

### Gestion des Entrées-Sorties

Présentation: Stéphane Lavirotte

Auteurs: ... et al\*

(\*) Cours réalisé grâce aux documents de : Jean-Paul Rigault

Mail: Stephane.Lavirotte@univ-cotedazur.fr

Web: http://stephane.lavirotte.com/

Université Côte d'Azur





### Gestion d'Entrées-Sorties

Accès aux périphériques



## **Terminologie**

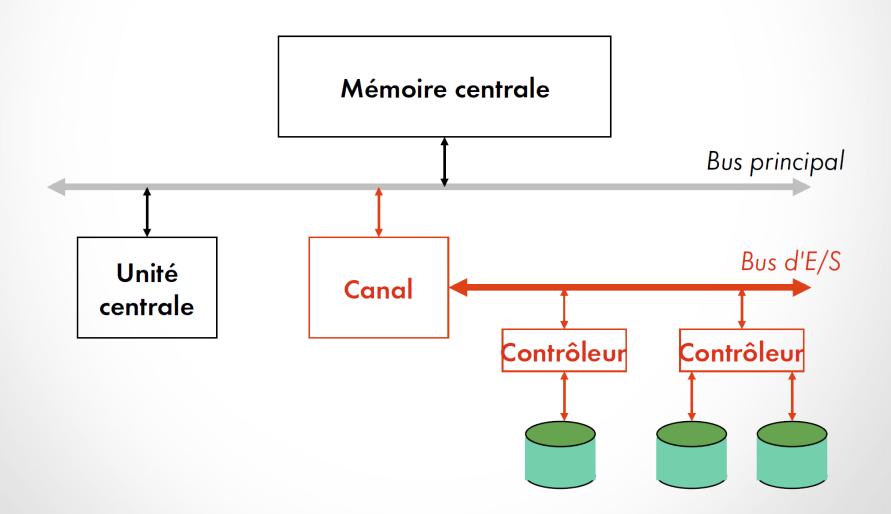
- ✓ Périphérique (« device »)
  - Unité physique support d'E/S
  - Disque, terminal, imprimante
- ✓ Norme d'interface des périphériques
  - Multi-vendeurs
  - SCSI, IDE (disques);
     RS232c, v24 (terminaux, imprimantes, modems...);
  - IEEE 802.3 (Ethernet)
  - IEEE 488 (instrumentation)

### ✓ Contrôleur

- Interface matérielle entre le système informatique et un ou plusieurs périphériques
- Dépend (de la norme d'interface) du périphérique
- ✓ Canal
  - Processeur spécialisé d'E/S
- √ Pilote (« driver »)
  - Programme d'interface entre le système d'exploitation et le système d'E/S

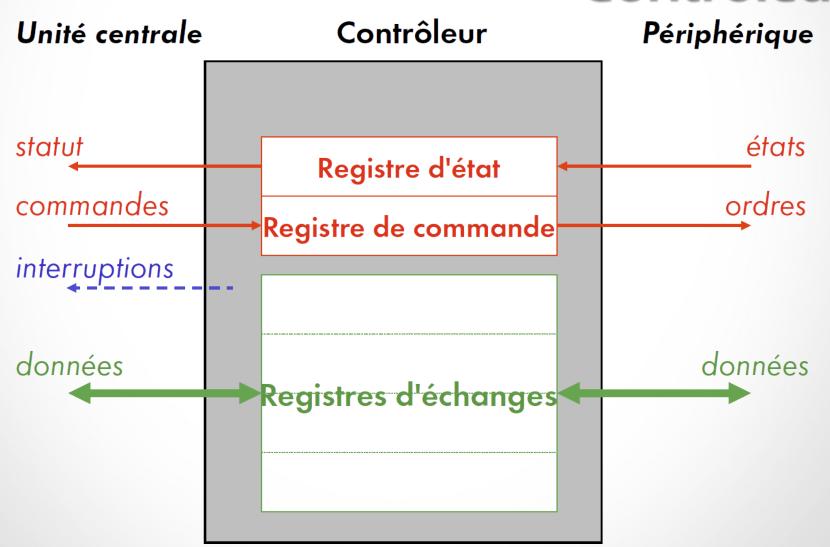


## Structure du Système d'E/S





## Structure du Système d'E/S: Contrôleur





## Adressage des Périphériques

- ✓ Adressage et instructions spécifiques
  - Espace d'adressage propre
    - canal, contrôleur, unité
  - Instructions spécifiques d'E/S
  - start\_io
  - sense status
  - read, write

- √ E/S « mappées »
  - Les registres des contrôleurs ont des adresses dans l'espace mémoire virtuel du noyau du système d'exploitation
  - Les programmes
     (« drivers ») y accèdent
     donc par de simples
     lecture/écriture en
     mémoire
    - Mais la sémantique en est très différente



## Phases successives d'une Entrée-Sortie

#### ✓ Initialisation

- Paramétrage du contrôleur, périphérique...
- Attente de fin d'initialisation
- ✓ Entretien de l'échange
  - Échange des données entre le contrôleur et l'unité centrale ou la mémoire
  - Rythme donné par le périphérique
- ✓ Nettoyage final



## Modes de Gestion : Modes Programmés

- ✓ Mode programmé simple
  - L'UC est entièrement responsable de l'échange
  - Le transfert entre mémoire et périphérique passe à travers les registres de l'UC
  - Attente active entre les phases

- ✓ Mode programmé par interruptions
  - Le contrôleur interrompt
     l'UC quand il est prêt
    - pour le début de l'échange
    - à chaque unité d'échange
  - Le sous-programme de traitement de l'IT assure l'entretien de l'échange
  - Le transfert entre mémoire et périphérique passe à travers les registres de l'UC
  - UC libre entre deux unités d'échange



## Mode Programmé Simple: Attente Active (polling)

- ✓ Mode programmé simple
  - Exemple de lecture

initialisation
préparation du premier échange
tant que quelque chose à lire
faire

attendre périphérique prêt vérifier registre d'état lire registre(s) échange(s) préparer échange suivant

fin faire

nettoyage final

- √ Simple
- ✓ Lent
- ✓ Monopolise l'UC

✓ Utilisé pour le chargement initial du système (« boot »)



## Mode Programmé par Interruptions

- ✓ Mode programmé par IT
  - Exemple de lecture

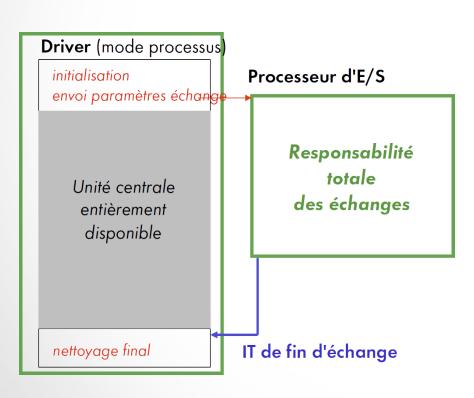
Driver (mode processus) initialisation préparation du 1 er échange **Driver** (mode interruption) vérifier registre d'état lire registre(s) échange(s) si quelque chose à lire Unité centrale alors disponible préparer échange suivant (sauf pendant sinon les traitements d'IT) réveiller le processus fin si retour d'interruption nettoyage final

- √ Assez simple
- ✓ L'UC est libre entre deux échanges
- ✓ Risque de perte d'interruption

- ✓ Convient aux périphériques lents
  - Clavier, souris, ...



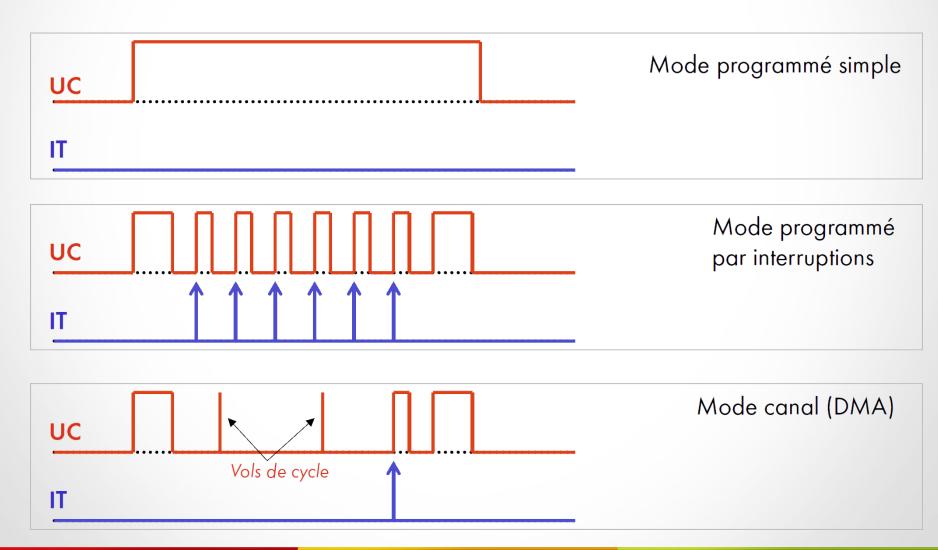
## Modes de gestion des E/S: Mode Canal (DMA)



- ✓ L'UC est totalement libre entre deux échanges
- ✓ Possibilité de « cache » dans le processeur d'E/S
- ✓ Convient aux périphériques rapides
  - Disques
  - Acquisition de données
  - Réseaux rapides



## Modes de gestion des E/S : Utilisation de l'UC







### Gestion des Entrées-Sorties

Suivant la norme Posix.1



## Fichiers et Répertoires: Modèle

- ✓ Modèle hiérarchique
  - Répertoires / Dossiers
- √ Types de fichiers
  - ordinaire
    - données textuelles, binaires...
  - répertoire
  - spéciaux (périphériques)
    - modes bloc et caractères (voir dans /dev)
  - fichier FIFO (« pipe nommé »)
  - communication (sockets...)
  - etc.



## Répertoire Courant

- ✓ #include <unistd.h>
- ✓ Changement de répertoire

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

√ Consultation du répertoire courant

```
char *getcwd(char *dirname, size t size);
```

 size est la taille du tableau pointé par dirname (et qui a dû être alloué par l'appelant)



# Consultation des Attributs d'un Fichier 1/3

#### ✓ La fonction stat

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int stat(const char *path, struct stat *buf);
```

### ✓ Structure stat

- st\_dev, st\_ino: périphérique et numéro du fichier
- st mode: type et droits d'accès
- st nlink: nombre de liens
- st\_uid, st\_gid: propriétaire et son groupe
- st\_size : taille du fichier (nombre de caractères)
- st atime: date du dernier accès,
- st mtime: date de la dernière modification,
- st\_ctime: date du dernier changement d'attributs



# Consultation des Attributs d'un Fichier 2/3

- ✓ Macros de décodage de st\_mode
- √ Sélection des champs
  - S IRWX[UGO] S IS[UG]ID
- ✓ Décodage des droits d'accès
  - S\_I[RWX] (USR|GRP|OTH)
- ✓ Type du fichier (argument m : st\_mode)
  - S\_ISCHR (m): Teste si m est un pilote de type caractère (char)
  - S ISBLK (m): Teste si m est un pilote de type bloc (block)
  - S\_ISDIR (m): Teste si m est un répertoire/dossier (directory)
  - S\_ISREG (m): Teste si m est un fichier normal (regular)
  - S\_ISFIFO (m): Teste si m est une fichier « d'échange FIFO » (fifo)
    - Cf: Communication inter-processus que nous verrons plus tard



# Consultation des Attributs d'un Fichier 3/3

### ✓ Exemple

```
struct stat sbuf;
char *path = "foo/bar";
if (stat(path, &sbuf) >= 0) {
    int m = sbuf.st mode;
    if (S ISREG(m)) {
    /* le fichier est un fichier ordinaire */ ...
        if (m & (S IWUSR | S IWGRP)) {
        /* le fichier est inscriptible par le
           propriétaire ou son groupe */ ...
```



## Lecture des Répertoires

### √ Fonctions de lecture

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

DIR *opendir(const char *dirpath);
struct dirent *readdir(DIR *dirp);
int closedir(DIR *dirp);
int rewinddir(DIR *dirp);
```

- √ Champs de struct dirent
  - un seul champ portable, d\_name, tableau de caractères de dimension NAME MAX



## Lecture des Répertoires

### ✓ Exemple : une version rustique de ls

```
struct dirent *dentry;
DIR *dirp = opendir("foo");
if (dirp == NULL) {
    perror("Répertoire inaccessible\n");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
while ((dentry = readdir(dirp)) != NULL) {
    printf("%s\n", dentry->d_name);
}
closedir(dirp);
```



## Manipulation de Répertoires

### √ Création/destruction de répertoires

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkdir(const char *path, mode_t mode);
int rmdir(const char *path)
```

- mode ne doit contenir que des droits d'accès
- on ne peut détruire qu'un répertoire vide

### ✓ Exemple

```
mkdir("foo", S_IRUSR|S_IWUSR|S_IRGRP);
```

✓ Création et destruction d'entrées dans un répertoire

```
#include <unistd.h>
int link(const char *oldpath, const char *newpath);
int unlink(const char *path);
int rename(const char *oldpath, const char *newpath);
```



## Bibliothèque ANSI C

✓ Posix.1 contient l'ensemble de la bibliothèque d'entréesortie standard de C

```
<stdio.h>
```

- ✓ Les E/S ont 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



## Descripteur de fichiers

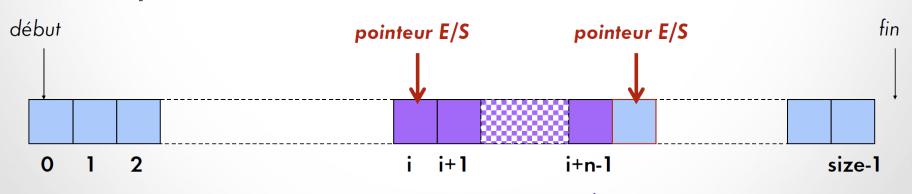
- ✓ Un « file descriptor », fd, est un numéro d'unité logique qui permet de référencer un fichier
- ✓ fd est un entier positif ou nul
  - 0, 1 et 2
     correspondent
     respectivement à
     l'entrée, la sortie et
     l'erreur standards

- ✓ 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



### 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



accès séquentiel à n caractères



# Ouverture et Création de Fichiers 1/2

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

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

### ✓ Flag oflag

- o\_rdonly, o\_wronly, o\_rdwr: mode d'ouverture
- O\_APPEND: place le pointeur d'E/S en fin de fichier
- O\_CREAT : crée le fichier s'il n'existe pas
- O\_EXCL si O\_CREAT et si le fichier existe, erreur
- O TRUNC: tronquer le fichier s'il existe
- etc.



# Ouverture et Création de Fichiers 2/2

- √ Troisième argument de open (mode)
  - utilisé seulement si o creat
  - positionne les droits d'accès au nouveau fichier
    - filtrage par le UMASK

### ✓ Exemple



### Fermeture de Fichiers

```
#include <unistd.h>
int close(int fd);
```

- ✓ Ferme un descripteur de fichier, afin qu'il ne fasse plus référence à aucun fichier et puisse être réutilisé.
- ✓ Si fd est le dernier descripteur de fichier se référant à la description de fichier ouvert sous-jacent, les ressources associées au descripteur de fichier ouvert sont libérées.



# 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_IWOTHR);
```



## Lecture/Ecriture Séquentielles

```
#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 ⇒ fin de fichier



## Lecture/Ecriture Séquentielles

2/2

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



# Accès Direct 1/2

```
#include <unistd.h>
   off t lseek(int fd, off t offset, int whence);

✓ Manipulation directe du pointeur d'E/S

    Nouvelle position : Orig(whence) + offset

        Orig(SEEK SET): début du fichier (0)
        Orig(SEEK CUR): position courante
        Orig(SEEK EOF): fin de fichier

    Valeur de retour : nouvelle position absolue (i.e., depuis début du

      fichier)
✓ Exemples:
    off t off = lseek(fd, 0, SEEK CUR);

    Retourne la position absolue courante, sans la modifier (ltell(fd))

    lseek(fd, 0, SEEK SET);

    Retourne au début du fichier (rewind (fd))

    off t off = lseek(fd, 100, SEEK EOF);

    Ajoute 100 caractères (nuls) après la fin de fichier
```

Le fichier doit avoir été ouvert en écriture



# Accès Direct 2/2

√ Exemple : accès direct à une structure de données

```
struct Data { ... } buf;
int i = ...;

/* accès au ième élément et lecture */
lseek(fd, i*sizeof(struct Data), SEEK_SET);
read(fd, &buf, sizeof(struct Data));
```



# Mélange avec la Bibliothèque ANSI C

```
✓ Descripteur de fichier → FILE *
  #include <stdio.h>
  int fd;
  FILE *fp = fdopen(fd, type);
  - voir fopen() pour la signification de type
```

```
✓ FILE * → descripteur de fichier
  #include <stdio.h>
  FILE *fp;
  int fd = fileno(fp);
```