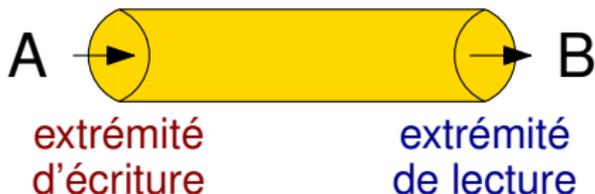


M3101 · Principes des systèmes d'exploitation

Les tubes

Tube (*pipe*) un canal de communication entre les processus

- ▶ un flux d'octets entre l'entrée et la sortie
- ▶ accessible via deux descripteurs de fichier
- ▶ un tampon système de capacité limitée
- ▶ une donnée lue disparaît du tube
- ▶ anonyme — passe du père au fils



```
int pipe(int pd[2]);
```

Crée un nouveau tube et place les descripteurs dans `pd`

`pd[0]` — l'extrémité de lecture

`pd[1]` — l'extrémité d'écriture

Renvoie 0 en cas de succès et `-1` en cas d'erreur







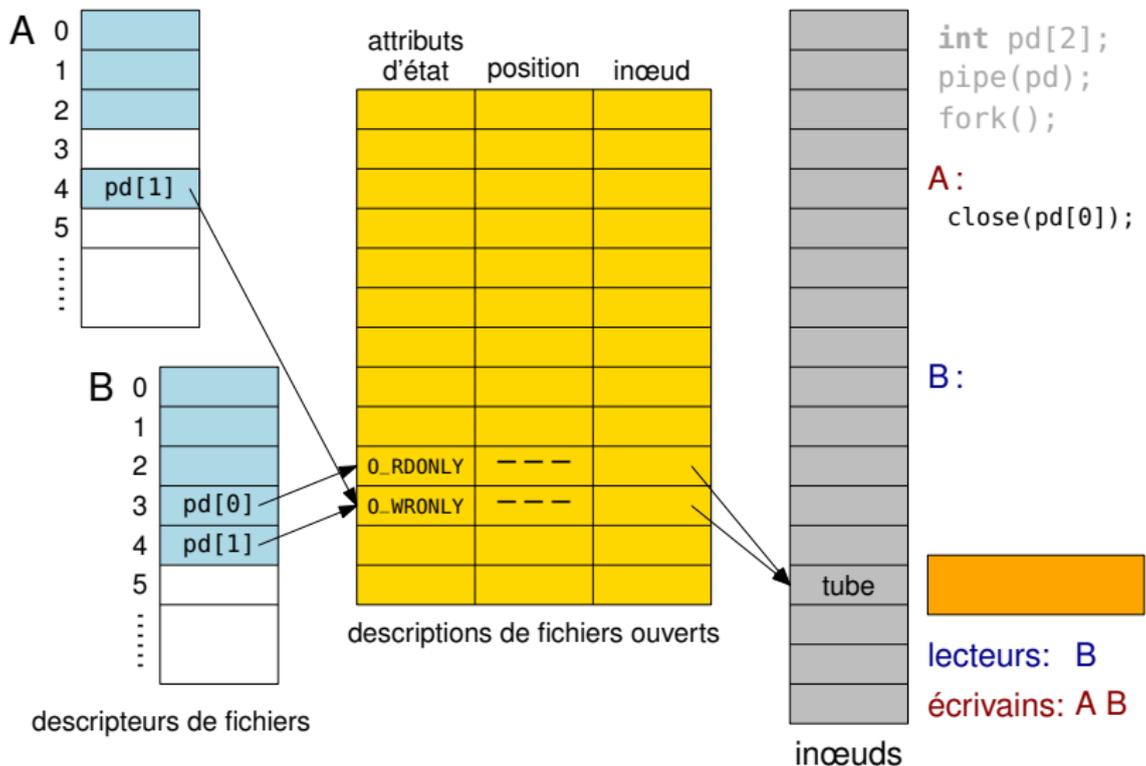
Les descripteurs d'un tube sont hérités par les processus fils.

**lecteur** tout processus qui possède un descripteur de lecture

**écrivain** tout processus qui possède un descripteur d'écriture

Quand il n'y a plus de lecteurs ni écrivains, le tube est détruit.

# Lecteurs et écrivains





```
int read(pd[0], const void *tampon, size_t nb0ct);
```

Renvoie le nombre d'octets lus ( $\leq$  nb0ct) ou **-1** en cas d'erreur

Si le tampon système du tube est vide

⇒ read ( ) **se bloque** jusqu'à ce qu'un écrivain y mette des données

Si le tube est vide et il n'y a plus de processus écrivains

⇒ read ( ) renvoie 0 (*end-of-file*)

```
int write(pd[1], const void *tampon, size_t nb0ct);
```

Renvoie le nombre d'octets écrits ou **-1** en cas d'erreur

Si le tampon système du tube est plein ( $\leq$  **nb0ct** octets disponibles)

$\Rightarrow$  `write()` **se bloque** jusqu'à ce qu'un lecteur décharge le tube

S'il n'y a plus de processus lecteurs

$\Rightarrow$  le processus est tué par **SIGPIPE**

S'il n'y a plus de lecteurs et SIGPIPE est bloqué, ignoré ou capté

$\Rightarrow$  `write()` renvoie **-1**





## Dupliquer un descripteur de fichier

```
int dup(int ancien_fd);
```

- ▶ trouve le plus petit descripteur `nouveau_fd` disponible
- ▶ fait `nouveau_fd` une copie de `ancien_fd`

```
int dup2(int ancien_fd, int nouveau_fd);
```

- ▶ ferme `nouveau_fd` s'il est ouvert
- ▶ fait `nouveau_fd` une copie de `ancien_fd`

Renvoient `nouveau_fd` ou `-1` en cas d'erreur

`nouveau_fd` et `ancien_fd` pointent sur la même description de fichier ouvert





```
int execl(const char *path, const char *arg0, ..., NULL);
```

```
int execlp(const char *path, const char *arg0, ..., NULL);
```

Exécute un fichier dans le **processus courant**

**path** — chemin vers l'exécutable ou le nom de commande

**arg0** — paramètre 0 (le nom de commande)

**arg1, ...** — autres paramètres

**NULL** — fin de la liste des paramètres

Ne retourne pas en cas de succès, renvoie  $-1$  en cas d'échec

Le **code** et les **données** sont remplacés par le nouveau programme

Préserve les **fichiers ouverts** (dont les fichiers standards, les tubes, etc.)

## Exemple : `ls -l | wc -l`

```
1 int main() {
2     int pd[2];
3     pipe(pd);
4     if (fork() == 0) { // PARTIE GAUCHE
5         close(pd[0]); // fermer l'extrémité de lecture non-utilisée
6         dup2(pd[1], 1); // dupliquer l'extrémité d'écriture en stdout
7         close(pd[1]); // fermer la première extrémité d'écriture
8         execl("/bin/ls", "ls", "-l", NULL); // exécuter "ls -l"
9         return 1; // exec() ne retourne qu'en cas d'échec
10    }
11    if (fork() == 0) { // PARTIE DROITE
12        close(pd[1]); // fermer l'extrémité d'écriture non-utilisée
13        dup2(pd[0], 0); // dupliquer l'extrémité de lecture en stdin
14        close(pd[0]); // fermer la première extrémité de lecture
15        execl("/usr/bin/wc", "wc", "-l", NULL); // exécuter "wc -l"
16        return 1; // exec() ne retourne qu'en cas d'échec
17    }
18    close(pd[0]); close(pd[1]); // fermer les deux extrémités
19    wait(NULL); wait(NULL); // attendre la fin des fils
20    return 0; }
```