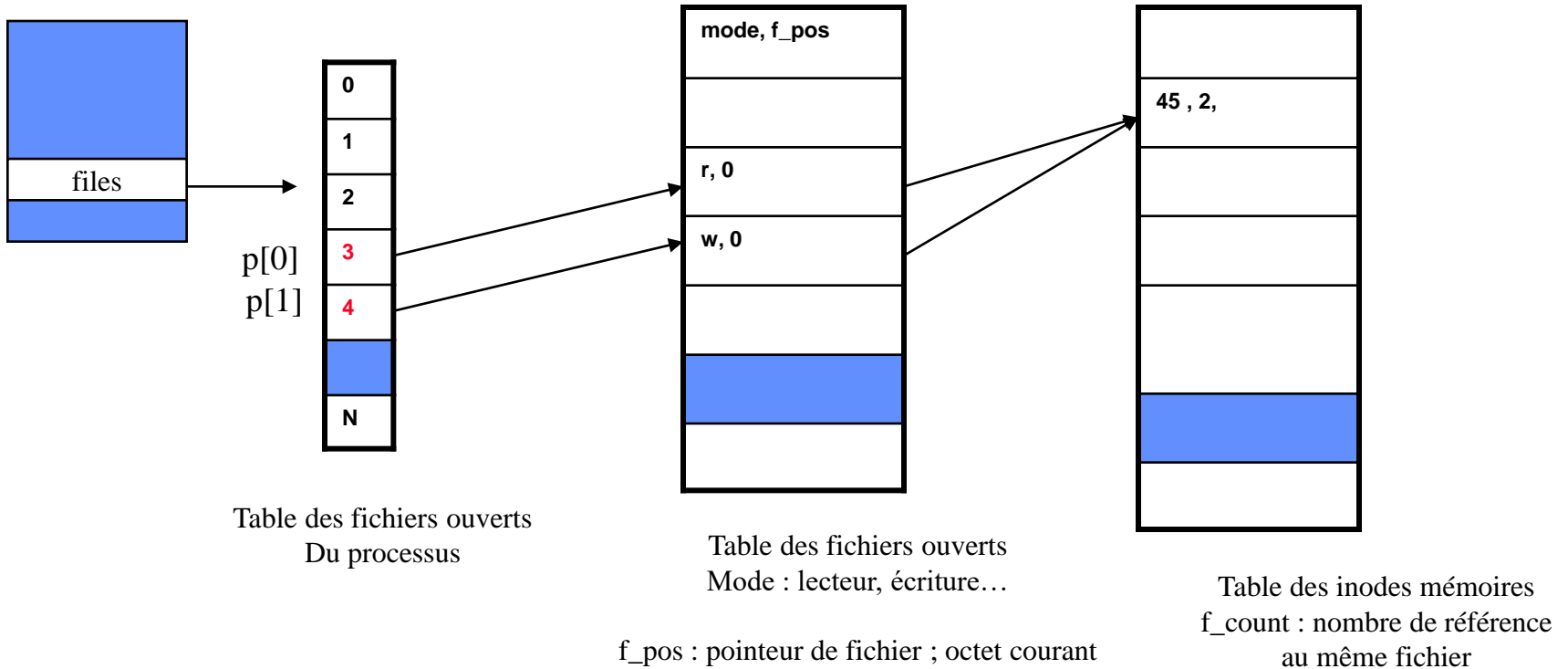
Les tubes : les tubes anonymes



LES TUBES Anonymes

- **Fichier sans nom, seulement accessible par les deux descripteurs**
- **Seuls les processus ayant connaissance par héritage des descripteurs peuvent utiliser le tube → processus créateur et ses descendants**

Les tubes : les tubes anonymes CREATION



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

Les tubes : les tubes anonymes

Exemple de communication entre processus par l'intermédiaire d'un tube. Un processus fils écrit à destination de son père la chaîne de caractères « bonjour ».

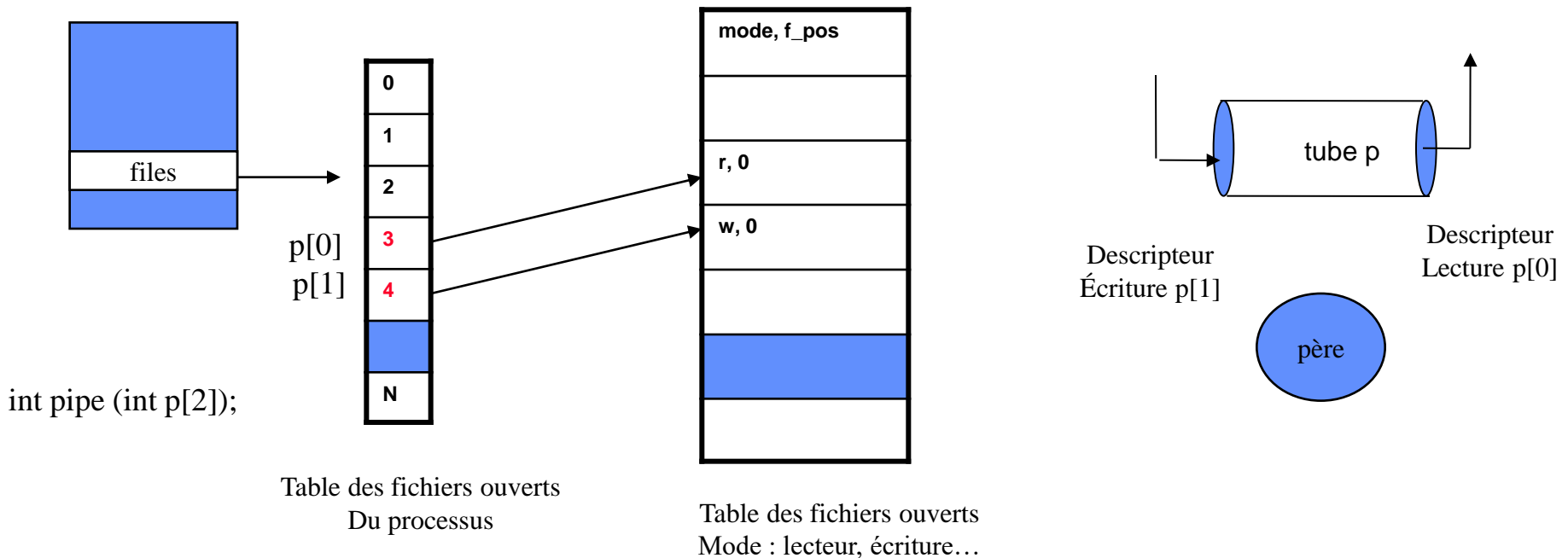
1. Le processus père ouvre un tube en utilisant la fonction pipe().
2. Le processus père crée un fils en utilisant la fonction fork().
3. Les descripteurs en lecture et écriture du tube sont utilisables par les 2 processus. Chacun des deux processus ferme le descripteur qui lui est inutile : ainsi, le processus père ferme le descripteur en écriture et le processus fils ferme le descripteur en lecture.
4. Le fils envoie un message à son père.
5. Le père lit le message.

```
/* Communication unidirectionnelle entre un père et son fils */
main () {
    int p[2], pid_t retour;
    char chaine[7];
    pipe(p);
    retour = fork();
    if (retour == 0)
    { /* le fils écrit dans le tube */
        close (p[0]); /* pas de lecture sur le tube */
        write (p[1], "bonjour", 7);
        close (p[1]); exit(0); }
    else
    { /* le père lit le tube */
        close (p[1]); /* pas d'écriture sur le tube */
        read(p[0], chaine, 7);
        close (p[0]);
        wait;
    }
}
```

Les tubes : les tubes anonymes

Exemple de communication entre processus par l'intermédiaire d'un tube. Un processus fils écrit à destination de son père la chaîne de caractères « bonjour ».

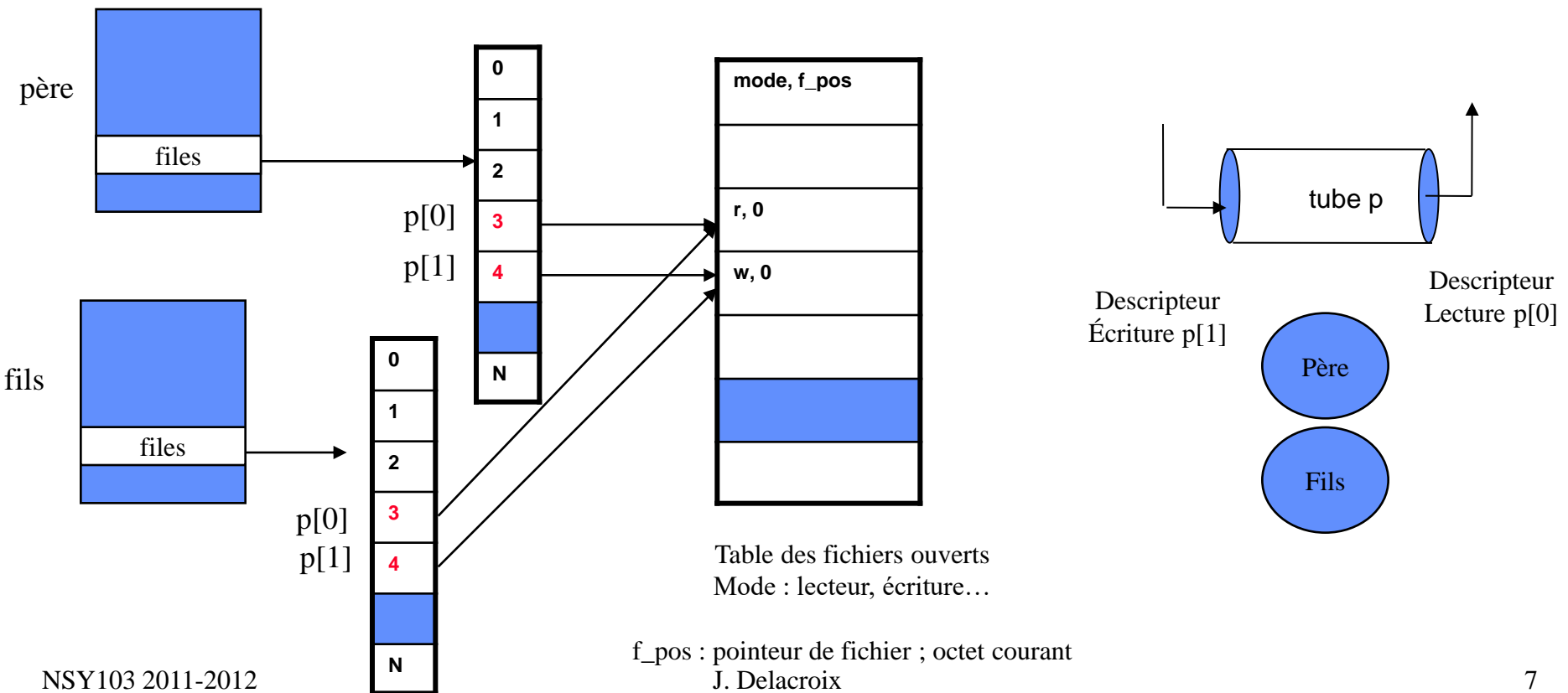
1. **Le processus père ouvre un tube en utilisant la fonction pipe().**
2. Le processus père crée un fils en utilisant la fonction fork().
3. Les descripteurs en lecture et écriture du tube sont utilisables par les 2 processus. Chacun des deux processus ferme le descripteur qui lui est inutile : ainsi, le processus père ferme le descripteur en écriture et le processus fils ferme le descripteur en lecture.



Les tubes : les tubes anonymes

Exemple de communication entre processus par l'intermédiaire d'un tube. Un processus fils écrit à destination de son père la chaîne de caractères « bonjour ».

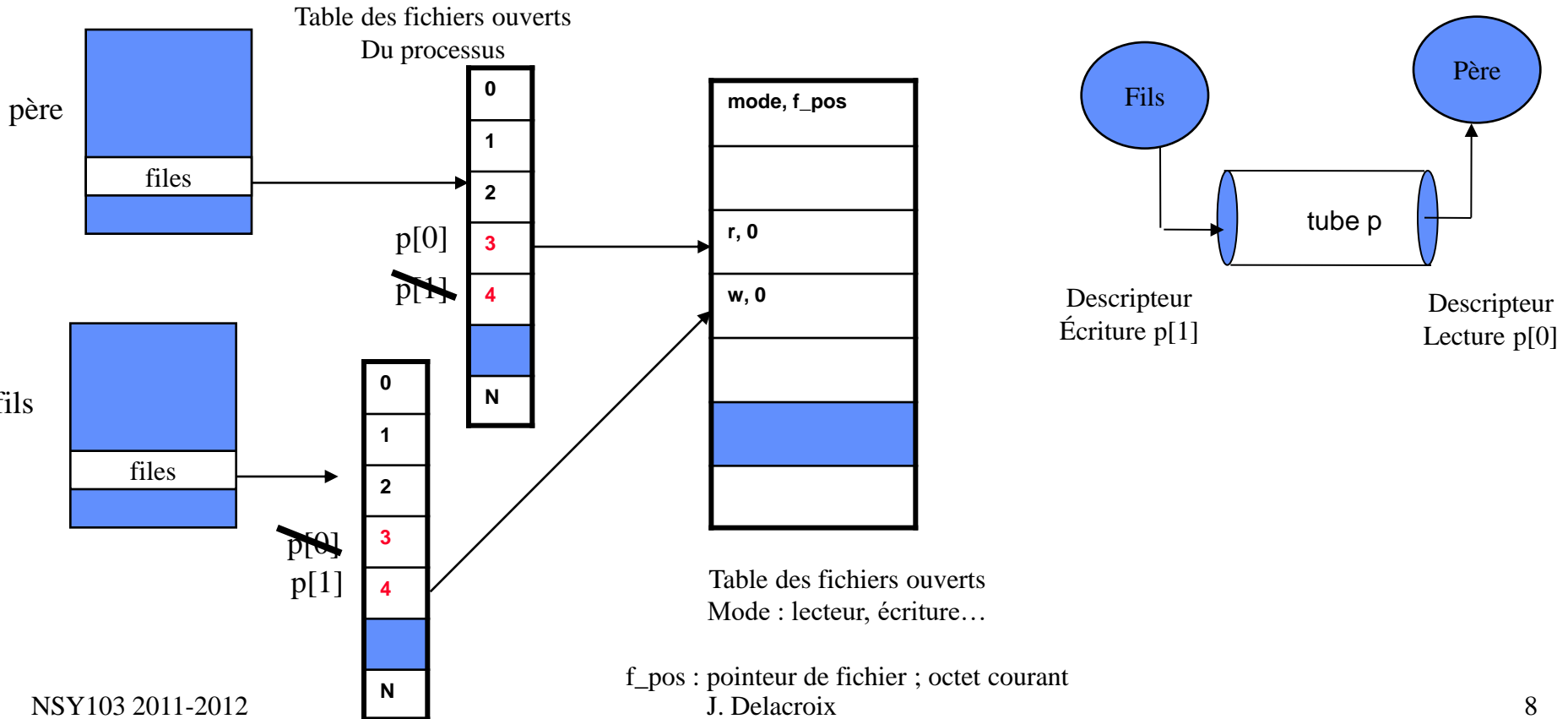
1. Le processus père ouvre un tube en utilisant la fonction `pipe()`.
2. Le processus père crée un fils en utilisant la fonction `fork()`.
3. Les descripteurs en lecture et écriture du tube sont utilisables par les 2 processus. Chacun des deux processus ferme le descripteur qui lui est inutile : ainsi, le processus père ferme le descripteur en écriture et le processus fils ferme le descripteur en lecture.



Les tubes : les tubes anonymes

Exemple de communication entre processus par l'intermédiaire d'un tube. Un processus fils écrit à destination de son père la chaîne de caractères « bonjour ».

1. Le processus père ouvre un tube en utilisant la fonction `pipe()`.
2. Le processus père crée un fils en utilisant la fonction `fork()`.
3. Les descripteurs en lecture et écriture du tube sont utilisables par les 2 processus. Chacun des deux processus ferme le descripteur qui lui est inutile : ainsi, le processus père ferme le descripteur en écriture et le processus fils ferme le descripteur en lecture.



Les tubes : les tubes anonymes PRIMITIVES

Fermeture de descripteur

Un processus ferme un descripteur de tube fd en utilisant la primitive `close()` :

`int close(int fd);`

Le nombre de descripteurs ouverts en lecture détermine le nombre de lecteurs existants pour le tube.

Le nombre de descripteurs ouverts en écriture détermine le nombre d'écrivains existants pour le tube.

Un descripteur fermé ne permet plus d'accéder au tube et ne peut pas être régénéré.

Les tubes : les tubes anonymes

PRIMITIVES

Lecture

La lecture s'effectue par le biais de la primitive read()

```
int read(int desc[0], char *buf, int nb);
```

La primitive permet la lecture de nb caractères depuis le tube desc, qui sont placés dans le tampon buf. Elle retourne en résultat le nombre de caractères réellement lus.

L'opération de lecture répond à la sémantique suivante :

- si le tube n'est pas vide et contient taille caractères, la primitive extrait du tube min(taille, nb) caractères qui sont lus et placés à l'adresse buf ;
- si le tube est vide et que le nombre d'écrivains est non nul, la lecture est bloquante. Le processus est mis en sommeil jusqu'à ce que le tube ne soit plus vide ;
- si le tube est vide et que le nombre d'écrivains est nul, la fin de fichier est atteinte. Le nombre de caractères rendu est nul.

Les tubes : les tubes anonymes

PRIMITIVES

Écriture

L'écriture dans un tube anonyme s'effectue par le biais de la primitive `write()`

```
int write(int desc[1], char *buf, int nb);
```

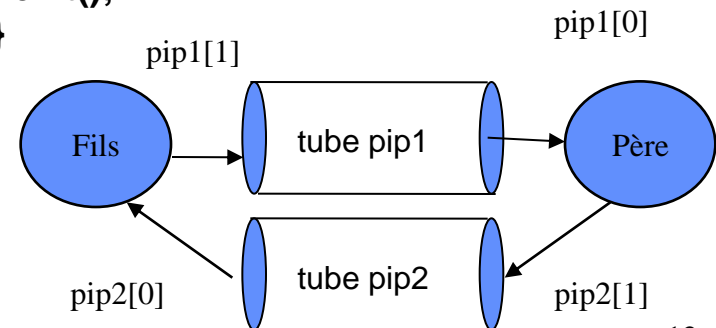
La primitive permet l'écriture de `nb` caractères placés dans le tampon `buf` dans le tube `desc`. Elle retourne en résultat le nombre de caractères réellement écrits.

L'opération d'écriture répond à la sémantique suivante :

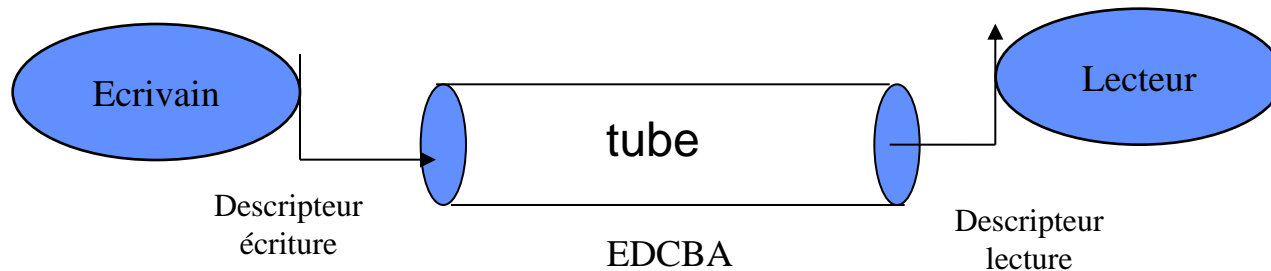
- si le nombre de lecteurs dans le tube est nul, alors une erreur est générée et le signal `SIGPIPE` est délivré au processus écrivain, et le processus se termine. L'interpréteur de commandes shell affiche par défaut le message « Broken pipe » ;
- si le nombre de lecteurs dans le tube est non nul, l'opération d'écriture est bloquante jusqu'à ce que les `nb` caractères aient effectivement été écrits dans le tube.

Les tubes : les tubes anonymes Communication bidirectionnelle

```
/* Communication bidirectionnelle entre un père et son fils */
#include <stdio.h>
int pip1[2]; /* descripteurs pipe 1 */
int pip2[2]; /* descripteurs pipe 2 */
main()
{
int idfils;
char rep[7], mesg[5];
/* ouverture tubes */
(pipe(pip1))
(pipe(pip2))
/* création processus */
idfils=fork()
if(idfils) {
/*le premier tube sert dans le sens père vers fils
il est fermé en lecture */
close(pip1[0]);
/*le second tube sert dans le sens fils vers père
il est fermé en écriture*/
close(pip2[1]);
/* on envoie un message au fils par le tube 1*/
write(pip1[1],"hello",5)
/* on attend la réponse du fils par le tube 2
*/
iread(pip2[0],rep,7);
printf("message du fils: %s\n",rep);
wait; }
else {
/*fermeture du tube 1 en écriture */
close(pip1[1]);
/* fermeture du tube 2 en lecture */
close(pip2[0]);
/* attente d'un message du père */
read(pip1[0],mesg,5)
printf("la chaine reçue par le fils est:
%s\n",mesg);
/* envoi d'un message au père */
write(pip2[1],"bonjour",7)
exit();
}
}
```



Les tubes : les tubes nommés



LES TUBES Nommés

- **Fichier avec nom, seulement accessible par les deux descripteurs**
- **Tous les processus ayant connaissance des descripteurs peuvent utiliser le tube → pas d'obligation de filiation**

Les tubes : les tubes nommés PRIMITIVES

Création et ouverture

Un tube nommé est créé par l'intermédiaire de la fonction `mkfifo()`

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

Le paramètre `nom` correspond au chemin d'accès dans l'arborescence de fichiers pour le tube.

Le paramètre `mode` correspond aux droits d'accès associés au tube

L'ouverture d'un tube nommé s'effectue en utilisant la primitive `open()`

`int open (const char *nom, int mode_ouverture);`

La primitive renvoie **un seul descripteur** correspond au mode d'ouverture spécifié (lecture seule, écriture seule, lecture/écriture).

La primitive `open()` appliquée au tube nommé est bloquante.

- demande d'ouverture en lecture est bloquante tant qu'il n'existe pas d'écrivain sur le tube.
- demande d'ouverture en écriture est bloquante tant qu'il n'existe pas de lecteur sur le tube.

Ce mécanisme permet à deux processus de se synchroniser et d'établir un rendez-vous en un point particulier de leur exécution.

Les tubes : les tubes nommés PRIMITIVES

Fermeture de descripteur

Un processus ferme un descripteur de tube fd en utilisant la primitive close() :

```
int close(int fd);
```

Lecture

La lecture s'effectue par le biais de la primitive read()

```
int read (int desc, char *buf, int nb);
```

Ecriture

L'écriture s'effectue par le biais de la primitive write()

```
int write (int desc, char *buf, int nb);
```

Les tubes : les tubes nommés

```
/* **** */
/* Processus lecteur sur le tube nommé */
/* **** */
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
main ()
{
char zone[11];
int tub;
/* ouverture du tube */
tub = open ("fictub", O_RDONLY);
/* lecture dans le tube */
read (tub, zone, 10);
printf ("processus lecteur du tube fictub: j'ai
      lu %s", zone);
/* fermeture du tube */
close(tub);
}
```

```
/* **** */
/* Processus écrivain sur le tube nommé */
/* **** */
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
main ()
{
mode_t mode;
int tub;
mode = S_IRUSR | S_IWUSR;
/*création du tube nommé */
mkfifo ("fictub", mode);
/* ouverture du tube */
tub = open ("fictub", O_WRONLY);
/* écriture dans le tube */
write (tub, "0123456789", 10);
/* fermeture du tube */
close(tub);
}
```


Les tubes : les tubes nommés. Exemple d'interblocage

CLIENT

/* ouverture du tube tube1 en écriture */

1 tub1 = open ("tube1", O_WRONLY); -- en attente de l'ouverture en lecture de tube1

/* ouverture du tube tube2 en lecture */

4 tub2 = open ("tube2", O_RDONLY);

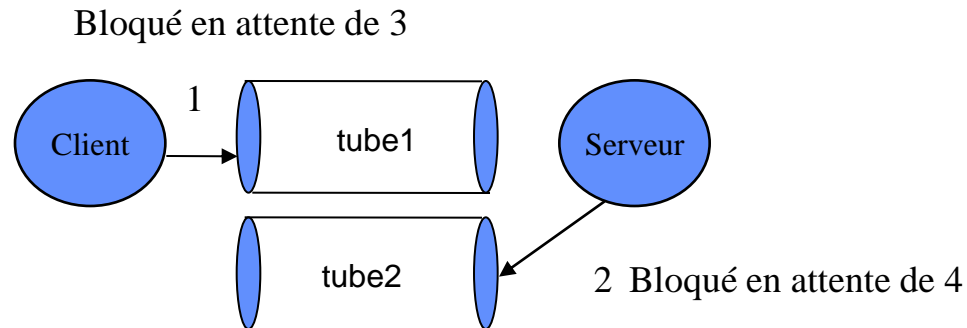
SERVEUR

2 /*ouverture du tube 2 en écriture */

tub2 = open ("tube2", O_WRONLY); -- en attente de l'ouverture en lecture de tube2

3 /* ouverture du tube 1 en lecture */

tub1 = open ("tube1", O_RDONLY);



LINUX : processus et outils de communication Partie 2

Outils IPC (*Inter Process Communication*)

- **Outils de communication n'appartenant pas au système de gestion de fichiers.**
 - **les files de messages ou MSQ (*Messages Queues*) ;**
 - **les régions de mémoire partagée ;**
 - **les sémaphores.**

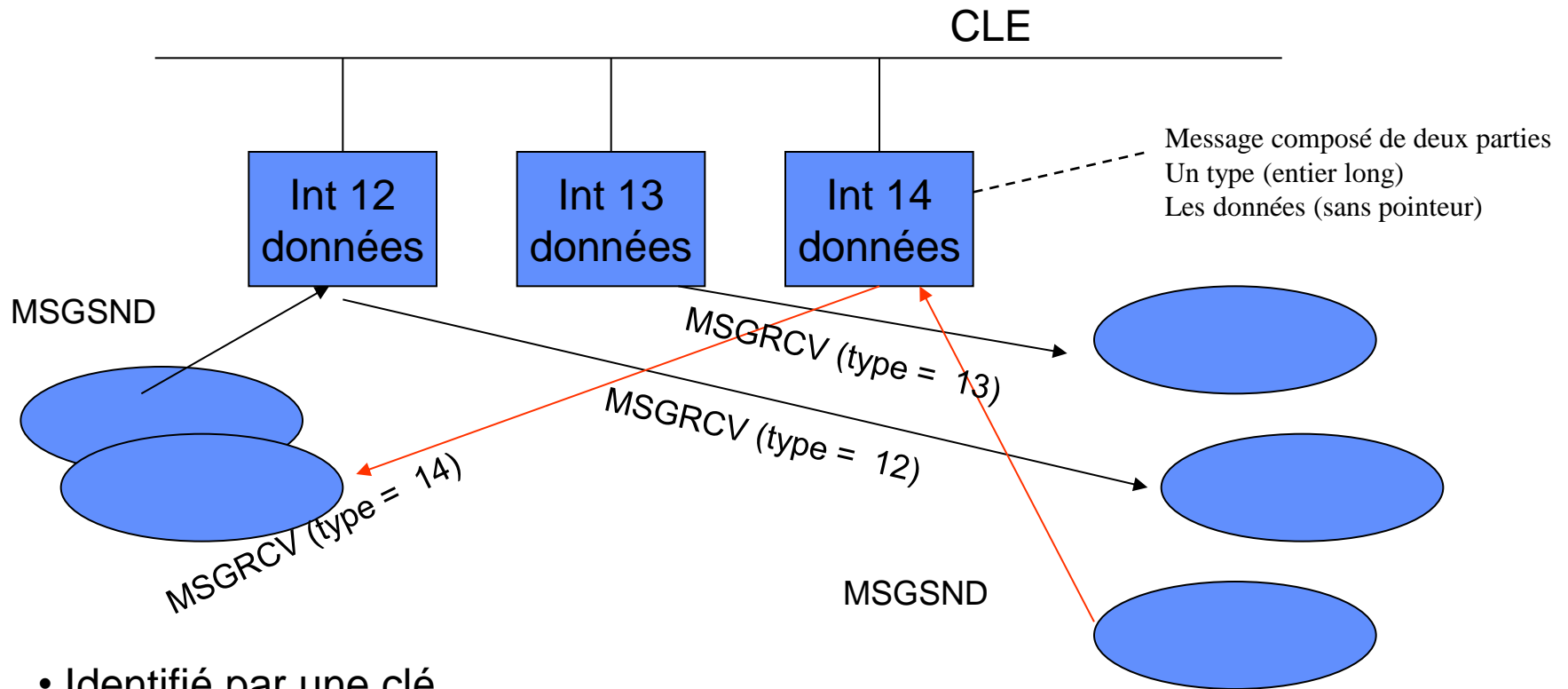
Outils IPC

Caractéristiques communes

- **Gérés dans des tables du système, une par outils.**
- **identifié de manière unique par un identifiant externe appelé la clé (qui a le même rôle que le chemin d'accès d'un fichier) et par un identifiant interne (qui joue le rôle de descripteur).**
- **Accessible à tout processus connaissant l'identifiant interne de cet outil, soit par héritage ou par une demande explicite au système au cours de laquelle le processus fournit l'identifiant externe de l'outil IPC.**
- **La clé est une valeur numérique de type `key_t`. Les processus désirant utiliser un même outil IPC pour communiquer doivent se mettre d'accord sur la valeur de la clé référençant l'outil. Ceci peut être fait de deux manières :**
 - **la valeur de la clé est figée dans le code de chacun des processus ;**
 - **la valeur de la clé est calculée par le système à partir d'une référence commune à tous les processus. Cette référence est composée de deux parties, un nom de fichier et un entier. Le calcul de la valeur de la clé à partir cette référence est effectuée par la fonction `ftok()`, dont le prototype est :**
- **`#include <sys/ipc.h>`**
- **`key_t ftok (const char *ref, int numero);`**

Outils IPC

Les files de message ou MSQ



- Identifié par une clé
- Entre processus quelconque connaissant le clé
- Bidirectionnel
- Multiplexage

Exemple Files de messages

```
PROCESSUS A
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#define cle 17 /* identifiant externe */
struct msgbuf_exo {long mtype;
                   char mtext[20]; }
struct msgbuf_exo msgp;
main () {
int msqid ; /* identifiant interne de la MSQ */

/* allocation de la msq */
msqid = msgget (cle, IPC_CREAT | IPC_EXCL |
               0666);

/* ecriture message dans la msq */
msgp.mtype =12; on associe un type au
message

strcpy(msgp.mtext, "ceci est un message");

msgsnd (msqid, &msgp, strlen(msgp.mtext), 0);
}
```

```
PROCESSUS B
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#define cle 17/* identifiant externe */
struct msgbuf_exo {long mtype;
                   char mtext[20]; }
struct msgbuf_exo msgp;
main () {
int msqid ; /* identifiant interne de la MSQ */

/* recuperation de la msq */
msqid = msgget (cle, 0);

/* lecture message dans la msq de type 12*/
msgrcv (msqid, &msgp, 19, 12, 0);

/* destruction de la msq */
msgctl (msqid, IPC_RMID, NULL);
}
```

Outils IPC

Les files de message ou MSQ

- L'accès à une file de message s'effectue par l'intermédiaire de la primitive `msgget()`. Cette primitive permet :
 - la création d'une nouvelle file de messages ;
 - l'accès à une file de messages déjà existante.

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

combinaison des constantes `IPC_CREAT`, `IPC_EXCL` et de droits d'accès

```
Clenv = ftok ("/home/delacroix/essai.c", 24)
msqid = msgget (cleenv, IPC_CREAT | IPC_EXCL | 0666); : création d'un file nouvelle de cle « clenv » avec des accès en lecture/écriture pour tous
msqid = msgget (cleenv, IPC_CREAT | 0660); : création ou accès à une file existante de cle « clenv » avec des accès en lecture/écriture pour le propriétaire et le groupe du propriétaire
msqid = msgget (cleenv, 0); : accès à une file existante de cle « clenv »
```

Exemple Files de messages

```
PROCESSUS A
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#define cle 17 /* identifiant externe */
struct msgbuf_exo {long mtype;
                   char mtext[20]; }
struct msgbuf_exo msgp;
main () {
int msqid ; /* identifiant interne de la MSQ */

/* allocation de la msq */
msqid = msgget (cle, IPC_CREAT | IPC_EXCL |
               0666);

/* ecriture message dans la msq */
msgp.mtype =12; on associe un type au
message

strcpy(msgp.mtext, "ceci est un message");

msgsnd (msqid, &msgp, strlen(msgp.mtext), 0);
}
```

```
PROCESSUS B
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#define cle 17/* identifiant externe */
struct msgbuf_exo {long mtype;
                   char mtext[20]; }
struct msgbuf_exo msgp;
main () {
int msqid ; /* identifiant interne de la MSQ */

/* recuperation de la msq */
msqid = msgget (cle, 0);

/* lecture message dans la msq de type 12*/
msgrcv (msqid, &msgp, 19, 12, 0);

/* destruction de la msq */
msgctl (msqid, IPC_RMID, NULL);
}
```


Outils IPC

Les files de message ou MSQ

- La communication au travers d'une file de messages peut être bidirectionnelle.
- Chaque message comporte les données en elles-mêmes ainsi qu'un type qui permet de faire du multiplexage dans la file de messages et de désigner le destinataire d'un message.

Format des messages

Un message est toujours composé de deux parties :

```
struct message {  
    long mtype;  
    int n1;  
    char[4];  
    float f1; };
```

- Si `letype == 0` le premier message de n'importe quel type est extrait
- Si `letype > 0` le premier message de `type == letype` est extrait
- Si `letype < 0` le premier message de `type < letype` est extrait

la première partie constitue le type du message. C'est un entier long positif ;

la seconde partie est composée des données proprement dites.

- L'envoi et la réception d'un message s'effectue via les primitives :

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

```
#include <sys/ipc.h>
```

```
#include <sys/msg.h>
```

```
int msgsnd (int idint, const void *msg, int longueur, int option);
```

```
int msgrcv (int idint, const void *msg, int longueur, long letype, int option);
```

Identifiant clé

message

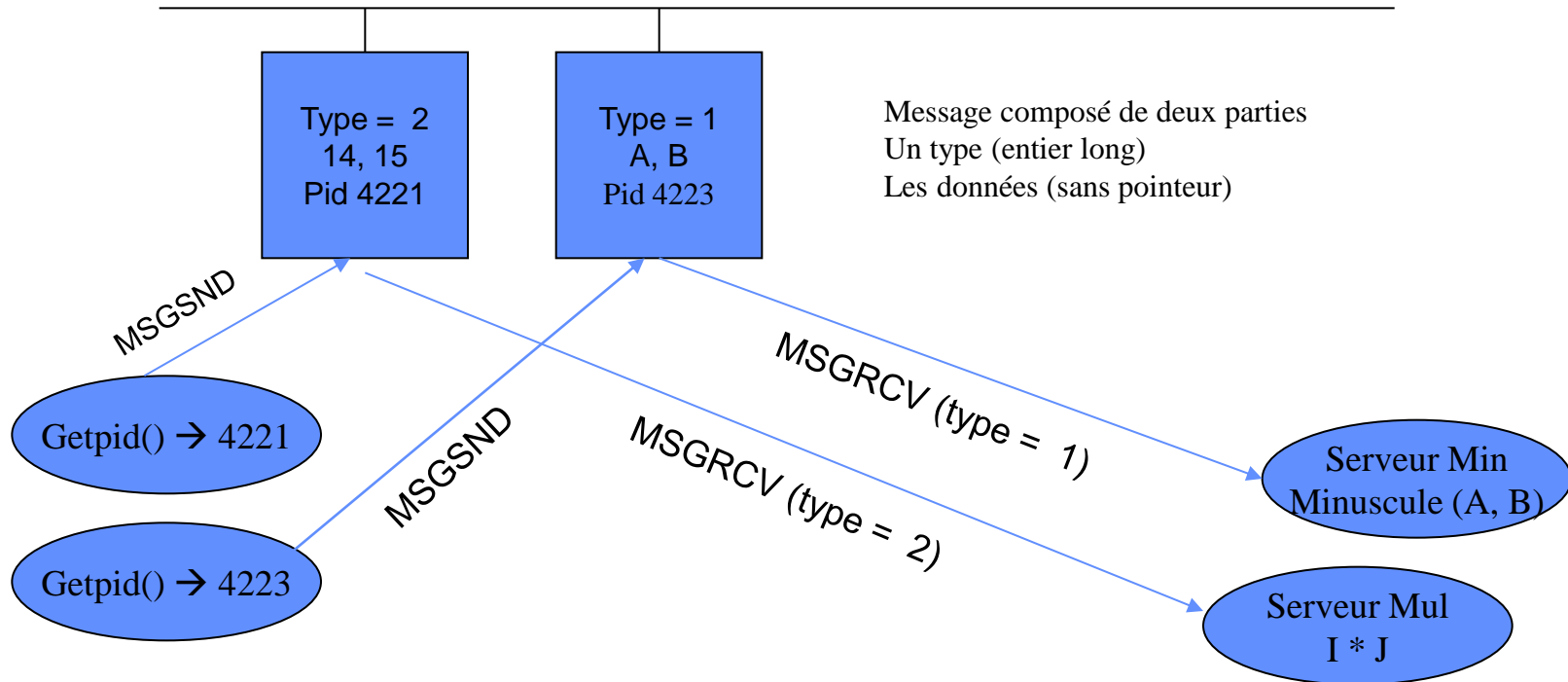
taille du message en données

type à prélever

Outils IPC

Les files de message ou MSQ

CLE



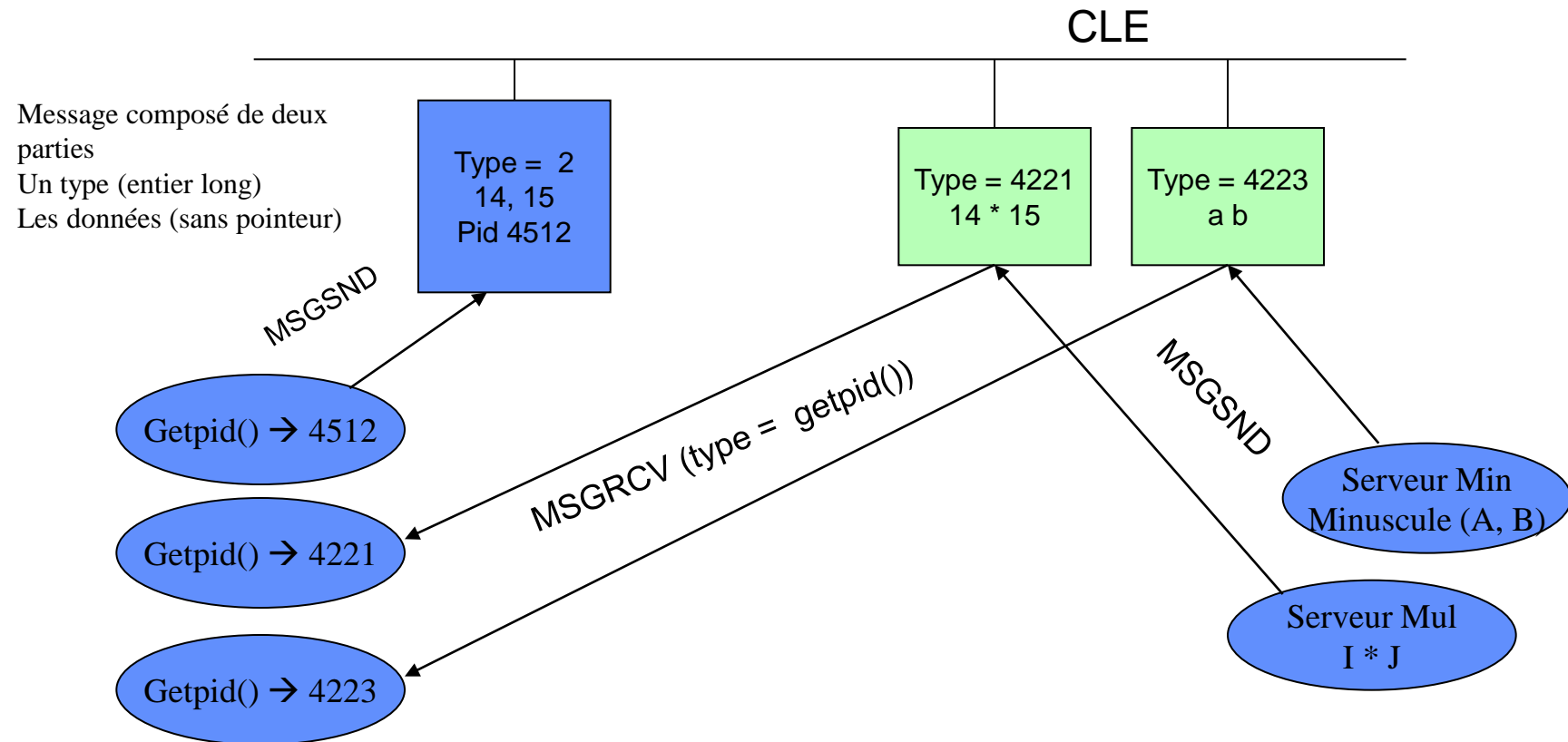
Le type dans le message permet de désigner le destinataire. La primitive `MSGrcv` spécifie quel type de message prélever.

Côté client : type à utiliser pour l'identifier de façon unique : son pid

Côté serveur : de petits numéros qui ne peuvent pas correspondre à des pid de clients.

Outils IPC

Les files de message ou MSQ



Le type dans le message permet de désigner le destinataire. La primitive MSGRCV spécifie quel type de message prélever.

Côté client : type à utiliser pour l'identifier de façon unique : son pid

Côté serveur : de petits numéros qui ne peuvent pas correspondre à des pid de clients.

Outils IPC

Listage des IPC : ipcs

ipcs [-s] [-m] [-q] [-u utilisateur]

•Par type de facilité :

- q pour afficher les boîtes aux lettres
- m pour afficher les segments de mémoire partagée
- s pour afficher les ensembles de sémaphore

•Par utilisateur (le créateur) avec l'option -u utilisateur.

•L'exemple suivant illustre le genre de listing fourni par ipcs :

bipro: ipcs

IPC status from /dev/mem as of Mon May 25 10:12:27 DFT 1998

T ID KEY MODE OWNER GROUP

Message Queues:

q 0 0x4107001c -Rrw-rw---- root printq

Shared Memory:

m 0 0x0d050132 --rw-rw-rw- root system

m 126978 0x6605d9da --rw-rw-rw- darmont labo

Semaphores:

s 4096 0x4d09201d --ra-ra---- root system

s 1 0x620500eb --ra-r--r-- root system