

## **Les entrées/sorties**

*Descripteurs de fichiers*  
*Parcours des répertoires*  
*Tubes de communication*  
*Flux de haut niveau*  
*Projection en mémoire*

---

Fabrice HARROUET  
École Nationale d'Ingénieurs de Brest  
harrouet@enib.fr  
<http://www.enib.fr/~harrouet/>

## Principes

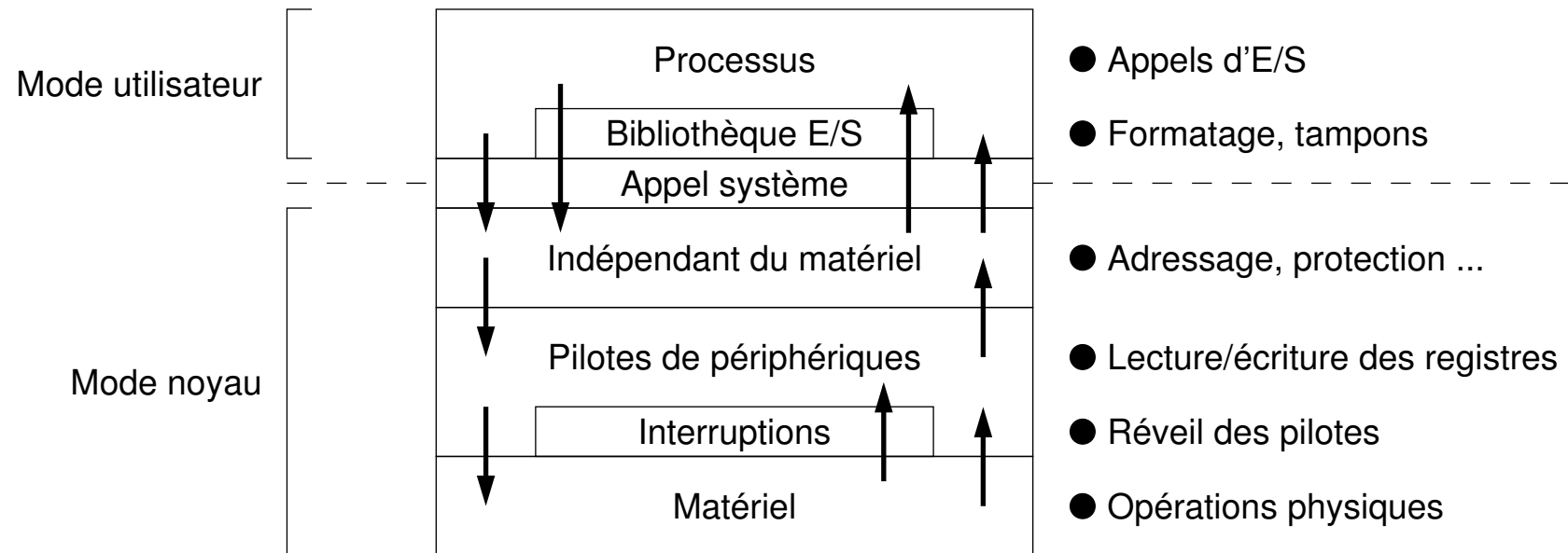
▷ **De manière générale** : *“tout est fichier”* !

- ◇ Mise en œuvre homogène des entrées/sorties
- ◇ Se résume à des lectures/écritures dans des flots
- ◇ Réutilisation des traitements dans divers contextes
- ◇ Généralisation du terme *“fichier”*
  - Fichier *“réel”* d'un système de fichiers
  - Terminal
  - Tube de communication
  - *Socket*
  - ...

▷ **Deux notions principales**

- ◇ Les descripteurs de fichiers (système)
- ◇ Les flux de données (espace utilisateur)

## Les couches d'entrées/sorties



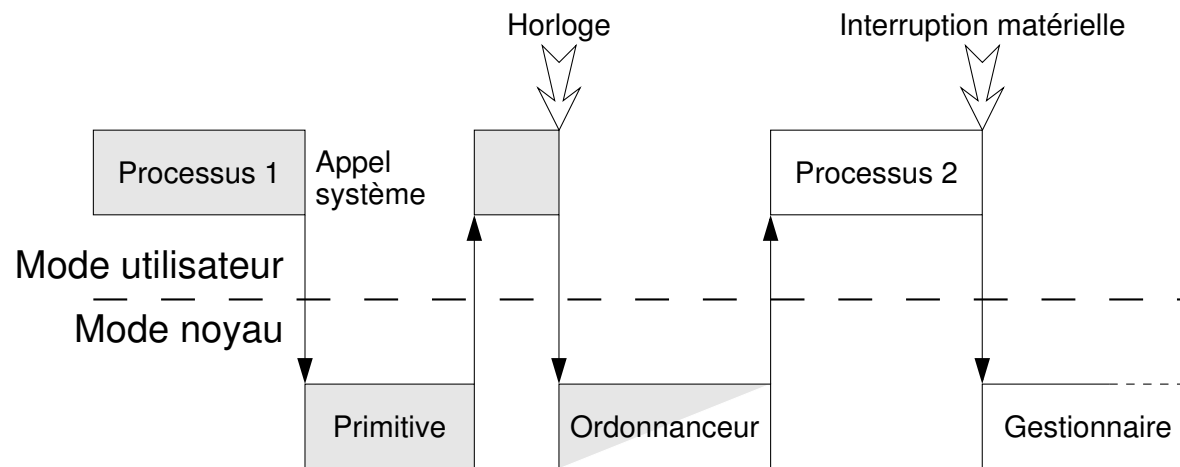
## Mode noyau / mode utilisateur

### ▷ Mode utilisateur

- ◇ Mode de fonctionnement “*normal*” d’un processus
- ◇ Traitements dans son propre espace d’adressage
- ◇ Pas de risque majeur (sauf pour lui)

### ▷ Mode noyau

- ◇ Accès au matériel, à la mémoire physique
- ◇ Gestion des processus



## Appel système $\neq$ fonction

- ▷ **Appel système** (man 2 *service*)
  - ◇ Permet d'accéder aux services du système
    - Passage en mode noyau
    - Vérification si processus autorisé
  - ◇ Mécanisme d'interruption très couteux en temps
    - Sauvegarde des données du processus ...
  
- ▷ **Fonction** (man 3 *service*)
  - ◇ Calcul dans l'espace utilisateur
  - ◇ Encapsulation des appels systèmes
    - Services de plus haut niveau
    - Regrouper plusieurs invocations en une seule
    - Rôle de la bibliothèque standard du **C**

## Quelques précautions

- ▷ **Utilisation de `errno`** (man 3 `errno`)
  - ◇ `#include <errno.h>`  
`extern int errno;`
  - ◇ Indicateur positionné en cas d'erreur
    - Depuis les appels systèmes
    - Depuis quelques fonctions de bibliothèque
  - ◇ Un ensemble de constantes indiquant la nature de l'erreur
  - ◇ Utilisation classique
    - Effectuer l'appel
    - Si le résultat indique une erreur (`-1` généralement)  
→ Lire la valeur de **`errno`**

## Quelques précautions

### ▷ Utilisation de `errno`

- ◇ Description d'une erreur (man 3 `strerror`)

```
#include <string.h>
```

```
char * strerror(int errnum);
```

- ◇ Retourne une chaîne allouée statiquement décrivant l'erreur `errnum`

- ◇ Signaler une erreur (man 3 `perror`)

```
#include <stdio.h>
```

```
void perror(const char * msg);
```

- ◇ Écrit `msg` et une description de `errno` dans la sortie d'erreur

- ◇ `msg` peut être un pointeur nul

## Quelques précautions

- ▷ **Les appels systèmes “lents”**
  - ◇ Certains appels systèmes sont atomiques
    - Information immédiatement disponible dans le noyau
  - ◇ D’autres peuvent prendre du temps ( “lents” )
    - Il faut attendre les informations
  - ◇ Les processus peuvent recevoir des signaux (`man 2 sigaction` , `man 2 kill`)
  - ◇ Si un processus reçoit un signal en cours d’appel système
    - Le processus est relancé pour traiter le signal
    - Les informations ne sont pas forcément disponibles !
    - L’appel système échoue → **errno** vaut **EINTR**
  - ◇ Sans gravité → recommencer l’appel
  - ◇ Précisé dans la section **ERRORS** du manuel de l’appel



## Utilisation de errno

```

#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#define RESTART_SYSCALL(result,syscall) \
    do { (result)=(syscall); } \
    while(((result)<0)&&(errno==EINTR));

int main(void)
{
    int fd;
    char buffer[256];
    ssize_t nb;
    RESTART_SYSCALL(fd,open("XXX",O_RDONLY));
    if(fd===-1)
        { perror("open()"); exit(EXIT_FAILURE); }
    RESTART_SYSCALL(nb,read(fd,buffer,255));
    if(nb===-1)
        { perror("read()"); exit(EXIT_FAILURE); }
    buffer[nb]='\0';
    fprintf(stderr,"Success ! --> %s\n",buffer);
    close(fd);
    return EXIT_SUCCESS;
}

$ ./prog
open(): No such file or directory
$ echo Hello > XXX
$ ./prog
Success ! --> Hello

$ chmod -r XXX
$ ./prog
open(): Permission denied
$ rm XXX
$ mkdir XXX
$ ./prog
read(): Is a directory
$

```

## Descripteurs de fichiers

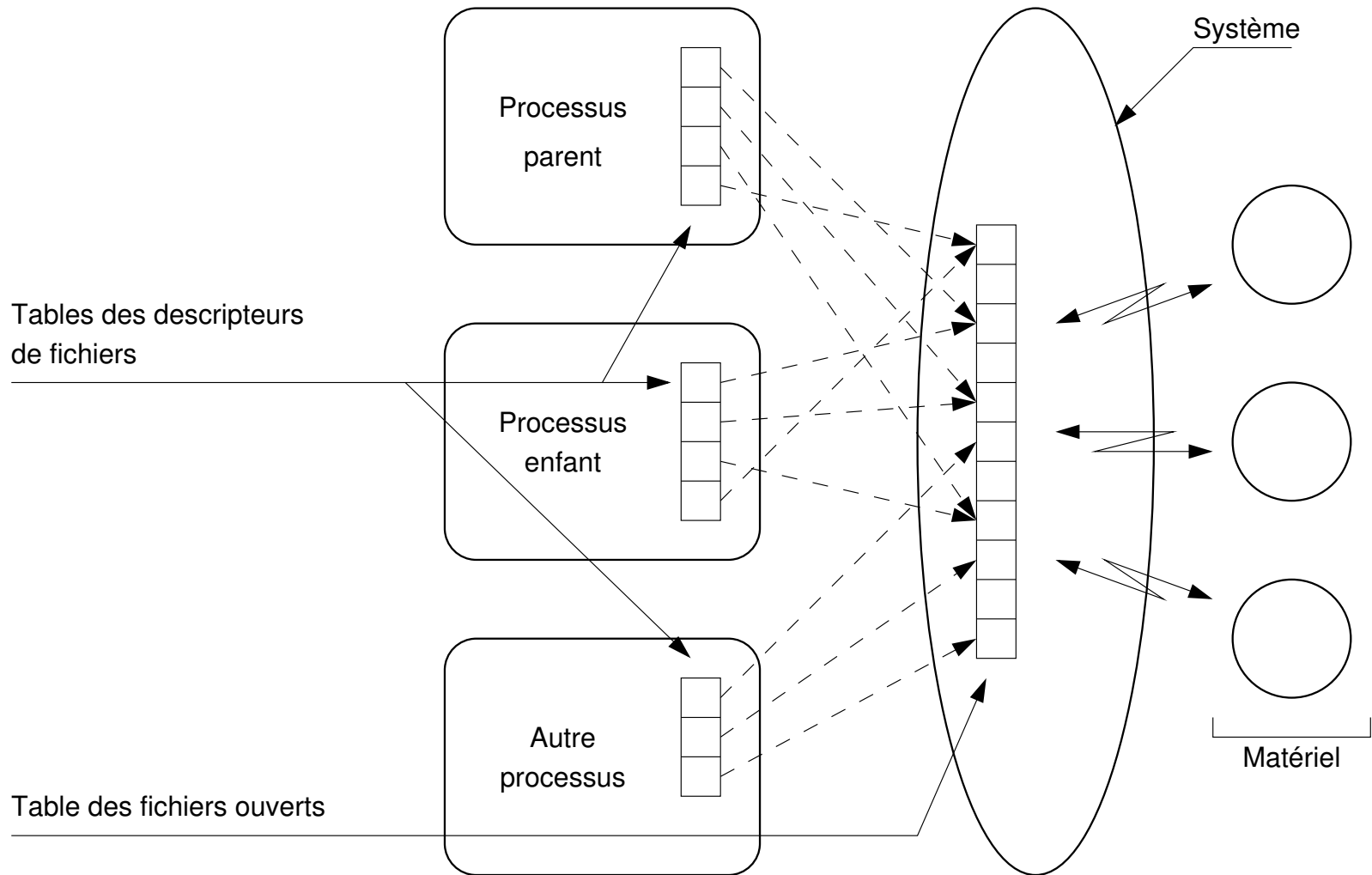
▷ **Identifiant d'un flot** (*File Descriptor*)

- ◇ Un simple entier (type `int`) désignant un flot ouvert
- ◇ *API* relativement indépendante du procédé physique
- ◇ Abstraction plus élevée que les pilotes de périphériques

▷ **Rôle, utilisation**

- ◇ Envoyer/obtenir des blocs de données
- ◇ Données stockées dans l'espace d'adressage du processus
- ◇ Données non formatées, binaires ou textuelles
- ◇ Pas de tampon (le minimum)
- ◇ À chaque opération → appel système

# Descripteurs de fichiers



## Descripteurs de fichiers

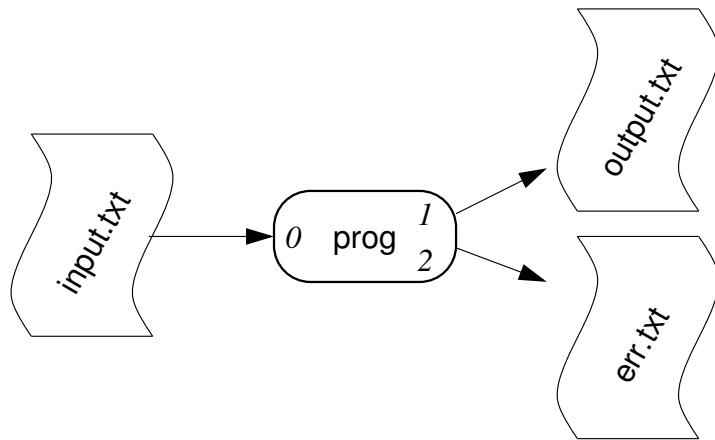
- ▷ **Opérations spécifiques**
  - ◇ Ouverture du flot
  - ◇ Traitements particuliers (positionnement ...)
- ▷ **Opérations génériques** (*“un simple tuyau”*)
  - ◇ Lecture/écriture
  - ◇ Scrutation
  - ◇ Paramétrage
  - ◇ Fermeture

## Flots par défaut

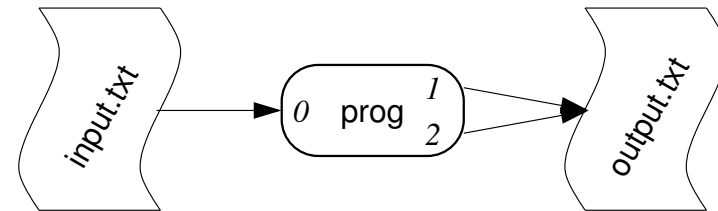
- ▷ **Ouverture implicite de 3 flots pour chaque processus**
  - ◇ Entrée standard → lecture depuis le terminal
    - Descripteur de fichier 0 (`STDIN_FILENO` dans `unistd.h`)
  - ◇ Sortie standard → écriture vers le terminal
    - Descripteur de fichier 1 (`STDOUT_FILENO` dans `unistd.h`)
  - ◇ Sortie d'erreurs → écriture vers le terminal
    - Descripteur de fichier 2 (`STDERR_FILENO` dans `unistd.h`)
  
- ▷ **Modifications explicites**
  - ◇ Redirection depuis la ligne de commande
  - ◇ Redirection/fermeture par le processus parent
  - ◇ Redirection/fermeture par le processus lui-même

## Flots par défaut

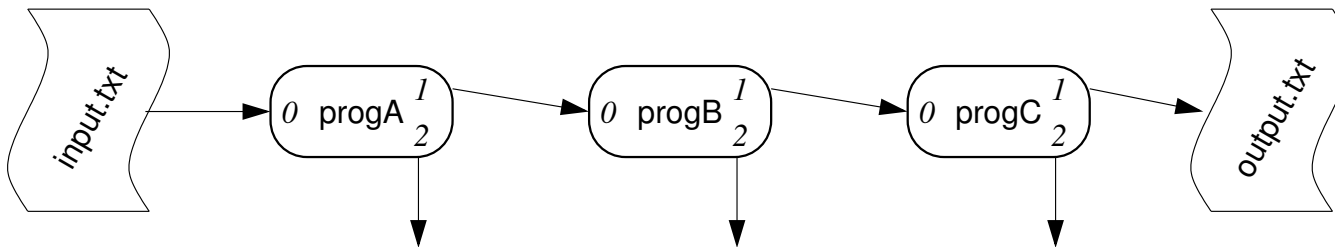
```
$ prog < input.txt > output.txt 2> err.txt
```



```
$ prog < input.txt > output.txt 2>&1
```



```
$ ( progA | progB | progC ) < input.txt > output.txt
```



## Ouverture/fermeture d'un flot

### ▷ Cas particulier ici pour l'ouverture

- ◇ Un fichier “réel” dans un système de fichiers
- ◇ Plus général qu'il n'y paraît (/dev/ttyS0, /dev/audio ...)

### ▷ Ouverture d'un fichier

- ◇ Appel système `open()` (man 2 open)

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

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

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

```
int open(const char * path,int flags,  
        ... /* mode_t mode */);
```

- ◇ `path` : chemin absolu ou relatif du fichier à ouvrir

## Ouverture/fermeture d'un flot

### ▷ Ouverture d'un fichier

- ◇ **flags** : type d'ouverture et paramètres (combinaison bit à bit)
  - Ouverture `O_RDONLY`, `O_WRONLY` ou `O_RDWR`
  - `O_CREAT` : création si inexistant
  - `O_TRUNC` : vider l'ancien contenu
  - `O_APPEND` : ajout en fin de fichier
  - `O_NONBLOCK`, `O_SYNC`, `O_EXCL`, `O_NOCTTY` ...
- ◇ **mode** : droits du fichier si `O_CREAT` (voir aussi `man 2 umask`)
  - Valeur entière (octale) ou combinaison bit à bit
  - `S_ISUID`, `S_ISGID`, `S_ISVTX`  
`S_IRWXU`, `S_IRUSR`, `S_IWUSR`, `S_IXUSR`  
`S_IRWXG`, `S_IRGRP`, `S_IWGRP`, `S_IXGRP`  
`S_IRWXO`, `S_IROTH`, `S_IWOTH`, `S_IXOTH`



## Ouverture/fermeture d'un flot

### ▷ Ouverture d'un fichier

- ◇ Retour de `open()`
  - Un descripteur de fichier si ouverture correcte
  - `-1` si une erreur survient
- ◇ Nombreuses causes d'erreurs (consulter `errno`)
  - Fichier inexistant, droits insuffisants, **flags** incorrects ...
- ◇ Variante : appel système `creat()` (`man 2 creat`)
  - `int creat(const char * path, mode_t mode);`  
≡ `open(path, O_CREAT|O_WRONLY|O_TRUNC, mode);`

## Ouverture/fermeture d'un flot

### ▷ Modes d'ouverture classiques

- ◇ `open("file.txt", O_RDONLY);`
  - Lecture, le fichier doit exister
- ◇ `open("file.txt", O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, 0666);`
  - Écriture, créer le fichier si inexistant, le vider si existant
  - Droits `rw-rw-rw-` si création
- ◇ `open("file.txt", O_WRONLY|O_CREAT|O_APPEND, 0666);`
  - Ajout en fin, créer le fichier si inexistant
- ◇ `open("file.txt", O_RDWR|O_CREAT, 0666);`
  - Lecture/écriture, créer le fichier si inexistant

## Ouverture/fermeture d'un flot

### ▷ Synchronisation d'un flot

- ◇ Forcer l'écriture des tampons (système/driver) sur le périphérique
- ◇ Appel système `fsync()` (man 2 `fsync`)
  - `#include <unistd.h>` `int fsync(int fd);`
- ◇ `fd` : descripteur de fichier quelconque
- ◇ Retour : 0 si OK, -1 si mauvais `fd` ou flot inadapté

### ▷ Fermeture d'un flot

- ◇ Très général (pas uniquement les fichiers)
- ◇ Appel système `close()` (man 2 `close`)
  - `#include <unistd.h>` `int close(int fd);`
- ◇ `fd` : descripteur de fichier quelconque
- ◇ Retour : 0 si OK, -1 si mauvais `fd`

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Lecture depuis un flot

- ◇ Très général (pas uniquement les fichiers)
- ◇ Appel système `read()` (`man 2 read`)
  - `#include <unistd.h>`

```
ssize_t read(int fd, void * buf, size_t count);
```
- ◇ Extraction de `count` octets de `fd` vers `buf` (préalablement alloué !)
- ◇ Retour : nombre d'octets extraits, `0` si fin de fichier, ou `-1` si erreur
- ◇ Nombreuses causes d'erreurs (consulter `errno`)
  - `EBADF` si mauvais `fd`
  - `EINTR` si interrompu → relance
  - `EAGAIN` si ouverture `O_NONBLOCK` (ou verrouillage) et rien à lire
  - Dépendant de la nature exacte de `fd` ...

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Gestion “*subtile*” du volume extrait !

- ◇ `nb=read(fd, buf, count)` ;
- ◇ Si aucun octet n’est prêt au moment de l’appel
  - Blocage du processus → réveil lorsque `fd` devient prêt
  - Si `fd` est non-bloquant (`O_NONBLOCK`) → `nb=-1` , `errno=EAGAIN`
- ◇ Si la *fin de fichier* est atteinte → `nb=0`
  - Les derniers octets lus n’indiquent pas la fin
  - Il faut faire une tentative de trop
- ◇ Si une erreur survient → `nb=-1`
- ◇ Si au moins 1 octet est prêt
  - On obtient dans `buf` les octets prêts
  - **Attention : il faut toujours contrôler le résultat !**  
→ `1<=nb<=count`

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Lire exactement le volume attendu

```
ssize_t /* >0: nb read  0: EOF  -1: error */
readFully(int fd,
          void * buf,
          size_t count)
{
    ssize_t r;
    size_t remaining=count;
    char * ptr=(char *)buf;
    while(remaining)
    {
        RESTART_SYSCALL(r,read(fd,ptr,remaining));
        if(r<0) return -1;
        if(!r) break;
        ptr+=r;
        remaining-=r;
    }
    return count-remaining;
}
```

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Écriture vers un flot

- ◇ Très général (pas uniquement les fichiers)
- ◇ Appel système `write()` (man 2 `write`)
  - `#include <unistd.h>`  
`ssize_t write(int fd, const void * buf, size_t count);`
- ◇ Envoi des `count` octets de `buf` dans `fd`
- ◇ Retour : nombre d'octets envoyés ou `-1` si erreur
- ◇ Nombreuses causes d'erreurs (consulter `errno`)
  - `EBADF` si mauvais `fd`
  - `EPIPE` si extrémité fermée (*tube*, *socket*)
  - `EINTR` si interrompu → relance
  - `EAGAIN` si ouverture `O_NONBLOCK` (ou verrouillage) → relance
  - Dépendant de la nature exacte de `fd` ...

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Gestion “*subtile*” du volume envoyé !

- ◇ `nb=write(fd,buf,count)` ;
- ◇ Si aucun octet ne peut être envoyé immédiatement
  - Blocage du processus → réveil lorsque `fd` devient prêt
  - Si `fd` est non-bloquant (`O_NONBLOCK`) → `nb=-1` , `errno=EAGAIN`
- ◇ Si une erreur survient : `nb=-1` , `errno=EINTR`
- ◇ Si au moins 1 octet peut être envoyé
  - La quantité de donnée correspondante est prise dans `buf`
  - **Attention : il faut toujours contrôler le résultat !**  
→ `1<=nb<=count`
  - Pour un fichier ce n’est généralement pas le cas (`nb=count`)
  - Probable pour un tube de communication ou une connexion réseau (problème producteur/consommateur avec tampon)



## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Écrire exactement le volume à transmettre

```
ssize_t /* >=0: nb written  -1: error */
writeFully(int fd,
           const void * buf,
           size_t count)
{
  ssize_t r;
  size_t remaining=count;
  const char * ptr=(const char *)buf;
  while(remaining)
  {
    RESTART_SYSCALL(r,write(fd,ptr,remaining));
    if(r<0) return -1;
    ptr+=r;
    remaining-=r;
  }
  return count-remaining;
}
```

## Lecture/écriture dans un flot

### ▷ Exemple : recopie de fichier

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

#define RESTART_SYSCALL(result,syscall) \
    do { (result)=(syscall); } while(((result)<0)&&(errno==EINTR));

#define MY_BUFFER_SIZE 0x400
char buffer[MY_BUFFER_SIZE];

ssize_t /* >=0: nb written   -1: error */
writeFully(int fd,const void * buf,size_t count) { /* cf page precedente */ }
```

## Lecture/écriture dans un flot

```
int main(int argc, char ** argv)
{
  if(argc<=2)
  {
    fprintf(stderr, "usage: %s input output\n", argv[0]);
    exit(EXIT_FAILURE);
  }
  int input=open(argv[1], O_RDONLY);
  if(input== -1)
  {
    fprintf(stderr, "open(%s): %s\n", argv[1], strerror(errno));
    exit(EXIT_FAILURE);
  }
  int output=open(argv[2], O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, 0644);
  if(output== -1)
  {
    fprintf(stderr, "open(%s): %s\n", argv[2], strerror(errno));
    close(input);
    exit(EXIT_FAILURE);
  }
}
```

## Lecture/écriture dans un flot

```
int stop=0;
do
{
  ssize_t nbR;
  RESTART_SYSCALL(nbR,read(input,buffer,MY_BUFFER_SIZE));
  switch(nbR)
  {
    case -1: perror("read"); stop=1; break;
    case 0: stop=1; break; // end of file
    default:
      {
        ssize_t nbW=writeFully(output,buffer,nbR);
        if(nbW!=nbR)
          {
            perror("writeFully");
            stop=1;
          }
      }
  }
} while(!stop);
close(input); close(output); return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Positionnement dans un flot

- ▷ **L'appel système** `lseek()` (man 2 `lseek`)
  - ◇ Déplacer/consulter la position courante dans un flot de données
  - ◇ Position de la prochaine lecture/écriture
  - ◇ Position : le type `off_t` ( $\simeq$  entier long)  
`#include <sys/types.h>`
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);`
  - ◇ Se déplacer de `offset` octets dans le flot `fd` selon `whence` :
    - `SEEK_SET` : depuis le début du flot
    - `SEEK_CUR` : depuis la position courante
    - `SEEK_END` : depuis la fin du flot
  - ◇ Retour : nouvelle position (depuis le début) ou `-1` si erreur

## Positionnement dans un flot

### ▷ L'appel système `lseek()`

- ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) :
  - Mauvais arguments
  - Flot inadapté (*tube*, *socket* ...)
  - Position finale négative
- ◇ On peut dépasser la fin !
  - On peut écrire à cette position
  - `read()` donne des 0 dans l'espace
- ◇ Consulter la position courante : `pos=lseek(fd,0,SEEK_CUR);`
- ◇ Aller à la fin : `pos=lseek(fd,0,SEEK_END);`
- ◇ Aller au début : `pos=lseek(fd,0,SEEK_SET);`
- ◇ Avancer de 8 octets : `pos=lseek(fd,8,SEEK_CUR);`
- ◇ Reculer de 4 octets : `pos=lseek(fd,-4,SEEK_CUR);`

## Duplication de descripteur

- ▷ **L'appel système** `dup()` (man 2 dup)
  - ◇ Attribuer un autre descripteur au même “*fichier*”
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`int dup(int oldfd);`  
`int dup2(int oldfd, int newfd);`
  - ◇ Retour : nouveau flot (`newfd` pour `dup2()`) ou `-1` si erreur
  - ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) :
    - Mauvais arguments
    - Trop de fichiers ouverts (très rare !)
  - ◇ `newfd` est fermé avant d'être utilisé
  - ◇ Les opérations sur l'un influent sur l'autre !

## Duplication de descripteur

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>

void print(const char * txt,int length) // Fonction prevue pour ecrire
{ write(STDOUT_FILENO,txt,length); } // sur la sortie standard (console)

int main(void)
{
print("BEFORE DUP\n",11); // ecriture dans la console
int output=open("output.txt",O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,0644); // ouvrir un fichier
if(dup2(output,STDOUT_FILENO)==-1) // sortie standard --> fichier
    { perror("dup2"); return 1; }
close(output); // plus necessaire maintenant
print("AFTER DUP\n",10); // ecriture dans le fichier !
return 0;
}
```



## Paramétrage des flots

- ▷ **L'appel système** `fcntl()` (man 2 `fcntl`)
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`#include <fcntl.h>`  
`int fcntl(int fd,int cmd,...);`
  - ◇ `fd` : le flot à paramétrer
  - ◇ `cmd` : la commande à appliquer (peut nécessiter des arguments)
  - ◇ Influencer sur les paramètres d'un flot ouvert  
`F_DUPFD, F_GETFD, F_SETFD, F_GETFL, F_SETFL`
  - ◇ Verrouiller des portions de fichier  
`F_GETLK, F_SETLK, F_GETLKW`
  - ◇ Communication asynchrone  
`F_GETOWN, F_SETOWN, F_GETSIG, F_SETSIG`

## Paramétrage des flots

### ▷ Passage en mode non bloquant

◇ En cas d'opération ne pouvant avoir lieu immédiatement

○ Pas de blocage du processus

○ Échec avec `errno=EAGAIN`

```
int /* 0: success   -1: error */
setBlockingFD(int fileDescriptor,
              int blocking)
{
    int r,flags;
    RESTART_SYSCALL(r,fcntl(fileDescriptor,F_GETFL));
    if(r==-1)
        { perror("fcntl(F_GETFL)"); return -1; }
    flags=(blocking ? r & ~O_NONBLOCK : r | O_NONBLOCK);
    RESTART_SYSCALL(r,fcntl(fileDescriptor,F_SETFL,flags));
    if(r==-1)
        { perror("fcntl(F_SETFL)"); return -1; }
    return 0;
}
```

## Scrutation des flots

### ▷ Surveiller plusieurs flots simultanément

- ◇ Opération bloquante sur l'un → impossibilité de réagir aux autres
- ◇ **Mauvaise** solution : boucle d'attente active → à éviter absolument !
  - Mettre les flots en mode non-bloquant
  - Si **EAGAIN** sur l'un on passe à un autre
  - Consomme inutilement du temps de calcul et de l'énergie !
- ◇ Bonne solution : scrutation passive (**man 2 select**)
  - Préciser au système les flots à surveiller et bloquer le processus
  - Réveil lorsqu'un des flots surveillés a évolué ou après un délais
  - Systèmes conçus pour suspendre les processus en attente de ressources
    - Gestion de files d'attentes
    - Puissance de calcul pour les traitements qui en ont besoin
- ◇ Voir le cours *Socket* du module *Réseaux*

## Configuration du terminal

### ▷ **Caractéristiques en amont du flot**

- ◇ Fonctionnement en mode ligne (canonique) ou caractère (brut)
- ◇ Touches ou combinaisons spéciales
- ◇ Paramètres de transmission sur les ports
- ◇ Accessible par la structure `termios` (`man 3 termios`)
  - Fonctions de `termios.h`
- ◇ Accessible par l'appel système `ioctl()` (`man 2 ioctl`)
  - Complexe et peu portable
  - De moins en moins utilisé
- ◇ Accessible par la commande `stty` (`man 1 stty`)
  - Configuration externe au processus

## Configuration du terminal

### ▷ Réaction immédiate à la saisie

```
#include <termios.h>
#include <unistd.h>

struct termios savedTermios; /* pour la restauration */

int initTerminal(void)
{
    struct termios newTermios;
    int r;
    RESTART_SYSCALL(r,tcgetattr(STDIN_FILENO,&savedTermios));
    if(r<0) { perror("tcgetattr"); return -1; }
    newTermios=savedTermios;
    newTermios.c_lflag&=~ICANON; /* desactiver le mode canonique          */
    newTermios.c_cc[VMIN]=1;     /* des qu'un seul caractere est saisi ... */
    newTermios.c_cc[VTIME]=0;    /* ... l'envoyer immediatement          */
    RESTART_SYSCALL(r,tcsetattr(STDIN_FILENO,TCSANOW,&newTermios));
    if(r<0) { perror("tcsetattr"); return -1; }
    return 0;
}
```

## Configuration du terminal

### ▷ Restauration du terminal

- ◇ Remettre le terminal dans un état compatible avec la saisie de commandes
- ◇ *via* `atexit()` (man 3 `atexit`)  
(terminaison normale du processus)
- ◇ *via* `sigaction()` (man 2 `sigaction`)  
(terminaison par un signal)

```
/* struct termios savedTermios; */

int restoreTerminal(void)
{
    int r;
    RESTART_SYSCALL(r, tcsetattr(STDIN_FILENO, TCSANOW, &savedTermios));
    if(r<0) { perror("tcsetattr"); return -1; }
    return 0;
}
```

## Configuration du terminal

```
#include <stdio.h>

int main(void)
{
int c;
do
{
c=fgetc(stdin);
fprintf(stdout,"-->%.8x [%c]\n",c,c);
} while(c!=EOF);
return 0;
}

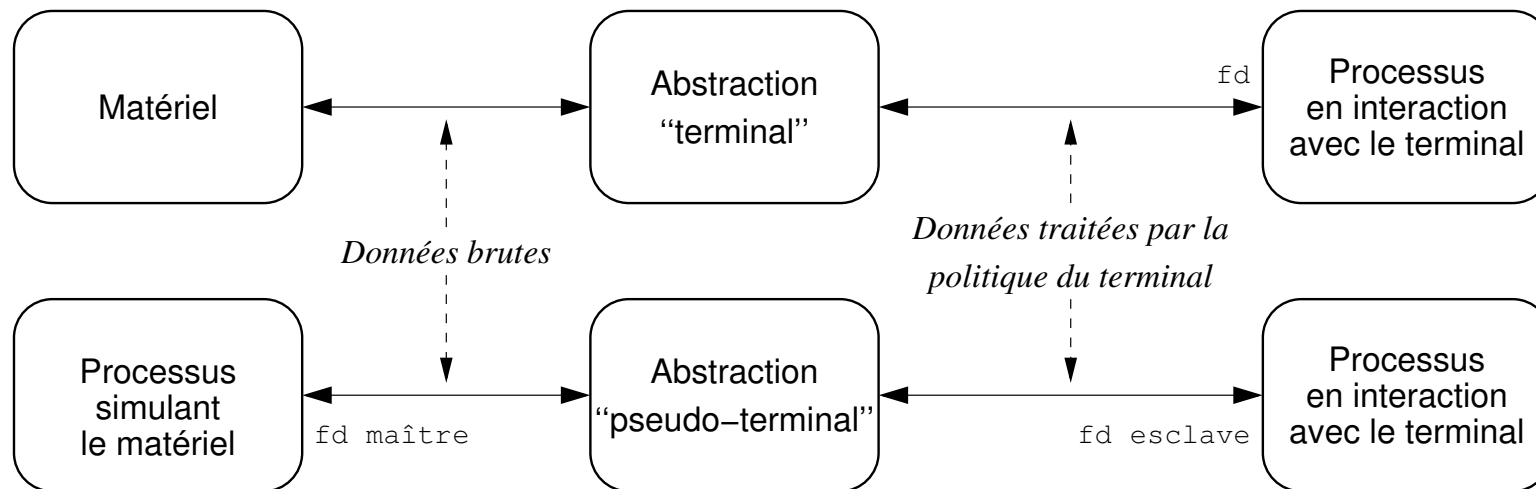
$ echo "abcd" | ./prog
-->00000061 [a]
-->00000062 [b]
-->00000063 [c]
-->00000064 [d]
-->0000000a [
]
-->ffffffff [ÿ]

$ ./prog
a
-->00000061 [a]
-->0000000a [
]
bcd
-->00000062 [b]
-->00000063 [c]
-->00000064 [d]
-->0000000a [
]
^D-->ffffffff [ÿ]
$ stty -icanon
$ ./prog
a-->00000061 [a]
b-->00000062 [b]
c-->00000063 [c]
d-->00000064 [d]
```

## Pseudo-terminaux

### ▷ Simuler par logiciel un terminal réel

- ◇ Interagir avec des programmes qui veulent absolument un terminal (ssh, su ...)
- ◇ Descripteur “*esclave*” pour interagir avec le pseudo-terminal (aucune différence avec le cas d’un terminal réel)
- ◇ Descripteur “*maître*” pour simuler le comportement du matériel (remplace la liaison physique)





## Pseudo-terminaux

### ▷ Du côté “*maître*”

```
#include <stdlib.h>

int r, masterFd;
RESTART_SYSCALL(masterFd, open("/dev/ptmx", O_RDWR|O_NOCTTY));
if(masterFd==-1) { perror("open master"); return -1; }
RESTART_SYSCALL(r, grantpt(masterFd));
if(r==-1) { perror("grantpt"); return -1; }
RESTART_SYSCALL(r, unlockpt(masterFd));
if(r==-1) { perror("unlockpt"); return -1; }
char * ttyName=ptsname(masterFd); // nom du terminal esclave
if(!ttyName) { perror("ptsname"); return -1; }
```

### ▷ Du côté “*esclave*”

```
int slaveFd;
RESTART_SYSCALL(slaveFd, open(ttyName, O_RDWR));
if(slaveFd==-1) { perror("open slave"); return -1; }
```

## Attributs des fichiers

- ▷ **L'appel système** `lstat()` (man 2 `lstat`)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`
  - ◇ `#include <sys/stat.h>`
  - ◇ `#include <unistd.h>`
  - ◇ `int lstat(const char * path, struct stat * infos);`
  - ◇ Écrit dans la structure `infos` selon les attributs du fichier `path`
  - ◇ Informations de diverses nature :
    - Type de fichier, droits d'accès, taille, propriétaire, groupe, nombre de références, dates d'accès, de modification des attributs et du contenu ...
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur
  - ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) :
    - Fichier inexistant, droits insuffisants ...

## Attributs des fichiers

- ▷ **Le champ `st_mode` de la structure `stat`**
  - ◇ De type `mode_t` (voir appel système `open()`)
  - ◇ Lecture des droits : et bit à bit avec les constantes de `mode_t`
  - ◇ Décodage du type de fichier à l'aide de macros :
    - `S_ISBLK(infos->st_mode)` : périphérique en mode bloc
    - `S_ISCHR(infos->st_mode)` : périphérique en mode caractère
    - `S_ISDIR(infos->st_mode)` : répertoire
    - `S_ISFIFO(infos->st_mode)` : *tube* de communication
    - `S_ISLNK(infos->st_mode)` : lien symbolique
    - `S_ISREG(infos->st_mode)` : fichier régulier
    - `S_ISSOCK(infos->st_mode)` : *socket*

## Attributs des fichiers

- ▷ **L'appel système** `stat()` (man 2 stat)
  - ◇ Exactement comme `lstat()` mais suit les liens symboliques
  - ◇ `S_ISLNK(infos->st_mode)` est inutile
  
- ▷ **L'appel système** `fstat()` (man 2 fstat)
  - ◇ Exactement comme `stat()` mais sur un descripteur de fichier
  - ◇ `int fstat(int fd, struct stat * infos);`
  - ◇ On peut ouvrir un répertoire en lecture avec `open()`

## Attributs des fichiers

```
#include <sys/types.h>          $ ./prog          $ ./prog < file.txt
#include <sys/stat.h>           CHARACTER DEVICE   REGULAR FILE (12)
#include <unistd.h>             $ ./prog < /dev/console $ ./prog < /tmp
#include <stdio.h>              CHARACTER DEVICE   DIRECTORY
                                $ ./prog < /dev/hda         $ ./prog < /tmp/xmms_harrouet.0
                                BLOCK DEVICE           SOCKET
int main(void)                  $ ls | ./prog
{                                FIFO
struct stat infos;
if(fstat(STDIN_FILENO,&infos)!=-1)
{
if(S_ISBLK(infos.st_mode))      fprintf(stderr,"BLOCK DEVICE\n");
else if(S_ISCHR(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"CHARACTER DEVICE\n");
else if(S_ISDIR(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"DIRECTORY\n");
else if(S_ISFIFO(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"FIFO\n");
else if(S_ISLNK(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"SYMBOLIC LINK\n");
else if(S_ISREG(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"REGULAR FILE (%ld)\n",infos.st_size);
else if(S_ISSOCK(infos.st_mode)) fprintf(stderr,"SOCKET\n");
else fprintf(stderr,"???\n");
}
else perror("fstat");
return 0;
}
```

## Attributs des fichiers

- ▷ **Lecture et modification de la taille** (man 2 ftruncate)
  - ◇ Champ `st_size` de la structure `stat`
    - Voir les appels `stat()`, `fstat()`, `lstat()`
    - Type `off_t`
    - Taille en octets d'un fichier, lien symbolique ou répertoire
  - ◇ `#include <unistd.h>`

```
int ftruncate(int fd, off_t length);
```
  - ◇ Réduire (ou allonger) à `length` la taille du fichier désigné par `fd`
  - ◇ Évite la recopie et le renommage
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

## Attributs des fichiers

- ▷ **Modification des droits d'accès** (man 2 chmod)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`  
`#include <sys/stat.h>`  
`int chmod(const char * path,mode_t mode);`  
`int fchmod(int fd,mode_t mode);`
  - ◇ Attribuer les droits **mode** au fichier
    - Désigné par le chemin **path**
    - Associé au descripteur **fd**
  - ◇ Voir le paramètre **mode** de l'appel système **open()**
  - ◇ Retour : **0** si ok, **-1** si erreur (consulter **errno**)

## Attributs des fichiers

▷ **Modification de la propriété** (man 2 chown)

◇ `#include <sys/types.h>`

`#include <unistd.h>`

`int chown(const char * path,uid_t user,gid_t group);`

`int fchown(int fd,uid_t user,gid_t group);`

`int lchown(const char * path,uid_t user,gid_t group);`

◇ Modifier le propriétaire et le groupe du fichier

○ Désigné par le chemin `path`

○ Associé au descripteur `fd`

◇ Le lien symbolique lui-même avec `lchown()`

◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

◇ Voir man 3 `getpwnam/getgrnam` pour `user` et `group`



## Parcours des répertoires

### ▷ **Parcours séquentiel (principe)**

- ◇ Ouverture du répertoire par `opendir()` → structure `DIR`
- ◇ Lecture des entrées successives par `readdir()` → structure `dirent`
- ◇ Lecture du nom de l'entrée par le champ `d_name`
- ◇ Retour éventuel à la première entrée par `rewinddir()`  
(seule fonctionnalité de déplacement *POSIX*)
- ◇ Fermeture du répertoire par `closedir()`

## Parcours des répertoires

- ▷ **La fonction** `opendir()` (man 3 `opendir`)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`  
`#include <dirent.h>`  
`DIR * opendir(const char * path);`
  - ◇ Crée la structure **DIR** associée au répertoire désigné par **path**
  - ◇ Retour : adresse de cette structure ou pointeur nul si erreur
  - ◇ Causes d'erreur (consulter **errno**) :
    - Répertoire inexistant
    - Droits insuffisants
    - ...

## Parcours des répertoires

- ▷ **La fonction** `readdir()` (man 3 `readdir`)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`  
`#include <dirent.h>`  
`struct dirent * readdir(DIR * dir);`
  - ◇ Initialise dans `dir` la structure `dirent` décrivant l'entrée suivante
    - Seul champ *POSIX* : `char d_name[]`
    - Ne pas libérer cette structure
    - Contenu écrasé par le prochain `readdir()`
  - ◇ `.` et `..` toujours présents mais pas forcément indiqués !
  - ◇ Retour :
    - Adresse de cette structure si ok
    - Pointeur nul si erreur ou dernière entrée dépassée
  - ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) : `dir` incorrect

## Parcours des répertoires

- ▷ **La fonction** `rewinddir()` (man 3 `rewinddir`)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`
  - ◇ `#include <dirent.h>`
  - ◇ `void rewinddir(DIR * dir);`
  - ◇ Repositionne la lecture du répertoire au début
  - ◇ Les fonctions `seekdir()` et `telldir()` ne sont pas *POSIX*
  
- ▷ **La fonction** `closedir()` (man 3 `closedir`)
  - ◇ `#include <sys/types.h>`
  - ◇ `#include <dirent.h>`
  - ◇ `int closedir(DIR * dir);`
  - ◇ Ferme le répertoire et libère la structure `dir`
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (`dir` incorrect)

## Parcours des répertoires

### ▷ Parcours plus élaborés

- ◇ La fonction `scandir()` (`man 3 scandir`)
  - Rechercher les entrées d'un répertoire
  - Un pointeur de fonction pour inclure/exclure une entrée
  - Un pointeur de fonction pour trier les entrées
  - Fonction non *POSIX* (*BSD*)
- ◇ La fonction `ftw()` (`man 3 ftw`)
  - Parcours récursif d'une arborescence
  - Un pointeur de fonction à invoquer sur chaque entrée
  - Une profondeur limitée
  - Fonction non *POSIX* (*System V*)
- ◇ La fonction `glob()` (`man 3 glob`)
  - Utilisation de "Jokers" (`*.c ...`)

## Parcours des répertoires

### ▷ Déterminer le répertoire courant

- ◇ Point de départ des chemins relatifs
- ◇ La fonction `getcwd()` (man 3 `getcwd`)  
`#include <unistd.h>`  
`char * getcwd(char * buf, size_t size);`
- ◇ Stocker dans `buf` le chemin désignant le répertoire courant
- ◇ Écriture de `size` octets maxi (y compris `'\0'`)
- ◇ `buf` doit être préalablement alloué à `size` octets minimum
- ◇ Retour : `buf` si ok, pointeur nul si erreur
- ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) :
  - `ERANGE` → `size` insuffisant
  - Droits d'accès ...

## Parcours des répertoires

### ▷ **Changer le répertoire courant**

- ◇ Les fonctions `chdir()` et `fchdir()` (man 2 `chdir` / `fchdir`)  
`#include <unistd.h>`  
`int chdir(const char * path);`  
`int fchdir(int fd);`
- ◇ Le point de départ des chemins relatifs devient **path** ou **fd**
- ◇ **path** ou **fd** doivent désigner un répertoire
- ◇ Retour : **0** si ok, **-1** si erreur
- ◇ Causes d'erreur (consulter **errno**) :
  - Mauvais arguments, droits d'accès ...

## Parcours des répertoires

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

#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char ** argv)
{
    char buffer[0x100];
    const char * path=(argc>1 ? argv[1] : ".");
    DIR * dir=opendir(path);
    if(!dir)
    {
        fprintf(stderr, "opendir(%s): %s\n", path, strerror(errno));
        return 1;
    }
}
```



## Parcours des répertoires

```
struct dirent * entry=readdir(dir);
while(entry)
{
    struct stat infos;
    sprintf(buffer,"%s/%s",path,entry->d_name);
    if(lstat(buffer,&infos)!=-1) fprintf(stderr,"lstat(%s): %s\n",buffer,strerror(errno));
    else
    {
        if(S_ISBLK(infos.st_mode))    printf("%s: BLOCK DEVICE\n",buffer);
        else if(S_ISCHR(infos.st_mode)) printf("%s: CHARACTER DEVICE\n",buffer);
        else if(S_ISDIR(infos.st_mode)) printf("%s: DIRECTORY\n",buffer);
        else if(S_ISFIFO(infos.st_mode)) printf("%s: FIFO\n",buffer);
        else if(S_ISLNK(infos.st_mode)) printf("%s: SYMBOLIC LINK\n",buffer);
        else if(S_ISREG(infos.st_mode)) printf("%s: REGULAR FILE (%ld)\n",
                                                buffer,infos.st_size);
        else if(S_ISSOCK(infos.st_mode)) printf("%s: SOCKET\n",buffer);
        else printf("%s: ???\n",buffer);
    }
    entry=readdir(dir);
}
closedir(dir);
return 0;
}
```

## Références sur les fichiers

▷ **Ajout d'un lien physique** (man 2 link)

◇ `#include <unistd.h>`

```
int link(const char * oldPath,  
         const char * newPath);
```

◇ Le fichier `oldPath` est également désigné par `newPath`

○ `newPath` ne doit pas déjà exister

○ Le champ `st_nlink` de la structure `stat` compte les références

○ La destruction de l'un d'eux n'entraîne pas la destruction du fichier

○ Rester dans le même système de fichiers

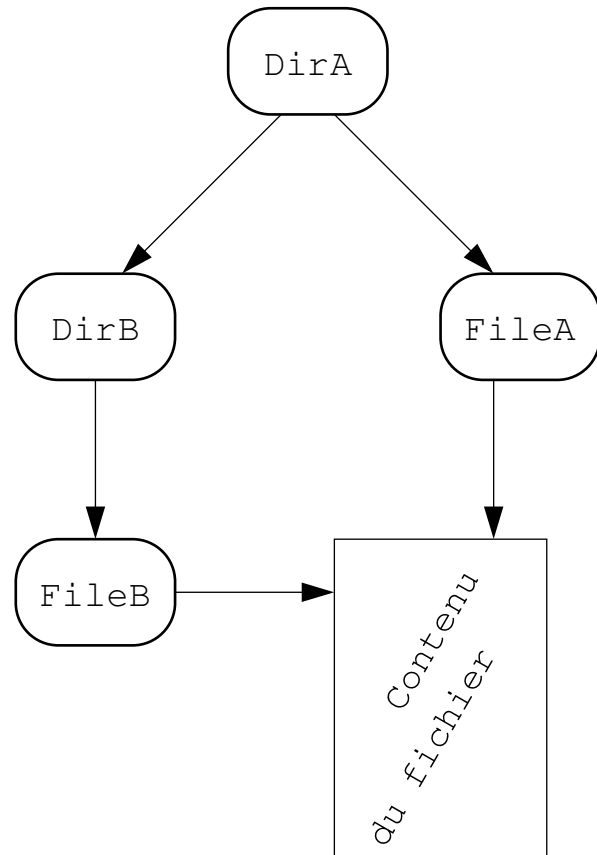
◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

## Références sur les fichiers

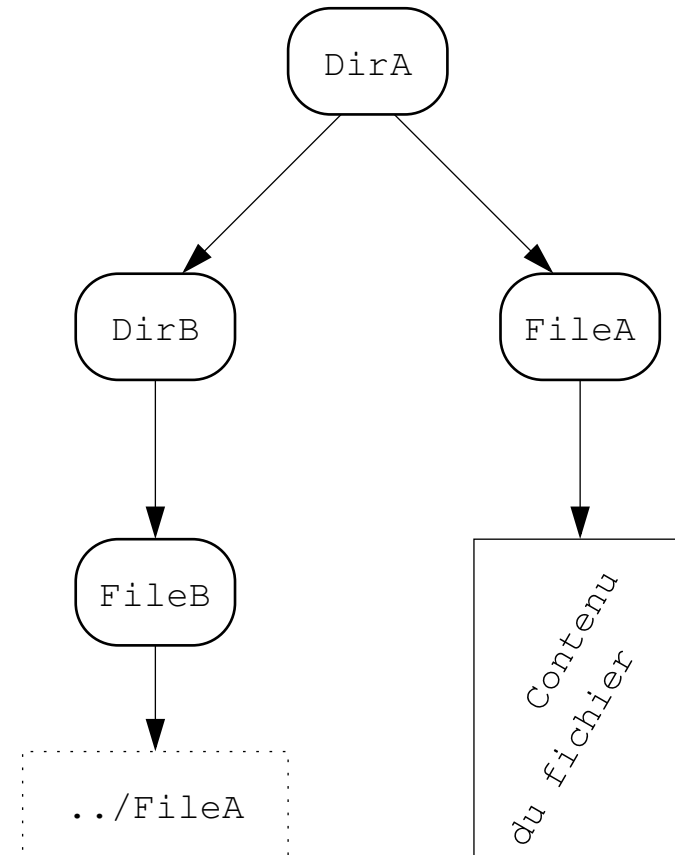
- ▷ **Ajout d'un lien symbolique** (man 2 symlink)
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`int symlink(const char * oldPath,  
            const char * newPath);`
  - ◇ Le fichier `oldPath` est également désigné par `newPath`
    - `newPath` ne doit pas déjà exister
    - Le fichier n'existe que sous le nom `oldPath`
    - `newPath` ne contient que **le nom** `oldPath`
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

## Références sur les fichiers

```
link("../FileA", "FileB");
```



```
symlink("../FileA", "FileB");
```



## Références sur les fichiers

▷ **Création d'un répertoire** (man 2 mkdir)

◇ #include <sys/stat.h>

◇ #include <sys/types.h>

◇ int mkdir(const char \* path, mode\_t mode);

◇ Crée le répertoire **path** avec les droits **mode**

○ Il ne doit pas exister

○ Voir l'argument **mode** de **open()**

◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter **errno**)

▷ **Suppression d'un répertoire** (man 2 rmdir)

◇ #include <unistd.h>

◇ int rmdir(const char \* path);

◇ Supprime le répertoire **path** (doit être vide)

◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter **errno**)

## Références sur les fichiers

▷ **Suppression d'une référence** (man 2 unlink)

◇ `#include <unistd.h>`

```
int unlink(const char * path);
```

◇ Supprime la référence sur le fichier `path`

◇ Le contenu du fichier peut toujours exister après

○ Autres liens dans le système de fichier

○ `open()` référence et `close()` déréférence

○ 0 références → destruction

◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

▷ **La fonction `remove()`** (man 3 remove)

◇ `#include <stdio.h>`

```
int remove(const char * path);
```

◇ Appelle `unlink()` ou `rmdir()` selon la nature de `path`

## Références sur les fichiers

- ▷ **Déplacement/renommage** (man 2 rename)
  - ◇ `#include <stdio.h>`  
`int rename(const char * oldPath,  
          const char * newPath);`
  - ◇ Remplace la référence `oldPath` par `newPath`
    - Écrase la référence `newPath` si elle existe
    - Si `newPath` est un répertoire, il doit être vide
    - Rester dans le même système de fichiers
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (consulter `errno`)

## Les tubes de communication

### ▷ Un tuyau unidirectionnel

- ◇ Un côté pour écrire, un côté pour lire, accédés par des descripteurs
  - Unidirectionnel : `O_RDONLY` ou `O_WRONLY` mais pas `O_RDWR`
- ◇ Utilisés par des processus distincts pour communiquer
  - Flot continu de données
- ◇ Utilisation d'un tampon interne de capacité limitée
  - Écriture bloquante si tampon plein (producteur/consommateur)
- ◇ Plusieurs lecteurs et plusieurs écrivains possibles
  - Écriture alors que tous les descripteurs du côté lecture sont fermés  
→ erreur `EPIPE` et signal `SIGPIPE` (`man 2 sigaction`)
  - Pour obtenir la *fin de fichier* en lecture :  
→ le tampon doit être vide et  
→ **tous** les descripteurs du côté **écriture** doivent être **fermés** !



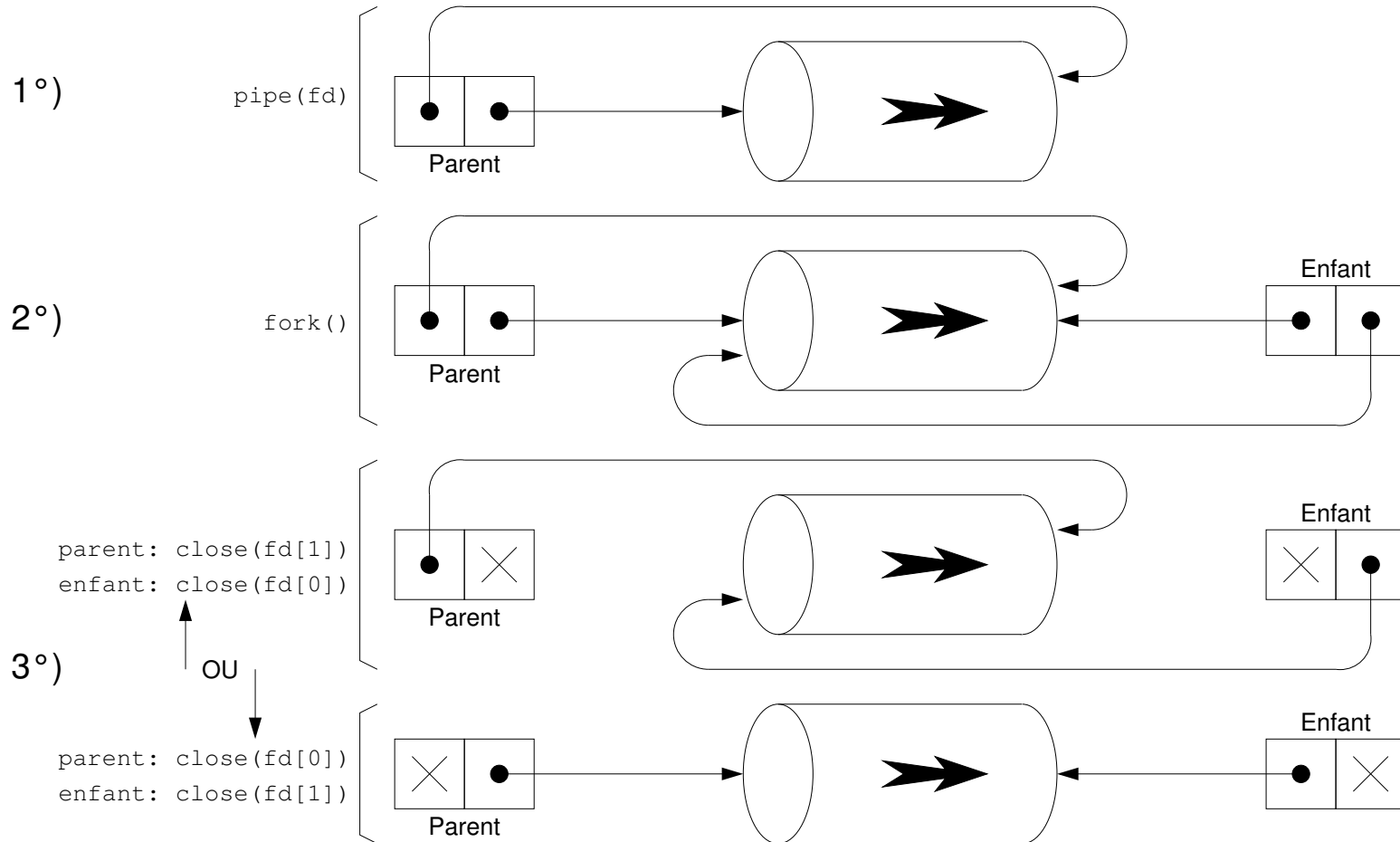
## Les tubes de communication

### ▷ Les tubes anonymes

- ◇ Appel système `pipe()` (man 2 pipe)  
`#include <unistd.h>`  
`int pipe(int fd[2]);`
- ◇ `fd` : deux descripteurs qui sont initialisés par l'appel
  - `fd[0]` pour lire, `fd[1]` pour écrire
- ◇ Retour : 0 si ok -1 si erreur (consulter `errno`)
- ◇ On peut utiliser `fd[0]`, `fd[1]` ou les deux
- ◇ Généralement on partage le tube avec un processus enfant
  - Créer le tube puis le processus enfant
  - L'enfant conserve une extrémité du tube et ferme l'autre
  - Le parent fait l'inverse → flot unidirectionnel
  - Voir le cours *Socket* du module *Réseaux*

# Les tubes de communication

▷ Les tubes anonymes : parent ← enfant ou parent → enfant



## Les tubes de communication

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#define RESTART_SYSCALL(result,syscall) /* ... */
ssize_t writeFully(int fd,const void * buf,size_t count) { /* ... */ }

void copyFromTo(int fromFd,int toFd)
{
char buffer[0x100];
for(;;)
{
    ssize_t nbR; RESTART_SYSCALL(nbR,read(fromFd,buffer,0x100));
    switch(nbR)
    {
        case -1: perror("read"); return;
        case 0: return; /* end of file */
        default: if(writeFully(toFd,buffer,nbR)==-1) { perror("writeFully"); return ; }
    }
}
}
```

## Les tubes de communication

```
int main(void) /* communication enfant --> parent */
{
pid_t child; int r,fd[2];
RESTART_SYSCALL(r,pipe(fd)); /* creer le tube */
if(r==-1) { perror("pipe"); return -1; }
RESTART_SYSCALL(child,fork()); /* creer un processus enfant */
switch(child)
{
case -1: perror("fork"); return -1;
case 0: /*---- dans le processus enfant ----*/
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[0])); /* pas besoin de lire depuis le tube */
    writeFully(fd[1],"Hello Parent\n",13); /* ecriture dans le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[1])); /* fini d'ecrire dans le tube */
    exit(0); /* terminaison du processus enfant */
default: /*---- dans le processus parent ----*/
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[1])); /* pas besoin d'ecrire dans le tube */
    copyFromTo(fd[0],STDOUT_FILENO); /* lecture depuis le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[0])); /* fini de lire depuis le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,waitpid(child,(int *)0,0)); /* attente du processus enfant */
    if(r==-1) { perror("waitpid"); return -1; }
}
return 0;
}
```

## Les tubes de communication

```
int main(void) /* communication parent --> enfant */
{
pid_t child; int r,fd[2];
RESTART_SYSCALL(r,pipe(fd)); /* creer le tube */
if(r==-1) { perror("pipe"); return -1; }
RESTART_SYSCALL(child,fork()); /* creer un processus enfant */
switch(child)
{
case -1: perror("fork"); return -1;
case 0: /*---- dans le processus enfant ----*/
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[1])); /* pas besoin d'ecrire dans le tube */
    copyFromTo(fd[0],STDOUT_FILENO); /* lecture depuis le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[0])); /* fini de lire depuis le tube */
    exit(0); /* terminaison du processus enfant */
default: /*---- dans le processus parent ----*/
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[0])); /* pas besoin de lire depuis le tube */
    writeFully(fd[1],"Hello Child\n",12); /* ecriture dans le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,close(fd[1])); /* fini d'ecrire dans le tube */
    RESTART_SYSCALL(r,waitpid(child,(int *)0,0)); /* attente du processus enfant */
    if(r==-1) { perror("waitpid"); return -1; }
}
return 0;
}
```

## Les tubes de communication

### ▷ Les tubes nommés

- ◇ Tubes accessibles depuis le système de fichier
- ◇ Fonction `mkfifo()` (man 3 `mkfifo`)  
`#include <sys/types.h>`  
`#include <sys/stat.h>`  
`int mkfifo(const char * path, mode_t mode);`
- ◇ `path` : emplacement du tube dans le système de fichiers
- ◇ `mode` : droits d'accès au tube (voir appel système `open()`)
- ◇ Retour : 0 si ok -1 si erreur (consulter `errno`)
- ◇ Permettent une communication entre des processus sans filiation
  - Ils doivent avoir le chemin et les droits d'accès au tube
  - Ouverture comme un simple fichier  
(`O_RDONLY` ou `O_WRONLY` mais pas `O_RDWR`)

## Les tubes de communication

### ▷ Les tubes nommés

- ◇ Dialoguer avec un processus utilisant des fichiers
  - Créer le(s) tube(s) à la place du/des fichier(s)
  - Lancer un processus qui le(s) contrôle
  - Lancer le processus qui croit utiliser un/des fichier(s)
  - L'illusion s'arrête là :
    - après ouverture c'est un tube semblable aux tubes anonymes
    - toute la communication a lieu en mémoire (pas sur le disque !)
    - on ne peut pas faire de `lseek()`
- ◇ `mkfifo` est également une commande

```
$ mkfifo monTube
$ echo "Coucou" > monTube
$ cat > monTube
ABCD
Hello
^D
$ rm monTube

$ cat monTube
Coucou
$ cat monTube
ABCD
Hello
$
```

## Les flux

- ▷ **API de haut niveau pour les entrées/sorties**
  - ◇ Bibliothèque de fonctions déclarées dans `stdio.h`
  - ◇ Type *opaque* `FILE` manipulé exclusivement par pointeur
  - ◇ Dissimuler les subtilités des appels systèmes
  - ◇ Améliorer la portabilité des programmes
    - Fait partie de la norme *ANSI* du langage `C`
  - ◇ Puissantes fonctionnalités de formatage des données
  - ◇ Inconnu du système (espace utilisateur)
  - ◇ Compatible avec les opérations “*bas-niveau*”



## Les flux

- ▷ **API de haut niveau pour les entrées/sorties**
  - ◇ Tampons internes → moins d'appels au système (plus efficace)
    - Fonction `setvbuf()` (`man 3 setvbuf`)
    - Tampon complet, vidé quand il est plein
    - Tampon par ligne, '`\n`' → vidange (pour les terminaux)
  - ◇ Flux prédéfinis :
    - Variables globales de type `FILE *`
    - `stdin` : sur `STDIN_FILENO`
    - `stdout` : sur `STDOUT_FILENO`, tampon par ligne
    - `stderr` : sur `STDERR_FILENO`, sans tampon)

## Ouverture/fermeture d'un flux

### ▷ Ouverture sur un fichier

◇ Fonction `fopen()` (man 3 `fopen`)

```
FILE * fopen(const char * path, const char * mode);
```

◇ Ouvrir le fichier `path` selon `mode` :

- "`r`" : lecture depuis le début
- "`r+`" : lecture/écriture depuis le début
- "`w`" : écriture (fichier vidé ou créé)
- "`w+`" : lecture/écriture (fichier vidé ou créé)
- "`a`" : écriture à partir de la fin (fichier complété ou créé)
- "`a+`" : lecture/écriture à partir de la fin (fichier complété ou créé)
- "`b`" peut être ajouté pour indiquer un fichier binaire  
(conversion des fins de lignes, indispensable sous `M$DOS`)

## Ouverture/fermeture d'un flux

### ▷ Ouverture sur un fichier

- ◇ Retour : pointeur sur un nouveau FILE ou pointeur nul si erreur
- ◇ Causes d'erreur (consulter `errno`) :
  - Mauvais mode
  - Erreurs de `open()` et `fcntl()`

### ▷ Ouverture sur un descripteur donné

- ◇ Fonction `fdopen()` (man 3 `fdopen`)  
`FILE * fdopen(int fd, const char * mode);`
- ◇ Le `mode` doit être compatible avec les propriétés du flot déjà ouvert
- ◇ Commence à la position courante du flot
- ◇ Mêmes retour et erreurs que `fopen()`
- ◇ Utile pour simplifier la communication sur *tubes*, *sockets* ...

## Ouverture/fermeture d'un flux

### ▷ Réouverture sur un fichier

- ◇ Fonction `freopen()` (man 3 `freopen`)  
`FILE * freopen(const char * path, const char * mode, FILE * stream);`
- ◇ Comme `fopen()` mais on remplace un flux existant
  - fermeture du flux `stream`
  - Mise à jour selon `path` et `mode`
- ◇ Mêmes retour et erreurs que `fopen()`
- ◇ Le reste de l'application continue à utiliser le flux `stream`
- ◇ Limité à un fichier → `dup2()` sur le descripteur est plus général

## Réouverture d'un flux sur un fichier

```
#include <stdio.h>

void print(const char * txt) // Fonction prévue pour écrire
{
    // sur la sortie standard
    fprintf(stdout,"%s",txt); // (la console)
}

int main(void)
{
    print("BEFORE FREOPEN\n"); // écriture dans la console
    if(!freopen("output.txt","w",stdout)) // sortie standard --> fichier
    {
        perror("freopen()");
        return 1;
    }
    print("AFTER FREOPEN\n"); // écriture dans le fichier !
    return 0;
}
```

## Ouverture/fermeture d'un flux

### ▷ Vidange d'un flux

- ◇ Fonction `fflush()` (man 3 `fflush`)  
`int fflush(FILE * stream);`
- ◇ Force l'écriture du tampon du flux `stream` (tous si pointeur nul)
- ◇ Ne synchronise pas le flot associé !
- ◇ Retour : 0 si ok, constante `EOF` si erreur
- ◇ Erreurs : comme `write()`

### ▷ Fermeture d'un flux

- ◇ Fonction `fclose()` (man 3 `fclose`)  
`int fclose(FILE * stream);`
- ◇ Ferme le descripteur associé et détruit la structure
- ◇ Retour : 0 si ok, constante `EOF` si erreur
- ◇ Erreurs : comme `fflush()` et `close()`

## Opération sur les flux

### ▷ Les erreurs

- ◇ `int ferror(FILE * stream);` (man 3 ferror)
  - Résultat non nul si un erreur est survenue sur `stream`
- ◇ `void clearerr(FILE * stream);` (man 3 clearerr)
  - Efface l'indicateur d'erreur sur le flux `stream`

### ▷ La fin de fichier

- ◇ `int feof(FILE * stream);` (man 3 feof)
  - Résultat non nul si la fin de fichier a été rencontrée sur `stream`
  - Seulement après lecture de EOF

### ▷ Le descripteur de fichier

- ◇ `int fileno(FILE * stream);` (man 3 fileno)
  - Le descripteur de fichier associé à un flux
  - Utilisable par les appels système (cohérence !)

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Lecture de données

- ◇ Fonction `fread()` (man 3 `fread`)

```
size_t fread(const void * buf, size_t size,  
             size_t nb, FILE * stream);
```

- ◇ Lit depuis `stream` `nb` éléments de taille `size`
- ◇ Les stocke dans `buf` devant être alloué au préalable
- ◇ Retour : Le nombre d'éléments correctement lus

### ▷ Écriture de données

- ◇ Fonction `fwrite()` (man 3 `fwrite`)

```
size_t fwrite(const void * buf, size_t size,  
             size_t nb, FILE * stream);
```

- ◇ Écrit dans `stream` le bloc `buf` contenant `nb` éléments de taille `size`
- ◇ Retour : Le nombre d'éléments correctement écrits



## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Lecture formatée (texte)

◇ Fonction `fscanf()` (man 3 `fscanf`)

```
int fscanf(FILE * stream, const char * format, ...);
```

◇ Extraire depuis **stream** selon les indications de **format**

- Correspondance entre les symboles **%** et les arguments variables

- Arguments passés par **adresse** pour leur mise à jour

- Documenté dans de nombreux ouvrages sur le langage **C**

- `"%d"` (entier), `"%g"` (réel) ...

◇ Retour :

- Le nombre de conversions réussies (%)

- Constante **EOF** si pb de lecture (fin de fichier ou erreur) avant la première conversion

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Lecture d'une chaîne (texte)

◇ Fonction `fgets()` (man 3 fgets)

```
char * fgets(char * buf, int size, FILE * stream);
```

◇ Extrait depuis `stream` une ligne de texte et la place dans `buf`

◇ Lecture jusqu'à '`\n`' ou la fin de fichier ('`\n`' est inscrit)

◇ Le caractère '`\0`' est ajouté à la fin de la chaîne

◇ Lecture de `size-1` caractères maximum

◇ `buf` doit être alloué à `size` octets minimum

◇ Retour : `buf` si ok, pointeur nul si erreur ou fin de fichier et rien lu

◇ Ne **jamais** utiliser la fonction

```
char * gets(char * buf);
```

Pas de limite à la saisie → débordement possible

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Lecture d'un caractère (texte ou donnée)

- ◇ Fonction `fgetc()` (man 3 `fgetc`)  
`int fgetc(FILE * stream);`
- ◇ Extrait un caractère depuis `stream`
- ◇ Retour : Caractère extrait ou `EOF` en cas d'erreur ou fin de fichier
- ◇ Le résultat est un `int` et non un `char` !
  - Caractères valables `[0;255]` → `EOF` est codé sur plus d'un octet
  - Convention : un caractère unique est transmis dans un `int`
- ◇ Macro `getc()` (man 3 `getc`)  
`int getc(FILE * stream);`
- ◇ Exactement comme `fgetc()` mais sous forme de macro
  - Plus efficace
  - Évaluations multiples de l'argument → effets de bord !

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Réinjection d'un caractère (texte ou donnée)

- ◇ Fonction `ungetc()` (man 3 `ungetc`)  
`int ungetc(int c, FILE * stream);`
- ◇ Remet le caractère `c` (normalement le dernier extrait) dans `stream`
- ◇ La prochaine lecture fournira `c`
- ◇ Ne fonctionne qu'une fois de suite
- ◇ Retour : Caractère réinjecté ou **EOF** en cas d'erreur
- ◇ Exemple d'utilisation : analyse lexicale
  - Fin d'un lexème → lecture caractère suivant
  - Premier caractère du lexème suivant
  - Dans `123<=i` , `<` marque la fin de `123` et fait partie de `<=`  
→ le replacer dans le flot

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ Écriture formatée (texte)

- ◇ Fonction `fprintf()` (man 3 `fprintf`)  
`int fprintf(FILE * stream, const char * format, ...);`
- ◇ Écrit dans `stream` selon les indications de `format`
  - Correspondance entre les symboles `%` et les arguments variables
  - Documenté dans de nombreux ouvrages sur le langage C
  - `"%d"` (entier), `"%g"` (réel), `"%s"` (chaîne) ...
- ◇ Retour : Le nombre de caractères écrits

### ▷ Écriture d'une chaîne (texte)

- ◇ Fonction `fputs()` (man 3 `fputs`)  
`int fputs(const char * str, FILE * stream);`
- ◇ Écrit la chaîne `str` dans `stream` sans `'\0'`
- ◇ Retour : non négatif si ok, EOF en cas d'erreur

## Lecture/écriture dans un flux

### ▷ **Écriture d'un caractère (texte ou donnée)**

- ◇ Fonction `fputc()` (man 3 `fputc`)  
`int fputc(int c, FILE * stream);`
- ◇ Écrit le caractère `c` dans `stream`
- ◇ Caractère passé dans un `int`
- ◇ Retour : Caractère transmis ou **EOF** en cas d'erreur
  
- ◇ Macro `putc()` (man 3 `putc`)  
`int putc(int c, FILE * stream);`
- ◇ Exactement comme `fputc()` mais sous forme de macro
  - Plus efficace
  - Évaluations multiples des arguments → effets de bord !

## Projection d'un fichier en mémoire

### ▷ Principe

- ◇ Accéder au contenu d'un fichier comme à un simple bloc mémoire
  - Accès aléatoires par simples pointeurs
- ◇ Pas d'allocation préalable
  - Le système charge/décharge les pages de manière transparente
  - Volume de données  $>$  mémoire du système
- ◇ Bien plus rapide qu'une lecture/écriture classique
- ◇ Moyen de communication
  - Synchronisation avec les projections d'autres processus
  - Synchronisation avec le fichier physique
- ◇ Projection partagée avec les processus fils
- ◇ Fichier physique référencé tout au long de la projection

## Projection d'un fichier en mémoire

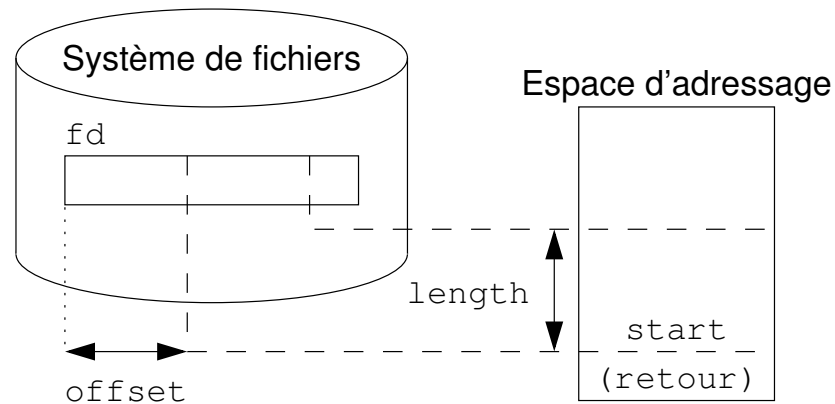
- ▷ **L'appel système** `mmap()` (man 2 `mmap`)
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`#include <sys/mman.h>`  
`void * mmap(void * start, size_t length, int prot, int flags, int fd, off_t offset);`
  - ◇ Projette en mémoire le contenu du fichier désigné par `fd`
  - ◇ `start` : adresse désirée pour la projection  
(limite de page, généralement pointeur nul → choix du système)
  - ◇ `offset` : début du fichier à ignorer
  - ◇ `length` : taille de la quantité à projeter
  - ◇ `prot` : protection de la zone mémoire (ou bit à bit)
    - `PROT_NONE`, `PROT_READ`, `PROT_WRITE`, `PROT_EXEC`
    - Mode d'ouverture de `fd` !
    - Dépendant du système



## Projection d'un fichier en mémoire

### ▷ L'appel système `mmap()`

- ◇ `flags` : options (ou binaire)
  - `MAP_FIXED` : échec si `start` non respecté
  - `MAP_SHARED` : Synchronisation entre les processus et le fichier
  - `MAP_PRIVATE` : copie privée de la projection (taille limitée)
  - `MAP_SHARED` ou `MAP_PRIVATE` obligatoire
- ◇ Retour : Adresse de la projection ou `MAP_FAILED` si erreur (consulter `errno` : `fd` incompatible, mauvais arguments ...)



## Projection d'un fichier en mémoire

- ▷ **L'appel système** `munmap()` (man 2 munmap)
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`#include <sys/mman.h>`  
`int munmap(void * start, size_t length);`
  - ◇ La zone mémoire [`start;start+length`] n'est plus accessible
    - Zone totale de projection fichier
  - ◇ La synchronisation avec le fichier est forcée (si `MAP_SHARED`)
  - ◇ Le descripteur de fichier peut être fermé avant cet appel
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (mauvais arguments)

## Projection d'un fichier en mémoire

- ▷ **L'appel système** `msync()` (man 2 `msync`)
  - ◇ `#include <unistd.h>`  
`#include <sys/mman.h>`  
`int msync(void * start, size_t length, int flags);`
  - ◇ Mettre à jour dans le fichier la zone mémoire [`start;start+length`]
    - Zone partielle → plus rapide
    - Utile pour les projections `MAP_SHARED`
  - ◇ **FLAGS** : type de synchronisation (ou bit à bit)
    - `MS_ASYNC` : demande de mise à jour dès que possible
    - `MS_SYNC` : mise à jour immédiate
    - `MS_INVALIDATE` : provoquer le rechargement des autres processus
    - `MS_ASYNC` ou `MS_SYNC` obligatoire
  - ◇ Retour : 0 si ok, -1 si erreur (mauvais arguments)

## Projection d'un fichier en mémoire

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

int main(void)
{
int fd=open("file.txt",O_RDWR);
struct stat infos;
if(!fstat(fd,&infos))
{
off_t sz=infos.st_size;
char * p=(char *)mmap((void *)0,sz,PROT_READ|PROT_WRITE,MAP_SHARED,fd,0);
close(fd);
if(p!=(char *)MAP_FAILED)
{
for(off_t i=0;i<sz/2;i++) { char c=p[i]; p[i]=p[sz-i-1]; p[sz-i-1]=c; }
munmap(p,sz);
}
}
return 0;
}
```

## Projection d'un fichier en mémoire

```
$ du -m file.txt          # 256 Mo de memoire, swap desactive
257      file.txt
$
$ head -2 file.txt
00-0000 01-0000 02-0000 03-0000 04-0000 05-0000 06-0000 07-0000 08-0000 09-0000
0A-0000 0B-0000 0C-0000 0D-0000 0E-0000 0F-0000 10-0000 11-0000 12-0000 13-0000
$
$ tail -2 file.txt
F4-0100 F5-0100 F6-0100 F7-0100 F8-0100 F9-0100 FA-0100 FB-0100 FC-0100 FD-0100
FE-0100 FF-0100
$
$ ./prog
$
$ head -3 file.txt

0010-FF 0010-EF
0010-DF 0010-CF 0010-BF 0010-AF 0010-9F 0010-8F 0010-7F 0010-6F 0010-5F 0010-4F
$
$ tail -2 file.txt
0000-31 0000-21 0000-11 0000-01 0000-F0 0000-E0 0000-D0 0000-C0 0000-B0 0000-A0
0000-90 0000-80 0000-70 0000-60 0000-50 0000-40 0000-30 0000-20 0000-10 0000-00$
$
```