

# EPU - Informatique ROB4

## Informatique Système

### Gestion des E/S, accès aux fichiers

**Sovannara Hak**  
hak@isir.upmc.fr

Université Pierre et Marie Curie  
Institut des Systèmes Intelligents et de Robotique (CNRS UMR 7222)

2014-2015



# Plan de ce cours

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - Accès séquentiel
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec open()
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices

# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux

## 2 Streams

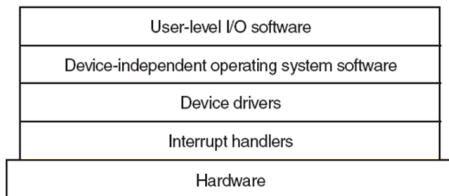
- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

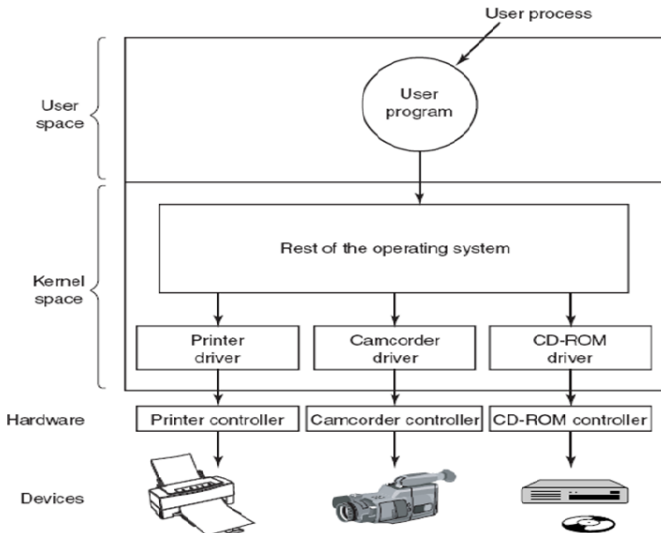
- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices

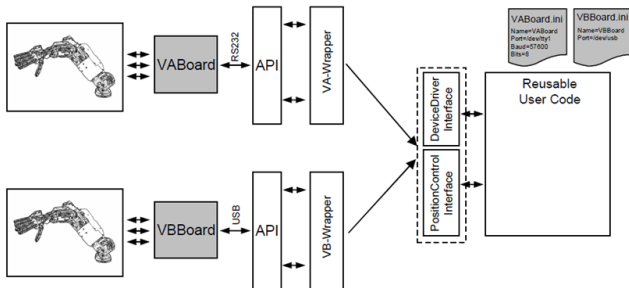
## ⇒ Programme utilisant des E/S



- ❶ L'accès aux périphériques dans un programme doit être indépendant des périphériques
  - Exemple : Lecture de fichier sur un cd, disque dur. . .
- ❷ OS va cacher à l'utilisateur les contrôles bas niveau du périphérique en plusieurs niveau :
  - Gestion des interruptions (veille du driver quand le périphérique est prêt. . .)
  - Driver (traduire les demandes R/W en commandes périphérique. . .)
  - Interface qui va rendre les périphériques uniformes (montage. . .)

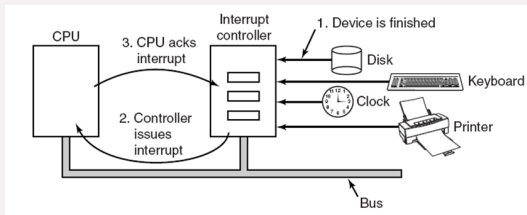


## Analogie aux problèmes en robotique



## Exemple sous Linux où *tout* est fichier

- Gestion des interruptions : OS doit “cacher” ces opérations au programme de l'utilisateur.



- OS donne accès au matériel via des fichiers spéciaux dans `/dev`
  - `/dev/hda1` : disque dur IDE *a* partiion 1
  - `/dev/sdb3` : disque dur SCSI, SATA *b* partition 3
  - `/dev/input/mouse0` : souris
  - `/dev/mem` : mémoire physique
  - ...
- Programme utilisateur manipule ces fichiers

# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
- Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
- Quelques mots sur le spooling
- Gestion de fichiers
- Accès direct vs séquentiel
- Les fichiers spéciaux

## 2 Streams

- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices



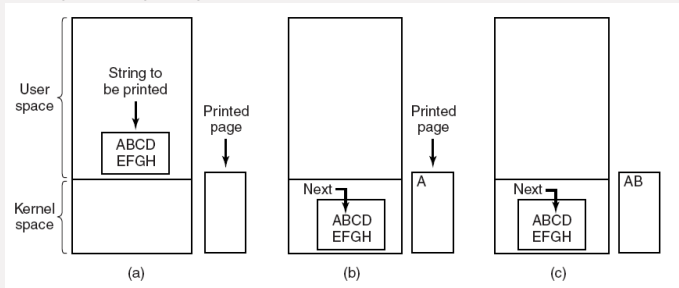
- On distingue deux grandes familles de protocoles d'E/S :
  - **Série** : transmission d'informations bit à bit sur un nombre limité de fils (RS232, USB, I2C, CAN ...).
  - **Parallèle** : transmission d'informations en // (mot par mot) sur un nombre dédié (PCI, SCSI, Bus processeur ...).
- Un protocole de communication est notamment caractérisé par son débit, son (a)synchronisme, sa directionnalité (simplex, half duplex, full duplex).
- On n'entre pas dans les (nombreux) détails dans le cadre de ce cours mais il faut tout de même savoir...
- ...que la transmission d'informations (notamment à des débits élevés) peut être la source d'erreur notamment liées à des perturbations électro-magnétiques.
- Il est important de pouvoir détecter ces erreurs (bit de parité, somme de contrôle (checksum)), voire de les corriger (code de Hamming).

### Principe des bits de parité

- On ajoute un bit dit de parité au message ;
- Convention de parité paire : le bit ajouté est tel que le message contient un nombre pair de 1 ;
- Convention de parité impaire : le bit ajouté est tel que le message contient un nombre impair de 1 ;
- Permet une détection simple des erreurs de transmission ;
- La somme de contrôle généralise ce principe.

## Gestion d'accès à un périphérique par des programmes

- Exemple : un process qui imprime une chaîne de caractères



- Que se passe-t-il si un processus bloque le périphérique ?
- Que se passe-t-il si d'autre processus ont besoin du périphérique ?

# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
- Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
- **Quelques mots sur le spooling**
- Gestion de fichiers
- Accès direct vs séquentiel
- Les fichiers spéciaux

## 2 Streams

- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices

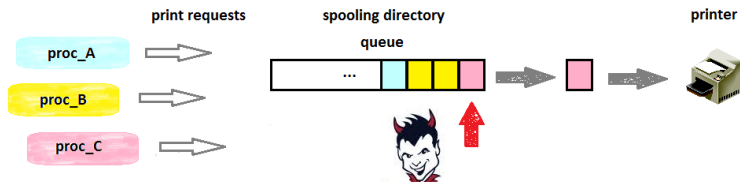
- Les programmes n'accèdent pas directement aux périphériques
- Un processus intermédiaire se met entre les processus utilisateur et le périphérique
  - pour empêcher un accès direct par l'utilisateur
  - pour empêcher de monopoliser une ressource
  - famine
- Exemple : imprimante ne va pas être directement accessible aux processus utilisateur

⇒ **spooling & demon**

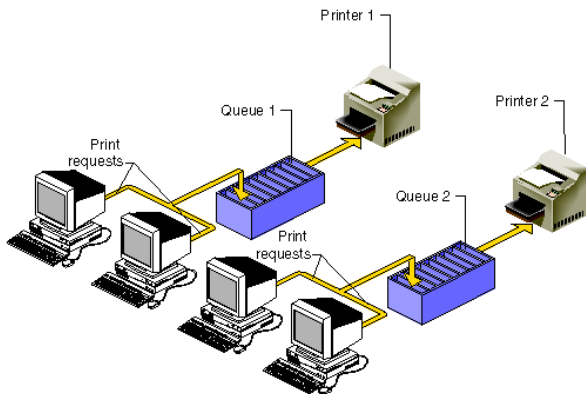


## Spooling & demon

- Une file d'attente est créée (**le spool**)
- Les processus qui veulent utiliser l'imprimante mettent leurs fichiers dans la file
- Un **processus démon** est le seul à pouvoir accéder au fichier de l'imprimante
- Le démon gère l'impression, en prenant les fichiers en attente et en les envoyant à l'imprimante



- Spooling est aussi utilisé pour les transferts de fichier par réseau (envoi d'e-mails, imprimante partagée, ..)



# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
- Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
- Quelques mots sur le spooling
- **Gestion de fichiers**
- Accès direct vs séquentiel
- Les fichiers spéciaux

## 2 Streams

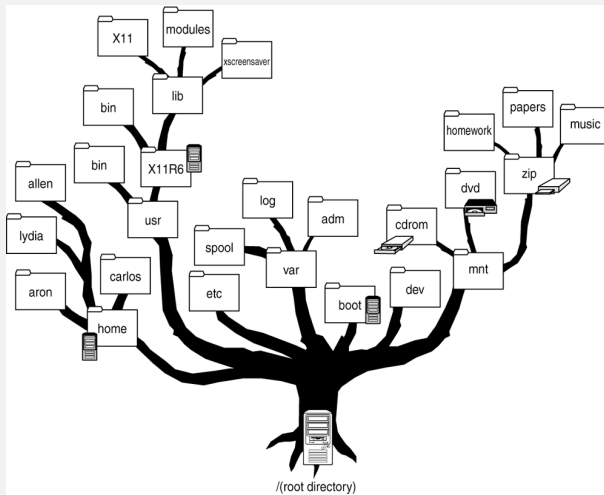
- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices

## Sous Linux où *tout* est fichier





- L'OS possède un **système de gestion de fichiers**.
- **Rôle** : Assurer la conservation des données sur un support de masse non volatile (ex : disque dur).
- **Élément de base** : le fichier, unité de stockage indépendante des propriétés physiques des supports de conservation.

### Fichier Logique vs Fichier physique

**Fichier logique** : correspond à la vue qu'a l'utilisateur de la conservation de ses données.

**Fichier physique** : représente le fichier tel qu'il est alloué physiquement sur le support de masse.

- L'OS assure le lien et la correspondance entre ces deux niveaux de représentation en utilisant une structure de **répertoire**.

### Structure d'un fichier

Contient des informations de gestion de fichiers.

Pour chaque fichier :

- le nom logique du fichier (celui connu par l'utilisateur) et son type (éventuellement)
  - l'adresse physique du fichier (adresse des blocs alloués au fichier sur le support de masse)
  - la taille en octets ou en block du fichier
  - la date de création du fichier, le nom du propriétaire
  - les droits et protections (rwx, uog) du fichier
  - la fonction `stat()` fournit retourne ces informations dans une structure de type **struct stat** pour un fichier donné.
- Manipulation des répertoires en C : `mkdir()`, `rmdir()`, `chdir()`, `getcwd()`, `opendir()`, `readdir()`, `closedir()` ...

## stat() - get file status

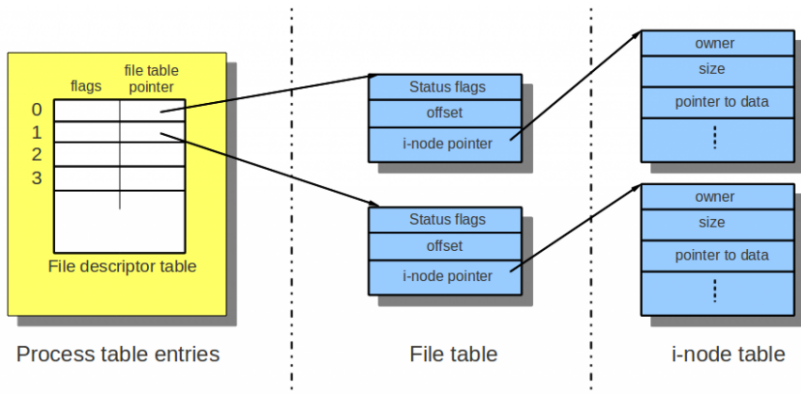
```
int stat(const char *path, struct stat *buf);
```

Include files :

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

Stat structure :

```
struct stat {
    dev_t      st_dev;      /* ID of device containing file */
    ino_t      st_ino;      /* inode number */
    mode_t     st_mode;     /* protection */
    nlink_t    st_nlink;    /* number of hard links */
    uid_t      st_uid;      /* user ID of owner */
    gid_t      st_gid;      /* group ID of owner */
    dev_t      st_rdev;     /* device ID (if special file) */
    off_t      st_size;     /* total size, in bytes */
    blksize_t  st_blksize;  /* blocksize for filesystem I/O */
    blkcnt_t   st_blocks;   /* number of blocks allocated */
    time_t     st_atime;    /* time of last access */
    time_t     st_mtime;    /* time of last modification */
    time_t     st_ctime;    /* time of last status change */
};
```



- Un fichier logique est un **type de données standard** défini dans la plupart des langages de programmation.
- **Opérations associées** : création, ouverture, fermeture, destruction.
- Les opérations de création et d'ouverture effectuent un lien entre le fichier logique et le fichier physique correspondant.
- Les opérations de fermeture et destruction rompent ce lien.
- Un fichier logique correspond à un certain nombre d'enregistrements (données) dont la structure est propre au programme qui les manipule.
- Les enregistrements d'un fichier logique sont accessibles au travers d'opérations de lecture et d'écriture appelés fonctions d'accès.
- L'accès à un fichier peut être **direct ou séquentiel**.

# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
- Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
- Quelques mots sur le spooling
- Gestion de fichiers
- **Accès direct vs séquentiel**
- Les fichiers spéciaux

## 2 Streams

- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices

## Accès séquentiel

- les enregistrements sont traités dans l'ordre où ils se trouvent dans le fichier (octet par octet) ;
- une opération de lecture délivre l'enregistrement courant et se positionne sur le suivant ;
- une opération d'écriture place le nouvel enregistrement en fin de fichier ;
- Mode d'accès simple, pas forcément pratique, fichier accessible en lecture seule ou en écriture seule.

## Accès direct

- Accès bufferisé : le fichier est chargé en totalité en mémoire cache ;
- tous les enregistrements sont accessibles quelque soit leur position dans le fichier ;
- l'accès direct à un enregistrement se fait en spécifiant sa position relative par rapport au début du fichier ;
- Mode d'accès plus complexe, souvent plus pratique, fichier accessible en lecture seule, en écriture seule ou en lecture et en écriture simultanément.

# Rappel du plan

## 1 Gestion des E/S

- E/S et OS
- Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
- Quelques mots sur le spooling
- Gestion de fichiers
- Accès direct vs séquentiel
- **Les fichiers spéciaux**

## 2 Streams

- Streams & stdio.h
- Un mot sur la gestion des codes d'erreur

## 3 Accès aux fichiers

- Accès direct
- Accès séquentiel
- Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
- Rappel sur les opérateurs binaires en C

## 4 Exercices

- L'OS gère les entrées/sorties au travers de **fichiers spéciaux**.

### Fichiers standards vs fichiers spéciaux

**Fichiers standards** : l'ensemble des fichiers directement manipulés et structurés par l'utilisateur.

**Fichiers spéciaux** : fichiers associés aux périphériques, possèdent une structure interne liée au système et doivent être accédés de manière spéciale.

- Un même appel système de type `write()` peut être utilisé pour écrire dans un fichier standard ou pour lancer une impression en écrivant dans le fichier spécial `/dev/lp0` attaché au pilote de l'imprimante.
- Les fichiers spéciaux sont de deux types : **bloc** ou **caractère**.

### Fichiers de type bloc

- Correspondent aux périphériques structurés en blocs : disque dur, CDROM.
- Permettent un accès direct.

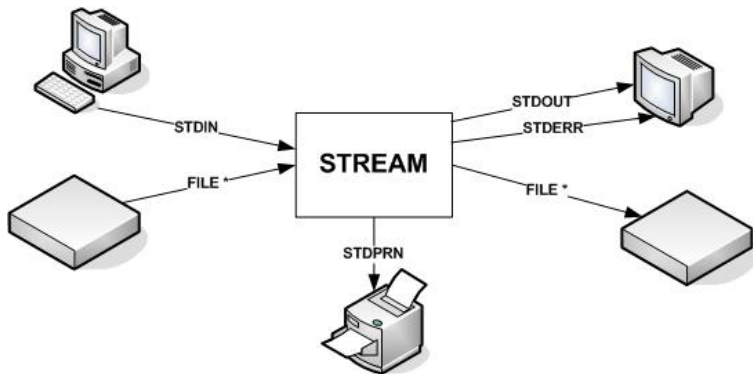
### Fichiers de type caractère

- Correspondent aux périphériques sans structure : terminaux (clavier, écran), imprimante/scanner, carte son, souris, joystick, tubes (cf. semaine prochaine)...
- Permettent un accès octet par octet (séquentiel).
- Fonctions associées aux fichiers spéciaux et aux périphériques : `mknod()` (cf. cours sur les tubes), `ioctl()`, `select()` (pas traitées dans ce cours).



# Rappel du plan

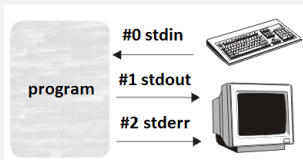
- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - Accès séquentiel
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec open()
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices



## Streams

- **stream** = un fichier ou un périphérique physique
- moyen flexible et portable de lire/écrire des données
- streams sont toujours manipulé à travers des *pointeurs*, comme des fichiers

## Streams prédéfini sous UNIX



- **stdin** : Clavier par défaut, descripteur de fichier 0
- **stdout** : Console par défaut, descripteur de fichier 1
- **stderr** : Console par défaut, descripteur de fichier 2

### E/S formatées

- `int printf(char *format, ...)` : imprime vers stdout
- `int scanf(char *format, ...)` : lit de stdin
- `int fprintf(FILE *stream, char *format, args...)` : imprime vers stream (e.g. stderr)

## Redirection en bash

- `N > Cible` : redirection du file descriptor `N` (1 par défaut) vers `Cible` (écrasement de `Cible` si déjà existant)  
`mon_programme > mon_fichier`
- `N >> Cible` : redirection du file descriptor `N` (1 par défaut) à la fin de `Cible` (concaténation)
- `&N` : Référence vers le file descriptor `N` (pour désambiguer avec les fichiers `N`)
- `N < Source` : Le file descriptor `N` utilise `Source` comme source de donnée
- commande `<< TAG` : lecture de `stdin` jusqu'à `TAG`
- Redirection de `stdout` d'un programme vers le `stdin` d'un autre : `|` (**pipe**)  
`program1 | program2`

## Exemple :

Using fprintf on preopened stdout stream.

```
#include <stdio.h>
void main( )
{
    printf("This goes to stdout\n");
    fprintf(stderr, "This goes to stderr\n");
}
```

## TEST



```
#include <stdio.h>
void main( )
{
    printf("This goes to stdout\n");
    fprintf(stderr, "This goes to stderr\n");
}
```

- Comment rediriger stdout vers errfile ?
- Comment rediriger stderr vers errfile ?
- Comment rediriger stderr vers stdout lors de l'exécution de myProgram ?

# Rappel du plan

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - **Un mot sur la gestion des codes d'erreur**
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - Accès séquentiel
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec open()
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices

- Lors de l'appel à une fonction standard du C, un bilan de l'exécution de la fonction est passé à la variable entière "spéciale" `errno`
- A chaque valeur possible de `errno` correspond un type d'erreur représenté par une constante symbolique et dont la liste peut être trouvée dans `errno.h`.
- La valeur numérique de `errno` n'est pas très informative en tant que telle mais des fonctions comme `strerror()` ou `perror()` permettent d'obtenir un message lié au type d'erreur, lisible par un être humain.

### Utilisation de `perror()`

```
$ gcc -o test test_error.c
$ ./test
Ouverture: No such file or directory
```

```
#include <stdio.h>

int main(){
    FILE *pF;
    pF = fopen("./test.txt", "r");
    if (!pF)
        perror("Ouverture");
    return 0;
}
```



# Rappel du plan

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - **Accès direct**
  - Accès séquentiel
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices

## Manipulation de fichiers en mode direct (bufferisé) (stdio.h)

### Ouverture

- `FILE *fopen(const char *path, const char *mode);`
  - `fopen()` retourne un pointeur sur le flux associé au fichier ouvert.
  - Une variable de type `FILE` contient l'ensemble des informations nécessaires à la gestion des accès en lecture/écriture à un fichier. Parmi ces informations :
    - l'adresse du fichier physique associé;
    - la position courante en lecture ou en écriture dans le fichier
    - l'adresse du tampon (buffer) associé au fichier (les accès à un fichier sont groupés pour être moins fréquents : lorsqu'un processus demande à écrire dans un fichier, les données à écrire sont mises en mémoire centrale dans un tampon jusqu'à ce que le tampon soit plein ou bien que le fichier soit fermé à la demande de l'utilisateur ; les données sont alors recopiées dans le fichier. De même pour des accès en lecture.)
  - `path` est un pointeur vers la chaîne contenant le chemin du fichier dans l'arborescence ;
  - `mode` est un pointeur sur une chaîne de caractère indiquant le mode d'ouverture du fichier : lecture, écriture, ajout ...
  - si le fichier est créé, ses droits par défaut sont du type `666` à moins qu'un appel à `umask()` n'est modifié le masque de création de fichier.

### Réassociation

- `FILE *freopen(const char *path, const char *mode, FILE *stream);`
  - (ré)ouvre un fichier et l'associe au flux `stream` - le flux original s'il existe est fermé

### Fermeture

- `int fclose(FILE *fp);`
  - permet de fermer le fichier associé au flux pointé par `fp`

## Lecture et écriture en mode texte

`fprintf ()`, `fputc ()`, `fputs ()` / `fscanf ()`, `fgetc ()`, `fgets ()`

### Lecture

- `size_t fread(void *ptr, size_t size, size_t nmemb, FILE *stream);`
  - lit `nmemb` éléments de données, chacun d'eux représentant `size` octets de long, depuis le flux pointé par `stream`, et les stocke à l'emplacement pointé par `ptr`.
  - renvoie le nombre d'éléments correctement lus (et non pas le nombre d'octets). Si une erreur se produit, ou si la fin du fichier est atteinte en lecture, le nombre renvoyé est plus petit que `nmemb` et peut même être nul.

### Écriture

- `size_t fwrite(const void *ptr, size_t size, size_t nmemb, FILE *stream);`
  - écrit `nmemb` éléments de données, chacun d'eux représentant `size` octet de long, dans le flux pointé par `stream`, après les avoir récupérés depuis l'emplacement pointé par `ptr`.
  - renvoie le nombre d'éléments correctement écrits (et non pas le nombre d'octets). Si une erreur se produit le nombre renvoyé est plus petit que `nmemb` et peut même être nul.

### Fonctions liées

- `fseek ()` : déplace l'indicateur de position du flux à l'endroit indiqué (en octets).
- `rewind ()` : déplace l'indicateur de position du flux au début du fichier.
- `fflush ()` : force l'écriture des données du tampon.

# Rappel du plan

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - **Accès séquentiel**
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices

## Manipulation de fichiers en mode séquentiel ( `sys/types.h`, `sys/stat.h`, `fcntl.h`, `unistd.h` )

### Ouverture

- **int** `open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);`
  - `open()` retourne un descripteur de fichier. Ce descripteur est associé à une entrée dans la table des fichiers ouverts du système;
  - `pathname` est un pointeur sur une chaîne de caractère contenant le chemin du fichier dans l'arborescence;
  - `flags` est une combinaison d'options permettant de spécifier le mode (écriture, lecture, ajout) d'ouverture du fichier;
  - `mode` spécifie les droits associés au fichier si celui est créé par `open()`.

### Fermeture

- **int** `close(int fd);`
  - qui permet de fermer le fichier associé au descripteur `fd`

## Lecture

- `ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);`
  - lit jusqu'à `count` octets depuis le descripteur de fichier `fd` dans le tampon pointé par `buf`.
  - renvoie -1 s'il échoue, auquel cas `errno` contient le code d'erreur, et la position de la tête de lecture est indéfinie. Sinon, renvoie le nombre d'octets lus (0 en fin de fichier), et avance la tête de lecture de ce nombre. Le fait que le nombre renvoyé soit plus petit que le nombre demandé n'est pas une erreur. Ceci se produit à la fin du fichier notamment.

## Écriture

- `ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);`
  - lit au maximum `count` octets dans la zone mémoire pointée par `buf`, et les écrit dans le fichier référencé par le descripteur `fd`.
  - renvoie le nombre d'octets écrits (0 signifiant aucune écriture), ou -1 s'il échoue, auquel cas `errno` contient le code d'erreur. Le nombre d'octets écrits peut être inférieur à `count` par exemple si la place disponible sur le périphérique est insuffisante.

## Fonction liée

- `off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);`
  - déplace la tête de lecture/écriture à la position `offset` (en octets) dans le fichier associé au descripteur `fd`

# Rappel du plan

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - Accès séquentiel
  - **Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec open()**
  - Rappel sur les opérateurs binaires en C
- 4 Exercices

- Le mode d'ouverture du fichier est spécifié par les constantes symboliques O\_RDONLY, O\_WRONLY ou O\_RDWR.
- De plus, zéro ou plus d'attributs de création de fichier et d'attributs d'état de fichier peuvent être spécifiés dans flags avec un OU binaire : O\_CREAT, O\_APPEND....
- Si O\_CREAT est spécifié, les droits sont spécifiés par des constantes symboliques :
  - ...
  - S\_IRWXU (00700) L'utilisateur (propriétaire du fichier) a les autorisations de lecture, écriture, exécution.
  - S\_IRUSR (00400) L'utilisateur a l'autorisation de lecture.
  - ...
  - S\_IWGRP (00020) Le groupe a l'autorisation d'écriture.
  - ...
  - S\_IXOTH (00001) Tout le monde a l'autorisation d'exécution.

Ouverture d'un fichier en lecture/écriture avec création le cas échéant et droits 750

```
int fd = open("/tmp/test.data",O_RDWR | O_CREAT,S_IRWXU | S_IRGRP | S_IXGRP);
```



# Rappel du plan

- 1 Gestion des E/S
  - E/S et OS
  - Quelques mots sur les protocoles d'entrées/sorties
  - Quelques mots sur le spooling
  - Gestion de fichiers
  - Accès direct vs séquentiel
  - Les fichiers spéciaux
- 2 Streams
  - Streams & stdio.h
  - Un mot sur la gestion des codes d'erreur
- 3 Accès aux fichiers
  - Accès direct
  - Accès séquentiel
  - Manipulation du mode d'ouverture d'un fichier avec `open()`
  - **Rappel sur les opérateurs binaires en C**
- 4 Exercices

- Les opérateurs binaires en C permettent la manipulation bit à bit de variables.
- Ils sont aussi très utiles pour la manipulation des constantes symboliques utilisées pour spécifier des options lors de l'appel de fonctions (cf. `open()` ). On parle alors de **masque binaire**.
- L'opérateur OU (noté `|` ) : permet notamment la mise à 1 d'un bit dans un mot binaire.

Mise à un 1 du 4ème bit d'un octet

$b01001110 | b00010000 = b01011110$

- L'opérateur NON (noté `!` ) : permet d'obtenir la négation d'un mot binaire.

Négation du mot `0xFF002275`

$!(0xFF002275) = 0x00FFDD8A$

- L'opérateur ET (noté `&` ) : permet notamment la mise à 0 d'un bit dans un mot binaire.

Mise à un 1 du 4ème bit d'un octet

$b01011110 \& !(b00010000) = b01001110$

- Les opérateurs de décalage (notés `>>` et `<<` ) : permettent le décalage à droite ou à gauche des bits d'un mot binaire.

## Opérateurs binaires

A	B	A&B	A   B
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	1

Exemple 1 : Quel est le résultat de  $73 \gg 3$  ?

Exemple 2 : Trouver la valeur du  $i$ -e bit d'une certaine séquence, par exemple the 5e bit de  $x = 11011001$ .

## Exercice 1

Écrire un programme qui ouvre un fichier de texte, lit le contenu, et écrit dans un autre fichier le même texte.

Utiliser : `fopen`, `fclose`, `fread`, `fwrite`

Code :

## Exercice 2

Écrire un programme qui lit des lignes sur stdin et les recopie sur stdout. Le programme doit supporter les usages suivants :

```
$ ./fileTransfer
Bonjour <-- écrit par moi
Bonjour <-- écrit par le programme
..

$ ./fileTransfer < input.txt
- Bonjour je m'appelle Bob.
- Bonjour Bob.
Fin du fichier

$ ./fileTransfer < input.txt > output.txt
Fin du fichier
```

Utiliser : fgets, fputs, ferror, feof, clearerr

```
char *fgets(char *s, int size, FILE *stream);  
    return s on success, and NULL on error or when end of file occurs  
    while no characters have been read.
```

```
int fputs(const char *s, FILE *stream);  
    return a nonnegative number on success, or EOF on error.
```

```
int ferror(FILE *stream);  
    tests the error indicator for the stream pointed to by stream,  
    returning nonzero if it is set. The error indicator can only  
    be reset by the clearerr() function.
```

```
int feof(FILE *stream);  
    tests the end-of-file indicator for the stream pointed to by stream,  
    returning nonzero if it is set. The end-of-file indicator  
    can only be cleared by the function clearerr().
```

```
void clearerr(FILE *stream);
```

Code :



### Exercice 3

Écrire un programme qui ouvre un fichier de texte, lit le contenu ligne par ligne, et écrit dans un autre fichier le même texte avec les lignes dans l'ordre inverse.

## Questions ?

