**Chapitre 4 - Les Processus et les signaux** 

# Table des matières

Chapitre 4 - Les Processus et les signaux	1
1 - Introduction	
2 - L'envoi des signaux	
3 - Le masquage des signaux	
4 - Le captage des signaux	
5 - L'attente d'un signal	
6 - Nom d'un signal	
7 - Les signaux temps-réel	16

#### 1 - Introduction

#### 1.1 - Les signaux

Un signal est une information qui peut être envoyé à un processus, et modifier l'exécution de ce dernier.

Sur un système donné, on dispose de **NSIG** signaux numérotés de 1 à **NSIG**. La constante **NSIG**, ainsi que les différents signaux et les prototypes des fonctions qui les manipulent, sont définis dans le fichier <signal.h>.

Sous Linux, ce fichier « /usr/include/signal.h » utilise un autre fichier d'entête se nommant « /usr/include/asm/signal.h »

### 1.2 - Le comportement à la réception d'un signal

### <u>Terminologie des signaux</u>

Un signal envoyé par le noyau ou par un autre processus est un signal **pendant** : cet envoi est mémorisé dans le BCP du processus.

Un signal est **délivré** (ou pris en compte) lorsque le processus concerné réalise l'action qui lui est associée dans son BCP, c'est à dire, au choix :

- · l'action par défaut : en général la mort du processus,
- · ignorer le signal,
- l'action définie par l'utilisateur (handler) : le signal est dit capté.

Un signal peut également être **masqué** (ou bloqué) : sa prise en compte sera différée jusqu'à ce que le signal ne soit plus masqué.

## <u>Limites des signaux</u>

Lorsqu'un processus est en sommeil et qu'il reçoit plusieurs signaux :

- Aucune mémorisation du nombre de signaux reçus : 10 signaux SIGINT  $\equiv 1$  signal SIGINT.
- Aucune mémorisation de la date de réception d'un signal : les signaux seront traités ultérieurement par ordre de numéro.
- Aucun moyen de connaître le PID du processus émetteur du signal.

#### La délivrance des signaux

Attention, les signaux sont asynchrones : la délivrance des signaux non masqués a lieu un « certain temps » après leur envoi, quand le processus récepteur passe de l'état actif noyau à l'état actif utilisateur. Cela explique pourquoi un processus n'est pas « interruptible » lorsqu'il exécute un appel système.

# 2 - L'envoi des signaux

#### 2.1 - La primitive kill

Il est possible d'envoyer un signal à un processus en utilisant la primitive « kill() » :

```
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
int kill(pid_t pid,int sig);
```

Où « pid » référence le processus destinataire, et « sig » le numéro du signal. Les processus émetteur et récepteur doivent avoir le même propriétaire. Le « faux » signal 0 peut être envoyé pour tester l'existence d'un processus.

### Remarque

La liste des signaux peut s'obtenir sur la ligne de commande en utilisant la commande « kill -l ».

### 2.2 - Exemple d'utilisation de la primitive kill

```
/* signal1.c */
int main(void) {
  pid t pid,pidBis;
  int status;
  switch(pid = fork()) {
    case (pid t)0:
      while(1) sleep(1);
   default:
      sleep(60);
      if(kill(pid,0) == -1) {
        printf("processus fils %d inexistant\n",pid);
        exit(1);
      } else {
        printf("envoi de SIGUSR1 au fils %d\n",pid);
        kill(pid,SIGUSR1);
      pidBis=wait(&status);
      printf("Mort de %d, status=%d\n",pidBis,status);
  exit(0);
```

## 3 - Le masquage des signaux

### 3.1 - La primitive sigprocmask

Cette primitive permet l'installation manuelle d'un masque à partir de l'ensemble pointé par new et éventuellement du masque antérieur que l'on récupère au retour de la primitive à l'adresse old si le troisième paramètre n'est pas le pointeur nul. Le type sigset\_t correspond à un ensemble de signaux.

Le paramètre opt précise ce que l'on fait avec ces ensembles :

Valeur du paramètre opt	Nouveau masque
SIG_SETMASK	*new
SIG_BLOCK	*new U *old
SIG_UNBLOCK	*old - *new

### 3.2 - Les primitive supplémentaires

```
int sigpending(sigset_t *ens) ;
```

Ecrit à l'adresse « ens » la liste des signaux pendants qui sont masqués.

```
int sigemptyset(sigset_t *set);
```

Vide l'ensemble de signaux donné par « set ».

```
int sigaddset(sigset_t *set, int signum);
```

Ajoute le signal « signul » à l'ensemble « set ».

```
int sigismember(const sigset_t *set, int signum);
```

Teste si le signal « signum » est membre de l'ensemble « set »

<u>Remarque</u>: Il existe aussi les fonctions sigfillset(...) et sigdelset(...).

#### 3.3 - Exemple de masquage d'un signal

```
/* signal2.c */
int main(void) {
  sigset t ens1,ens2; int sig;
  sigemptyset(&ens1); sigaddset(&ens1, SIGINT);
  sigaddset(&ens1,SIGQUIT);sigaddset(&ens1,SIGUSR1);
 sigprocmask(SIG SETMASK,&ens1,NULL);
 printf("Masquage en place pour 60 secondes...\n");
 sleep(60);
 sigpending(&ens2);
 printf("Signaux pendants:\n");
  for(sig=1;sig<NSIG;sig++)</pre>
    if(sigismember(&ens2,sig)) printf("%d \n",sig);
  sigemptyset(&ens1);
  printf("Déblocage des signaux...\n");
  sigprocmask(SIG SETMASK,&ens1,NULL);
 sleep(15);
 printf("Fin normale du processus\n");
 exit(0);
```

## 4 - Le captage des signaux

#### 4.1 - La structure sigaction

Le comportement général d'un processus lors de la délivrance d'un signal correspond à la structure « *sigaction* » :

```
struct sigaction {
   void (*sa_handler)();
   sigset_t sa_mask;
   int sa_flags;
}
```

« *sa\_handler* » peut être « SIG\_DFL », « SIG\_IGN », ou un pointeur sur la fonction chargée de gérer le signal envoyé.

Le champ *sa\_mask* correspond à une liste de signaux qui doivent être ajoutés, pendant l'exécution du handler à ceux déjà masqués.

Si on utilise la primitive « *sigaction()* », le signal en cours de délivrance sera automatiquement ajouté à cette liste.

### 4.2 - La primitive sigaction

La fonction « *sigaction()* » permet d'installer le captage d'un signal tout en masquant un ensemble de signaux (y compris, par défaut, le signal capté).

La délivrance du signal « *sig* » entraı̂ne l'exécution du handler de « *p\_action* ». « *P\_action\_anc* » permet de retrouver l'ancien comportement du signal.

#### 4.3 - Exemple de capture d'un signal

```
/* signal3.c */
sigset t ens;
struct sigaction action;
void handler(int sig);
int main(void) {
  action.sa handler=handler;
  action.sa flags=0;
  sigemptyset(&action.sa mask);
  sigaction(SIGQUIT,&action,NULL);
/* Seul SIGQUIT sera masqué pdt l'exécution du handler.*/
  sigaddset(&action.sa mask,SIGQUIT);
  sigaction(SIGINT,&action,NULL);
/*SIGINT et SIGQUIT masqués pendant l'exécution du handler*/
 while(1) sleep(1);
```

```
void handler(int sig) {
 int i;
 printf("Entrée dans le handler ");
 printf("avec le signal: %d\n",sig);
 sigprocmask(SIG BLOCK, NULL, &ens);
 printf("Signaux masqués: ");
 for(i=1;i<NSIG;i++) {
   if(sigismember(&ens,i)) printf("%d ",i);
 putchar('\n');
 if(sig == SIGINT) {
   action.sa handler=SIG DFL;
    sigaction(SIGINT,&action,NULL);
    /* Comportement standard de SIGINT rétabli. */
 printf("Sortie du handler\n");
```

## 5 - L'attente d'un signal.

```
#include <signal.h>
int sigsuspend(const sigset_t *ens);
```

Cette primitive réalise atomiquement :

- · l'installation du masque de signaux pointé par ens,
- la mise en sommeil jusqu'à l'arrivée d'un signal non masqué qui va provoquer la mort du processus ou l'exécution du handler installé pour ce signal.

## 6 - Nom d'un signal

Il est possible d'obtenir le nom d'un signal à partir de son numéro par l'appel :

```
#include <string.h>
char *strsignal(int sig);
```

# 7 - Les signaux temps-réel

#### 7.1 - Introduction

Linux supporte les signaux temps-réel POSIX. Ces signaux n'ont pas de significations particulières et leurs valeurs s'étale de SIGRTMIN à SIGRTMAX. Ils sont donc théoriquement complètement disponibles pour l'application, toutefois Linux utilise parfois les premiers d'entre eux avec certaines bibliothèques.

Les différences des signaux temps-réel avec les signaux standards sont globalement les suivantes :

- · Les signaux temps-réel sont « empilés » et tous distribués,
- Il est possible de passer une valeur en même temps que le signal,
- Il est possible de connaître le PID de l'émetteur du signal,
- · Ils possèdent une priorité (numéro du signal) si plusieurs sont à délivrer,

### 7.2 - Envoi d'un signal

Il faut pour cela activer le flag « SA\_SIGINFO » de la structure « sigaction » et utiliser la primitive suivante :

```
int sigqueue(pid_t pid, int sig, const union sigval valeur);
```

Avec « pid » pour le pid du processus destinataire, « sig » pour le numéro du signal, et « valeur » pour le paramètre supplémentaire POSIX définit de la manière suivante :

```
union sigval {
  int sival_int;
  void *sival_ptr;
};
```

```
/* signal4.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#include <sys/wait.h>
void gestionnaire(int sig, siginfo t *info, void *inutile) ;
int main()
  pid t pid fils;
  int info fin;
  union sigval valeur;
  valeur.sival int=10;
  struct sigaction action;
  switch ( pid fils = (long)fork() ){
  case -1:
    perror("Erreur lors de fork");
    return EXIT FAILURE;
```

```
case 0:
 action.sa sigaction = gestionnaire;
 action.sa flags = SA SIGINFO;
  sigemptyset(&action.sa mask);
  sigaction(SIGUSR1, &action, NULL);
 while (1) {
    printf("Le processus fils est vivant\n");
    sleep(2);
default:
  sleep(5);
  printf("Père envoie SIGUSR1 à son fils\n");
  if ( kill(pid fils, SIGUSR1)==-1 ) {
    perror("kill "); exit(EXIT FAILURE); }
  sleep(2);
  if ( sigqueue(pid_fils, SIGUSR1, valeur)==-1 ) {
    perror("siggueue "); exit(EXIT FAILURE); }
  sleep(2);
  if ( kill(pid fils, SIGKILL)==-1 ) {
    perror("kill "); exit(EXIT FAILURE); }
```

```
void gestionnaire(int sig, siginfo t *info, void *inutile)
 char *origine;
 printf("Reception du signal n° %d ", sig);
 switch ( info->si code ){
   case SI USER:
      printf("kill() ou raise(), processus %ld\n",
              info->si pid);
      break;
   case SI QUEUE:
      printf("sigqueue(), processus %ld, valeur %d\n",
              (long)info->si pid, info->si value.sival int);
      break:
   default:
      printf("\n");
      break:
```