# Module SY5 – Systèmes d'Exploitation

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@irif.fr

Université Paris Cité L3 Informatique & DL Bio-Info, Jap-Info, Math-Info Année universitaire 2022-2023

#### **ATOMICITÉ**

problématique omniprésente : lorsque deux actions successives sont nécessaires, comment s'assurer que rien ne s'est produit entre les deux qui annihile les effets de la première?

certains appels système offrent cette garantie d'atomicité, i.e. de non interruption

```
ouverture en 0_CREAT | 0_EXCL 
 vs test puis création (en deux appels système)
```

ouverture en <code>O\_APPEND</code>  $\Longrightarrow$  déplacement en fin de fichier avant chaque écriture de manière atomique vs lseek <code>puis</code> write

duplication avec dup2

*vs* close **puis** dup

## ORGANISATION DU SYSTÈME DE FICHIERS

#### Où et comment stocker les fichiers?

### un fichier, c'est...

- du contenu
- des attributs ou méta-données (type, permissions, dates...)

### plusieurs solutions:

- stockage contigu (CD-ROM)
- liste chaînée de blocs
- liste chaînée séparée (File Allocation Table)
- table d'i-nœuds, regroupant les attributs et les adresses des blocs
- ...

```
int stat(const char *pathname, struct stat *statbuf);
int lstat(const char *pathname, struct stat *statbuf);
int fstat(int fd, struct stat *statbuf);
```

remplissent une struct stat avec les caractéristiques de l'i-nœud et retournent 0, ou -1 en cas d'erreur, précisée par errno (ENOENT ou EACCESS par exemple)

le type struct stat contient (entre autres) les champs suivants :

### Par exemple, pour déterminer un numéro d'i-nœud :

```
struct stat st; /* déclaration préalable d'une struct stat */
if (stat("toto", &st)==-1) perror("stat_toto");
else printf("inoeud_numéro_::_\(\lambda\)ld\n", st.st_ino);
```

### Par exemple, pour déterminer un numéro d'i-nœud :

```
struct stat st; /* déclaration préalable d'une struct stat */
if (stat("toto", &st)==-1) perror("stat_toto");
else printf("inoeud_numéro_: "\ld\n", st.st_ino);
```

### Mais d'autres champs sont plus compliqués à manipuler :

```
• st.st_atime, st.st_ctime, st.st_mtime sont des struct timespec
```

### Par exemple, pour déterminer un numéro d'i-nœud :

```
struct stat st; /* déclaration préalable d'une struct stat */
if (stat("toto", &st)==-1) perror("stat_toto");
else printf("inoeud_numéro_::_\%ld\n", st.st_ino);
```

### Mais d'autres champs sont plus compliqués à manipuler :

- st.st\_atime, st.st\_ctime, st.st\_mtime sont des struct timespec
- st.st\_uid et st.st\_gid sont les identifiants de l'utilisateur et du groupe propriétaires; pour déterminer leurs noms, il faut se référer au fichier des mots de passe, par exemple à l'aide de :

```
struct passwd *getpwuid(uid_t uid);
```

### Par exemple, pour déterminer un numéro d'i-nœud :

```
struct stat st; /* déclaration préalable d'une struct stat */
if (stat("toto", &st)==-1) perror("stat_toto");
else printf("inoeud_numéro_::_\%ld\n", st.st_ino);
```

### Mais d'autres champs sont plus compliqués à manipuler :

- st.st\_atime, st.st\_ctime, st.st\_mtime sont des struct timespec
- st.st\_uid et st.st\_gid sont les identifiants de l'utilisateur et du groupe propriétaires; pour déterminer leurs noms, il faut se référer au fichier des mots de passe, par exemple à l'aide de : struct passwd \*getpwuid(uid\_t uid);
- st.st\_mode est un entier qui agrège deux informations : le type et les droits du fichier

### INTERPRÉTATION DU CHAMP ST\_MODE

le champ st\_mode est constitué de 2 octets, soit 16 bits :

4 pour le type, puis 4 fois 3 pour les droits :

su sg t ru wu xu rg wg xg ro wo xo

#### INTERPRÉTATION DU CHAMP ST MODE

le champ st\_mode est constitué de 2 octets, soit 16 bits :

4 pour le type, puis 4 fois 3 pour les droits :

| Su | Sg | t | ru | Wu | Xu | rg | Wg | Xg | ro | Wo | Xo |

```
S_IFMT Su Sg t ru Wu Xu rg Wg Xg ro Wo Xo S_IRWXU S_IRWXG S_IRWXO
```

l'interprétation passe par des combinaisons logiques bit à bit avec des masques, comme par exemple S\_IFMT=0170000, c'est-à-dire 4 bits 1 suivis de 12 bits 0, ou S\_IWOTH=02, c'est-à-dire un unique 1 en avant-dernière position

### INTERPRÉTATION DU CHAMP ST\_MODE

le champ st\_mode est constitué de 2 octets, soit 16 bits : 4 pour le type, puis 4 fois 3 pour les droits :

l'interprétation passe par des combinaisons logiques bit à bit avec des masques, comme par exemple S\_IFMT=0170000, c'est-à-dire 4 bits 1 suivis de 12 bits 0, ou S\_IWOTH=02, c'est-à-dire un unique 1 en avant-dernière position

Exemple, pour tester si un fichier est un répertoire :

```
struct stat st;
if (stat("toto", &st)==-1) perror("stat_toto");
if ((st.st_mode & S_IFMT) == S_IFDIR) { /* ... */ }
ou de manière équivalente :
if (S_ISDIR(st.st_mode)) { /* ... */ }
```

### Modification des i-nœuds

```
pour changer les droits :
int chmod(const char *path, mode_t mode);
int fchmod(int fd, mode_t mode);
pour changer les propriétaires :
int chown(const char *path, uid_t owner, gid_t group);
int fchown(int fd, uid_t owner, gid_t group);
pour changer les dates :
int utimes(const char *path, const struct timeval times[2]);
int futimes(int fd, const struct timeval times[2]);
pour changer la taille :
int truncate(const char *path, off_t length);
int ftruncate(int fd, off_t length);
```

### STRUCTURATION DU SYSTÈME DE FICHIERS

manifestement, une organisation « à plat » n'est pas viable

organisation hiérarchique  $\implies$  répertoires ou dossiers

une référence d'un fichier est la description d'un chemin menant au fichier chemin absolu s'il part de la racine de l'arborescence, relatif s'il part du répertoire de travail courant

#### Exemples:

• sous Windows : \quel\beau\chemin

• sous UNIX : /quel/beau/chemin

sous MULTICS : >quel>beau>chemin

un répertoire est un fichier structuré permettant de retrouver tous les blocs des fichiers qu'il contient : selon les cas, le répertoire associe à chaque nom, soit l'adresse où le fichier nom est stocké, soit le numéro de son 1<sup>er</sup> bloc, soit son numéro d'i-nœud.

dans les deux premiers cas, il contient aussi les attributs du fichier

trop d'organisations physiques différentes

 $\implies$  normalisation des accès à travers le type DIR

DIR \*opendir(const char \*name);

ouvre en lecture le répertoire, alloue un objet DIR et en renvoie l'adresse, ou NULL en cas d'échec (et errno est renseignée)

int closedir(DIR \*dirp);

libère la ressource

les entrées de répertoire sont représentées par des struct dirent qui contiennent au moins :

```
struct dirent {
  ino_t d_ino;    /* Inode number */
  char d_name[];   /* Null-terminated filename */
   /* ... */
};
```

pour passer d'une entrée à la suivante, il faut utiliser :

```
struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

qui lit l'entrée courante, décale le curseur de lecture à l'entrée suivante, et renvoie un pointeur vers la struct dirent remplie; renvoie NULL lorsque la lecture est terminée, ou en cas d'erreur (et dans ce cas, errno est renseignée)

### Schéma d'un parcours de répertoire :

```
DIR *dirp = opendir(dirname);
struct dirent *entry;
while ((entry = readdir(dirp))) {
   /* traitement d'entry */
}
closedir(dirp);
```

### Schéma d'un parcours de répertoire :

```
DIR *dirp = opendir(dirname);
 struct dirent *entry;
 while ((entry = readdir(dirp))) {
   /* traitement d'entry */
 closedir(dirp);
Autres fonctions liées au parcours de répertoire :
void rewinddir(DIR *dirp);
long telldir(DIR *dirp);
void seekdir(DIR *dirp, long loc);
```

#### Modification des répertoires

### création et suppression d'un répertoire

```
int mkdir(const char *pathname, mode_t mode);
int rmdir(const char *pathname);
```

#### modification des entrées d'un répertoire

```
int link(const char *oldpath, const char *newpath);
int unlink(const char *pathname);
int rename(const char *oldpath, const char *newpath);
mais aussi...
int creat(const char *pathname, mode_t mode);
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode); /* en O_CREAT *
int mkdir(const char *pathname, mode_t mode);
```