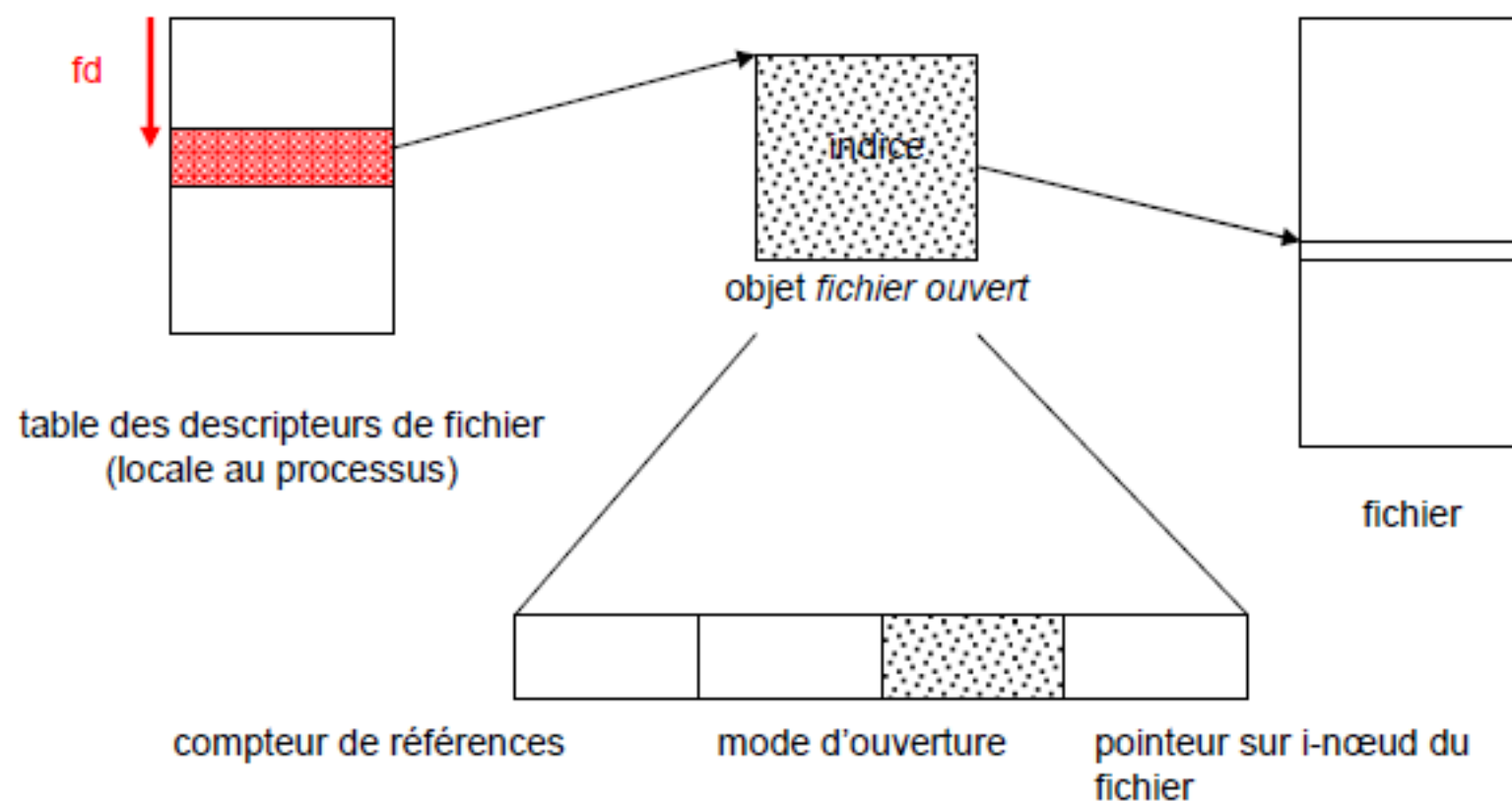
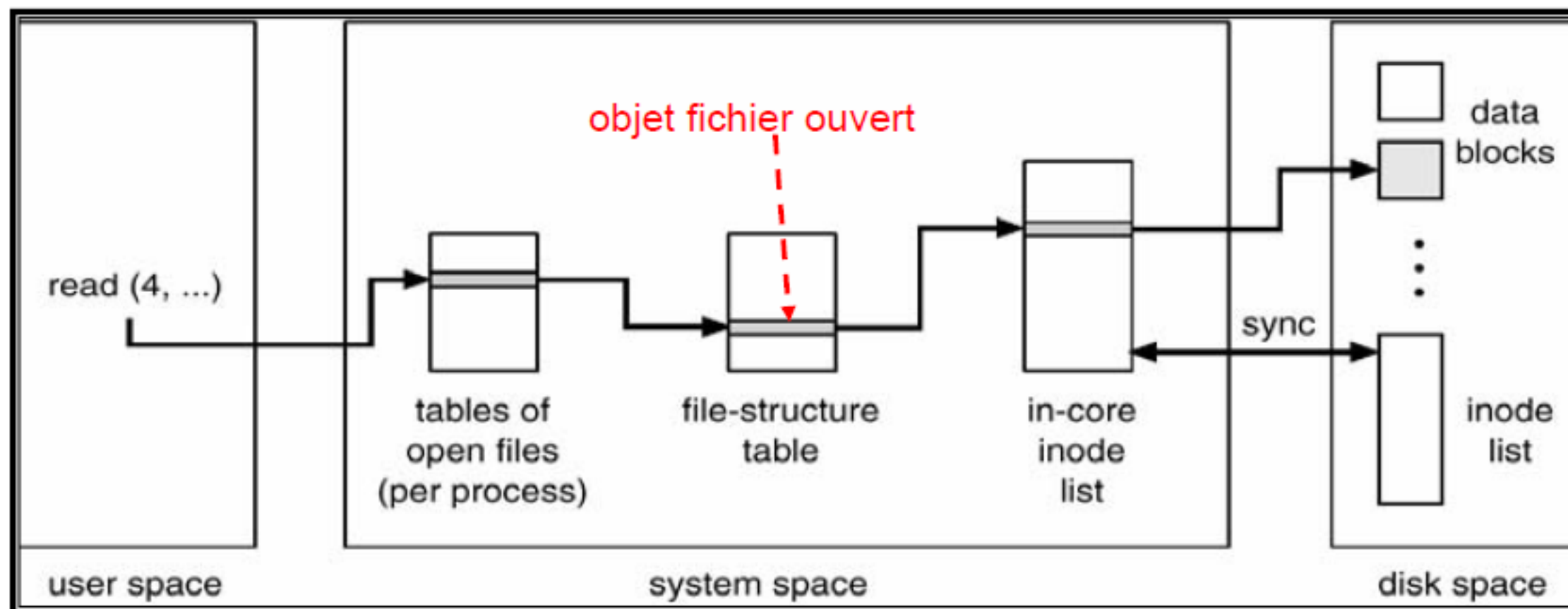

Fichier: séquence d'octets.

- `fd = open (...)` : ouverture d'un fichier
- `open` crée un *objet fichier ouvert*, qui représente une *instance* de fichier ouvert. Contient les infos suivantes:
 - mode d'accès (lecture, lecture/écriture);
 - indice dans le fichier pour prochaine lecture/écriture (si ouvert en écriture);
- `open` retourne un descripteur de fichier (indice dans la table des descripteurs de fichiers du processus).

Ouverture d'un fichier par un utilisateur



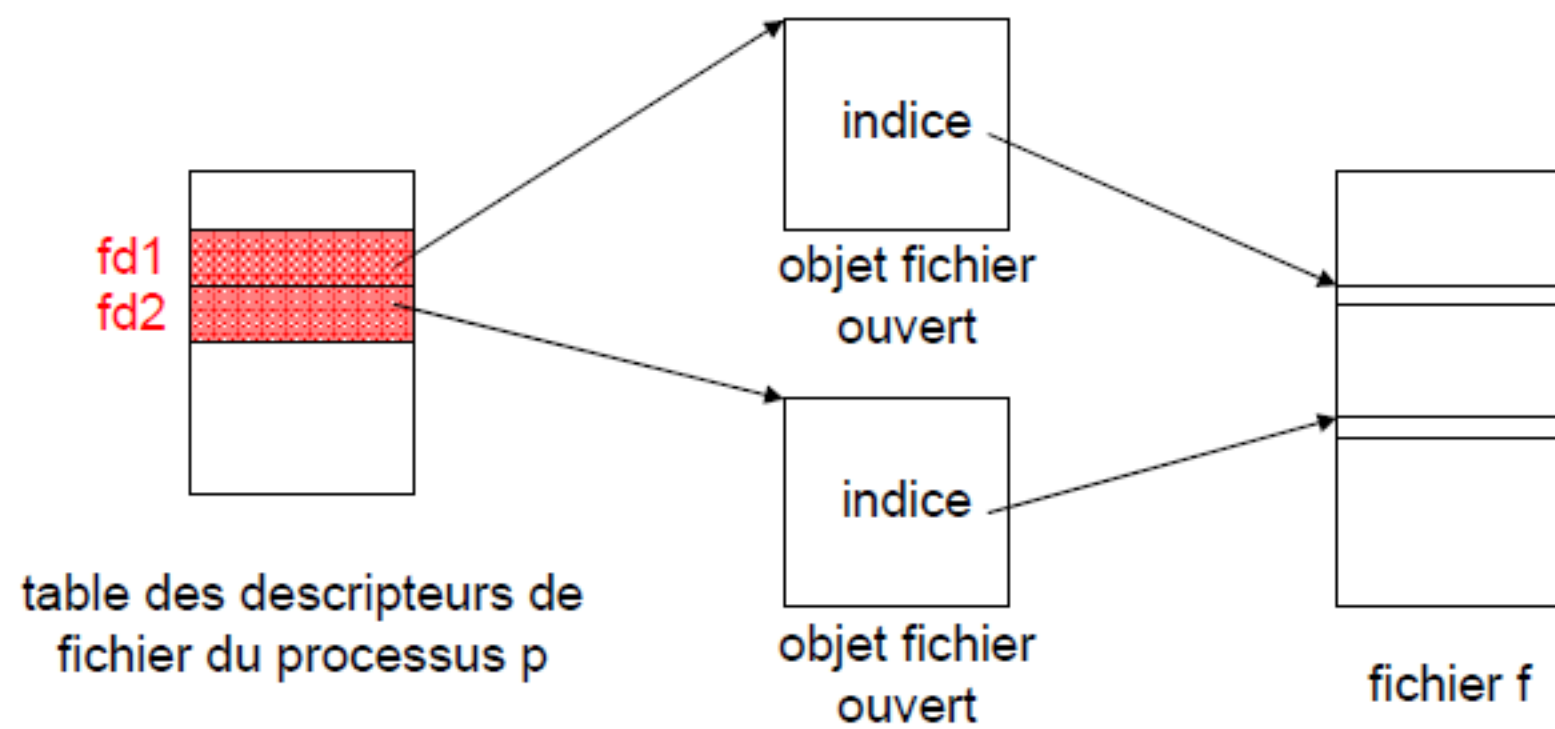
Accès au contenu du fichier



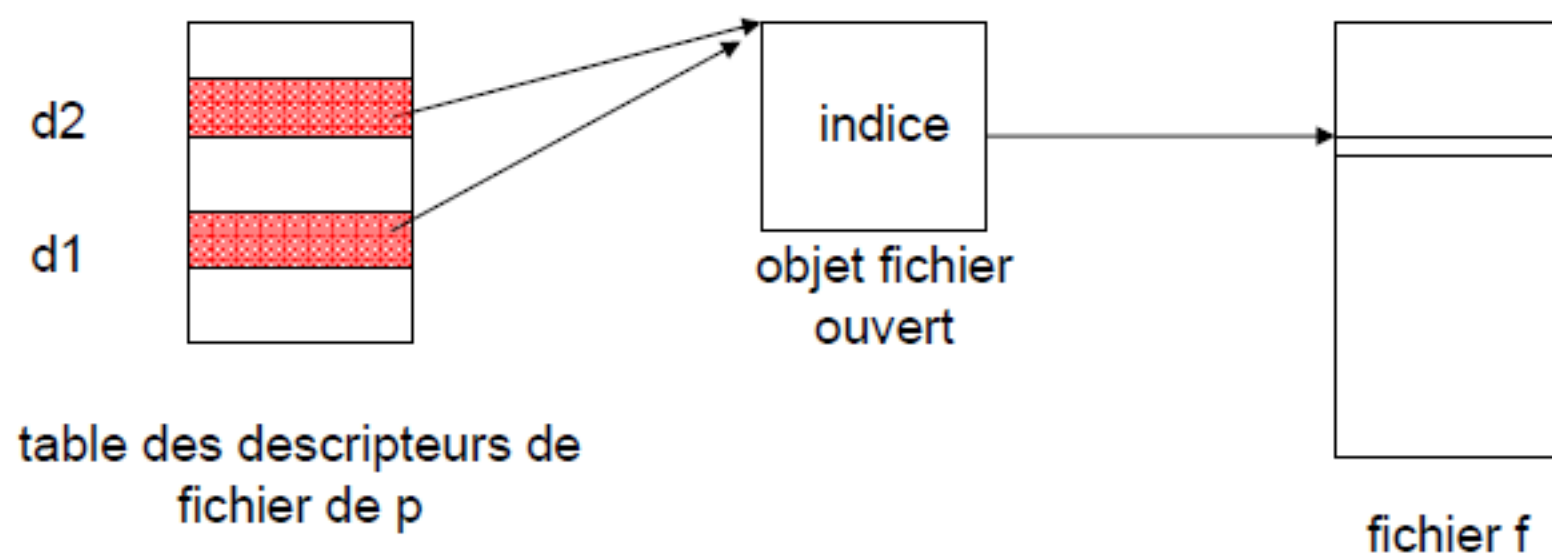
Silberschatz, Galvin and Gagne ©2002

- **Exemple 1:** un processus p ouvre le fichier f deux fois:

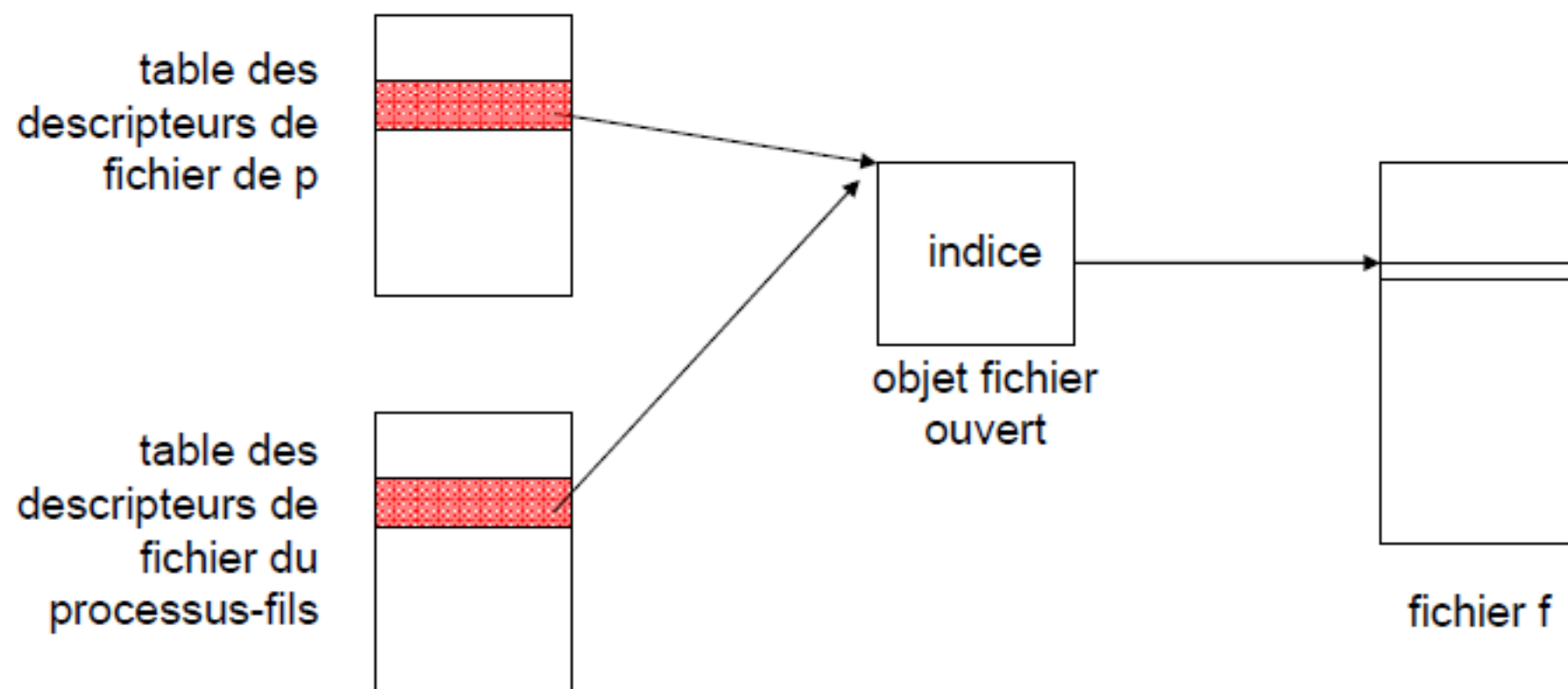
- $fd1 = \text{open}(f, \dots)$
- $fd2 = \text{open}(f, \dots)$



- **Exemple 2:** un processus p ouvre le fichier f puis exécute l'appel `dup2`: `int dup2(int d1, int d2);` (provoque implicitement `close(d2)` si nécessaire)

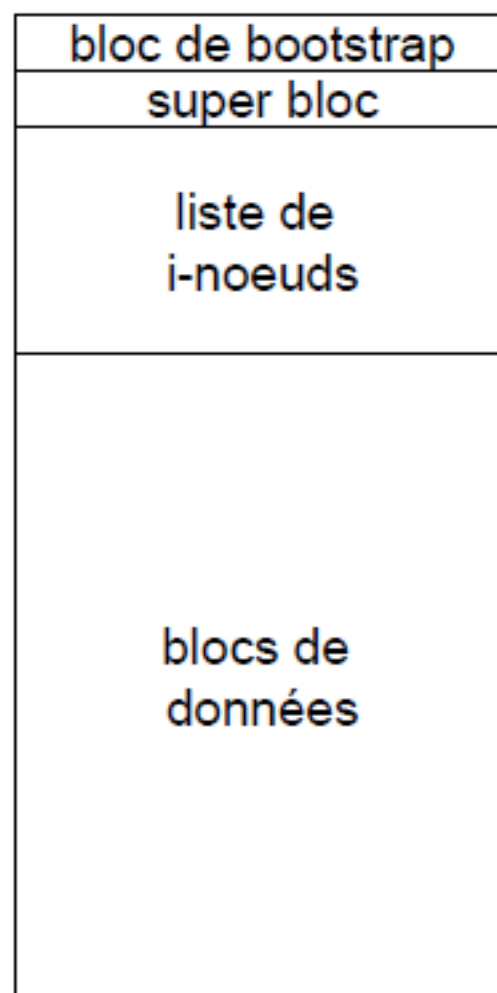


- **Exemple 3:** un processus *p* ouvre le fichier *f* puis exécute l'appel *fork*:



Organisation d'un disque:

- bloc de bootstrap
- super bloc (contient des informations permettant de gérer l'espace disque)
- liste de i-noeuds, un i-noeud par fichier (i = index)
- blocs de données (contenu des fichiers)



Format du super-bloc

- taille (en blocs) du système de fichiers
- taille (en blocs) de la liste des i-noeuds
- liste de blocs libres
- liste de i-noeuds libres

Format d'un i-noeud sur disque

- type du fichier (normal, repertoire,...)
- droits
- nombre de liens "durs" (hard links) sur le fichier
- UID du proprietaire
- GID du proprietaire
- taille du fichier (nb d'octets)
- adresses des blocs du fichier, sur 13 entrees
- numero d'incarnation (incremente chaque fois que le i-noeud est reutilise pour un autre fichier)
- heure du dernier acces au fichier
- heure de la derniere modification au fichier
- heure de la derniere modification au i-noeud (autre que *heure acces / heure modification*)

Adressage du fichier dans un i-noeud

- les blocs 0 à 9 sont adressés directement
- les 256 blocs suivants sont adressés avec une indirection
- les 65'536 blocs suivants sont adressés avec une double indirection
- les 16'777'216 blocs suivants sont adressés avec une triple indirection

Permet d'accéder efficacement à des fichiers de petite taille (la plupart des fichiers sont petits).

Entrées-sorties standards

Bibliothèque *ANSI C*

- Posix.1 contient l'ensemble de la bibliothèque d'entrée-sortie standard de C (`<stdio.h>`)
- Les E/S on lieu avec « **bufferisation** »
 - sauf si le support est un terminal
 - la fonction `fflush(FILE *)` vide le buffer
- En fait ces fonctions d'E/S sont réalisées avec des fonctions primitives qui constituent l'API d'E/S de base de Posix

Entrées-sorties de base

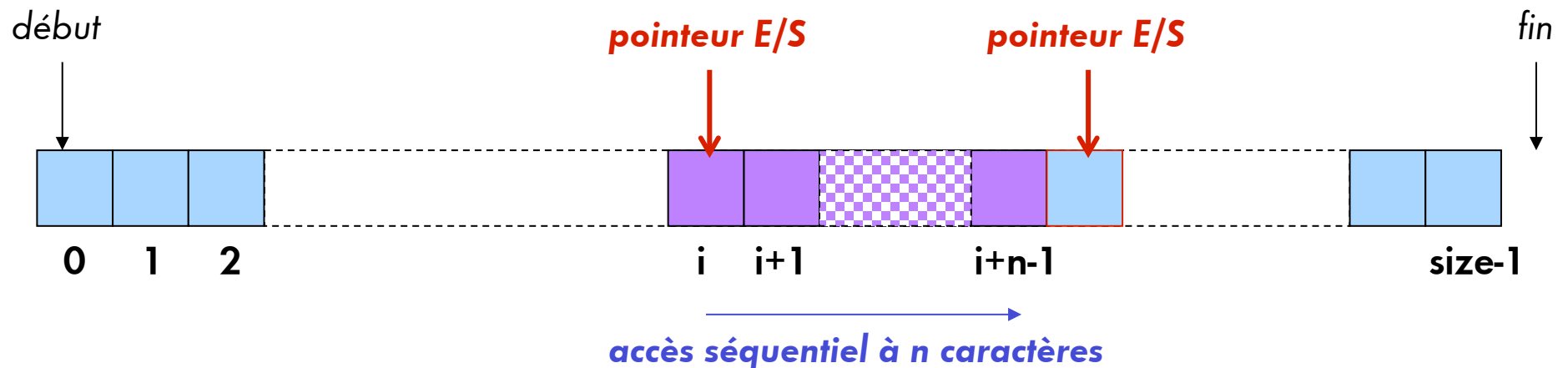
Descripteurs de fichiers

- Un « file descriptor », fd , est un numéro d'unité logique qui permet de référencer un fichier
- fd est un entier positif ou nul
 - 0, 1 et 2 correspondent respectivement à l'entrée, la sortie et l'erreur standards
- Les « file descriptors » sont alloués par processus
- Les fonctions qui retournent un descripteur de fichier (e.g., `open`) retournent en général la plus petite valeur disponible dans le processus courant

Entrées-sorties de base

Modèle de base des fichiers

- ❑ **Tableau de caractères**
 - indexé à partir de 0
- ❑ **Pointeur d'E/S**
 - index courant
 - manipulable directement (accès direct)
- ❑ **Lecture/écriture séquentielle**
 - à partir de l'index courant



Entrées-sorties de base

Ouverture et création de fichiers

(1)

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

```
int open(const char *path, int oflag
        [, mode_t mode]);
```

● Flag `oflag`

<code>O_RDONLY</code> , <code>O_WRONLY</code> , <code>O_RDWR</code>	mode d'ouverture
<code>O_APPEND</code>	place le pointeur d'E/S en fin de fichier
<code>O_CREAT</code>	crée le fichier s'il n'existe pas
<code>O_EXCL</code>	si <code>O_CREAT</code> et si le fichier existe, erreur
<code>O_TRUNC</code>	tronquer le fichier s'il existe
etc.	

Entrées-sorties de base

Ouverture et création de fichiers

(2)

□ Troisième argument de `open` (mode)

- utilisé seulement si `O_CREAT`
- positionne les droits d'accès au nouveau fichier
 - filtrage par le `UMASK`

□ Exemple

```
if (open("foo", O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC,  
        S_IRUSR | S_IWUSR | S_IRGRP) < 0) {  
    perror("open");  
}
```

Entrées-sorties de base

Masque de création de fichiers (*cmask*)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
mode_t umask(mode_t mode);
```

- **mode** ne doit contenir que des droits d'accès
- la fonction retourne la valeur précédente du masque
- mode contient les droits que l'on veut **dénier**
après `fd = open("foo", ... | O_CREAT, m);`
le mode est : `m & ~cmask`
- le masque est un attribut du processus

□ Exemple

```
oldmask = umask(S_IWGRP | S_IWOTH);
```

Entrées-sorties de base

Lecture/écriture séquentielles

(1)

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

```
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t n);
```

```
ssize_t write(int fd, void *buf, size_t n);
```

□ E/S séquentielles

- Le pointeur d 'E/S est avancé du nombre de caractères effectivement transférés
- Par défaut, **read()** est bloquant ; **write()** peut l'être

□ Valeur de retour

- Nombre de caractères effectivement transférés
- Pour **read()**, valeur de retour 0 \Rightarrow fin de fichier

Entrées-sorties de base

Lecture/écriture séquentielles

(2)

- Exemple : une version rustique et partielle de copie de fichiers

```
char buffer[MAX];
int n;
int fdin = open("foo", O_RDONLY | O_EXCL);
int fdout =
    open("bar", O_WRONLY | O_TRUNC | O_CREAT, ...);

while((n = read(fdin, buffer, MAX)) != 0)
    write(fdout, buffer, n);
```