

# PROGRAMMATION SYSTÈME

Inter Connexion des Processus (IPC)

Mohamed Hammouda

### LES TUBES: PIPE

- Un tube est un dispositif de communication qui permet une communication à sens unique.
- Un tube une fois initialisé admet deux extrémités :
  - extrémité d'écriture
  - · extrémité de lecture.
- Les tubes sont des dispositifs séquentiels; les données sont toujours lues dans l'ordre où elles ont été écrites.
- Typiquement, un tube est utilisé pour la communication entre deux threads d'un même processus ou entre processus père et fils.
- Le shell crée également un tube connectant la sortie standard du processus ps avec l'entrée standard de grep.
- Le résultat ps est envoyés à grep dans le même ordre que s'ils étaient envoyés directement au terminal.
   % ps aux | grep atom

### CRÉER DES TUBES

- La fonction pipe () permet de créer un tube.
- Pipe admet comme <u>paramètre</u> un tableau de deux entiers.
- Chaque entier, appelé descripteur de fichier, est un pointeur vers un fichier.
- 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 :
  - pipe\_fds [1] désigne la sortie du tube (dans laquelle on peut lire des données);
  - pipe\_fds [0] désigne l'entrée du tube (dans laquelle on peut écrire des données);

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

## CRÉER DES TUBES

 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 que 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.
- Le processus père et le processus fils auront les mêmes descripteurs de tubes, et pourront donc communiquer entre eux.

```
Pour écrire dans un tube, on utilise la fonction write :
size_t write (int descripteur1, const void *bloc, size_t taille);

Pour lire dans un tube, on utilise la fonction read :
size_t read (int descripteur0, void *bloc, size_t taille);
```

## CRÉATION D'UN TUBE DANS UN PROCESSUS UNIQUE

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

int main( int argc, char ** argv ){
   char buffer[BUFSIZ+1];

   /* create the pipe */
   int fd[2];
   pipe(fd);

   /* write into the pipe */
   write(fd[1], "Hello World\n", strlen("Hello World\n"));

   /* read the pipe and print the read value */
   read(fd[0], buffer, BUFSIZ);
   printf("%s", buffer);
   }

   processus
   fd[1]   pipe   fd[0]
```

Créer un pipe dans un processus unique n'a pas beaucoup d'intérêt mais cela nous permet de comprendre ce qui caractérise un pipe:

- Un pipe possède deux extrémités.
- Il n'est possible de faire passer des informations que dans un sens unique.
- On peut donc écrire des informations à l'entré et en lire à la sortie.
- Les deux extrémités sont référencés par des descripteurs de fichiers (des entiers stockés dans la variable fd).

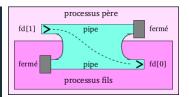
### CRÉATION D'UN PIPE DANS UN PROCESSUS AYANT UN FILS

```
int main( int argc, char ** argv ){
                                                                                       processus père
 int pfd[2];
                                                                           fd[1] >
                                                                                            pipe
 if (pipe(pfd) == -1)
  { printf("échec de création de pipe\n"); return 1; }
 int pid;
                                                                           fermé
                                                                                                          > fd[0]
                                                                                            pipe
 if ((pid = fork()) < 0) {
                                                                                       processus fils
    printf("echec de création d'un fils\n"); return 2; }
Si nous somme dans le processus Fils
                                                                Si nous somme dans le processus Père
if (pid == 0){
                                                                   char buffer[BUFSIZ];
  char buffer[BUFSIZ];
                                                                   close(pfd[0]); /* close read side */
  close(pfd[1]); /* close write side */
                                                                   /* send some data into the pipe */
  /* read some data and print the result on screen */
   while (read(pfd[0], buffer, BUFSIZ) != 0)
                                                                      strcpy(buffer, "HelloWorld\n");
                                                                      write(pfd[1], buffer, strlen(buffer)+1);
      printf("child reads %s", buffer);
   close(pfd[0]); /* close the pipe */
                                                                      close(pfd[1]); /* close the pipe */}
```

### CRÉATION D'UN PIPE DANS UN PROCESSUS AYANT UN FILS

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.



## REDIRIGER LES FLUX D'E/S, D'ERREUR ET STANDARDS

 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 celà, 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 ans le tube, et on peut écrire dans le tube avec printf, puts, etc... Pour celà, il suffit de mettre l'instruction :

dup2(tube[1], STDOUT\_FILENO);

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

## REDIRIGER LES FLUX D'E/S, D'ERREUR ET STANDARDS

```
int main (){
                                                      Si nous somme dans le processus Père
 int fds[2];
                                                      else {
 pid_t pid;
                                                        FILE* stream;
 pipe (fds);
                                                        close (fds[0]);
 pid = fork ();
                                                        stream = fopen (fds[1], "w");
Si nous somme dans le processus Fils
                                                        fprintf (stream, "C'est un test.\n");
                                                        fprintf (stream, "Un poisson, deux poissons.\n");
if (pid == (pid_t) 0) {
                                                        fflush (stream);
  close (fds[1]);
                                                        close (fds[1]);
     /* Connexion de l'extrémité en lecture
                                                        /* Attend la fin du processus fils. */
     à l'entrée standard. */
                                                        waitpid (pid, NULL, 0);
     dup2 (fds[0], STDIN_FILENO);
     /* Remplace le processus fils par
                                                      return 0;
     le programme "sort". */
     execlp ("sort", "sort", 0);
```

### LES 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.
- Une file premier entré, premier sorti (first-in, first-out, FIFO) est un tube qui dispose d'un nom dans le système de fichiers.
- Tout processus peut ouvrir ou fermer la FIFO; les processus raccordés aux extrémités du tube n'ont pas à avoir de lien de parenté. Les FIFO sont également appelés canaux nommés.

### TUBES NOMMÉS : EXEMPLE

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

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

```
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 */
, "w"); /* ouverture du flot */
fprintf(fp, "fp=fdopen(fdcoucou\n"); /* écriture dans le flot */
unlink(nomfich); /* fermeture du tube */
return 0;
}
```

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.

```
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;
}
```

#### LES SIGNAUX

- Un signal permet de prévenir un processus qu'un évènement particulier c'est produit dans le système ou bien dans un autre processus.
- Plusieurs techniques sont utilisées pour envoyer des signaux :
  - par le noyau (comme en cas d'erreur de violation mémoire ou division par 0),
  - un programme utilisateur peut envoyer un signal avec la fonction ou la commande kill,
  - 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 SIGNAUX

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

SIGHUP Terminaison du leader de session (exemple : terminaison du terminal qui a lancé le programme) SIGINT Interruption au clavier (par Ctrl-C par défaut) SIGQUIT Quit par frappe au clavier (par Ctr - AltGr - \ par défaut) SIGFPE Exception de calcul flottant (division par 0 racine carrées d'un nombre négatif, etc...) SIGKILL Processus tué (kill) SIGSEGV Violation mémoire. Le comportement par défaut termine le processus sur une erreur de segmentation SIGPIPE Erreur de tube : tentative d'écrire dans un tube qui n'a pas de sortie SIGTERM Signal de terminaison SIGSTOP Stoppe temporairement le processus. Le processuss fige jusqu'à recevoir un signal SIGCONT Reprend l'exécution d'un processus stoppé. SIGCONT SIGUSR1 Réservé à l'usage par l'application

#### **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).

#### La commande kill

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

#### Exemple.

\$ kill -SIGINT 14764 {interromp processus de pid 14764}

\$ kill -SIGSTOP 22765 {stoppe temporairement le process 22765}

\$ kill -SIGCONT 22765 { reprend l'exécution du prcessus 22765}

#### 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);

### ENVOYER UN SIGNAL : EXEMPLE

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

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

```
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;
}
```

#### LE GESTIONNAIRE DES SIGNAUX

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

#### Définition du handler

Une méthode qui sera invoquée une fois le processus encours recevra un signal.

```
void signal_handler (int signal) {
    printf(" réception du signal, traitement specifique encours,,, ")
}
```

S'inscrire au gestionnaire d'évènement en définissant la méthode à exécuter pour chaque signal reçu

```
int main(int argc, char **argv) {
Signal (SIGTERM, signal_handler)
int i=0;
while(1)
{
 printf("itération numéro %d\n" ,i++);
 sleep(1);
}
return 0;}
```

### LE GESTIONNAIRE DES SIGNAUX :

**Exemple** de programme qui sauvegarde des données avant de se terminer lors d'une interruption par Ctrl-C dans le terminal. Le principe est de modifier le comportement lors de la réception du signal SIGINT.

```
int main (void){
 int i:
  char continuer='o':
  if (signalSIGINT, gestionnaire) != 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("\nVoules-vous continuer ? (o/n) ");
      continuer = getchar();
      getchar();}
```

### LES SIGNAUX: APPLICATION

- 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 '0', le processus père demande à son fils d'exécuter une tache particulère,
  - Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche '1', le processus père endort son fils.
  - Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche '2', le processus père redémarre son fils.
  - Lorsque l'utilisateur appuie sur la touche '3', le processus près tue son fils avant de se terminer.