

---

# Programmation Système

## En *C* sous *Linux* (*Debian* et *Ubuntu*)

Rémy Malgouyres  
LIMOS UMR 6158, IUT, département info  
Université Clermont 1  
B.P. 86  
63172 AUBIERE cedex  
<http://malgouyres.org>

Une version *HTML* de ce document est consultable sur :

<http://malgouyres.org/programmation-systeme>

# Table des matières

<b>1</b>	<b>Arguments d'un programme et variables d'environnement</b>	<b>5</b>
1.1	atoi, sprintf et sscanf . . . . .	5
1.2	Arguments du main . . . . .	6
1.3	Variables d'environnement . . . . .	7
<b>2</b>	<b>Processus</b>	<b>10</b>
2.1	Processus, <i>PID</i> , <i>UID</i> . . . . .	10
2.2	La fonction <code>fork</code> . . . . .	11
2.3	Terminaison d'un processus fils . . . . .	12
2.4	Exercices . . . . .	13
<b>3</b>	<b>Lancement d'un programme : <code>exec</code></b>	<b>15</b>
3.1	Rappels : Arguments en ligne de commande . . . . .	15
3.2	L'appel système <code>exec</code> . . . . .	16
3.3	La fonction <code>system</code> . . . . .	18
3.4	Applications <code>suid</code> et problèmes de sécurité liés <code>system</code> , <code>execlp</code> ou <code>exevp</code> . . .	19
3.5	Exercices . . . . .	20
<b>4</b>	<b>Communication entre processus</b>	<b>21</b>
4.1	Tubes et <code>fork</code> . . . . .	21
4.2	Transmettre des données binaires . . . . .	23
4.3	Rediriger les flots d'entrées-sorties vers des tubes . . . . .	24
4.4	Tubes nommés . . . . .	25
4.5	Exercices . . . . .	26
<b>5</b>	<b>Threads Posix</b>	<b>27</b>
5.1	Pointeurs de fonction . . . . .	27
5.2	Thread Posix (sous linux) . . . . .	30
5.3	Donnée partagées et exclusion mutuelle . . . . .	32
5.4	Sémaphores . . . . .	35
5.5	Exercices . . . . .	39
<b>6</b>	<b>Gestion du disque dur et des fichiers</b>	<b>42</b>
6.1	Organisation du disque dur . . . . .	42
6.2	Obtenir les informations sur un fichier en <i>C</i> . . . . .	47
6.3	Parcourir les répertoires en <i>C</i> . . . . .	48
6.4	Descripteurs de fichiers . . . . .	49
6.5	Exercices . . . . .	50

<b>7</b>	<b>Signaux</b>	<b>51</b>
7.1	Préliminaire : Pointeurs de fonctions . . . . .	51
7.2	Les principaux signaux . . . . .	53
7.3	Envoyer un signal . . . . .	53
7.4	Capturer un signal . . . . .	56
7.5	Exercices . . . . .	59
<b>8</b>	<b>Programmation réseaux</b>	<b>60</b>
8.1	Adresses IP et MAC . . . . .	60
8.2	Protocoles . . . . .	61
8.3	Services et ports . . . . .	62
8.4	Sockets TCP . . . . .	63
8.5	Créer une connection client . . . . .	69
8.6	Exercices . . . . .	71
<b>A</b>	<b>Compilation séparée</b>	<b>74</b>
A.1	Variables globales . . . . .	74
A.2	Mettre du code dans plusieurs fichiers . . . . .	75
A.3	Compiler un projet multifichiers . . . . .	77

# Introduction

Ce cours porte sur l'utilisation des appels système des systèmes de la famille Unix : *Linux, MacOS X, AIX, LynxOS, BeOS, QNX, OpenBSD, FreeBSD, NetBSD*.

Le rôle d'un système est de (vois la figure 1) :

- Gérer le matériel :
  - Masquer le matériel en permettant aux programmes d'intégrer avec le matériel à travers des pilotes ;
  - Partager les ressources entre les différents programmes en cours d'exécution (processus).
- Fournir une interfaces pour les programmes (un ensemble d'appels système)
- Fournir une interfaces bas niveau pour l'utilisateur (un ensemble de commande shell)
- Eventuellement une interface utilisateur haut niveau par un environnement graphique (*kde, gnome*)...

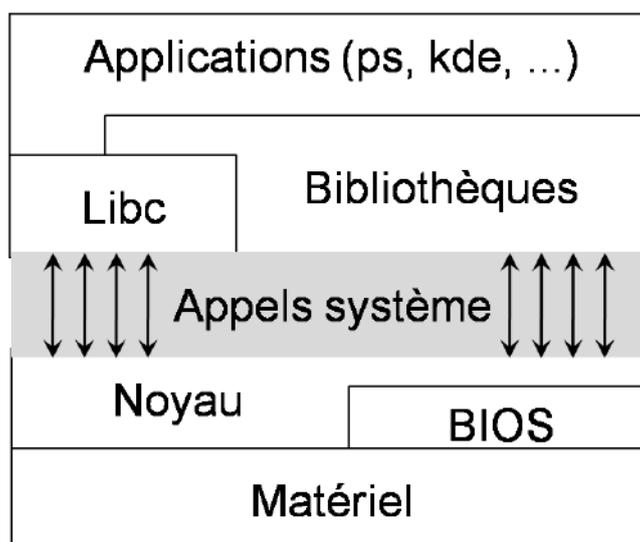


FIGURE 1 : Schéma d'un système d'exploitation de type Unix

La norme POSIX (Portable Operating System Interface uniX) est un ensemble de standards de l'IEEE (Institute of Electrical and Electronics Engineers). POSIX définit notamment :

- Les commandes shell de base (*ksh, ls, man, ...*)

- L'API (Application Programming Interface) des appels système.
- L'API des threads

# Chapitre 1

## Arguments d'un programme et variables d'environnement

Nous allons voir dans ce chapitre les passages d'arguments et variables d'environnement qui permettent à un shell de transmettre des informations à un programme qu'il lance. Plus généralement, ces techniques permettent à un programme de transmettre des informations aux programmes qu'il lance (processus fils ou descendants).

### 1.1 `atoi`, `sprintf` et `sscanf`

Parfois, un nombre nous est donné sous forme de chaîne de caractère dont les caractères sont des chiffres. Dans ce cas, la fonction `atoi` permet de réaliser la conversion d'une chaîne vers un `int`.

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    int a;
    char s[50];

    printf("Saisissez des chiffres : ");
    scanf("%s", s); \com{saisie d'une chaîne de caractères}
    a = atoi(s); \com{conversion en entier}
    printf("Vous avez saisi : %d\n", a);
    return 0;
}
```

Plus généralement, la fonction `sscanf` permet de lire des données formatées dans une chaîne de caractère (de même que `scanf` permet de lire des données formatées au clavier ou `fscanf` dans un fichier texte).

```
#include <stdio.h>

int main()
```

```
{
    float x;
    char s[50];

    printf("Saisissez des chiffres (avec un point au milieu) : ");
    scanf("%s", s); /* saisie d'une chaîne de caractères */
    sscanf(s, "%f", &x); /* lecture dans la chaîne */
    printf("Vous avez saisi : %f\n", x);
    return 0;
}
```

Inversement, la fonction `sprintf` permet d'écrire des données formatées dans une chaîne de caractères (de même que `printf` permet d'écrire dans la console ou `fprintf` dans un fichier texte).

```
#include <stdio.h>

void AfficheMessage(char *message)
{
    puts(message);
}

int main()
{
    float x;
    int a;

    printf("Saisissez un entier et un réel : ");
    scanf("%d %f", &a, &x);
    sprintf(s, "Vous avez tapé : a = %d x = %f", a, x);
    AfficheMessage(s);
    return 0;
}
```

## 1.2 Arguments du main

La fonction `main` d'un programme peut prendre des arguments en ligne de commande. Par exemple, si un fichier `monprog.c` a permis de générer un exécutable `monprog` à la compilation,

```
gcc monprog.c -o monprog
```

on peut invoquer le programme `monprog` avec des arguments

```
./monprog argument1 argument2 argument3
```

**Exemple.** La commande `cp` du bash prend deux arguments :

```
$ cp nomfichier1 nomfichier2
```

Pour récupérer les arguments dans le programme *C*, on utilise les paramètres `argc` et `argv` du `main`. L'entier `argc` donne le nombre d'arguments rentrés dans la ligne de commande **plus** 1, et le paramètre `argv` est un tableau de chaînes de caractères qui contient comme éléments :

- Le premier élément `argv[0]` est une chaîne qui contient le nom du fichier exécutable du programme ;
- Les éléments suivants `argv[1]`, `argv[2]`, etc... sont des chaînes de caractères qui contiennent les arguments passés en ligne de commande.

Le prototype de la fonction `main` est donc :

```
int main(int argc, char**argv);
```

Exemple. Voici un programme `longeurs`, qui prend en argument des mots, et affiche la longueur de ces mots.

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

int main(int argc, char**argv)
{
    int i;
    printf("Vous avez entré %d mots\n", argc-1);
    puts("Leurs longueurs sont :");
    for (i=1; i<argc; i++)
    {
        printf("%s : %d\n", argv[i], strlen(argv[i]));
    }
    return 0;
}
```

Voici un exemple de trace :

```
$ gcc longueur.c -o longueur
$ ./longueur toto blabla
Vous avez entré 2 mots
Leurs longueurs sont :
toto : 4
blabla : 6
```

## 1.3 Variables d'environnement

### 1.3.1 Rappels sur les variables d'environnement

Les variables d'environnement sont des affectations de la forme

`NOM=VALEUR`

qui sont disponibles pour tous les processus du système, y compris les shells. Dans un shell, on peut avoir la liste des variables d'environnement par la commande `env`. Par exemple, pour la variable d'environnement `PATH` qui contient la liste des répertoires où le shell va chercher les commandes exécutables :

```
$ echo PATH
/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11
$ PATH=PATH:.
$ export PATH
$ env | grep PATH
PATH=/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11:.
```

la commande `export` permet de transmettre la valeur d'une variable d'environnement aux descendants d'un shell (programmes lancés à partir du shell).

### 1.3.2 Accéder aux variables d'environnement en C

Dans un programme C, on peut accéder à la liste des variables d'environnement dans la variable `environ`, qui est un tableau de chaînes de caractères (terminé par un pointeur `NULL` pour marquer la fin de la liste).

```
#include <stdio.h>

extern char **environ;

int main(void)
{
    int i;
    for (i=0; environ[i]!=NULL; i++)
        puts(environ[i]);
    return 0;
}
```

Pour accéder à une variable d'environnement particulière à partir de son nom, on utilise la fonction `getenv`, qui prend en paramètre le nom de la variable et qui retourne sa valeur sous forme de chaîne de caractère.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h> /* pour utiliser getenv */

int main(void)
{
    char *valeur;
    valeur = getenv("PATH");
    if (valeur != NULL)
        printf("Le PATH vaut : %s\\(\\backslash\\)n", valeur);
    valeur = getenv("HOME");
    if (valeur != NULL)
```

```
    printf("Le home directory est dans %s\\(\\backslash)n", valeur);
    return 0;
}
```

Pour assigner une variable d'environnement, on utilise la fonction `putenv`, qui prend en paramètre une chaîne de caractère. Notons que la modification de la variable ne vaut que pour le programme lui-même et ses descendants (autres programmes lancés par le programme), et ne se transmet pas au shell (ou autre) qui a lancé le programme en cours.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h> /* pour utiliser getenv */

int main(void)
{
    char *path, *home, *nouveaupath;
    char assignation[150];
    path = getenv("PATH");
    home = getenv("HOME");
    printf("ancien PATH : %s\net HOME : %s\n",
           path, home);
    sprintf(assignation, "PATH=%s:%s/bin", path, home);
    putenv(assignation);
    nouveaupath = getenv("PATH");
    printf("nouveau PATH : \n%s\n", nouveaupath);
    return 0;
}
```

Exemple de trace :

```
$ gcc putenv.c -o putenv
echo PATH
$ /usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11
$ ./putenv
ancien PATH : /usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11
et HOME : /home/remy
nouveau PATH :
/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11:/home/remy/bin
echo PATH
/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11
```

# Chapitre 2

## Processus

### 2.1 Processus, *PID*, *UID*

#### 2.1.1 Processus et *PID*

Chaque programme (fichier exécutable ou script *shell,Perl*) en cours d'exécution dans le système coorespond à un (ou parfois plusieurs) *processus* du système. Chaque processus possède un *numéro de processus* (*PID*).

Sous unix, on peut voir la liste des processus en cours d'exécution, ainsi que leur *PID*, par la commande `ps`, qui comporte différentes options.

Pour voir ses propres processus en cours d'exécution on peut utiliser le commande

```
$ ps x
```

Pour voir l'ensemble des processus du système, on peut utiliser la commande

```
$ ps -aux
```

Pour voir l'ensemble des attributs des processus, on peut utiliser l'option `-f`. Par exemple, pour l'ensemble des attributs de ses propres processus, on peut utiliser

```
$ ps -f x
```

Un programme C peut accéder au *PID* de son instance en cours d'exécution par la fonction `getpid`, qui retourne le *PID* :

```
pid_t getpid(\void);
```

Nous allons voir dans ce chapitre comment un programme C en cours d'exécution peut créer un nouveau processus (fonction `fork`), puis au chapitre suivant comment un programme C en cours d'exécution peut se faire remplacer par un autre programme, tout en gardant le même numéro de processus (fonction `exec`). L'ensemble de ces deux fonction permettra à un programme C de lancer un autre programme. Nous verrons ensuite la fonction `system`, qui permet directement de lancer un autre programme, ainsi que les problèmes de sécurité liés à l'utilisation de cette fonction.

### 2.1.2 Privilèges, *UID*, *Set-UID*

Chaque processus possède aussi un *User ID*, noté *UID*, qui identifie l'utilisateur qui a lancé le processus. C'est en fonction de l'*UID* que le processus se voit accordé ou refuser les droits d'accès en lecture, écrite ou exécution à certains fichiers ou à certaines commandes. On fixe les droits d'accès d'un fichier avec la commande `chmod`. L'utilisateur `root` possède un *UID* égal à 0. Un programme C peut accéder à l'*UID* de son instance en cours d'exécution par la fonction `getuid` :

```
uid_t getuid(\void);
```

Il existe une permission spéciale, uniquement pour les exécutable binaires, appelée la permission *Set-UID*. Cette permission permet à un utilisateur ayant les droits en exécution sur le fichier d'exécuter le fichier **avec les privilège du propriétaire du fichier**. On met les droits *Set-UID* avec `chmod +s`.

```
$ chmod +x fichier
$ ls -l
-rwxr-xr-x 1 remy remy 7145 Sep  6 14:04 fichier
$ chmod +s fichier
-rwsr-sr-x 1 remy remy 7145 Sep  6 14:05 fichier
```

## 2.2 La fonction `fork`

La fonction `fork` permet à un programme en cours d'exécution de créer un nouveau processus. Le processus d'origine est appelé *processus père*, et il garde son *PID*, et le nouveau processus créé s'appelle *processus fils*, et possède un nouveau *PID*. Le processus père et le processus fils ont le même code source, mais la valeur retournée par `fork` permet de savoir si on est dans le processus père ou fils. Ceci permet de faire deux choses différentes dans le processus père et dans le processus fils (en utilisant un `if` et un `else` ou un `switch`), même si les deux processus ont le même code source.

La fonction `fork` retourne -1 en cas d'erreur, retourne 0 dans le processus fils, et retourne le *PID* du fils dans le processus père. Ceci permet au père de connaître le *PID* de son fils.

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

int main(void)
{
    pid_t pid_fils;

    pid_fils = fork();
    if (pid_fils == -1)
    {
        puts("Erreur de création du nouveau processus");
        exit (1);
    }
}
```

```
if (pid_fils == 0)
{
    printf("Nous sommes dans le fils\n");
    /* la fonction getpid permet de conna tre son propre PID */
    printf("Le PID du fils est %d\n", getpid());
    /* la fonction getppid permet de conna tre le PPID
    (PID de son p re) */
    printf("Le PID de mon p re (PPID) est %d", getppid());
}
else
{
    printf("Nous sommes dans le p re\n");
    printf("Le PID du fils est %d\n", pid_fils);
    printf("Le PID du p re est %d\n", getpid());
    printf("PID du grand-p re : %d", getppid());
}
return 0;
}
```

## 2.3 Terminaison d'un processus fils

Lorsque le processus fils se termine (soit en sortant du `main` soit par un appel   `exit`) avant le processus p re, le processus fils ne dispara t pas compl tement, mais devient un *zombie*. Pour permettre   un processus fils   l' tat de zombie de dispara tre compl tement, le processus p re peut appeler l'instruction suivante qui se trouve dans la biblioth que `sys/wait.h` :

```
wait(NULL);
```

Cependant, il faut prendre garde l'appel de `wait` est bloquant, c'est   dire que lorsque la fonction `wait` est appel e, l'ex cution du p re est suspendue jusqu'  ce qu'un fils se termine. De plus, **il faut mettre autant d'appels de `wait` qu'il y a de fils**. La fonction `wait` renvoie le code d'erreur `-1` dans le cas o  le processus n'a pas de fils.

La fonction `wait` est fr quemment utilis e pour permettre au processus p re d'attendre la fin de ses fils avnt de se terminer lui-m me, par exemple pour r cup rer le r sultat produit par un fils.

Il est possible de mettre le processus p re en attente de la fin d'un processus fils particulier par l'instruction

```
waitpid(pid_fils, NULL, 0);
```

Le param tre de la fonction `wait`, et de deuxi me param tre de `waitpid` est un passage par adresse d'un entier qui donne des informations sur le statut du fils lorsqu'il se termine : terminaison normale, avortement (par exemple par `ctrl-C`) ou processus temporairement stopp .

**Exemple.** Voici un exemple o  le p re r cup re le code renvoy  par le fils dans la fonction `exit`.

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

```
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h> /* permet de récupérer les codes d'erreur */

pid_t pid_fils

int main(void)
{
    int status;
    switch (pid_fils=fork())
    {
        case -1 : perror("Problème dans fork()\n");
                 exit(errno); /* retour du code d'erreur */
                 break;

        case 0 : puts("Je suis le fils");
                 puts("Je retourne le code 3");
                 exit(3);

        default : puts("Je suis le père");
                  puts("Je récupère le code de retour");
                  wait(&status);
                  printf("code de sortie du fils %d : %d\n",
                          pid_fils, WEXITSTATUS(status));
                  break;
    }
    return 0;
}
```

La trace de ce programme est la suivante :

```
Je suis le fils
Je retourne le code 3
Je suis le père
Je récupère le code de retour
code de sortie : 3
```

## 2.4 Exercices

**Exercice 2.1** (*E*) crire un programme qui crée un fils. Le père doit afficher “je suis le père” et le fils doit afficher “je suis le fils”.

**Exercice 2.2** (*E*) crire un programme qui crée deux fils appelés fils 1 et fils 2. Le père doit afficher “je suis le père” et le fils 1 doit afficher “je suis le fils 1”, et le fils 2 doit afficher “je suis le fils 2”.

**Exercice 2.3** (*E*) crire un programme qui crée 5 fils en utilisant une boucle `for`. On remarquera que pour que le fils ne crée pas lui-même plusieurs fils, il faut interrompre la boucle par un `break` dans le fils.

**Exercice 2.4** (*E*) crire un programme avec un processus père qui engendre 5 fils dans une boucle `for`. Les fils sont nommés fils 1 à fils 5. Le fils 1 doit afficher “je suis le fils 1” et le fils 2 doit afficher je suis le fils 2, et ainsi de suite.

**Indication.** on pourra utiliser une variable globale.

**Exercice 2.5** (*E*) crire un programme qui crée deux fils appelés fils 1 et fils 2. Chaque fils doit attendre un nombre de secondes aléatoire entre 1 et 10, en utilisant la fonction `sleep`. Le programme attend que le fils le plus long se termine et affiche la durée totale. On pourra utiliser la fonction `time` de la bibliothèque `time.h`, qui retourne le nombre de secondes depuis le premier janvier 1970 à 0h (en temps universel).

# Chapitre 3

## Lancement d'un programme : `exec`

### 3.1 Rappels : Arguments en ligne de commande

La fonction `main` d'un programme peut prendre des arguments en ligne de commande. Par exemple, si un fichier `monprog.c` a permis de générer un exécutable `monprog` à la compilation,

```
$ gcc monprog.c -o monprog
```

on peut invoquer le programme `monprog` avec des arguments

```
$ ./monprog argument1 argument2 argument3
```

**Exemple.** La commande `cp` du `bash` prend deux arguments :

```
$ cp nomfichier1 nomfichier2
```

Pour récupérer les arguments dans le programme C, on utilise les paramètres `argc` et `argv` du `main`. L'entier `argc` donne le nombre d'arguments rentrés dans la ligne de commande **plus** 1, et le paramètre `argv` est un tableau de chaînes de caractères qui contient comme éléments :

- Le premier élément `argv[0]` est une chaîne qui contient le nom du fichier exécutable du programme ;
- Les éléments suivants `argv[1]`, `argv[2]`, etc... sont des chaînes de caractères qui contiennent les arguments passés en ligne de commande.

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

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    if (argc == 1)
        puts("Le programme n'a reçu aucun argument");
    if (argc >= 2)
    {
        puts("Le programme a reçu les arguments suivants :");
        for (i=1; i<argc; i++)
            printf("Argument %d = %s\n", i, argv[i]);
    }
    return 0;
}
```

## 3.2 L'appel système `exec`

### 3.2.1 Arguments en liste

L'appel système `exec` permet de remplacer le programme en cours par un autre programme sans changer de numéro de processus (PID). Autrement dit, un programme peut se faire remplacer par un autre code source ou un script shell en faisant appel à `exec`. Il y a en fait plusieurs fonctions de la famille `exec` qui sont légèrement différentes.

La fonction `execl` prend en paramètre une *liste* des arguments à passer au programme (liste terminée par `NULL`).

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

int main()
{
    /* dernier élément NULL, OBLIGATOIRE */
    execl("/usr/bin/emacs", "emacs", "fichier.c", "fichier.h", NULL);

    perror("Problème : cette partie du code ne doit jamais être exécutée");
    return 0;
}
```

Le premier paramètre est une chaîne qui doit contenir le chemin d'accès complet (dans le système de fichiers) au fichier exécutable ou au script shell à exécuter. Les paramètres suivants sont des chaînes de caractère qui représentent les arguments passés en ligne de commande au `main` de ce programme. La chaîne `argv[0]` doit donner le nom du programme (sans chemin d'accès), et les chaînes suivantes `argv[1]`, `argv[2]`, etc... donnent les arguments.

Concernant le chemin d'accès, il est donné à partir du répertoire de travail (`$PWD`), ou à partir du répertoire racine / s'il commence par le caractère / (exemple : `/home/remy/enseignement/systeme/script1`).

La fonction `execlp` permet de rechercher les exécutables dans les répertoires apparaissant dans le `PATH`, ce qui évite souvent d'avoir à spécifier le chemin complet.

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

int main()
{
    /* dernier élément NULL, OBLIGATOIRE */
    execlp("emacs", "emacs", "fichier.c", "fichier.h", NULL);

    perror("Problème : cette partie du code ne doit jamais être exécutée");
    return 0;
}
```

### 3.2.2 Arguments en vecteur

Nous allons étudier l'une d'entre elles (la fonction `execv`). La différence avec `execl` est que l'on n'a pas besoin de connaître la liste des arguments à l'avance (ni même leur nombre). Cette fonction a pour prototype :

```
int execv(const char* application, const char* argv[]);
```

Le mot `const` signifie seulement que la fonction `execv` ne modifie pas ses paramètres. Le premier paramètre est une chaîne qui doit contenir le chemin d'accès (dans le système de fichiers) au fichier exécutable ou au script shell à exécuter. Le deuxième paramètre est un tableau de chaînes de caractères donnant les arguments passés au programme à lancer dans un format similaire au paramètre `argv` du `main` de ce programme. La chaîne `argv[0]` doit donner le nom du programme (sans chemin d'accès), et les chaînes suivantes `argv[1]`, `argv[2]`, etc... donnent les arguments.



Le dernier élément du tableau de pointeurs `argv` doit être `NULL` pour marquer la fin du tableau. Ceci est dû au fait que l'on ne passe pas de paramètre `argc` donnant le nombre d'argument

Concernant le chemin d'accès, il est donné à partir du répertoire de travail (`$PWD`), ou à partir du répertoire racine / s'il commence par le caractère / (exemple : `/home/remy/enseignement/systeme/script1`).

**Exemple.** Le programme suivant édite les fichiers `.c` et `.h` du répertoire de travail avec `emacs`.

Dans le programme, le chemin d'accès à la commande `emacs` est donné à partir de la racine `/usr/bin/emacs`.

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

int main()
{
    char * argv[] = {"emacs", "fichier.c", "fichier.h", NULL}
    /* dernier élément NULL, obligatoire */
    execv("/usr/bin/emacs", argv);

    puts("Problème : cette partie du code ne doit jamais être exécutée");
    return 0;
}
```

**Remarque 3.2.1** *Pour exécuter un script shell avec `execv`, il faut que la première ligne de ce script soit*

```
#!/bin/sh
```

*ou quelque chose d'analogue.*

En utilisant `fork`, puis en faisant appel   `exec` dans le processus fils, un programme peut lancer un autre programme et continuer   tourner dans le processus p re.



Il existe une fonction `execvp` qui lance un programme en le recherchant dans la variable d'environnement `PATH`. L'utilisation de cette fonction dans un programme *Set-UID* pose des probl mes de s curit  (voir explications plus loin pour la fonction `system`)

## 3.3 La fonction `system`

### 3.3.1 La variable `PATH` dans `unix`

La variable d'environnement `PATH` sous `unix` et `linux` donne un certain nombre de chemins vers des r pertoires o  se trouve les ex cutables et scripts des commandes. Les chemins dans le `PATH` sont s par s par des `' : '`.

```
$ echo $PATH
/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11:/usr/games:/home/remy/bin:.
```

Lorsqu'on lance une commande dans une console, le syst me va chercher l'ex cutable ou le script de cette commande dans les r pertoires donn s dans le `PATH`. Chaque utilisateur peut rajouter des chemins dans son `PATH` (en modifiant son fichier `.bashrc` sous `linux`). En particulier, l'utilisateur peut rajouter le r pertoire `'.'` (point) dans le `PATH`, ce qui signifie que le syst me va chercher les commandes dans le r pertoire de travail donn  dans la variable d'environnement `PWD`. La recherche des commandes dans les r pertoires a lieu dans l'ordre dans lequel les r pertoires apparaissent dans le `PATH`. Par exemple, pour le `PATH` donn  ci-dessus, la commande sera recherch e d'abord dans le r pertoire `/usr/local/bin`, puis dans le r pertoire `/usr/bin`. Si deux commandes de m me nom se trouvent dans deux r pertoires du `PATH`, c'est la premi re commande trouv e qui sera ex cut e.

### 3.3.2 La fonction `system`

La fonction `system` de la biblioth que `stdlib.h` permet directement de lancer un programme dans un programme C sans utiliser `fork` et `exec`. Pour cela, on utilise l'instruction :

```
#include <stdlib.h>
...
system("commande");
```

**Exemple.** La commande `unix clear` permet d'effacer la console. Pour effacer la console dans un programme C avec des entr es-sorties dans la console, on peut utiliser :

```
system("clear");
```

Lorsqu'on utilise la fonction `system`, la commande qu'on ex cute est recherch e dans les r pertoires du `PATH` comme si l'on ex cutait la commande dans la console.

### 3.4 Applications `suid` et problèmes de sécurité liés `system`, `execlp` ou `exevp`

Dans le système `unix`, les utilisateurs et l'administrateur (utilisateur) ont des droits (que l'on appelle privilèges), et l'accès à certaines commandes leur est interdit. C'est ainsi que, par exemple, si le système est bien administré, un utilisateur ordinaire ne peut pas facilement endommager le système.

**Exemple.** Imaginons que les utilisateurs aient tous les droits et qu'un utilisateur malintentionné ou distrait tape la commande

```
$ rm -r /
```

Cela supprimerait tous les fichiers du système et des autres utilisateurs et porterait un préjudice important pour tous les utilisateurs du système. En fait, beaucoup de fichiers sont interdits à l'utilisateur en écriture, ce qui fait que la commande `rm` sera inefficace sur ces fichiers.

Pour cela, lorsque l'utilisateur lance une commande ou un script (comme la commande `rm`), les privilèges de cet utilisateur sont pris en compte lors de l'exécution de la commande.

Sous `unix`, un utilisateur A (par exemple `root`) peut modifier les permissions sur un fichier exécutable pour que tout autre utilisateur B puisse exécuter ce fichier avec ses propres privilèges (les privilèges de A). Cela s'appelle les permissions `suid`.

**Exemple.** Supposons que l'utilisateur `root` tape les commandes suivantes :

```
$ gcc monprog.c -o monprog
$ ls -l
-rwxr-xr-x  1 root root 18687 Sep  7 08:28 monprog
-rw-r--r--  1 root root  3143 Sep  4 15:07 monprog.c
$ chmod +s monprog
$ ls -l
-rwsr-sr-s  1 root root 18687 Sep  7 08:28 monprog
-rw-r--r--  1 root root  3143 Sep  4 15:07 monprog.c
```

Le programme `monprog` est alors `suid` et n'importe quel utilisateur peut l'exécuter avec les privilèges du propriétaire de `monprog`, c'est à dire `root`.

Supposons maintenant que dans le fichier `monprog.c` il y ait l'instruction

```
system("clear");
```

Considérons un utilisateur malintentionné `remy`. Cet utilisateur modifie son `PATH` pour rajouter le répertoire `..`, (point) mais met le répertoire `..` au tout début de `PATH`

```
$ PATH=..\PATH
$ export PATH
$ echo \PATH
../usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/bin/X11:/usr/games:/home/remy/bin:.
```

Dans la recherche des commandes dans les répertoires du `PATH`, le système cherchera d'abord les commandes dans le répertoire de travail `..`. Supposons maintenant que l'utilisateur `remy` crée un script appelé `clear` dans son répertoire de travail. qui contienne la ligne `rm -r /`

```
$ echo "rm -r /" > clear
$ cat clear
rm -r /
$ chmod +x clear
$ monprog
```

Lorsque l'utilisateur `remy` va lancer l'exécutable `monprog` avec les privilèges de `root`, le programme va exécuter le script `clear` de l'utilisateur (au lieu de la commande `/usr/bin/clear`) avec les privilèges de `root`, et va supprimer tous les fichiers du système.



Il ne faut jamais utiliser la fonction `system` ou la fonction `execvp` dans une application `suid`, car un utilisateur malintentionné pourrait exécuter n'importe quel script avec vos privilèges.

## 3.5 Exercices

**Exercice 3.1 (\*)** Écrire un programme qui prend deux arguments en ligne de commande en supposant qu'ils sont des nombres entiers, et qui affiche l'addition de ces deux nombres.

**Exercice 3.2 (\*)** Écrire un programme qui prend en argument un chemin vers un répertoire `R`, et copie le répertoire courant dans ce répertoire `R`.

**Exercice 3.3 (\*)** Écrire un programme qui saisit un nom de fichier texte au clavier et ouvre ce fichier dans l'éditeur `emacs`, dont le fichier exécutable se trouve à l'emplacement `/usr/bin/emacs`.

**Exercice 3.4 (\*\*)** Écrire un programme qui saisit des noms de répertoires au clavier et copie le répertoire courant dans tous ces répertoires. Le programme doit se poursuivre jusqu'à ce que l'utilisateur demande de quitter le programme.

**Exercice 3.5 (\*\*)** Écrire un programme qui saisit des noms de fichiers texte au clavier et ouvre tous ces fichiers dans l'éditeur `emacs`. Le programme doit se poursuivre jusqu'à ce que l'utilisateur demande de quitter.

**Exercice 3.6 (\*\*\*)** Considérons les coefficients binômiaux  $C_n^k$  tels que

$$C_i^0 = 1 \text{ et } C_i^i = 1 \text{ pour tout } i$$

$$C_n^k = C_{n-1}^k + C_{n-1}^{k-1}$$

Écrire un programme pour calculer  $C_n^k$  qui n'utilise aucune boucle (ni `while` ni `for`), et qui n'ait comme seule fonction que la fonction `main`. La fonction `main` ne doit contenir aucun appel à elle-même. On pourra utiliser des fichiers textes temporaires dans le répertoire `/tmp`.

# Chapitre 4

## Communication entre processus

Dans ce chapitre, nous voyons comment faire communiquer des processus entre eux par des tubes. Pour le moment, les processus qui communiquent doivent être des processus de la même machine. Cependant, le principe de communication avec les fonctions `read` et `write` sera réutilisé par la suite lorsque nous aborderons la programmation réseau, qui permet de faire communiquer des processus se trouvant sur des stations de travail distinctes.

### 4.1 Tubes et fork

Un tube de communication est un tuyau (en anglais *pipe*) dans lequel un processus peut écrire des données et un autre processus peut lire. On crée un tube par un appel à la fonction `pipe`, déclarée dans `unistd.h` :

```
int pipe(int descripteur[2]);
```

La fonction renvoie 0 si elle réussit, et elle crée alors un nouveau tube. La fonction `pipe` remplit le tableau `descripteur` passé en paramètre, avec :

- `descripteur[0]` désigne la sortie du tube (dans laquelle on peut lire des données) ;
- `descripteur[1]` désigne l'entrée du tube (dans laquelle on peut écrire des données) ;

Le principe est qu'un processus va écrire dans `descripteur[1]` et qu'un autre processus va lire les mêmes données dans `descripteur[0]`. Le problème est qu'on ne crée le tube dans un seul processus, et un autre processus ne peut pas deviner les valeurs du tableau `descripteur`. Pour faire communiquer plusieurs processus entre eux, il faut appeler la fonction `pipe` avant d'appeler la fonction `fork`. Ensuite, le processus père et le processus fils auront les mêmes descripteurs de tubes, et pourront donc communiquer entre eux. De plus, un tube ne permet de communiquer que dans un seul sens. Si l'on souhaite que les processus communiquent dans les deux sens, il faut créer deux pipes.

Pour écrire dans un tube, on utilise la fonction `write` :

```
ssize_t write(int descripteur1, const void *bloc, size_t taille);
```

Le descripteur doit correspondre à l'entrée d'un tube. La taille est le nombre d'octets qu'on souhaite écrire, et le bloc est un pointeur vers la mémoire contenant ces octets.

Pour lire dans un tube, on utilise la fonction `read` :

```
ssize_t read(int descripteur0, void *bloc, size_t taille);
```

Le descripteur doit correspondre à la sortie d'un tube, le bloc pointe vers la mémoire destinée à recevoir les octets, et la taille donne le nombre d'octets qu'on souhaite lire. La fonction renvoie le nombre d'octets effectivement lus. Si cette valeur est inférieure à `taille`, c'est qu'une erreur s'est produite en cours de lecture (par exemple la fermeture de l'entrée du tube suite à la terminaison du processus qui écrit).

Dans la pratique, on peut transmettre un buffer qui a une taille fixe (256 octets dans l'exemple ci-dessous). L'essentiel est qu'il y ait exactement le même nombre d'octets en lecture et en écriture de part et d'autre du pipe. La partie significative du buffer est terminée par un `'\0'` comme pour n'importe quelle chaîne de caractère.

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/wait.h>

#define BUFFER_SIZE 256

int main(void)
{
    pid_t pid_fils;
    int tube[2];
    unsigned char bufferR[256], bufferW[256];

    puts("Cr ation d'un tube");
    if (pipe(tube) != 0)    /* pipe */
    {
        fprintf(stderr, "Erreur dans pipe\\(\backslash)n");
        exit(1);
    }
    pid_fils = fork();    /* fork */
    if (pid_fils == -1)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur dans fork\\(\backslash)n");
        exit(1);
    }
    if (pid_fils == 0) /* processus fils */
    {
        printf("Fermeture entr e dans le fils (pid = %d)\\(\backslash)n", getpid());
        close(tube[1]);
        read(tube[0], bufferR, BUFFER_SIZE);
        printf("Le fils (%d) a lu : %s\\(\backslash)n", getpid(), bufferR);
    }
    else    /* processus p re */
    {
        printf("Fermeture sortie dans le p re (pid = %d)\\(\backslash)n", getpid());
```

```
        close(tube[0]);
        sprintf(bufferW, "Message du p re (%d) au fils", getpid());
        write(tube[1], bufferW, BUFFER_SIZE);
        wait(NULL);
    }
    return 0;
}
```

La sortie de ce programme est :

```
Création d'un tube
Fermeture entrée dans le fils (pid = 12756)
Fermeture sortie dans le père (pid = 12755)
Ecriture de 31 octets du tube dans le père
Lecture de 31 octets du tube dans le fils
Le fils (12756) a lu : Message du père (12755) au fils
```

Il faut noter que les fonctions `read` et `write` permettent de transmettre uniquement des tableaux des octets. Toute donnée (nombre ou texte) doit être convertie en tableau de caractère pour être transmise, et la taille des ces données doit être connue dans les deux processus communicants.

## 4.2 Transmettre des données binaires

Voici un exemple de programme qui saisit une valeur `x` au clavier dans le processus père, et transmet le sinus de ce nombre, **en tant que double** au processus fils.

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <sys/wait.h>
#include <math.h>

int main(\void)
{
    pid_t pid_fils;
    int tube[2];
    double x, valeurW, valeurR;

    puts("Création d'un tube");
    if (pipe(tube) != 0) /* pipe */
    {
        fprintf(stderr, "Erreur dans pipe\n");
        exit(1);
    }
    switch(pid_fils = fork()) /* fork */
```

```
{
  case -1 :
    perror("Erreur dans fork\n");
    exit(errno);
  case 0 : /* processus fils */
    close(tube[1]);
    read(tube[0], &valeurR, sizeof(double));
    printf("Le fils (%d) a lu : %.2f\\(\\backslash\\n", getpid(), valeurR);
    break;
  default : /* processus père */
    printf("Fermeture sortie dans le père (pid = %d)\n", getpid());
    close(tube[0]);
    puts("Entrez x :");
    scanf("%lf", &x);
    valeurW = sin(x);
    write(tube[1], &valeurW, \sizeof(\double));
    wait(NULL);
    break;
}
return 0;
}
```

### Compléments

- ✓ D'une manière générale, l'adresse d'une variable peut toujours être considérée comme un tableau dont le nombre d'octet est égal à la taille de cette variable. Ceci est dû au fait qu'un tableau est seulement une adresse qui pointe vers une zone mémoire réservée pour le programme (statiquement ou dynamiquement).

## 4.3 Rediriger les flots d'entrées-sorties vers des tubes

On peut lier la sortie `tube[0]` du tube à `stdin`. Par la suite, tout ce qui sort du tube arrive sur le flot d'entrée standard `stdin`, et peut être lu avec `scanf`, `fgets`, etc... Pour cela, il suffit de mettre l'instruction :

```
dup2(tube[0], STDIN_FILENO);
```

De même, on peut lier l'entrée `tube[1]` du tube à `stdout`. Par la suite, tout ce qui sort sur le flot de sortie standard `stdout` entre dans le tube, et on peut écrire dans le tube avec `printf`, `puts`, etc... Pour cela, il suffit de mettre l'instruction :

```
dup2(tube[1], STDOUT_FILENO);
```

### Compléments

- ✓ Plus généralement, la fonction `dup2` copie le descripteur de fichier passé en premier argument dans le descripteur passé en deuxième argument.

## 4.4 Tubes nommés

On peut faire communiquer deux processus à travers un tube nommé. Le tube nommé passe par un fichier sur le disque. L'intérêt est que **les deux processus n'ont pas besoin d'avoir un lien de parenté**. Pour créer un tube nommé, on utilise la fonction `mkfifo` de la bibliothèque `sys/stat.h`.

**Exemple.** Dans le code suivant, le premier programme transmet le mot "coucou" au deuxième programme. Les deux programmes n'ont pas besoin d'être liés par un lien de parenté.

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

int main()
{
    int fd;
    FILE *fp;
    char *nomfich="/tmp/test.txt"; /* nom du fichier */
    if(mkfifo(nomfich, 0644) != 0) /* création du fichier */
    {
        perror("Problème de création du noeud de tube");
        exit(1);
    }
    fd = open(nomfich, O_WRONLY); /* ouverture en écriture */
    fp=fdopen(fd, "w"); /* ouverture du flot */
    fprintf(fp, "coucou\\(\\backslash\\n"); /* écriture dans le flot */
    unlink(nomfich); /* fermeture du tube */
    return 0;
}
```

La fonction `mkfifo` prend en paramètre, outre le chemin vers le fichier, le masque des permissions (lecture, écriture) sur la structure *fifo*.

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

int main()
{
    int fd;
    FILE *fp;
    char *nomfich="/tmp/test.txt", chaine[50];
    fd = open(nomfich, O_RDONLY); /* ouverture du tube */
    fp=fdopen(fd, "r"); /* ouverture du flot */
```

```
fscanf(fp, "%s", chaine); /* lecture dans le flot */
puts(chaine); /* affichage */
unlink(nomfich); /* fermeture du flot */
return 0;
}
```

## 4.5 Exercices

**Exercice 4.1** (*exobasepipe*) Écrire un programme qui crée deux processus. Le processus père ouvre un fichier texte en lecture. On suppose que le fichier est composé de mots formés de caractères alphabétiques séparés par des espaces. Le processus fils saisit un mot au clavier. Le processus père recherche le mot dans le fichier, et transmet au fils la valeur 1 si le mot est dans le fichier, et 0 sinon. Le fils affiche le résultat.

**Exercice 4.2** (*R*) reprendre les programmes de l'exercice ???. Nous allons faire un programme qui fait la même chose, mais transmet les données différemment. Dans le programme père, on liera les flots `stdout` et `stdin` à un tube.

**Exercice 4.3** (*exotubeexec*) Écrire un programme qui crée un tube, crée un processus fils, puis, dans le fils, lance par `execv` un autre programme, appelé programme fils. Le programme père transmet les descripteurs de tubes au programmes fils en argument, et transmet un message au fils par le tube. Le programme fils affiche le message.

**Exercice 4.4** (*M*) même question qu'à l'exercice ??? mais en passant les descripteurs de tube comme variables d'environnement.

# Chapitre 5

## Threads Posix

### 5.1 Pointeurs de fonction

Un pointeur de fonctions en *C* est une variable qui permet de désigner une fonction *C*. Comme n'importe quelle variable, on peut mettre un pointeur de fonctions soit en variable dans une fonction, soit en paramètre dans une fonction.

On déclare un pointeur de fonction comme un prototype de fonction, mais on ajoute une étoile (\*) devant le nom de la fonction. Dans l'exemple suivant, on déclare dans le main un pointeur sur des fonctions qui prennent en paramètre un `int`, et un pointeur sur des fonctions qui retournent un `int`.

```
#include <stdio.h>

int SaisisEntier(void)
{
    int n;
    printf("Veuillez entrer un entier : ");
    scanf("%d", &n);
    return n;
}

void AfficheEntier(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %d\\(\\backslash)n", n);
}

int main(void)
{
    void (*foncAff)(int); /* d'claration d'un pointeur foncAff */
    int (*foncSais)(void); /*d'claration d'un pointeur foncSais */
    int entier;

    foncSais = SaisisEntier; /* affectation d'une fonction */
    foncAff = AfficheEntier; /* affectation d'une fonction */
}
```

```
entier = foncSais(); /* on ex cute la fonction */
foncAff(entier); /* on ex cute la fonction */
return 0;
}
```

Dans l'exemple suivant, la fonction est pass e en param tre   une autre fonction, puis ex cut e.

```
#include <stdio.h>

int SaisisEntier(void)
{
    int n;
    printf("Veuillez entrer un entier : ");
    scanf("%d", &n);
    getchar();
    return n;
}

void AfficheDecimal(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %d\\(\\backslash)n", n);
}

void AfficheHexa(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %x\\(\\backslash)n", n);
}

void ExecAffiche(void (*foncAff)(int), int n)
{
    foncAff(n); /* ex cution du param tre */
}

int main(void)
{
    int (*foncSais)(void); /*d claration d'un pointeur foncSais */
    int entier;
    char rep;

    foncSais = SaisisEntier; /* affectation d'une fonction */
    entier = foncSais(); /* on ex cute la fonction */

    puts("Voulez-vous afficher l'entier n en d cimal (d) ou en hexa (x) ?");
    rep = getchar();
    /* passage de la fonction en param tre : */
    if (rep == 'd')
```

```
    ExecAffiche(AfficheDecimal, entier);
if (rep == 'x')
    ExecAffiche(AfficheHexa, entier);

return 0;
}
```

Pour prévoir une utilisation plus générale de la fonction `ExecAffiche`, on peut utiliser des fonctions qui prennent en paramètre un `void*` au lieu d'un `int`. Le `void*` peut être ensuite reconverti en d'autres types par un *cast*.

```
void AfficheEntierDecimal(void *arg)
{
    int n = (int)arg; /* un void* et un int sont sur 4 octets */
    printf("L'entier n vaut %d\n", n);
}
```

```
void ExecFonction(void (*foncAff)(void* arg), void *arg)
{
    foncAff(arg); /* exécution du paramètre */
}
```

```
int main(void)
{
    int n;
    ...
    ExecFonction(AfficheEntierDecimal, (void*)n);
    ...
}
```

On peut utiliser la même fonction `ExecFonction` pour afficher tout autre chose que des entiers, par exemple un tableau de `float`.

```
typedef struct
{
    int n; /* nombre d'éléments du tableau */
    double *tab; /* tableau de double */
}TypeTableau;

void AfficheTableau(void *arg)
{
    int i;
    TypeTableau *T = (TypeTableau*)arg; /* cast de pointeurs */
    for (i=0; i<T->n; i++)
    {
        printf("%.2f", T->tab[i]);
    }
}
```

```
void ExecFonction(void (*foncAff)(void* arg), void *arg)
{
    foncAff(arg); /* exécution du paramètre */
}

int main(void)
{
    TypeTableau tt;
    ...
    ExecFonction(AfficheTableau, (void*)&tt);
    ...
}
```

## 5.2 Thread Posix (sous linux)

### 5.2.1 Qu'est-ce qu'un thread ?

Un *thread* (ou *fil d'exécution* en français) est une partie du code d'un programme (une fonction), qui se déroule parallèlement à d'autres parties du programme. Un premier intérêt peut être d'effectuer un calcul qui dure un peu de temps (plusieurs secondes, minutes, ou heures) sans que l'interface soit bloquée (le programme continue à répondre aux signaux). L'utilisateur peut alors intervenir et interrompre le calcul sans taper un `ctrl-C` brutal. Un autre intérêt est d'effectuer un calcul parallèle sur les machines multi-processeur. Les fonctions liées aux threads sont dans la bibliothèque `pthread.h`, et il faut compiler avec la librairie `libpthread.a` :

```
$ gcc -lpthread monprog.c -o monprog
```

### 5.2.2 Création d'un thread et attente de terminaison

Pour créer un thread, il faut créer une fonction qui va s'exécuter dans le thread, qui a pour prototype :

```
void *ma_fonction_thread(void *arg);
```

Dans cette fonction, on met le code qui doit être exécuté dans le thread. On crée ensuite le thread par un appel à la fonction `pthread_create`, et on lui passe en argument la fonction `ma_fonction_thread` dans un pointeur de fonction (et son argument `arg`). La fonction `pthread_create` a pour prototype :

```
int pthread_create(pthread_t *thread, pthread_attr_t *attributs,
                  void * (*fonction)(void *arg), void *arg);
```

Le premier argument est un passage par adresse de l'identifiant du thread (de type `pthread_t`). La fonction `pthread_create` nous retourne ainsi l'identifiant du thread, qui l'on utilise ensuite pour désigner le thread. Le deuxième argument `attributs` désigne les attributs du thread, et on peut mettre `NULL` pour avoir les attributs par défaut. Le troisième argument est un pointeur

sur la fonction à exécuter dans le thread (par exemple `ma_fonction_thread`, et le quatrième argument est l'argument de la fonction de thread.

Le processus qui exécute le `main` (l'équivalent du processus père) est aussi un thread et s'appelle le *thread principal*. Le thread principal peut attendre la fin de l'exécution d'un autre thread par la fonction `pthread_join` (similaire à la fonction `wait` dans le fork. Cette fonction permet aussi de récupérer la valeur retournée par la fonction `ma_fonction_thread` du thread. Le prototype de la fonction `pthread_join` est le suivant :

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **retour);
```

Le premier paramètre est l'identifiant du thread (que l'on obtient dans `pthread_create`), et le second paramètre est un passage par adresse d'un pointeur qui permet de récupérer la valeur retournée par `ma_fonction_thread`.

### 5.2.3 Exemples

Le premier exemple crée un thread qui dort un nombre de secondes passé en argument, pendant que le thread principal attend qu'il se termine.

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>

void *ma_fonction_thread(void *arg)
{
    int nbsec = (int)arg;
    printf("Je suis un thread et j'attends %d secondes\\(\\backslash\\)n", nbsec);
    sleep(nbsec);
    puts("Je suis un thread et je me termine");
    pthread_exit(NULL); /* termine le thread proprement */
}

int main(void)
{
    int ret;
    pthread_t my_thread;
    int nbsec;
    time_t t1;
    srand(time(NULL));
    t1 = time(NULL);
    nbsec = rand()%10; /* on attend entre 0 et 9 secondes */
    /* on crée le thread */
    ret = pthread_create(&my_thread, NULL,
                        ma_fonction_thread, (void*)nbsec);
    if (ret != 0)
    {
```

```
        fprintf(stderr, "Erreur de cration du thread");
        exit (1);
    }
    pthread_join(my_thread, NULL); {/* on attend la fin du thread */
    printf("Dans le main, nbsec = %d\\(\\backslash\\)n", nbsec);
    printf("Duree de l'operation = %d\\(\\backslash\\)n", time(NULL)-t1);
    return 0;
}
```

Le deuxi me exemple cr e un thread qui lit une valeur enti re et la retourne au `main`.

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>

void *ma_fonction_thread(void *arg)
{
    int resultat;
    printf("Je suis un thread. Veuillez entrer un entier\\(\\backslash\\)n");
    scanf("%d", &resultat);
    pthread_exit((void*)resultat); {/* termine le thread proprement */
}

int main(void)
{
    int ret;
    pthread_t my_thread;
    {/* on cr e le thread */
    ret = pthread_create(&my_thread, NULL,
                        ma_fonction_thread, (void*)NULL);
    if (ret != 0)
        {
            fprintf(stderr, "Erreur de cration du thread");
            exit (1);
        }
    pthread_join(my_thread, (void*)&ret); {/* on attend la fin du thread */
    printf("Dans le main, ret = %d\\(\\backslash\\)n", ret);
    return 0;
}
```

## 5.3 Donn e partag es et exclusion mutuelle

Lorsqu'un nouveau processus est cr e par un `fork`, toutes les donn es (variables globales, variables locales, m moire allou e dynamiquement), sont dupliqu es et copi es, et le processus p re et le processus fils travaillent ensuite sur des variables diff rentes.

Dans le cas de threads, la mémoire est *partagée*, c'est à dire que les variables globales sont partagées entre les différents threads qui s'exécutent en parallèle. Cela pose des problèmes lorsque deux threads différents essaient d'écrire et de lire une même donnée.

Deux types de problèmes peuvent se poser :

- Deux threads concurrents essaient en même temps de modifier une variable globale ;
- Un thread modifie une structure de donnée tandis qu'un autre thread essaie de la lire. Il est alors possible que le thread lecteur lise la structure alors que le thread écrivain a écrit la donnée à moitié. La donnée est alors incohérente.

Pour accéder à des données globales, il faut donc avoir recours à un mécanisme d'exclusion mutuelle, qui fait que les threads ne peuvent pas accéder en même temps à une donnée. Pour cela, on introduit des données appelés *mutex*, de type `pthread_mutex_t`.

Un thread peut verrouiller un *mutex*, avec la fonction `pthread_mutex_lock()`, pour pouvoir accéder à une donnée globale ou à un flot (par exemple pour écrire sur la sortie `stdout`). Une fois l'accès terminé, le thread déverrouille le mutex, avec la fonction `pthread_mutex_unlock()`. Si un thread A essaie de verrouiller le un mutex alors qu'il est déjà verrouillé par un autre thread B, le thread A reste bloqué sur l'appel de `pthread_mutex_lock()` jusqu'à ce que le thread B déverrouille le mutex. Une fois le mutex déverrouillé par B, le thread A verrouille immédiatement le mutex et son exécution se poursuit. Cela permet au thread B d'accéder tranquillement à des variables globales pendant que le thread A attend pour accéder aux mêmes variables.

Pour déclarer et initialiser un mutex, on le déclare en variable globale (pour qu'il soit accessible à tous les threads) :

```
pthread_mutex_t my_mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```

La fonction `pthread_mutex_lock()`, qui permet de verrouiller un mutex, a pour prototype :

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);
```



Il faut éviter de verrouiller deux fois un même mutex dans le même thread sans le déverrouiller entre temps. Il y a un risque de blocage définitif du thread. Certaines versions du système gèrent ce problème mais leur comportement n'est pas portable.

La fonction `pthread_mutex_unlock()`, qui permet de déverrouiller un mutex, a pour prototype :

```
int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
```

Dans l'exemple suivant, différents threads font un travail d'une durée aléatoire. Ce travail est fait alors qu'un mutex est verrouillé.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
```

```
pthread_mutex_t my_mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;

void* ma_fonction_thread(void *arg);

int main(void)
{
    int i;
    pthread_t thread[10];
    srand(time(NULL));

    for (i=0; i<10; i++)
        pthread_create(&thread[i], NULL, ma_fonction_thread, (void*)i);

    for (i=0; i<10; i++)
        pthread_join(thread[i], NULL);
    return 0;
}

void* ma_fonction_thread(void *arg)
{
    int num_thread = (int)arg;
    int nombre_iterations, i, j, k, n;
    nombre_iterations = rand()%8;
    for (i=0; i<nombre_iterations; i++)
    {
        n = rand()%10000;
        pthread_mutex_lock(&my_mutex);
        printf("Le thread num ro %d commence son calcul\\(\\backslash)n", num_thread);
        for (j=0; j<n; j++)
            for (k=0; k<n; k++)
                {}
        printf("Le thread numero %d a fini son calcul\\(\\backslash)n", num_thread);
        pthread_mutex_unlock(&my_mutex);
    }
    pthread_exit(NULL);
}
```

Voici un extrait de la sortie du programme. On voit qu'un thread peut travailler tranquillement sans que les autres n'écrivent.

```
...
Le thread numéro 9 commence son calcul
Le thread numero 9 a fini son calcul
Le thread numéro 4 commence son calcul
Le thread numero 4 a fini son calcul
Le thread numéro 1 commence son calcul
```

```
Le thread numero 1 a fini son calcul
Le thread numéro 7 commence son calcul
Le thread numero 7 a fini son calcul
Le thread numéro 1 commence son calcul
Le thread numero 1 a fini son calcul
Le thread numéro 1 commence son calcul
Le thread numero 1 a fini son calcul
Le thread numéro 9 commence son calcul
Le thread numero 9 a fini son calcul
Le thread numéro 4 commence son calcul
Le thread numero 4 a fini son calcul
...
```

En mettant en commentaire les lignes avec `pthread_mutex_lock()` et `pthread_mutex_unlock()`, on obtient :

```
...
Le thread numéro 9 commence son calcul
Le thread numero 0 a fini son calcul
Le thread numéro 0 commence son calcul
Le thread numero 1 a fini son calcul
Le thread numéro 1 commence son calcul
Le thread numero 4 a fini son calcul
Le thread numero 8 a fini son calcul
Le thread numéro 8 commence son calcul
Le thread numero 8 a fini son calcul
Le thread numéro 8 commence son calcul
Le thread numero 1 a fini son calcul
Le thread numéro 1 commence son calcul
Le thread numero 3 a fini son calcul
Le thread numéro 3 commence son calcul
Le thread numero 3 a fini son calcul
Le thread numéro 3 commence son calcul
Le thread numero 5 a fini son calcul
Le thread numero 9 a fini son calcul
...
```

On voit que plusieurs threads interviennent pendant le calcul du thread numéro 9 et 4.

## 5.4 Sémaphores

En général, une section critique est une partie du code où un processus ou un thread ne peut rentrer qu'à une certaine condition. Lorsque le processus (ou un thread) entre dans la section critique, il modifie la condition pour les autres processus/threads.

Par exemple, si une section du code ne doit pas être exécutée simultanément par plus de  $n$  threads. Avant de rentrer dans la section critique, un thread doit vérifier qu'au plus  $n-1$  threads y sont déjà. Lorsqu'un thread entre dans la section critique, il modifie la conditions

sur le nombre de threads qui se trouvent dans la section critique. Ainsi, un autre thread peut se trouver emp ch  d'entrer dans la section critique.

La difficult  est qu'on ne peut pas utiliser une simple variable comme compteur. En effet, si le test sur le nombre de thread et la modification du nombre de threads lors de l'entr e dans la section critique se font s quentiellement par deux instructions, si l'on joue de malchance un autre thread pourrait tester la condition sur le nombre de threads justement entre l'ex cution de ces deux instructions, et deux threads passeraient en m me temps dans la section critiques. Il y a donc n cessit  de tester et modifier la condition de mani re atomique, c'est   dire qu'aucun autre processus/thread ne peut rien ex cuter entre le test et la modification. C'est une op ration atomique appel e *Test and Set Lock*.

Les s maphores sont un type `sem_t` et une ensemble de primitives de base qui permettent d'impl menter des conditions assez g n rales sur les sections critiques. Un s maphore poss de un compteur dont la valeur est un entier positif ou nul. On entre dans une section critique si la valeur du compteur est strictement positive.

Pour utiliser un s maphore, on doit le d clarer et l'initialiser   une certaine valeur avec la fonction `sem_init`.

```
\int sem_init(sem_t *semaphore, \int partage, {\bf unsigned} \int valeur)
```

Le premier argument est un passage par adresse du s maphore, le deuxi me argument indique si le s maphore peut  tre partag  par plusieurs processus, ou seulement par les threads du processus appelant (`partage`  gale 0). Enfin, le troisi me argument est la valeur initiale du s maphore.

Apr s utilisation, il faut syst matiquement lib rer le s maphore avec la fonction `sem_destroy`.

```
int sem_destroy (sem_t *semaphore)
```

Les primitives de bases sur les s maphores sont :

- `sem_wait` : Reste bloqu e si le s maphore est nul et sinon d cr mente le compteur (op ration atomique);
- `sem_post` : incr mente le compteur;
- `sem_getvalue` : r cup re la valeur du compteur dans une variable pass e par adresse;
- `sem_trywait` : teste si le s maphore est non nul et d cr mente le s maphore, mais sans bloquer. Provoque une erreur en cas de valeur nulle du s maphore. Il faut utiliser cette fonction avec pr caution car elle est prompte   g n rer des bogues.

Les prototypes des fonctions `sem_wait`, `sem_post` et `sem_getvalue` sont :

```
\int sem_wait (sem_t * semaphore)  
\int sem_post(sem_t *semaphore)  
\int sem_getvalue(sem_t *semaphore, \int *valeur)
```

**Exemple.** Le programme suivant permet au plus n s maphores dans la section critique, o  n en pass  en argument.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>

sem_t semaphore; /* variable globale : s maphore */

void* ma_fonction_thread(void *arg);

int main(int argc, char **argv)
{
    int i;
    pthread_t thread[10];
    srand(time(NULL));

    if (argc != 2)
    {
        printf("Usage : %s nbthreadmax\\(\\backslash\\)n", argv[0]);
        exit(0);
    }
    sem_init(&semaphore, 0, atoi(argv[1])); /* initialisation */

    /* cration des threads */
    for (i=0; i<10; i++)
        pthread_create(&thread[i], NULL, ma_fonction_thread, (void*)i);

    /* attente */
    for (i=0; i<10; i++)
        pthread_join(thread[i], NULL);
    sem_destroy(&semaphore);
    return 0;
}

void* ma_fonction_thread(void *arg)
{
    int num_thread = (int)arg; /* num ro du thread */
    int nombre_iterations, i, j, k, n;
    nombre_iterations = rand()%8+1;
    for (i=0; i<nombre_iterations; i++)
    {
        sem_wait(&semaphore);
        printf("Le thread %d entre dans la section critique\\(\\backslash\\)n",
            num_thread);
        sleep(rand()%9+1);
        printf("Le thread %d sort de la section critique\\(\\backslash\\)n",
            num_thread);
    }
}
```

```
        sem_post(&semaphore);
        sleep(rand()%9+1);
    }
    pthread_exit(NULL);
}
```

Exemples de trace :

```
\ gcc -lpthread semaphore.c -o semaphore
\ ./semaphore 2
Le thread 0 entre dans la section critique
Le thread 1 entre dans la section critique
Le thread 0 sort de la section critique
Le thread 2 entre dans la section critique
Le thread 1 sort de la section critique
Le thread 3 entre dans la section critique
Le thread 2 sort de la section critique
Le thread 4 entre dans la section critique
Le thread 3 sort de la section critique
Le thread 5 entre dans la section critique
Le thread 4 sort de la section critique
Le thread 6 entre dans la section critique
Le thread 6 sort de la section critique
Le thread 7 entre dans la section critique
Le thread 7 sort de la section critique
Le thread 8 entre dans la section critique
...
```

Autre exemple avec trois threads dans la section critique :

```
\ ./semaphore 3
Le thread 0 entre dans la section critique
Le thread 1 entre dans la section critique
Le thread 2 entre dans la section critique
Le thread 1 sort de la section critique
Le thread 3 entre dans la section critique
Le thread 0 sort de la section critique
Le thread 4 entre dans la section critique
Le thread 2 sort de la section critique
Le thread 5 entre dans la section critique
Le thread 3 sort de la section critique
Le thread 6 entre dans la section critique
Le thread 6 sort de la section critique
Le thread 7 entre dans la section critique
Le thread 5 sort de la section critique
Le thread 8 entre dans la section critique
```

Le thread 4 sort de la section critique  
Le thread 9 entre dans la section critique  
Le thread 9 sort de la section critique  
Le thread 1 entre dans la section critique  
Le thread 1 sort de la section critique  
Le thread 2 entre dans la section critique  
Le thread 7 sort de la section critique  
Le thread 0 entre dans la section critique  
Le thread 8 sort de la section critique  
Le thread 6 entre dans la section critique  
Le thread 2 sort de la section critique  
Le thread 3 entre dans la section critique  
Le thread 3 sort de la section critique

## 5.5 Exercices

**Exercice 5.1 (\*)** Écrire un programme qui crée un thread qui prend en paramètre un tableau d'entiers et l'affiche dans la console.

**Exercice 5.2 (\*)** Écrire un programme qui crée un thread qui alloue un tableau d'entiers, initialise les éléments par des entiers aléatoires entre 0 et 99, et retourne le tableau d'entiers.

**Exercice 5.3 (\*\*)** Créer une structure `TypeTableau` qui contient :

- Un tableau d'entiers ;
- Le nombre d'éléments du tableau ;
- Un entier `x`.

Écrire un programme qui crée un thread qui initialise un `TypeTableau` avec des valeurs aléatoires entre 0 et 99. Le nombre d'éléments du tableau est passé en paramètre. Dans le même temps, le thread principal lit un entier `x` au clavier. Lorsque le tableau est fini de générer, le programme crée un thread qui renvoie 1 si l'élément `x` est dans le tableau, et 0 sinon.

**Exercice 5.4 (\*\*)** a) Reprendre la fonction de thread de génération d'un tableau aléatoire du 1. Le thread principal crée en parallèle deux tableaux `T1` et `T2`, avec le nombre d'éléments de `T1` plus petit que le nombre d'éléments de `T2`.

b) Lorsque les tableaux sont finis de générer, lancer un thread qui détermine si le tableau `T1` est inclus dans le tableau `T2`. Quelle est la complexité de l'algorithme ?

c) Modifier le programme précédent pour qu'un autre thread puisse terminer le programme si l'utilisateur appuie sur la touche 'A' (par `exit(0)`). Le programme doit afficher un message en cas d'annulation, et doit afficher le résultat du calcul sinon.

**Exercice 5.5 (\*\*)** Écrire un programme, avec un compteur global `compt`, et qui crée deux threads :

- Le premier thread itère l'opération suivante : on incrémente le compteur et attend un temps alléatoire entre 1 et 5 secondes.
- Le deuxième thread affiche la valeur du compteur toutes les deux secondes.

Les accès au compteur seront bien sûr protégés par un mutex. Les deux threads se terminent lorsque le compteur atteint une valeur limite passée en argument (en ligne de commande) au programme.

**Exercice 5.6 (\*\*)** Créer un programme qui a en variable globale un tableau de N double, avec N=100.

Dans le `main`, le tableau sera initialisé avec des valeurs réelles aléatoires entre 0 et 100, sauf les valeurs `tableau[0]` et `tableau[99]` qui valent 0.

Le programme crée deux threads :

- Le premier thread remplace chaque valeur `tableau[i]`, avec  $i = 1, 2, \dots, 98$  par la moyenne  $(\text{tableau}[i-1] + \text{tableau}[i] + \text{tableau}[i+1]) / 3$   
Il attend ensuite un temps alléatoire entre 1 et 3 secondes ;
- Le deuxième thread affiche le tableau toutes les 4 secondes.

**Exercice 5.7 (\*\*)** Dans un programme prévu pour utiliser des threads, créer un compteur global pour compter le nombre d'itérations, et une variable globale réelle `u`. Dans le `main`, on initialisera `u` à la valeur 1

Le programme crée deux threads T1 et T2. Dans chaque thread  $T_i$ , on incrémente le compteur du nombre d'itération, et on applique une affectation :

`u = f_i(u);`

pour une fonction `f_i` qui dépend du thread.

$$f_{-1}(x) = \frac{1}{4}(x - 1)^2 \text{ et } f_{-2}(x) = \frac{1}{6}(x - 2)^2$$

De plus, le thread affiche la valeur de `u` et attend un temps aléatoire (entre 1 et 5 secondes) entre deux itérations.

**Exercice 5.8 (\*\*) (Problème du rendez-vous)**

**a)** Les sémaphores permettent de réaliser simplement des rendez-vous Deux threads T1 et T2 itèrent un traitement 10 fois. On souhaite qu'à chaque itération le thread T1 attende à la fin de son traitement qui dure 2 secondes le thread T2 réalisant un traitement d'une durée aléatoire entre 4 et 9 secondes. Écrire le programme principal qui crée les deux threads, ainsi que les fonctions de threads en organisant le rendez-vous avec des sémaphores.

**b)** Dans cette version N threads doivent se donner rendez-vous, N étant passé en argument au programme. Les threads ont tous une durée aléatoire entre 1 et 5 secondes.

**Exercice 5.9 (\*\*\*) (Problème de l'émetteur et du récepteur)** Un thread émetteur dépose , à intervalle variable entre 1 et 3 secondes, un octet dans une variable globale à destination d'un processus récepteur. Le récepteur lit cet octet à intervalle variable aussi entre 1 et 3 secondes. Quelle solution proposez-vous pour que l'émetteur ne dépose pas un nouvel octet alors que le récepteur n'a pas encore lu le précédent et que le récepteur ne lise pas deux fois le même octet ?

**Exercice 5.10 (\*\*\*) (Problème des producteurs et des consommateurs)** Des processus producteurs produisent des objets et les insère un par un dans un tampon de n places. Bien entendu des processus consommateurs retirent, de temps en temps les objets (un par un).

Résolvez le problème pour qu'aucun objet ne soit ni perdu ni consommé plusieurs fois. Écrire une programme avec N threads producteurs et M threads consommateurs, les nombres N et M étant saisis au clavier. Les producteurs et les consommateurs attendent un temps aléatoire entre 1 et 3 secondes entre deux produits. Les produits sont des octets que l'on stocke dans un tableau de 10 octets avec gestion LIFO. S'il n'y a plus de place, les producteurs restent bloqués en attendant que des places se libèrent.

**Exercice 5.11 (\*\*\*) (Problème des lecteurs et des rédacteurs)** Ce problème modélise les accès à une base de données. On peut accepter que plusieurs processus lisent la base en même temps mais si un processus est en train de la modifier, aucun processus, pas même un lecteur, ne doit être autorisé à y accéder. Comment programmer les lecteurs et les rédacteurs ? Proposer une solution avec famine des écrivains : les écrivains attendent qu'il n'y ait aucun lecteur. Écrire une programme avec N threads lecteurs et M threads rédacteurs, les nombres N et M étant saisis au clavier. La base de donnée est représentée par un tableau de 15 octets initialisés à 0. À chaque lecture/écriture, le lecteur/écrivain lit/modifie l'octet à un emplacement aléatoire. Entre deux lectures, les lecteurs attendent un temps aléatoire entre 1 et 3 secondes. Entre deux écritures, les écrivains attendent un temps aléatoire entre 1 et 10 secondes.

# Chapitre 6

## Gestion du disque d ur et des fichiers

### 6.1 Organisation du disque dur

#### 6.1.1 Plateaux, cylindres, secteurs

Un disque dur poss de plusieurs plateaux, chaque plateau poss de deux faces, chaque face poss de plusieurs secteurs et plusieurs cylindres (voir figure ci-dessous).

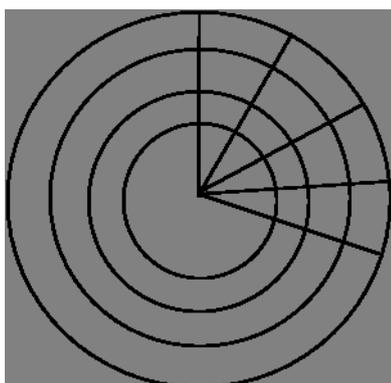


FIGURE 6.1 : Organisation d'une face de plateau

Le disque poss de un secteur de boot, qui contient des informations sur les partitions bootables et le boot-loader, qui permet de choisir le syst me sous lequel on souhaite booter. Un disque est divis  en partitions (voir la figure 6.2) Les donn es sur les partitions (telles que les cylindre de d but et de fin ou les types de partition) sont stock es dans une *table des partitions*. Le sch ma d'organisation d'une partition *UNIX* est montr  sur la figure 6.3

#### 6.1.2 G rer les partitions et p riph riques de stockage

L'outil `fdisk` permet de modifier les partitions sur un disque dur. Par exemple, pour voir et modifier les partitions sur le disque dur *SATA* `/dev/sda`, on lance `fdisk` :

```
# fdisk /dev/sda
```

```
The number of cylinders for this disk is set to 12161.
```

```
There is nothing wrong with that, but this is larger than 1024,
```

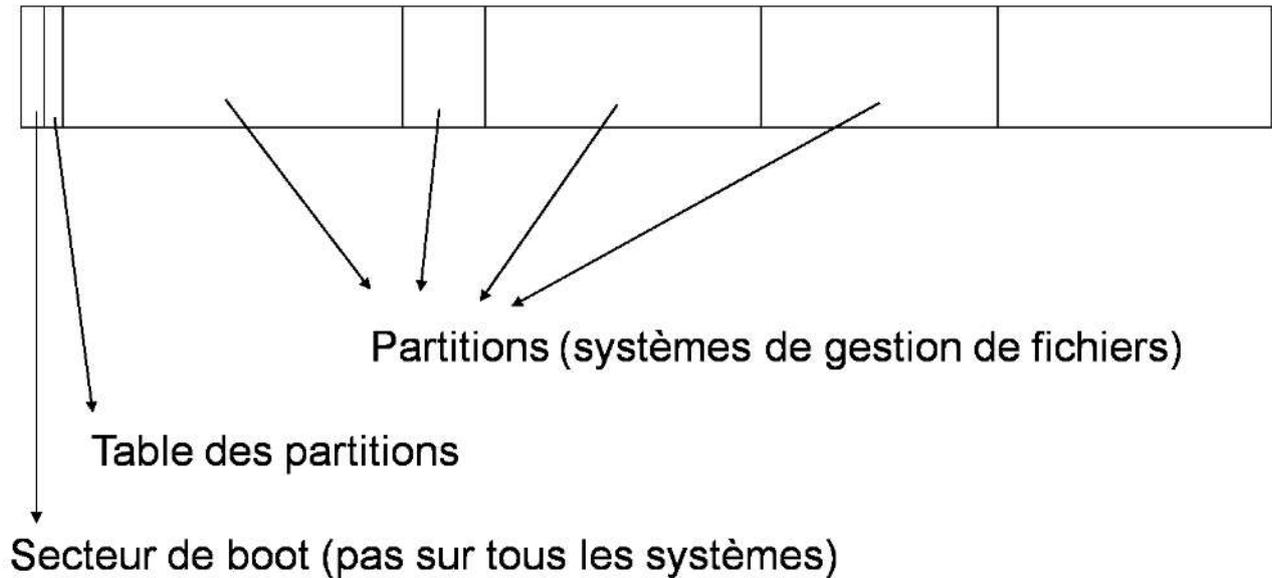


FIGURE 6.2 : Organisation d'un disque dur

and could in certain setups cause problems with:

- 1) software that runs at boot time (e.g., old versions of LILO)
- 2) booting and partitioning software from other OSs (e.g., DOS FDISK, OS/2 FDISK)

```
Command (m for help): m
```

```
Command action
```

- a toggle a bootable flag
- b edit bsd disklabel
- c toggle the dos compatibility flag
- d delete a partition
- l list known partition types
- m print this menu
- n add a new partition
- o create a new empty DOS partition table
- p print the partition table
- q quit without saving changes
- s create a new empty Sun disklabel
- t change a partition's system id
- u change display/entry units
- v verify the partition table
- w write table to disk and exit
- x extra functionality (experts only)

```
Command (m for help): p
```

```
Disk /dev/sda: 100.0 GB, 100030242816 bytes  
255 heads, 63 sectors/track, 12161 cylinders  
Units = cylinders of 16065 * 512 = 8225280 bytes
```

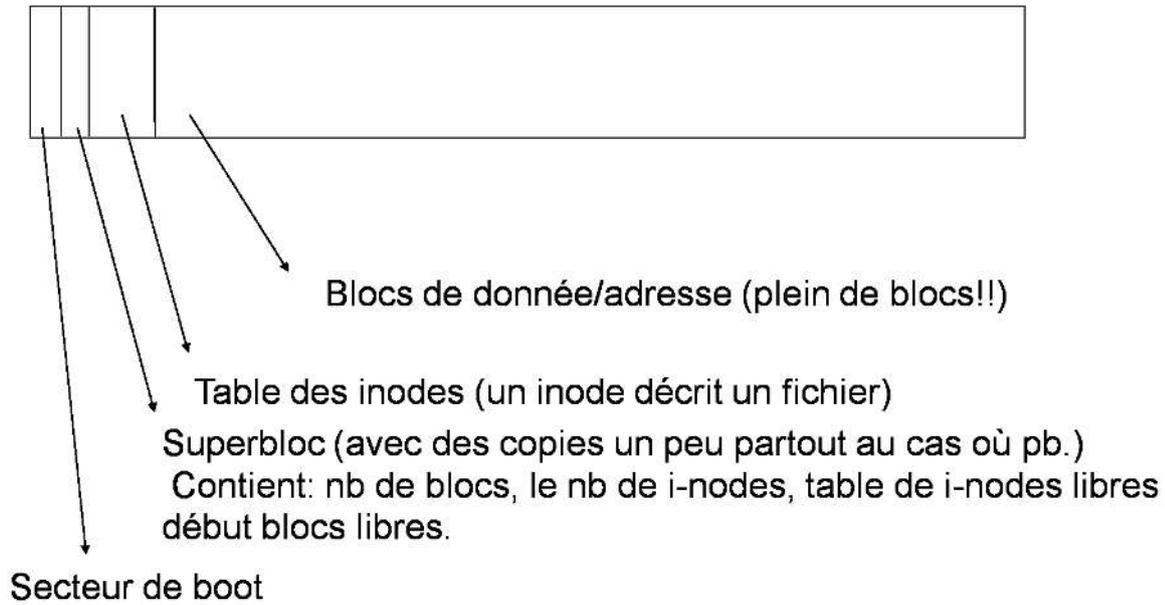


FIGURE 6.3 : Organisation d'une partition

Device	Boot	Start	End	Blocks	Id	System
/dev/sda1	*	1	1459	11719386	7	HPFS/NTFS
/dev/sda2		1460	2638	9470317+	83	Linux
/dev/sda3		2639	12161	76493497+	5	Extended
/dev/sda5		11796	12161	2939863+	82	Linux swap / Solaris
/dev/sda6		2639	11795	73553571	83	Linux

Partition table entries are not in disk order

Command (m for help): q

#

On voit en particulier le nombre total des cylindres, la taille de chaque cylindre, et pour chaque partition, le cylindre de début et de fin. Ici, on voit que /dev/sda1 est une partition *NTFS* (type de partition pour windows), les partitions /dev/sda2 et /dev/sda6 sont de type *ext3* (linux), et la partition /dev/sda5 est un espace de swap (utilisée par les programmes lors d'un dépassement de la *RAM*).

Les types de partition qu'il est (actuellement) possible de créer avec *fdisc* sont :

0	Empty	1e	Hidden W95 FAT1	80	Old Minix	be	Solaris boot
1	FAT12	24	NEC DOS	81	Minix / old Lin	bf	Solaris
2	XENIX root	39	Plan 9	82	Linux swap / So	c1	DRDOS/sec (FAT-
3	XENIX usr	3c	PartitionMagic	83	Linux	c4	DRDOS/sec (FAT-
4	FAT16 <32M	40	Venix 80286	84	OS/2 hidden C:	c6	DRDOS/sec (FAT-
5	Extended	41	PPC PReP Boot	85	Linux extended	c7	Syrinx
6	FAT16	42	SFS	86	NTFS volume set	da	Non-FS data
7	HPFS/NTFS	4d	QNX4.x	87	NTFS volume set	db	CP/M / CTOS / .

8	AIX	4e	QNX4.x 2nd part	88	Linux plaintext	de	Dell Utility
9	AIX bootable	4f	QNX4.x 3rd part	8e	Linux LVM	df	BootIt
a	OS/2 Boot Manag	50	OnTrack DM	93	Amoeba	e1	DOS access
b	W95 FAT32	51	OnTrack DM6 Aux	94	Amoeba BBT	e3	DOS R/O
c	W95 FAT32 (LBA)	52	CP/M	9f	BSD/OS	e4	SpeedStor
e	W95 FAT16 (LBA)	53	OnTrack DM6 Aux	a0	IBM Thinkpad	hi	eb BeOS fs
f	W95 Ext'd (LBA)	54	OnTrackDM6	a5	FreeBSD	ee	EFI GPT
10	OPUS	55	EZ-Drive	a6	OpenBSD	ef	EFI (FAT-12/16/
11	Hidden FAT12	56	Golden Bow	a7	NeXTSTEP	f0	Linux/PA-RISC b
12	Compaq diagnost	5c	Priam Edisk	a8	Darwin UFS	f1	SpeedStor
14	Hidden FAT16 <3	61	SpeedStor	a9	NetBSD	f4	SpeedStor
16	Hidden FAT16	63	GNU HURD or Sys	ab	Darwin boot	f2	DOS secondary
17	Hidden HPFS/NTF	64	Novell Netware	b7	BSDI fs	fd	Linux raid auto
18	AST SmartSleep	65	Novell Netware	b8	BSDI swap	fe	LANstep
1b	Hidden W95 FAT3	70	DiskSecure Mult	bb	Boot Wizard hid	ff	BBT
1c	Hidden W95 FAT3	75	PC/IX				

Pour formater une partition, par exemple après avoir créé la partition, on utilise `mkfs`.

**Exemple.**

```
pour une partition windows :
# mkfs -t ntfs /dev/sda1
pour une clef usb sur /dev/sdb1 :
# mkfs -t vfat /dev/sdb1
pour une partition linux ext3 (comme le /home) :
# mkfs -t ext3 /dev/sda6
```

Il faut ensuite monter la partition, c'est à dire associer la partition à un répertoire dans l'arborescence du système de fichiers. **Exemple.**

```
Pour monter une clef usb qui est sur /dev/sdb1
# mkdir /mnt/usb
# mount -t vfat /dev/sdb1 /mnt/usb
# ls /mnt/usb/
etc...
ou encore, pour accéder à une partition windows
à partir de linux :
# mkdir /mnt/windows
# mount -t ntfs /dev/sda1 /mnt/windows
# ls -l /mnt/windows
```

Pour démonter un volume, utiliser `umount`. On peut monter automatiquement un périphérique en rajoutant une ligne dans le fichier `fstab` :

```
# cat /etc/fstab
# /etc/fstab: static file system information.
#
# <file system> <mount point> <type> <options> <dump> <pass>
proc /proc proc defaults 0 0
```

```

/dev/sda2      /                ext3    defaults,errors=remount-ro 0      1
/dev/sda6      /home            ext3    defaults                    0      2
/dev/sda5      none             swap    sw                          0      0
/dev/scd0      /media/cdrom0    udf,iso9660 user,noauto 0      0
/dev/sdb1 /mnt/usb         vfat    user,noauto                 0      0
/dev/mmcblk0p1 /mnt/sdcard      vfat    user,noauto                 0      0
/dev/sda1      /mnt/windows     ntfs    uid=1001,auto

```

Par exemple ici le lecteur de *CDROM*, la clef *USB* et la caret *SD* peuvent être montée par tous les utilisateurs (option *user*). Par contre, l'accès à la partition *windows* est réservé à l'utilisateur d'*UID* 1001 (voir */etc/passwd* pour trouver l'*IUD* d'un utilisateur).

On peut voir la liste des partitions qui sont montées, ainsi que l'espace libre dans chacune d'elles, par la commande *df* :

```

# df
Filesystem          1K-blocks      Used Available Use% Mounted on
/dev/sda2            9322492      8362396   486584  95% /
tmpfs                517544         0    517544   0% /lib/init/rw
udev                 10240         72     10168   1% /dev
tmpfs                517544         0    517544   0% /dev/shm
/dev/sda6            72397784     34359196 34360912  50% /home
/dev/sda1            11719384     6920456  4798928  60% /mnt/windows
/dev/sdb1            3991136     126880   3864256   4% /mnt/usb
/dev/scd0            713064      713064         0 100% /media/cdrom0
/dev/mmcblk0p1      2010752     528224   1482528  27% /mnt/sdcard

```

### 6.1.3 Fichiers, inodes et liens

Un *inode* identifie un fichier et décrit ses propriétés, telles qu'on peut les voir par *ls -li* :

- données sur le propriétaire : *UID* et *GID* ;
- Droits d'accès ;
- Dates de création, de dernière modification, de dernier accès ;
- Nombre de fichier ayant cet inode (en cas de liens durs) ;
- Taille en octets ;
- **Adresse** d'un block de données.

Il existe dans un disque dur des liens, lorsque plusieurs noms de fichiers conduisent aux mêmes données. Ces liens sont de deux types :

1. On parle d'un **lien dur** lorsque deux noms de fichiers sont associés au même inode (les différents liens durs a exactement les mêmes propriétés mais des noms différents). En particulier, l'adresse des données est la même dans tous les liens durs. La commande *rm* décrémente le nombre de liens durs. La suppression n'est effective que lorsque le nombre de lien durs (visible par *ls -li* ou *stat*) devient nul. Les liens durs sont créés par la commande *ln*.

2. On parle d'un **lien symbolique** lorsque le bloc de données d'un fichier contient l'adresse du bloc de données d'un autre fichier. Les liens symboliques sont crés par la commande `ln -s` (option `-s`).

## 6.2 Obtenir les informations sur un fichier en C

On peut obtenir les informations sur un fichier ou un rertoire (ID du proprietaire, taille inode,...) avec la fonction `stat`.

**Exemple.** L'exemple suivant affiche des informations sur le fichier dont le nom est passé en argument.

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

int main(int argc, char**argv)
{
    struct stat st; /* pour récupérer les informations sur un fichier */
    struct tm *temps; /* pour traduire les dates (voir ctime(3)) */

    if (argc != 2)
    {
        fprintf(stderr, "Usage : %s nom_de_fichier\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    if (stat(argv[1], &st) != 0)
    {
        perror("Erreur d'accès au fichier\n");
        exit(1);
    }
    if (S_ISDIR(st.st_mode))
        printf("Le nom %s correspond à un rertoire\n", argv[1]);
    if (S_ISREG(st.st_mode))
    {
        printf("%s est un fichier ordinaire\n", argv[1]);
        printf("La taille du fichier en octets est %d\n", st.st_size);
        temps = localtime(&st.st_mtime);
        printf("Le jour de dernière modification est %d/%d/%d\n",
            temps->tm_mday, temps->tm_mon+1, temps->tm_year+1900);
    }
    return 0;
}
```

Exemple de trace d'exécution de ce programme :

```
$ gcc testStat.c -o testStat
$ ls -l
-rwxr-xr-x 1 remy remy 8277 Feb  1 13:03 testStat
-rw-r--r-- 1 remy remy  935 Feb  1 13:03 testStat.c
$ ./testStat testStat.c
testStat.c est un fichier ordinaire
La taille du fichier en octets est 935
Le jour de derni re mofification est 1/2/2008
```

Toutes les informatione renvoy es par `stat` sont stock es dans la structure `stat`, dont la d claration est la suivante (voir `stat(2)`)

```
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 */
};
```

## 6.3 Parcourir les r pertoires en C

La fonction `opendir` permet d'ouvrir un r pertoire et retourne un pointeur de r pertoire (type `DIR*`). On peut alors parcourir la liste des  l ments (fichiers, liens ou r pertoires) qui sont contenus dans ce r pertoire (y compris les r pertoires `"."` et `".."`).

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

int main(int argc, char**argv)
{
    DIR *dir;
    struct dirent *ent;
    int i;

    for (i=1; i<argc; i++)
```

```
{
    dir = opendir(argv[i]); /* ouverture du répertoire */
    if (dir==NULL)
        {
            fprintf(stderr, "Erreur d'ouverture du répertoire %s\\(\\backslash\\)n",
                argv[i]);
            fprintf(stderr, "Droits insuffisant ou répertoire incorrect\\n");
            exit(1);
        }
    printf("Répertoire %s\\n", argv[i]);
    while ((ent=readdir(dir)) != NULL) /* on parcourt la liste */
        printf("%s ", ent->d_name);
    }
printf("\\n");
retu 0;
}
```

Exemple de trace d'exécution de ce programme :

```
$ gcc parcoursRep.c -o parcoursRep
$ ls
parcoursRep  parcoursRep.c
$ ./parcoursRep .
Répertoire .
parcoursRep .. parcoursRep.c .
```

## 6.4 Descripteurs de fichiers

Un descripteur de fichier est un entier qui identifie un fichier dans un programme *C*. Ne pas confondre un descripteur de fichier avec un pointeur de fichier. La fonction `fdopen` permet d'obtenir un pointeur de fichier à partir d'un descripteur.

### 6.4.1 Ouverture et création d'un fichier

La fonction `open` permet d'obtenir un descripteur de fichier à partir du nom de fichier sur le disque, de la même façon que `fopen` permet d'obtenir un pointeur de fichier. Une grande différence est que la fonction `open` offre beaucoup plus d'options pour tester les permissions. Le prototype de la fonction `open` est le suivant :

```
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

La fonction retourne une valeur strictement négative en cas d'erreur.

Le paramètre `flags` permet de préciser si, pour le programme, le fichier est en lecture seule (masque `O_RDONLY`), écriture seule (masque `O_WRONLY`), ou lecture-écriture (masque `O_RDWR`). Par un ou bit à bit (`|`), on peut aussi préciser si le fichier est ouvert en mode ajout (masque `O_APPEND`), ou si le fichier doit être écrasé (masque `O_TRUNC`) ou ouvert en mode création (si le fichier n'existe pas il sera créé, masque `O_CREAT`).

Le mode permet de fixer les permissions lors de la cr ation du fichier (le cas  ch ant), lorsque le param tre `flag` est sp cifi  avec `O_CREAT`. Les permissions peuvent  tre d finies par des chiffres octaux (7 pour `rwx`, 0 pour aucune permission) pour l'utilisateur, le groupe et les autres utilisateur. Cependant, un et bit   bit est effectu  avec la n gation bit   bit de variable d'environnement `umask` (`mode & ~umask`). (voir `man umask` et `man open(2)`)

### 6.4.2 Lecture et  criture via un descripteur

Pour  crire des octets via descripteur de fichier, on utilise la fonction `write` :

```
ssize_t write(int descripteur1, const void *bloc, size_t taille);
```

Le fichier (ou tube ou socket...) doit  tre ouvert en  criture (options `O_WRONLY`, `O_RDWR`) La taille est le nombre d'octets qu'on souhaite  crire, et le bloc est un pointeur vers la m moire contenant ces octets.

Pour lire des octets via un descripteur de fichiers, on utilise la fonction `read` :

```
ssize_t read(int descripteur0, void *bloc, size_t taille);
```

Le fichier (ou tube ou socket...) doit  tre ouvert en lecture (options `O_RDONLY`, `O_RDWR`)

On peut aussi utiliser `fdopen` pour obtenir un `FILE*` ce qui permet d'utiliser des fonctions plus haut niveau telles que `fprintf` et `fscanf` ou `fread` et `fwrite`.

## 6.5 Exercices

**Exercice 6.1** ([ ] sortez vos calculettes !) Soit un disque du ayant 2 plateaux, chaque face ayant 1000 cylindres et 60 secteurs, chaque secteur ayant 1024 octets.

a) Calculez la capacit  totale du disque.

b) Calculez la position (le num ro) de l'octet 300 sur le secteur 45 du cylindre 350 de la face 2 du premier plateau.

c) Sur quel secteur et en quelle position se trouve l'octet num ro 78000000 ?

**Exercice 6.2** ( )  crire un programme qui prend en argument des noms de r pertoire et affiche la liste des fichiers de ces r pertoires qui ont une taille sup rieure   (  peu pr s) 1Mo avec l'`UID` du propri taire du fichier.

**Exercice 6.3** (a))  crire un programme qui saisit au clavier un tableau d'entiers et sauvegarde ce tableau au format binaire dans un fichier ayant permission en  criture pour le groupe du fichier et en lecture seule pour les autres utilisateurs.

b)  crire un programme qui charge en m moire un tableau d'entiers tel que g n r  au a). Le fichier d'entiers ne contient pas le nombre d' l ments. Le programme doit fonctionner pour un nombre quelconque de donn es enti res dans le fichier.

# Chapitre 7

## Signaux

### 7.1 Préliminaire : Pointeurs de fonctions

Un pointeur de fonctions en *C* est une variable qui permet de désigner une fonction *C*. Comme n'importe quelle variable, on peut mettre un pointeur de fonctions soit en variable dans une fonction, soit en paramètre dans une fonction.

On déclare un pointeur de fonction comme un prototype de fonction, mais on ajoute une étoile (\*) devant le nom de la fonction. Dans l'exemple suivant, on déclare dans le main un pointeur sur des fonctions qui prennent en paramètre un `int`, et un pointeur sur des fonctions qui retournent un `int`.

```
#include <stdio.h>

int SaisisEntier(void)
{
    int n;
    printf("Veuillez entrer un entier : ");
    scanf("%d", &n);
    return n;
}

void AfficheEntier(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %d\\(\\backslash)n", n);
}

int main(void)
{
    void (*foncAff)(int); /* déclaration d'un pointeur foncAff */
    int (*foncSais)(void); /*déclaration d'un pointeur foncSais */
    inte entier;

    foncSais = SaisisEntier; /* affectation d'une fonction */
    foncAff = AfficheEntier; /* affectation d'une fonction */
}
```

```
entier = foncSais(); /* on exécute la fonction */
foncAff(entier); /* on exécute la fonction */
\retu 0;
}
```

Dans l'exemple suivant, la fonction est passée en paramètre à une autre fonction, puis exécutée.

```
#include <stdio.h>

int SaisisEntier(void)
{
    int n;
    printf("Veuillez entrer un entier : ");
    scanf("%d", &n);
    getchar();
    return n;
}

void AfficheDecimal(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %d\n", n);
}

void AfficheHexa(int n)
{
    printf("L'entier n vaut %x\\(\\backslash)n", n);
}

void ExecAffiche(void (*foncAff)(int), int n)
{
    foncAff(n); /* exécution du paramètre */
}

int main(void)
{
    int (*foncSais)(\void); /*déclaration d'un pointeur foncSais */
    int entier;
    char rep;

    foncSais = SaisisEntier; /* affectation d'une fonction */
    entier = foncSais(); /* on exécute la fonction */

    puts("Voulez-vous afficher l'entier n en décimal (d) ou en hexa (x)?");
    rep = getchar();
    /* passage de la fonction en paramètre : */
    if (rep == 'd')
```

```
    ExecAffiche(AfficheDecimal, entier);
if (rep == 'x')
    ExecAffiche(AfficheHexa, entier);

return 0;
}
```

## 7.2 Les principaux signaux

Un signal permet de prévenir un processus qu'un événement particulier c'est produit dans le système pour dans un (éventuellement autre) processus. Certains signaux sont envoyés par le noyau (comme en cas d'erreur de violation mémoire ou division par 0), mais un programme utilisateur peut envoyer un signal avec la fonction ou la commande `kill`, ou encore par certaines combinaison de touches au clavier (comme `Ctrl-C`). Un utilisateur (à l'exception de `root`) ne peut envoyer un signal qu'à un processus dont il est propriétaire.

Les principaux signaux (décrits dans la norme POSIX.1-1990) (faire `man 7 signal` pour des compléments) sont expliqués sur le table 7.1.

## 7.3 Envoyer un signal

La méthode la plus générale pour envoyer un signal est d'utiliser soit la commande `shell kill(1)`, soit la fonction C `kill(2)`.

### 7.3.1 La commande `kill`

La commande `kill` prend une option `-signal` et un `pid`.

**Exemple.**

```
$ kill -SIGINT 14764 {\em# interromp processus de pid 14764}
$ kill -SIGSTOP 22765 {\em# stoppe temporairement le process 22765}
$ kill -SIGCONT 22765 {\em# reprend l'exécution du prcessus 22765}
```

#### Compléments

- ✓ Le signal par défaut, utilisé en cas est `SIGTERM`, qui termine le processus.
- ✓ On peut utiliser un `PID` négatif pour indiquer un groupe de processus, tel qu'il est indiqué par le `PGID` en utilisant l'option `-j` de la commande `ps`. Cela permet d'envoyer un signal à tout un groupe de processus.

### 7.3.2 La fonction `kill`

La fonction C `kill` est similaire à la commande `kill` du *shell*. Elle a pour prototype :

```
int kill(pid_t pid, int signal);
```

Signal	Valeur	Action	Commentaire
SIGHUP	1	Term	Terminaison du leader de session (exemple : terminaison du terminal qui a lanc� le programme ou logout)
SIGINT	2	Term	Interruption au clavier (par <code>Ctrl-C</code> par d�faut)
SIGQUIT	3	Core	Quit par frappe au clavier (par <code>Ctrl-AltGr-\</code> par d�faut)
SIGILL	4	Core	D�tection d'une instruction ill�gale
SIGABRT	6	Core	Avortement du processus par la fonction <code>abort(3)</code> (g�n�ralement appel�e par le programmeur en cas de d�tection d'une erreur)
SIGFPE	8	Core	Exception de calcul flottant (division par 0 racine carr�es d'un nombre n�gatif, etc...)
SIGKILL	9	Term	Processus tu� (kill)
SIGSEGV	11	Core	Violation m�moire. Le comportement par d�faut termine le processus sur une erreur de segmentation
SIGPIPE	13	Term	Erreur de tube : tentative d'�crire dans un tube qui n'a pas de sortie
SIGALRM	14	Term	Signal de timer suite � un appel de <code>alarm(2)</code> qui permet d'envoyer un signal � une certaine date
SIGTERM	15	Term	Signal de terminaison
SIGUSR1	30,10,16	Term	Signal utilisateur 1 : permet au programmeur de d�finir son propre signal pour une utilisation libre
SIGUSR2	31,12,17	Term	Signal utilisateur 23 : permet au programmeur de d�finir son propre signal pour une utilisation libre
SIGCHLD	20,17,18	Ign	L'un des processus fils est stopp� (par <code>SIGSTOP</code> ou termin�)
SIGSTOP	17,19,23	Stop	Stoppe temporairement le processus. Le processus se fige jusqu'� recevoir un signal <code>SIGCONT</code>
SIGCONT	19,18,25	Cont	Reprend l'ex�cution d'un processus stopp�.
SIGTSTP	18,20,24	Stop	Processus stopp� � partir d'un terminal (tty) (par <code>Ctrl-S</code> par d�faut)
SIGTTIN	21,21,26	Stop	saisie dans un terminal (tty) pour un processus en t�che de fond (lanc� avec <code>&amp;</code> )
SIGTTOU	22,22,27	Stop	Affichage dans un terminal (tty) pour un processus en t�che de fond (lanc� avec <code>&amp;</code> )

TABLE 7.1 : Liste des principaux signaux

**Exemple.** Le programme suivant tue le processus dont le *PID* est passé en argument seulement si l'utilisateur confirme.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>

int main(int argc, char **argv)
{
    pid_t pidToSend;
    char rep;
    if (argc != 2)
        {
            fprintf(stderr, "Usage %s pid\n", argv[0]);
            exit(1);
        }
    pidToSend = atoi(argv[1]);
    printf("Etes-vous sûr de vouloir tuer le processus %d? (o/n)",
           pidToSend);
    rep = getchar();
    if (rep == 'o')
        kill(pidToSend, SIGTERM);
    return 0;
}
```

### 7.3.3 Envoi d'un signal par combinaison de touches du clavier

Un certain nombre de signaux peuvent être envoyé à partir du terminal par une combinaison de touche. On peut voir ces combinaisons de touches par `stty -a` :

```
stty -a
speed 38400 baud; rows 48; columns 83; line = 0;
intr = ^C; quit = ^\; erase = ^?; kill = ^U; eof = ^D; eol = M-^?; eol2 = M-^?;
swtch = M-^?; start = ^Q; stop = ^S; susp = ^Z; rprnt = ^R; werase = ^W; lnext = ^V;
flush = ^O; min = 1; time = 0;
-parenb -parodd cs8 hupcl -cstopb cread -clocal -crtscts
-ignbrk brkint -ignpar -parmrk -inpck -istrip -inlcr -igncr icrnl ixon -ixoff -iuclc
ixany imaxbel iutf8
opost -olcuc -ocrnl onlcr -onocr -onlret -ofill -ofdel nl0 cr0 tab0 bs0 vt0 ff0
isig icanon iexten echo echoe echok -echonl -noflsh -xcase -tostop -echoprnt echoctlechoke
```

## 7.4 Capturer un signal

### 7.4.1 Cr er un gestionnaire de signal (*signal handler*)

Un gestionnaire de signal (*signal handler*) permet de changer le comportement du processus lors de la r ception du signal (par exemple, se terminer).

Voici un exemple de programme qui sauvegarde des donn es avant de se terminer lors d'une interruption par Ctrl-C dans le terminal. Le principe est de modifier le comportement lors de la r ception du signal SIGINT.

```
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

int donnees[5];

void gestionnaire(int numero)
{
    FILE *fp;
    int i;
    if (numero == SIGINT)
    {
        printf("\nSignal d'interruption, sauvegarde...\n");
        fp = fopen("/tmp/sauve.txt", "w");
        for (i=0; i<5; i++)
        {
            fprintf(fp, "%d ", donnees[i]);
        }
        fclose(fp);
        printf("Sauvegarde termin e, terminaison du processus\n");
        exit(0);
    }
}

int main(void)
{
    int i;
    char continuer='o';
    struct sigaction action;
    action.sa_handler = gestionnaire; /* pointeur de fonction */
    sigemptyset(&action.sa_mask); /* ensemble de signaux vide */
    action.sa_flags = 0; /* options par d faut */
    if (sigaction(SIGINT, &action, NULL) != 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur sigaction\\(\\backslash\\)n");
        exit(1);
    }
}
```

```
for (i=0; i<5; i++)
{
    printf("donnees[%d] = ", i);
    scanf("%d", &donnees[i]); getchar();
}

while (continuer == 'o')
{
    puts("zzz...");
    sleep(3);
    for (i=0; i<5; i++)
        printf("donnees[%d] = %d ", i, donnees[i]);
    printf("\(\backslash)nVoules-vous continuer? (o/n) ");
    continuer = getchar(); getchar();
}
}
```

Voici le trace de ce programme, que l'on interrompt avec Ctrl-C :

```
gcc sigint.c -o sigint
./sigint
donnees[0] = 5
donnees[1] = 8
donnees[2] = 2
donnees[3] = 9
donnees[4] = 7
zzz...
donnees[0] = 5 donnees[1] = 8 donnees[2] = 2 donnees[3] = 9 donnees[4] = 7
Voules-vous continuer? (o/n)
Signal d'interruption, sauvegarde...
Sauvegarde terminée, terminaison du processus
cat /tmp/sauve.txt
5 8 2 9 7
```

### 7.4.2 Gérer une exception de division par zéro

Voici un programme qui fait une division entre deux entiers  $y/x$  saisis au clavier. Si le dénominateur  $x$  vaut 0 un signal SIGFPE est reçu et le gestionnaire de signal fait resaisir  $x$ . Une instruction `siglongjmp` permet de revenir à la ligne d'avant l'erreur de division par 0.

```
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <setjmp.h>

int x,y, z;
sigjmp_buf env;
```

```
void gestionnaire(int numero)
{
    FILE *fp;
    int i;
    if (numero == SIGFPE)
    {
        printf("Signal d'erreur de calcul flottant.\n");
        printf("Entrez x différent de zéro : ");
        scanf("%d", &x);
        siglongjmp(env, 1); /* retour au sigsetjmp */
    }
}

int main(void)
{
    int i;
    char continuer='o';
    struct sigaction action;
    action.sa_handler = gestionnaire; /* pointeur de fonction */
    sigemptyset(&action.sa_mask); /* ensemble de signaux vide */
    action.sa_flags = 0; /* options par défaut */
    if (sigaction(SIGFPE, &action, NULL) != 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur sigaction\n");
        exit(1);
    }

    printf("Veuillez entrer x et y : ");
    scanf("%d %d", &x, &y); getchar();
    sigsetjmp(env, 1); /* on mémorise la ligne */
    z = y/x; /* opération qui risque de provoquer une erreur */
    printf("%d/%d=%d\\(\\backslash\\)n", y, x, z);
    return 0;
}
```

Voici la trace de ce programme lorsqu'on saisit un dénominateur x égal à 0 :

```
Veuillez entrer x et y : 0 8
Signal d'erreur de calcul flottant.
Entrez x différent de zéro : 0
Signal d'erreur de calcul flottant.
Entrez x différent de zéro : 2
8/2=4
```

## 7.5 Exercices

**Exercice 7.1 ()** Ecrire un programme qui crée un fils qui fait un calcul sans fin. Le processus père propose alors un menu :

- Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche 's', le processus père endort son fils.
- Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche 'r', le processus père redémarre son fils.
- Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche 'q', le processus père tue son fils avant de se terminer.

**Exercice 7.2 ()** Ecrire un programme `saisit.c` qui saisit un int au clavier, et l'enregistre dans un fichier `/tmp/entier.txt`. Écrire un programme `affiche.c` qui attend (avec `sleep`) un signal utilisateur du programme `saisit.c`. Lorsque l'entier a été saisi, le programme `affiche.c` affiche la valeur de l'entier.

**Exercice 7.3 (a))** Écrire un programme qui crée 5 processus fils qui font une boucle `while` 1. Le processus père proposera dans une boucle sans fin un menu à l'utilisateur :

- Endormir un fils ;
- Réveiller un fils ;
- Terminer un fils ;

b) Modifier les fils pour qu'ils affichent un message lorsqu'ils sont tués. Le processus père affichera un autre message s'il est tué.

**Exercice 7.4 ()** Ecrire un programme qui saisit les valeurs d'un tableau d'entier `tab` de  $n$  éléments alloué dynamiquement. L'entier  $n$  sera saisi au clavier. Le programme affiche la valeur d'un élément `tab[i]` où  $i$  est saisi au clavier. En cas d'erreur de segmentation le programme fait resaisir la valeur de  $i$  avant de l'afficher.

# Chapitre 8

## Programmation réseaux

Le but de la programmation réseau est de permettre à des programmes de dialoguer (d'échanger des données) avec d'autres programmes qui se trouvent sur des ordinateurs distants, connectés par un réseau. Nous verrons tout d'abord des notions générales telles que les adresse IP ou le protocole TCP, avant d'étudier les sockets unix/linux qui permettent à des programmes d'établir une communication et de dialoguer.

### 8.1 Adresses IP et MAC

Chaque interface de chaque ordinateur sera identifié par

- Son adresse IP : une adresse IP (version 4, protocole IPV4) permet d'identifier un hôte et un sous-réseau. L'adresse IP est codée sur 4 octets. (les adresses IPV6, ou IP next generation seront codées sur 6 octets).
- L'adresse mac de sa carte réseau (carte ethernet ou carte wifi) ;

Une adresse IP permet d'identifier un hôte. Une passerelle est un ordinateur qui possède plusieurs interfaces et qui transmet les paquets d'une interface à l'autre. La passerelle peut ainsi faire communiquer différents réseaux. Chaque carte réseau possède une adresse MAC unique garantie par le constructeur. Lorsqu'un ordinateur a plusieurs plusieurs interfaces, chacune possède sa propre adresse MAC et son adresse IP. On peut voir sa configuration réseau par `ifconfig`.

```
$ /sbin/ifconfig eth0
eth0      Link encap:Ethernet  HWaddr 00:B2:3A:24:F3:C4
          inet addr:192.168.0.2  Bcast:192.168.0.255  Mask:255.255.255.0
          inet6 addr: fe80::2c0:9fff:fef9:95b0/64  Scope:Link
          UP BROADCAST RUNNING MULTICAST  MTU:1500  Metric:1
          RX packets:6 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
          TX packets:16 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:5
          collisions:0 txqueuelen:1000
          RX bytes:1520 (1.4 KiB)  TX bytes:2024 (1.9 KiB)
          Interrupt:10
```

On voit l'adresse MAC 00:B2:3A:24:F3:C4 et l'adresse IP 192.168.0.2. Cela signifie que le premier octet de l'adresse IP est égal à 192, le deuxième 168, le troisième octet est nul, et le quatrième vaut 2.

Dans un programme C, les 4 octets d'une adresse IP peuvent être stockés dans un `unsigned int`. On peut stocker toutes les données d'adresse dans une structure `in_addr`. On peut traduire l'adresse IP en une chaîne de caractère (avec les octets écrits en décimal et séparés par des points, exemple : "192.168.0.2") par la fonction `inet_ntoa` :

```
char * inet_ntoa(struct in_addr adresse);
```

Inversement, on peut traduire une chaîne de caractère représentant une adresse IP en `struct in_addr`, en passant la structure par adresse à la fonction `inet_aton` :

```
int inet_aton(const char *chaine, struct in_addr *adresse);
```

## 8.2 Protocoles

Un paquet de données à transmettre dans une application va se voir ajouter, suivant le protocole, les données nécessaires pour

- le routage (détermination du chemin parcouru par les données jusqu'à destination) ;
- la vérification de l'intégrité des données (c'est à dire la vérification qu'il n'y a pas eu d'erreur dans la transmission).

Pour le routage, les données sont par exemple l'adresse IP de la machine de destination ou l'adresse MAC de la carte d'une passerelle. Ces données sont rajoutées au paquet à transmettre à travers différentes **couches**, jusqu'à la couche physique (câbles) qui transmet effectivement les données d'un ordinateur à l'autre.

### 8.2.1 La listes des protocoles connus du systèmes

Un protocole (IP, TCP, UDP,...) est un mode de communication réseau, c'est à dire une manière d'établir le contact entre machine et de transférer les données. Sous linux, la liste des protocoles reconnus par le système se trouve dans le fichier `/etc/protocols`.

```
$ cat /etc/protocols
# Internet (IP) protocols
ip      0      IP          # internet protocol, pseudo protocol number
#hopopt 0      HOPOPT     # IPv6 Hop-by-Hop Option [RFC1883]
icmp    1      ICMP       # internet control message protocol
igmp    2      IGMP       # Internet Group Management
ggp     3      GGP        # gateway-gateway protocol
ipencap 4      IP-ENCAP   # IP encapsulated in IP (officially ``IP'')
st      5      ST         # ST datagram mode
tcp     6      TCP        # transmission control protocol
egp     8      EGP        # exterior gateway protocol
igp     9      IGP        # any private interior gateway (Cisco)
```

```
pup    12    PUP        # PARC universal packet protocol
udp    17    UDP        # user datagram protocol
hmp    20    HMP        # host monitoring protocol
xns-idp 22    XNS-IDP    # Xerox NS IDP
rdp    27    RDP        # "reliable datagram" protocol
etc... etc...
```

A chaque protocole est associ  un num ro d'identification standard. Le protocole IP est rarement utilis  directement dans une application et on utilise le plus couramment les protocoles TCP et UDP.

### 8.2.2 Le protocole TCP

Le protocole TCP sert    tablir une communication fiable entre deux h tes. Pour cela, il assure les fonctionnalit s suivantes :

- Connexion. L' metteur et le r cepteur se mettent d'accord pour  tablir une connexion. La connexion reste ouverte jusqu'  ce qu'on la referme.
- Fiabilit . Suite au transfert de donn es, des tests sont faits pour v rifier qu'il n'y a pas eu d'erreur dans la transmission. Ces tests utilisent la redondance des donn es, c'est   dire qu'une partie des donn es est envoy e plusieurs fois. De plus, les donn es arrivent dans l'ordre o  elles ont  t   mises.
- Possibilit  de communiquer sous forme de flot de donn es, comme dans un tube (par exemple avec les fonctions `read` et `write`). Les paquets arrivent   destination dans l'ordre o  ils ont  t  envoy s.

### 8.2.3 Le protocole UDP

Le protocole UDP permet seulement de transmettre les paquets sans assurer la fiabilit  :

- Pas de connexion pr alable ;
- Pas de contr le d'int grit  des donn es. Les donn es ne sont envoy es qu'une fois ;
- Les paquets arrivent   destination dans le d sordre.

## 8.3 Services et ports

Il peut y avoir de nombreuses applications r seau qui tournent sur la m me machine. Les num ros de port permettent de pr ciser avec quel programme nous souhaitons dialoguer par le r seau. Chaque application qui souhaite utiliser les services de la couche IP se voit attribuer un num ro de port. Un num ro de port est un entier sur 16 bits (deux octets). Dans un programme C, on peut stocker un num ro de port dans un `unsigned short`. Il y a un certain nombre de ports qui sont r serv s   des services standards. Pour conna tre le num ro de port correspondant   un service tel que `ssh`, on peut regarder dans le fichier `/etc/services`.

```
# Network services, Internet style
tcpmux      1/tcp          # TCP port service multiplexer
echo        7/tcp
echo        7/udp
discard     9/tcp          sink null
discard     9/udp          sink null
sysstat     11/tcp         users
daytime     13/tcp
daytime     13/udp
netstat     15/tcp
qotd        17/tcp          quote
msp         18/tcp          # message send protocol
msp         18/udp
chargen     19/tcp          ttytst source
chargen     19/udp          ttytst source
ftp-data    20/tcp
ftp         21/tcp
fsp         21/udp          fspd
ssh         22/tcp          # SSH Remote Login Protocol
ssh         22/udp
telnet      23/tcp
smtp        25/tcp          mail
time        37/tcp          timserver
time        37/udp          timserver
rlp         39/udp          resource      # resource location
nameserver  42/tcp          name          # IEN 116
whois       43/tcp          nickname
tacacs      49/tcp          # Login Host Protocol (TACACS)
tacacs      49/udp
re-mail-ck  50/tcp          # Remote Mail Checking Protocol
re-mail-ck  50/udp
domain      53/tcp          nameserver   # name-domain server
domain      53/udp          nameserver
mtp         57/tcp          # deprecated
etc...
```

L'administrateur du système peut définir un nouveau service en l'ajoutant dans `/etc/services` et en précisant le numéro de port. Les numéros de port inférieurs à 1024 sont réservés aux serveurs et démons lancés par root (éventuellement au démarrage de l'ordinateur), tels que le serveur d'impression `/usr/sbin/cupsd` sur le port ou le serveur ssh `/usr/sbin/sshd` sur le port 22.

## 8.4 Sockets TCP

Dans cette partie, nous nous limitons aux sockets avec protocole TCP/IP, c'est à dire un protocole TCP (avec connexion préalable et vérification des données), fondé sur IP (c'est à dire utilisant la couche IP). Pour utiliser d'autres protocoles (tel que UDP), il faudrait mettre

d'autres options dans les fonctions telles que `socket`, et utiliser d'autres fonctions que `read` et `write` pour transmettre des données.

### 8.4.1 Création d'une socket

Pour créer une socket, on utilise la fonction `socket`, qui nous retourne un identifiant (de type `int`) pour la socket. Cet identifiant servira ensuite à désigner la socket dans la suite du programme (comme un pointeur de fichiers de type `FILE*` sert à désigner un fichier). Par exemple, pour une socket destinée à être utilisée avec un protocole TCP/IP (avec connexion TCP) fondé sur IP (`AF_INET`), on utilise

```
int sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
```

Cette socket est destinée à permettre à une autre machine de dialoguer avec le programme.

On précise éventuellement l'adresse IP admissible (si l'on souhaite faire un contrôle sur l'adresse IP) de la machine distante, ainsi que le port utilisé. On lie ensuite la socket `sock` à l'adresse IP et au port en question avec la fonction `bind`. On passe par adresse l'adresse de la socket (de type `struct sockaddr_in`) avec un cast, et la taille en octets de cette structure (renvoyée par `sizeof`).

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

#include <unistd.h>

#include <arpa/inet.h>
#include <netdb.h>
#include <netinet/in.h>

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

#define BUFFER_SIZE 256

int cree_socket_tcp_ip()
{
    int sock;
    struct sockaddr_in adresse;

    if ((sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur socket\\(\\backslash\\n");
        return -1;
    }

    memset(&adresse, 0, sizeof(struct sockaddr_in));
```

```
adresse.sin_family = AF_INET;
// donner un num ro de port disponible quelconque
adresse.sin_port = htons(0);
// aucun contr le sur l'adresse IP :
adresse.sin_addr.s_addr = htons(INADDR_ANY);

// Autre exemple :
// connexion sur le port 33016 fix
// adresse.sin_port = htons(33016);
// depuis localhost seulement :
// inet_aton("127.0.0.1", &adresse.sin_addr);

if (bind(sock, (struct sockaddr*) &adresse,
        sizeof(struct sockaddr_in)) < 0)
{
    close(sock);
    fprintf(stderr, "Erreur bind\\(\\backslash\\)n");
    return -1;
}

return sock;
}
```

### 8.4.2 Affichage de l'adresse d'une socket

Après un appel à `bind`, on peut retrouver les données d'adresse et de port par la fonction `getsockname`. Les paramètres sont pratiquement les mêmes que pour `bind` sauf que le nombre d'octets est passé par `adresse`. On peut utiliser les fonctions `ntoa` et `ntohs` pour afficher l'adresse IP et le port de manière compréhensible par l'utilisateur.

```
int affiche_adresse_socket(int sock)
{
    struct sockaddr_in adresse;
    socklen_t longueur;

    longueur = sizeof(struct sockaddr_in);
    if (getsockname(sock, (struct sockaddr*)&adresse, &longueur) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur getsockname\\(\\backslash\\)n");
        return -1;
    }
    printf("IP = %s, Port = %u\\(\\backslash\\)n", inet_ntoa(adresse.sin_addr),
          ntohs(adresse.sin_port));
    return 0;
}
```

### 8.4.3 Implémentation d'un serveur TCP/IP

Un serveur (réseau) est une application qui va attendre que d'autres programmes (sur des machines distantes), appelés clients, entrent en contact avec lui, et dialoguent avec lui. Pour créer un serveur TCP/IP avec des sockets, on crée d'abord la socket avec `socket` et `bind`. On indique ensuite au noyau `linux/unix` que l'on attend une connexion sur cette socket. Pour cela, on utilise la fonction `listen` qui prend en paramètre l'identifiant de la socket et la taille de la file d'attente (en général 5 et au plus 128) au cas où plusieurs clients se présenteraient au même moment.

Le serveur va ensuite boucler dans l'attente de clients, et attendre une connexion avec l'appel système `accept`. La fonction `accept` **crée une nouvelle socket pour le dialogue avec le client**. En effet, la socket initiale doit rester ouverte et en attente pour la connexion d'autres clients. Le dialogue avec le client se fera donc avec une nouvelle socket, qui est retournée par `accept`.

Ensuite, le serveur appelle `fork` et crée un processus fils qui va traiter le client, tandis que le processus père va boucler à nouveau sur `accept` dans l'attente du client suivant.

```
int main(void)
{
    int sock_contact;
    int sock_connectee;
    struct sockaddr_in adresse;
    socklen_t longueur;
    pid_t pid_fils;

    sock_contact = cree_socket_tcp_ip();
    if (sock_contact < 0)
        return -1;
    listen(sock_contact, 5);
    printf("Mon adresse (sock contact) -> ");
    affiche_adresse_socket(sock_contact);
    while (1)
    {
        longueur = sizeof(struct sockaddr_in);
        sock_connectee = accept(sock_contact,
                               (struct sockaddr*)&adresse,
                               &longueur);
        if (sock_connectee < 0)
        {
            fprintf(stderr, "Erreur accept\\(\\backslash\\n");
            return -1;
        }
        pid_fils = fork();
        if (pid_fils == -1)
        {
            fprintf(stderr, "Erreur fork\\(\\backslash\\n");
            return -1;
        }
    }
}
```

```
    if (pid_fils == 0)  { /* fils */
        {
            close(sock_contact);
            traite_connection(sock_connectee);
            exit(0);
        }
        else
            close(sock_connectee);
    }
    return 0;
}
```

#### 8.4.4 Traitement d'une connexion

Une fois la connexion établie, le serveur (ou son fils) peut connaître les données d'adresse IP et de port du client par la fonction `getpeername`, qui fonctionne comme `getsockname` (vue plus haut). Le programme dialogue ensuite avec le client avec les fonctions `read` et `write` comme dans le cas d'un tube.

```
void traite_connection(int sock)
{
    struct sockaddr_in adresse;
    socklen_t  longueur;
    char bufferR[BUFFER_SIZE];
    char bufferW[BUFFER_SIZE];
    int nb;

    longueur = sizeof(struct sockaddr_in);
    if (getpeername(sock, (struct sockaddr*) &adresse, &longueur) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur getpeername\\(\\backslash\\)n");
        return;
    }
    sprintf(bufferW, "IP = %s, Port = %u\\(\\backslash\\)n",
            inet_ntoa(adresse.sin_addr),
            ntohs(adresse.sin_port));
    printf("Connexion : locale (sock_connectee) ");
    affiche_adresse_socket(sock);
    printf("  Machine distante : %s", bufferW);
    write(sock, "Votre adresse : ", 16);
    write(sock, bufferW, strlen(bufferW)+1);
    strcpy(bufferW, "Veuillez entrer une phrase : ");
    write(sock, bufferW, strlen(bufferW)+1);
    nb= read(sock, bufferR, BUFFER_SIZE);
    bufferR[nb-2] = '\\(\\backslash\\)0';
    printf("L'utilisateur distant a tap : %s\\(\\backslash\\)n", bufferR);
}
```

```

sprintf(bufferW, "Vous avez tap : %s\\(\\backslash\\)n", bufferR);
strcat(bufferW, "Appuyez sur entree pour terminer\\(\\backslash\\)n");
write(sock, bufferW, strlen(bufferW)+1);
read(sock, bufferR, BUFFER_SIZE);
}

```

### 8.4.5 Le client telnet

Un exemple classique de client est le programme `telnet`, qui affiche les donn es re ues sur sa sortie standard et envoie les donn es saisies dans son entr e standard dans la socket. Cela permet de faire un syst me client-serveur avec une interface en mode texte pour le client.

Ci-dessous un exemple, avec   gauche le c t , et   droite le c t  client (connect  localement).

```

$ ./serveur
Mon adresse (sock contact) -> IP = 0.0.0.0, Port = 33140
$ telnet localhost 33140
Trying 127.0.0.1...
Connected to portable1.
Escape character is '^]'.
Votre adresse : IP = 127.0.0.1, Port = 33141
Veillez entrer une phrase :
Connexion : locale (sock_connectee) IP = 127.0.0.1, Port = 33140
Machine distante : IP = 127.0.0.1, Port = 33141
Veillez entrer une phrase : coucou
Vous avez tap  : coucou

Connection closed by foreign host.
L'utilisateur distant a tap  : coucou

```

Ci-dessous un autre exemple, avec   gauche le c t , et   droite le c t  client (connect    distance).

```

$ ./serveur
Mon adresse (sock contact) -> IP = 0.0.0.0, Port = 33140
$ telnet 192.168.0.2 33140
Trying 192.168.0.2...
Connected to 192.168.0.2.
Escape character is '^]'.
Votre adresse : IP = 192.168.0.5, Port = 34353
Veillez entrer une phrase :
Connexion : locale (sock_connectee) IP = 127.0.0.1, Port = 33140
Machine distante : IP = 192.168.0.5, Port = 33141
Veillez entrer une phrase : test
Vous avez tap  : test

Connection closed by foreign host.

```

L'utilisateur distant a tapé : test

## 8.5 Créer une connection client

Jusqu'à maintenant, nous n'avons pas programmé de client. Nous avons simplement utilisé le client telnet. L'exemple ci-dessous est un client qui, alternativement :

1. lit une chaîne dans la socket et l'affiche sur sa sortie standard ;
2. saisit une chaîne sur son entrée standard et l'envoie dans la socket.

C'est un moyen simple de créer une interface client.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

#include <arpa/inet.h>
#include <netdb.h>
#include <netinet/in.h>

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

#define BUFFER_SIZE 256

int cree_socket_tcp_client(int argc, char** argv)
{
    struct sockaddr_in adresse;
    int sock;

    if (argc != 3)
    {
        fprintf(stderr, "Usage : %s adresse port\\(\\backslash\\)n", argv[0]);
        exit(0);
    }
    if ((sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur socket\\(\\backslash\\)n");
        return -1;
    }

    memset(&adresse, 0, sizeof(struct sockaddr_in));
    adresse.sin_family = AF_INET;
    adresse.sin_port = htons(atoi(argv[2]));
    inet_aton(argv[1], &adresse.sin_addr);
```

```
if (connect(sock, (struct sockaddr*) &adresse,
            sizeof(struct sockaddr_in)) < 0)
{
    close(sock);
    fprintf(stderr, "Erreur connect\\(\backslash)n");
    return -1;
}
return sock;
}

int affiche_adresse_socket(int sock)
{
    struct sockaddr_in adresse;
    socklen_t longueur;

    longueur = sizeof(struct sockaddr_in);
    if (getsockname(sock, (struct sockaddr*)&adresse, &longueur) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur getsockname\\(\backslash)n");
        return -1;
    }
    printf("IP = %s, Port = %u\\(\backslash)n", inet_ntoa(adresse.sin_addr),
          ntohs(adresse.sin_port));
    return 0;
}

int main(int argc, char**argv)
{
    int sock;
    char buffer[BUFFER_SIZE];
    sock = cree_socket_tcp_client(argc, argv);
    if (sock < 0)
    {
        puts("Erreur connection socket client");
        exit(1);
    }
    affiche_adresse_socket(sock);
    while(1)
    {
        if (read(sock, buffer, BUFFER_SIZE)==0)
            break;
        puts(buffer);
        if (fgets(buffer, BUFFER_SIZE, stdin) == NULL)
            break;
        buffer[strlen(buffer)-1] = '\\(\backslash)n0';
        write(sock, buffer, BUFFER_SIZE);
    }
}
```

```
    return 0;
}
```

Le serveur correspondant est programmé comme le serveur TCP précédent, sauf que la fonction `traite_connection` doit être modifiée pour tenir compte du fonctionnement du client (alternance des lectures et écritures dans la socket).

```
void traite_connection(int sock)
{
    struct sockaddr_in adresse;
    socklen_t longueur;
    char bufferR[BUFFER_SIZE];
    char bufferW[BUFFER_SIZE];
    char tmp[50];
    int nb;

    longueur = sizeof(struct sockaddr_in);
    if (getpeername(sock, (struct sockaddr*) &adresse, &longueur) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "Erreur getpeername\\(\\backslash\\)n");
        return;
    }
    sprintf(bufferW, "IP = %s, Port = %u\\(\\backslash\\)n",
            inet_ntoa(adresse.sin_addr),
            ntohs(adresse.sin_port));
    printf("Connexion : locale (sock_connectee) ");
    affiche_adresse_socket(sock, tmp);
    printf(tmp);
    printf("    Machine distante : %s", bufferW);
    strcat(bufferW, "Votre adresse : ");
    affiche_adresse_socket(sock, tmp);
    strcat(bufferW, tmp);

    strcat(bufferW, "Veuillez entrer une phrase : ");
    write(sock, bufferW, BUFFER_SIZE);
    nb= read(sock, bufferR, BUFFER_SIZE);
    printf("L'utilisateur distant a tap : %s\\(\\backslash\\)n", bufferR);
    sprintf(bufferW, "Vous avez tap : %s\\(\\backslash\\)n", bufferR);
    write(sock, bufferW, BUFFER_SIZE);
}
```

## 8.6 Exercices

**Exercice 8.1 (\*\*)** Le but de l'exercice est d'écrire un serveur TCP/IP avec client `telnet` qui gère une base de données de produits et des clients qui font des commandes. Chaque client se connecte au serveur, entre le nom du (ou des) produit(s) commandé(s), les quantités, et son nom. Le serveur affiche le prix de la commande, et crée un fichier dont le nom est unique (par

exemple créé en fonction de la date) qui contient les données de la commande. La base de données est stockée dans un fichier texte dont chaque ligne contient un nom de produit (sans espace), et un prix unitaire.

- a) Définir une structure produit contenant les données d'un produit.
- b) Écrire une fonction de chargement de la base de données en mémoire dans un tableau de structures.
- c) Écrire une fonction qui renvoie un pointeur sur la structure (dans le tableau) correspondant à un produit dont le nom est passé en paramètre.
- d) Écrire le serveur qui va gérer les commandes de un clients. Le serveur saisit le nom d'un produit et les quantités via une socket, recherche le prix du produit, et affiche le prix de la commande dans la console du client connecté par telnet.
- e) Même question en supposant que le client peut commander plusieurs produits dans une même commande.
- f) Modifier le serveur pour qu'il enregistre les données de la commande dans un fichier. Le serveur crée un fichier dont le nom est unique (par exemple créé en fonction de la date).
- g) Quel reproche peut-on faire à ce programme concernant sa consommation mémoire? Que faudrait-il faire pour gérer les informations sur les stocks disponibles des produits?

**Exercice 8.2 (\*\*)** a) Écrire un serveur TCP/IP qui vérifie que l'adresse IP du client se trouve dans un fichier `add_authorized.txt`. Dans le fichier, les adresse IP autorisées sont écrites lignes par lignes.

b) Modifier le programme précédent pour que le serveur souhaite automatiquement la bienvenue au client en l'appelant par son nom (écrit dans le fichier sur la même ligne que l'adresse IP).

**Exercice 8.3 (\*)** Ecrire un système client serveur qui réalise la chose suivante :

- Le client prend en argument un chemin vers un fichier texte local;
- Le serveur copie ce fichier texte dans un répertoire `/home/save/` sous un nom qui comprend l'adresse IP du client et la date au format `aaaa_mm_jj`.

Pour la gestion des dates, on utilisera les fonctions suivantes de la bibliothèque `time.h`

```
// la fonction suivante renvoie la date
time_t time(time_t *t);

// la fonction suivante traduit la date
struct tm *localtime(const time_t *t);

// la structure tm contenant les données de date
// est la suivante :
struct tm {\
```

```
int tm_sec; /* Secondes */
int tm_min; /* Minutes */
int tm_hour; /* Heures (0 - 23) */
int tm_mday; /* Quantième du mois (1 - 31) */
int tm_mon; /* Mois (0 - 11) */
int tm_year; /* An (année calendaire - 1900) */
int tm_wday; /* Jour de semaine (0 - 6 Dimanche = 0) */
int tm_yday; /* Jour dans l'année (0 - 365) */
int tm_isdst; /* 1 si "daylight saving time" */
\};
```

**Exercice 8.4 (\*\*)** Même question qu'à l'exercice 8.3, mais cette fois le client donne le chemin vers un répertoire contenant des fichiers texte ou binaires. On pourra créer une archive correspondant au répertoire dans /tmp :

```
# coté client :
$ tar zcvf /tmp/rep.tgz /chemin/vers/le/repertoire/client/

# coté serveur :
$ cd /chemin/vers/le/repertoire/serveur/; tar zxvf rep.tgz; rm rep.tgz
```

**Exercice 8.5 (\*\*)** Créez un serveur de messagerie. Le serveur met en relation les clients deux à deux à mesure qu'ils se connectent. Une fois que les clients sont en relation, chaque client peut alternativement saisir une phrase et lire une phrase écrite par l'autre client. Le serveur affiche chez les client :

```
L'autre client dit : coucou
Saisissez la réponse :
```

**Exercice 8.6 (\*\*\*)** Créez un forum de chat. Le serveur met tous les clients connectés en relation. Chaque client demande à parler en tapant 1. Un seul client peut parler à la fois. Lorsque le client envoie un message, le serveur affiche l'adresse *IP* du client et le message chez tous les autres clients. Les clients sont traités par des threads et l'accès aux sockets en écriture est protégé par un mutex.

# Annexe A

## Compilation séparée

### A.1 Variables globales

Une variable globale est une variable qui est définie en dehors de toute fonction. Une variable globale déclarée au début d'un fichier source peut être utilisée dans toutes les fonctions du fichier. La variable n'existe qu'en un seul exemplaire et la modification de la variable globale dans une fonction change la valeur de cette variable dans les autres fonctions.

```
#include <stdio.h>

inte ; /* déclaration en dehors de toute fonction */

\void ModifieDonneeGlobale(\void)/* pas de paramètre */
{
    x = x+1;
}

void AfficheDonneGlobale(void) /* pas de paramètre */
{
    printf("%d\n", x);
}

int main(void)
{
    x = 1;
    ModifieDonneeGlobale();
    AfficheDonneGlobale(); /* affiche 2 */
    return 0;
}
```

Dans le cas d'un projet avec programmation multifichiers, on peut utiliser dans un fichier source une variable globale définie dans un autre fichier source en déclarant cette variable avec le mot clef `extern` (qui signifie que la variable globale est définie ailleurs).

```
extern int x; /* déclaration d'une variable externe
```

## A.2 Mettre du code dans plusieurs fichiers

Exemple. Supposons qu'un `TypeArticle` regroupe les données d'un produit dans un magasin. La fonction `main`, dans le fichier `main.c`, appelle les fonctions `SaisitProduit` et `AfficheProduit`, qui sont définies dans le fichier `routines.c`. Les deux fichiers `.c` incluent le fichier `typeproduit.h`

```
/* *****  
|***** HEADER FILE  typeproduit.h *****|  
******/  
  
/* 1) Protection contre les inclusions multiples */  
  
#ifndef MY_HEADER_FILE /* Evite la définition multiple */  
#define MY_HEADER_FILE  
  
/* 2) Définition des constantes et variables globales exportées */  
  
#define STRING_LENGTH 100  
extern int erreur;  
  
/* 3) Définition des structures et types */  
  
typedef struct {  
    int code; /* code article */  
    char denomination[STRING_LENGTH]; /* nom du produit */  
    float prix; /* prix unitaire du produit */  
    int stock; /* stock disponible */  
}TypeArticle;  
  
/* 4) Prototypes des fonctions qui sont */  
/* définies dans un fichier mais utilisées */  
/* dans un autre */  
  
void SaisitProduit(TypeArticle *adr_prod);  
void AfficheProduit(TypeArticle prod);  
  
#endif /* fin de la protection */
```

La protection `#ifndef` permet d'éviter que le code du fichier header ne soit compilé plusieurs fois, provoquant des erreurs de définitions multiples, si plusieurs fichiers sources incluent le header.

```
/* *****\  
|***** SOURCE FILE  routines.c *****|  
******/  
  
#include <stdio.h>
```

```
#include "typeproduit.h" /* attention aux guillemets */

int max_stock=150;

/* La variable globale erreur est définie ici */
int erreur;

/* La fonction suivante est statique */
/* LitChaine n'est pas accessible dans main.c */

static LitChaine(const char *chaine)
{
    fgets(chaine, STRING_LENGTH, stdin);
}

void SaisitProduit(TypeArticle *adr_prod)
{
    printf("Code produit : ");
    scanf("%d", &adr_prod->code)
    printf("Dénomination : ");
    LitChaine(adr_prod->denomination);
    printf("Prix : ");
    scanf("%f", &adr_prod->prix);
    printf("Stock disponible : ");
    scanf("%d", &adr_prod->stock);
    if(adr_prod->stock > max_stock)
        {
    fprintf(stderr, "Erreur, stock trop grand\n");
        erreur=1;
        }
}

void AfficheProduit(TypeArticle prod)
{
    printf("Code : %d\n", prod.code);
    printf("Dénomination : %s\n", prod.denomination);
    printf("Prix : %f\n", prod.prix);
    printf("Stock disponible : %d\n", prod.stock);
}

/*****\
|***** SOURCE FILE main.c *****/
\*****/

#include "typeproduit.h" /* attention aux guillemets */

int main(void)
```

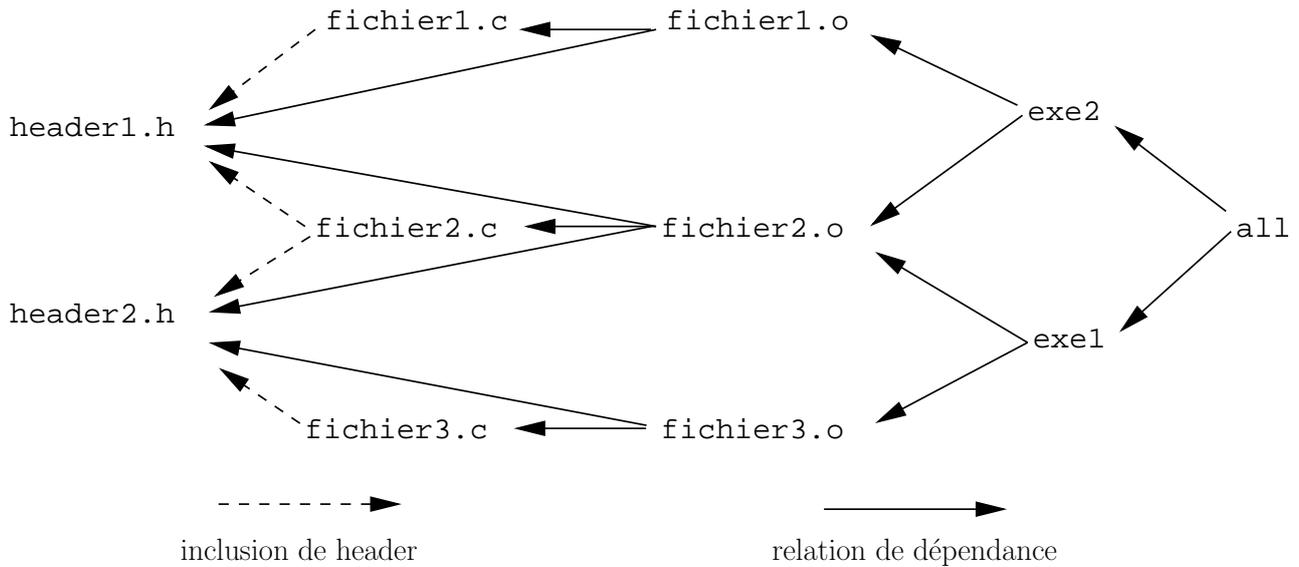


FIGURE A.1 : Exemple de compilation séparée de deux fichiers exécutables

```

{
  TypeProduit prod;
  erreur=0; /* variable définie dans un autre fichier */
  SaisitProduit(&prod); /* fonction définie dans un autre fichier */
  if (erreur==0)
    AfficheProduit(prod);
}

```

## A.3 Compiler un projet multifichiers

### A.3.1 Sans makefile

Pour compiler l'exemple précédent sans `makefile` sous *Linux*, c'est à dire pour créer un fichier exécutable, il faut d'abord créer un fichier *objet* pour chaque fichier source.

```

$ gcc -c routines.c
$ gcc -c main.c

```

Ceci doit générer deux fichiers objets `routines.o` et `main.o`. On crée ensuite l'exécutable (par exemple appelé `produit.exe`) en réalisant l'édition des liens (*link*) par l'instruction suivante :

```

$ gcc routines.o main.o -o produit.exe

```

C'est lors de l'édition des liens que les liens entre les fonctions s'appelant d'un fichier à l'autre, et les variables globales `extern` sont faits. On peut schématiser ce processus de compilation séparée des fichiers sources par la figure A.1, dans laquelle deux fichiers exécutables `exe1` et `mttexe2` dépendent respectivement de certains fichiers sources, qui eux même incluent des header.

Les règles de dépendances indiquent que lorsqu'un certain fichier est modifié, certains autres fichiers doivent être recompilés.

**Exemple.** Sur la figure A.1, si le fichier `header1.h` est modifi , il faut reconstruire `fichier1.o` et `fichier2.o`. Ceci entraine que `exe1.o` et `exe2.o` doivent aussi  tre reconstruits. En cas de modification de `header1.h`, on doit donc ex cuter les commandes suivantes :

```
$ gcc -c fichier1.c
$ gcc -c fichier2.c
$ gcc fichier1.o fichier2.o -o exe1
$ gcc fichier2.o fichier3.o -o exe2
```

### A.3.2 Avec makefile

Un `makefile` est un moyen qui permet d'automatiser la compilation d'un projet multifichier. Grace au `makefile`, la mise   jours des fichiers objets et du fichier ex cutable suite   une modification d'un source se fait en utilisant simplement la commande :

```
$ make
```

Pour cela, il faut sp cifier au syst me les d pendances entre les diff rents fichiers du projet, en cr ant un *fichier makefile*.

**Exemple 1.** Pour l'exemple des fichiers `main.c`, `routines.c` et `typeproduit.h` ci-dessus, on cr e un fichier texte de nom `makefile` contenant le code suivant :

```
produit.exe : routines.o main.o
    gcc routines.o main.o -o produit.exe
routines.o : routines.c typeproduit.h
    gcc -c routines.c
main.o: main.c typeproduit.h
    gcc -c main.c
```

Ce fichier comprend trois parties. Chaque partie exprime une r gle de d pendance et une r gle de reconstruction. Les r gles de reconstruction (lignes 2, 4 et 6) commencent obligatoirement par une tabulation.

Les r gles de d pendance sont les suivantes :

- Le fichier ex cutable `produit.exe` d pend de tous les fichiers objets. Si l'un des fichier objets est modifi , il faut utiliser la r gle de reconstruction pour faire l' dition des liens.
- Le fichier objet `routine.o` d pend du fichier `routine.c` et du fichier `typearticle.h`. Si l'un de ces deux fichiers est modifi , il faut utiliser la r gle de reconstruction pour reconstruire `routine.o`
- De m me, `main.o` d pend de `main.c` et `typearticle.h`.

**Exemple 2.** Pour les fichiers de la figure A.1, un `makefile` simple ressemblerait   ceci :

```
CC=gcc # variable donnant le compilateur
CFLAGS= -Wall -pedantic -g # options de compilation
all: exe1 exe2 # r gle pour tout reconstruire
fichier1.o : fichier1.c header1.h
    $(CC) $(CFLAGS) -c fichier1.c
```

```
fichier2.o : fichier2.c header1.h header2.h
    $(CC) $(CFLAGS) -c fichier2.c
fichier3.o : fichier3.c header2.h
    $(CC) $(CFLAGS) -c fichier3.c
exe1 : fichier1.o fichier2.o
    $(CC) $(CFLAGS) fichier1.o fichier2.o -o exe1
exe2 : fichier2.o fichier3.o
    $(CC) $(CFLAGS) fichier3.o fichier3.o -o exe2
clean:
    rm *.o exe1 exe2
```

Utilisation :

```
$ make exe1 # reconstruit la cible exe1
$ make all  # reconstruit tout
$ make clean # fait le ménage
$ make     # reconstruit ma première cible (en l'occurrence all)
```