

**Interface C/Unix :  
Gestion des processus**

## **Gestion des processus**

***Un processus est un programme en cours d'exécution + son contexte d'exécution***

### ***Caractéristiques des processus Unix :***

- Espace d'adressage privé  
Fonctionne ment en mode utilisateur ou en mode noyau
- Le mécanisme de création des processus est le fork :
- Un processus nouvellement crée est une copie exacte du processus qui l'a créé
- Organisation arborescente des processus
- Un processus est identifié par un numéro *pid*
- Un processus interagit avec l'extérieur à l'aide des E/S standards
- Un processus peut communiquer avec un ou plusieurs processus à l'aide de tubes de communication
- Un processus peut émettre ou recevoir des signaux

## **Primitives de Gestion des processus**

### ***Identification des processus***

```
int pid = getpid()  int ppid = getppid() }
```

Ces deux primitives fournissent respectivement les numéros du processus appelant et celui du processus Père

### ***Identification de propriétaires***

```
int pid = getuid()  int ppid = getgid()
```

Fournissent resp le numéro du propriétaire, et celui du groupe.

### ***Mise en sommeil d'un processus***

```
int sleep(int n)
```

Suspend l'exécution du processus appelant pour une durée de n secondes

### ***Terminaison d'un processus***

Un processus se termine lorsqu'il n'a plus d'instructions ou lorsqu'il exécute la fonction :

```
void exit(int statut)
```

### ***Élimination d'un processus***

L'élimination, d'un processus terminé, de la table ne peut se faire que par son père, grâce à la fonction :

```
int wait(int * code_de_sortie)
```

## **Primitives de Gestion des processus**

### ***Création d'un processus***

`int fork()`

- Cette primitive crée un nouveau processus (appelé fils) qui est une copie exacte du processus appelant (processus père)
- La différence est faite par la valeur de retour de `fork()`, qui est égale à zéro chez le processus fils, et elle est égale au `pid` du processus fils chez le processus père
- la primitive renvoie -1 en cas d'erreur

### ***Le processus fils hérite du processus père :***

- la priorité
- la valeur du masque
- le propriétaire
- les descripteurs des fichiers ouverts
- le pointeur de fichier (`offset`) pour chaque fichier ouvert
- Le comportement vis à vis des signaux

## **Exemples**

### **Exemple 1**

```
#include<stdio.h>
main()
{int n;
  if ((n=fork())<0) {perror("fork");exit();}
  if (n)
    printf(" %d : Je suis le processus père \n",getpid());
  else printf(" %d : Je suis le processus fils de %d \n",
             getpid(),getppid());
}
```

### **Exemple 2**

```
#include<stdio.h>
main()
{ int a,b,n;
  a=2;b=3;
  if ((n=fork())<0) {perror("fork");exit();}
  if (n) a= a+b;
  else b=a*b;
  printf("%d %d\n",a,b);
}
```

## Primitives de Gestion des processus (suite)

### **Primitives EXEC** (de recouvrement) :

Permettent le lancement par le processus appelant d'un nouveau programme.

```
int execl(char *ref, char *arg0, char *arg1, ...,char *argn, 0)
```

Elle lance l'exécution du programme arg0 se trouvant dans le fichier ref avec les arguments arg1...argn

#### - Primitive execv

Cette primitive est similaire à `execl` mais les arguments du programme sont fournis passés dans un tableau

```
Int execv(char *ref,char *argv[])
```

#### - Primitives execlp et execvp

Ces fonctions ont le même effet que `execl` et `execv`, mais la recherche de programme se fait dans la liste des exécutable donnée par la variable shell PATH

### **Exemple d'un mini-shell**

```
main() (int argc, char *argv[])
{
    if (fork()) wait();
    else {execvp(argv[1], &argv[1]);
        perror("execvp"); }
}
```

## La gestion des signaux

### Généralités

- les signaux sont des interruptions logicielles
- Par défaut, le processus qui reçoit un signal se termine
- Les signaux sont envoyés par le noyau pour indiquer l'arrivée d'un événement :
  - Ex : signalisation des erreurs :
    - violation mémoire
    - erreur dans une E/S
- Les signaux peuvent être envoyés par les processus
  - ⇒ Communication inter-processus

### Identification des signaux

- Chaque signal est identifié par un numéro
- Le fichier `include <signal.h>`
- la commande `kill -l` donne la liste de tous les signaux
- Exemples :
 

SIGINT	2	signal d'interruption(^C)
SIGKILL	9	destruction d'un processus
SIGSEGV	11*	émis en cas de violation mémoire
SIGUSR1	30	
SIGUSR2	31	

### Comportement d'un processus vis à vis des signaux

- comportement par défaut: terminaison
- capturer certains signaux
- ignorer certains signaux

## **Primitives de gestion des signaux**

### ***Emission d'un signal***

```
int kill(int pid, int sigint)
```

- Cette primitive permet à un processus d'envoyer un signal à un autre processus.

*pid* est le n° du processus visé,  
*sigint* est le n° du signal employé.

- la valeur de retour est négative en cas d'erreur

- Si *sigint*=0 alors aucun signal n'est émis  
⇒ permet de savoir si le n° *pid* correspond à un processus

### ***Capturation d'un signal***

Un processus peut modifier son comportement aux signaux reçus par l'appel de la fonction :

```
void (*signal(int sigint, void (* fonction)(int)))
```

*sigint* est le n° du signal

*fonction* est la fonction qui sera exécutée à l'arrivée du signal *sigint*

### ***Masquage des signaux***

```
signal (sigint, SIG_IGN)
```

permet au processus appelant d'ignorer *sigint*

```
signal (sigint, SIG_IGN)
```

le processus rétablira son comportement par défaut lors de l'arrivée de l'interruption (la terminaison)



## Exemples

### **Exemple 1** (*Ignorance des interruptions clavier*)

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

void hand()
{ printf("Envoyer le signal SIGKILL pour me tuer\n");}

main()
{
  signal(SIGINT,hand);
  signal(SIGQUIT,hand);

  for(;;);
}
```

### **Exemple 2** (*horloge*)

```
#include<stdio.h>
//
#include<signal.h>
//
int hh,mn,sc;
//
void tick(i)
//
int i;
//
{
//
  sc++;
//
  if (sc == 60) {sc=0;
//
    mn++; if (mn ==60) {mn=0; hh++;
    if (hh == 24) hh=0;}};alarm(1);
printf("%d:%d:%d\n",hh,mn,sc);
}
```

```
main()
{
signal(SIGALRM,tick);
alarm(1);
for(;;);
}
```

## **Les signaux : aspect système**

⇒ Quand un signal est envoyé, il devient pendant. Il n'est pas délivré instantanément.

⇒ Au bout d'un certain temps(par exemple, quand l'Ordonnanceur donne la main à un processus), le système délivre tous les signaux pendants pour ce processus

⇒ Dans l'espace noyau, il y a un vecteur de bits associé à chaque processus. Chaque bit correspond à un signal. Si le bit est à 1, le signal correspondant est pendant.

⇒ Ce mode de fonctionnement a deux conséquences très importantes :

⇒ Il est impossible de prévoir le délai entre l'envoi d'un signal et l'exécution de son handler

⇒ Si deux signaux identiques sont envoyés au même processus à un court intervalle

de temps, un seul signal est délivré au processus