

#### Linux Embarqué

**Séance 4 : Communication inter-processus** 

Laurent Fiack
Bureau D212 - laurent.fiack@ensea.fr

## Menu du jour

Les signaux

Les pipes

Le reste

#### **Communication entre processus**

- Entre un père et son fils
  - Zone de data après fork() (mais à sens unique)
  - Paramètres après exec()
  - Pipe
- Entre deux processus sans lien
  - Pipe nommé
  - Fichiers
- Problème : solutions très lentes

L. Fiack • Linux Embarqué 3 / 32

# Les signaux

## **Signaux**

- Moyen simple de communication entre processus
- Générés soit
  - Exception au cours de l'exécution du processus
  - D'origine matérielle : erreur d'adressage, virgule flottante
  - D'origine logicielle : CTRL-C, SIGCHLD, sur commande
- Lorsqu'un processus reçoit un signal
  - Il est détruit (par défaut)
  - Une routine spéciale est exécutée

L. Fiack • Linux Embarqué 5 / 32

#### Type de signaux

```
#define SIGHUP
                                /* Hangup (POSIX)
#define SIGINT
                                /* Interrupt (ANSI). */
#define SIGOUIT
                                /* Ouit (POSIX). */
#define SIGILL
                                /* Illegal instruction (ANSI). */
#define SIGTRAP
                                /* Trace trap (POSIX).
#define SIGABRT
                                /* Abort (ANSI). */
#define SIGIOT
                                /* IOT trap (4.2 BSD).
                                /* BUS error (4.2 BSD).
#define SIGBUS
                                /* Floating-point exception (ANSI). */
#define SIGFPE
#define SIGKILL
                                /* Kill, unblockable (POSIX). */
#define SIGUSR1
                                /* User-defined signal 1 (POSIX).
#define SIGSEGV
                        11
                                /* Segmentation violation (ANSI).
#define SIGUSR2
                                /* User-defined signal 2 (POSIX).
#define SIGPIPE
                        13
                                /* Broken pipe (POSIX).
#define STGALRM
                        14
                                /* Alarm clock (POSIX).
#define SIGTERM
                                /* Termination (ANSI).
                        16
#define SIGSTKFLT
                                /* Stack fault. */
#define SIGCLD
                        SIGCHLD /* Same as SIGCHLD (System V). */
#define SIGCHLD
                                /* Child status has changed (POSIX). */
#define SIGCONT
                                /* Continue (POSIX). */
#define SIGSTOP
                        19
                                /* Stop. unblockable (POSIX). */
#define SIGTSTP
                                /* Keyboard stop (POSIX). */
#define SIGTTIN
                                /* Background read from ttv (POSIX).
#define SIGTTOU
                                /* Background write to ttv (POSIX).
#define SIGURG
                                /* Urgent condition on socket (4.2 BSD). */
                                /* CPU limit exceeded (4.2 BSD). */
#define SIGXCPU
#define SIGXFSZ
                                /* File size limit exceeded (4.2 BSD). */
#define SIGVTALRM
                                /* Virtual alarm clock (4.2 BSD). */
#define SIGPROF
                        27
                                /* Profiling alarm clock (4.2 BSD). */
#define SIGWINCH
                        28
                                /* Window size change (4.3 BSD, Sun), */
#define SIGPOLL
                        SIGIO
                                /* Pollable event occurred (System V) . */
#define SIGIO
                        29
                                /* I/O now possible (4.2 BSD). */
#define SIGPWR
                        30
                                /* Power failure restart (System V). */
                                /* Bad system call. */
#define SIGSYS
                        31
```

L. Fiack • Linux Embarqué 6 / 32

#### Signal vs Interruption

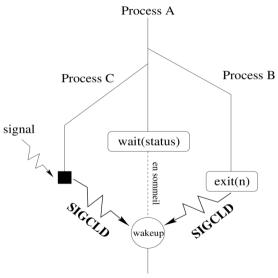
#### **Attention**

Les signaux ne sont pas des interruptions!

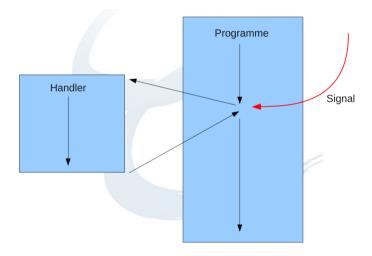
- Lors d'une interruption, la routine associée est exécutée immédiatement
- Lors de la réception d'un signal, le code associé sera exécuté lorsque le processus aura du temps d'exécution disponible sur un CPU
- Les signaux ne sont pas temps réels!

L. Fiack • Linux Embarqué 7 / 32

# **Exemple**



## Mise en place d'un handler



L. Fiack • Linux Embarqué 9 / 32

# signal()

```
#include <siqnal.h>
void spint(int sig)
   printf("Recu signal d'interruption %d\n",sig);
int main()
    signal(SIGINT,spint);
   pause();
   exit(0);
```

#### kill()

```
#include <stdio.h>
void spsig(int sig) {
   printf("Signal %d recu\n", sig);
}
int main() {
    int idfils, status;
    if (idfils=fork()) { /* pere */
        sleep(5);
        kill(idfils,SIGUSR1);
        wait(&status);
        exit(0):
                                /* fils */
   else {
        signal(SIGUSR1,spsig);
        pause();
        exit(1);
```

## Signaux temps-réel

- La norme posix 1.b impose au moins 8 signaux dits "temps-réels"
- Linux en supporte 32 numérotés de 32 (SIGRTMIN) à 63 (SIGRTMAX)
- Les signaux temps-réel n'ont pas de signification prédéfinie
- L'action par défaut est de terminer le processus
- Si des signaux standards et des signaux temps-réel sont simultanément en attente pour un processus Linux donne la priorité aux signaux temps-réel

L. Fiack • Linux Embarqué 12 / 32

#### Mensonges!

- Le qualificatif "temps-réel" est trompeur!
- Aucune contrainte temporelle n'est imposée au niveau de l'ordonnanceur
- Comme pour les signaux standards le signal sera délivré à un processus uniquement quand celui-ci sera ordonnancé

L. Fiack • Linux Embarqué 13 / 32

#### **Propriétés**

- Un signal temps-réel peut être envoyé par sigqueue() et accompagné d'un paramètre.
- Un gestionnaire utilisant l'appel sigaction() peut accéder à cette valeur
- Si plusieurs signaux temps-réel sont envoyés ils sont délivrés en commençant par le signal de numéro le moins élevé (le signal de plus fort numéro est celui de priorité la plus faible).
- Les signaux temps-réel du même type sont délivrés dans l'ordre où ils ont été émis.

L. Fiack • Linux Embarqué 14 / 32

#### Handler

```
void handler(int sig, siginfo_t *info, void *inutile) {
   char *origine;
   printf("Reception du signal n %d ", sig);
   switch (info->si code) {
       case SI USER:
            printf("envoye au moyen de kill() ou raise() par le processus %ld\n", info->si_pid);
            break:
       case SI_QUEUE:
            printf("envoyé au moyen de sigqueue() par le processus %ld avec la valeur %d\n",
                                        (long)info->si pid, info->si value.sival int):
            break:
        default:
            printf("\n");
            break:
```

L. Fiack • Linux Embarqué 15 / 32

#### Handler

```
int main()
 pid t pid fils;
 switch (pid_fils = (long)fork()) {
   case -1.
      perror("Erreur lors de fork");
                                                       default:
                                                                        // Père
     return EXIT FAILURE:
                                                         union sigval val;
                   // Fils
   case 0.
                                                         val.sival int = 123:
      sigset_t masque; struct sigaction action;
                                                         sigqueue(pid_fils, SIGUSR1, val);
      sigemptyset(&masque);
                                                         wait(NULL);
      sigaddset(&masque, SIGUSR1);
      sigprocmask(SIG_BLOCK, &masque, NULL);
                                                     return EXIT_SUCCESS;
      action.sa_sigaction = handler;
      action.sa mask = masque:
      action.sa_flags = SA_SIGINFO;
      sigaction(SIGUSR1, &action, NULL);
      sigprocmask(SIG_UNBLOCK, &masque, NULL);
      while(1):
```

L. Fiack • Linux Embarqué 16 / 32



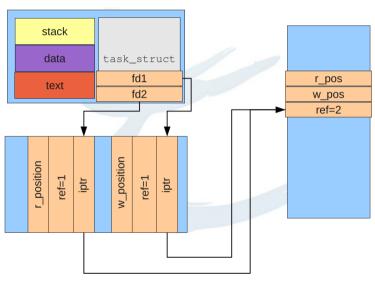
#### **Pipes**

- Un pipe est un fichier virtuel (pas stocké sur un disque)
- Il possède deux descripteurs : un en lecture et un en écriture
- Les descripteurs de fichiers étant partagés par un processus père et son fils, le pipe permet la communication de données entre processus

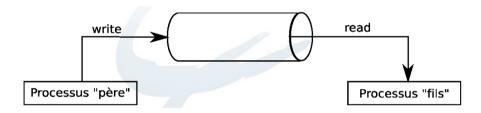
■ Il fonctionne avec un buffer circulaire

L. Fiack • Linux Embarqué 18 / 32

# pipe()



# pipe()



- Le père écrit dans le pipe
- Le fils lit depuis le pipe
- Ou l'inverse...

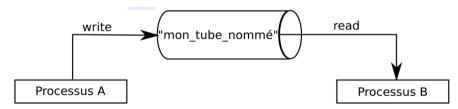
L. Fiack • Linux Embarqué 20 / 32

#### Exemple de code

```
int main()
   int status,pipedes[2];
   char buf[100];
   int len;
   char msg[]="Salut Fred !";
   if (pipe(pipedes))
       exit(1):
   if (fork()) { /* Code du pere */
       printf("père\n");
       write(pipedes[1],msg,strlen(msg));
       printf("ok, envoyé\n");
       wait(&status);
       return 0:
   else { /* Code du fils */
       printf("fils\n");
       read(pipedes[0],buf,100);
        printf("Mon pere adore l'art de decaler les sons : %s\n",buf);
       return 0:
```

## Pipes nommés

- Un fichier spécial est créé (p)
- Un inode est réservé
- N'est pas utilisé comme un fichier mais comme un pipe



L. Fiack • Linux Embarqué 22 / 32

#### **Exemple**

```
#define NAME PIPE "./my pipe"
                                                    #define NAME PIPE "./my pipe"
int main(int ac, char **av)
                                                    #define BUFFSIZE 1024
₹
    char DATA[32];
                                                    int main(int ac, char **av)
    int fd:
    int pid;
                                                        char sbBuf[BUFFSIZE]:
    mkfifo(NAME_PIPE, 0666);
                                                        int fd:
    fd = open(NAME PIPE, O WRONLY);
                                                        int pid;
    if (fd == -1)
                                                        fd = open(NAME PIPE, O RDONLY);
        exit(1):
                                                        pid = getpid():
    pid = getpid();
                                                        read(fd, sbBuf, BUFFSIZE);
    sprintf(DATA, "%i dit hello", pid);
                                                        printf("[%i] %s\n", pid, sbBuf);
    write(fd, DATA, strlen(DATA) + 1);
                                                        return 0:
    sleep(5);
   return 0:
```

L. Fiack • Linux Embarqué 23 / 32

Le reste

#### Autres types d'IPC

#### 3 types de communication inter processus :

- Message queue
  - Boîtes aux lettres où les processus peuvent déposer ou récupérer des messages
- Mémoire partagée
  - Zone de mémoire dans laquelle les processus peuvent lire et écrire des données
- Sémaphores
  - Structures de données utilisées par les processus pour gérer l'accès aux ressources partagées

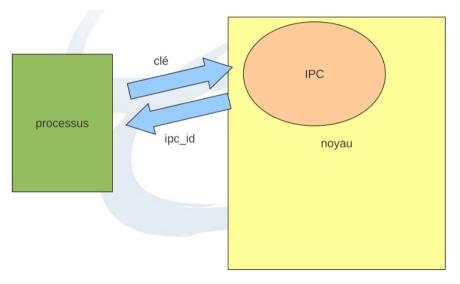
L. Fiack • Linux Embarqué 25 / 32

## Principe général

- Une clé publique permet d'accéder à un IPC
- Le processus qui créé l'IPC définit son mode d'accès
- La gestion des IPC est un mécanisme du noyau indépendant, ce qui permet d'accéder ou de modifier de manière externe les caractéristiques de l'IPC
- La gestion des IPC est l'un des rôles importants du noyau (présent même dans les micro-noyaux)

L. Fiack • Linux Embarqué 26 / 32

# Principe général



#### Mémoire partagée

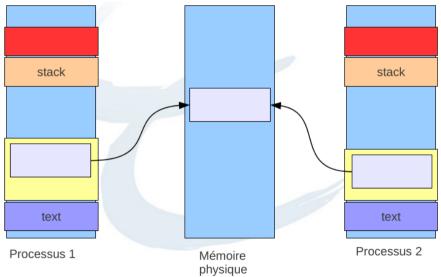
- Permet d'attacher un bloc de mémoire à un ou plusieurs processus
- Une fois le bloc attaché, il s'utilise comme n'importe quel bloc de mémoire alloué

L'attachement s'effectue en deux temps :

- Création de la mémoire partagée à partir de l'identifiant
  - shmget()
- Récupération de l'adresse de la mémoire
  - shmat()

L. Fiack • Linux Embarqué 28 / 32

## Mémoire partagée



## Création d'une shared memory

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char * argv[])
   int shmid:
   if ((shmid=shmget((key_t)1,100,IPC_CREAT+0666))==-1)
   {
       perror("shmget");
       exit(1);
   printf("%s%d\n","L'identifiant memoire est ",shmid);
```

L. Fiack • Linux Embarqué 30 / 32

# Écriture dans une shared memory

```
int main(int argc, char * argv[])
   int shmid:
   char *buf:
   char *msg="Message mémoire commune";
   if ((shmid=shmget((kev t)1,0,0))==-1) {
       perror("shmget");
       exit(1):
   if ((buf=shmat(shmid,0,0))== (char *)-1) {
       perror("shmat");
       exit(1);
   *buf=0:
                       /* segment libre */
                      /* transmission msg */
   strcpy(buf+1,msg);
   *buf=1;
                     /* message disponible */
   while(*buf);  /* attend liberation segment */
   shmdt(buf);
                       /* detachement */
```

#### Lecture dans une shared memory

```
int main(int argc, char * argv[])
   int shmid:
   char *buf;
   char msg[100];
   if ((shmid=shmget((key_t)1,0,0))==-1) {
       perror("shmget");
       exit(1):
   if ((buf=shmat(shmid,0,0))== (char *)-1) {
       perror("shmat");
       exit(1);
   while(*buf!=1);  /* attente msq disponible */
   strcpy(msg,buf+1); /* lecture message */
   *buf=0:
                      /* segment libre */
   printf("%s\n",msg); /* affichage message */
   shmdt(buf): /* detachement */
```