Programmation Système et Réseau Communication Inter-Processus (IPC) - Les Signaux

Équipe pédagogique

CY Tech





Bibliographie - Sitographie

- Slides de Juan Ángel Lorenzo del Castillo, Seytkamal Medetov et Son Vu
- Linux : Programmation système et réseau de Joëlle Delacroix Dunod
- Système d'exploitation de Andrew Tanenbaum, Pearson Education



Signaux

Introduction aux Signaux



Introduction

- Les processus ne sont pas des entités indépendantes. Ils doivent partager les ressources de l'ordinateur.
- Quelques fois, ils doivent communiquer entre eux pour se synchroniser ou pour communiquer de l'information.
- Il existe des nombreuses façons de communiquer. Nous allons nous intéresser aux signaux.



- Un signal est une information atomique envoyée :
 - D'un processus à un autre, à un groupe de processus, ou à lui même.
 - Du noyau du SE à un processus.
- Lorsqu'un processus reçoit un signal, le système d'exploitation l'informe : "*Tu as reçu un signal*" sans plus.
 - Exemple : le signal SIGCHLD permet au noyau d'avertir au processus père de la mort de son fils.
- Un signal ne transporte aucune autre information utile (forme de communication sans transport de données).
- Le processus pourra alors mettre en oeuvre une réponse décidée et pré-définie à l'avance (handler)





- Le signal est une interruption logicielle délivrée à un processus (voir man 7 signal).
- C'est un mécanisme asynchrone de communication inter-processus.
- Il informe les processus de l'occurrence d'événements asynchrones et permet de faire exécuter à un processus une action relative à ces événements.
- Il est assimilable à une sonnerie indiquant des événements différents pouvant donner lieu à une réaction.
- Il ne transporte pas de données.
- Rappel :
 - ► Interruption matérielle (IRQ) : traitement synchrone
 - ▶ Interruption logicielle : traitement asynchrone





Ce mécanisme est implanté par un **moniteur**, qui scrute en permanence l'occurrence des signaux. C'est par ce mécanisme que le système communique avec les processus utilisateurs :

- Provenance interne en cas d'erreur du processus
 - violation mémoire
 - erreur d'E/S
 - segmentation fault (core dumped)
- à la demande de l'utilisateur lui-même via le clavier, par exemple lorsque vous tapez la commande kill ou vous appuyez sur CTRL-C.
- pour la déconnexion de la ligne/terminal (provenance externe).

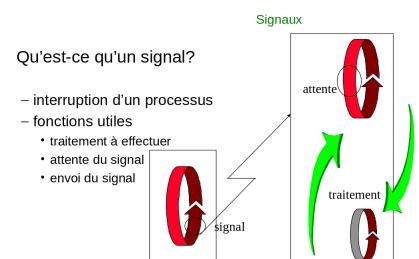




- Un signal est identifié par un numéro entier et un nom symbolique décrit dans "/usr/include/signal.h".
- Il existe 64 signaux différents numérotés; ces signaux portent également des noms «normalisés» :
 - 0 : seul signal qui n'a pas de nom
 - ▶ 1 à 31 : signaux classiques
 - ▶ 32 à 63 : signaux "temps reels" (selon configuration de l'OS)
- Ces codes peuvent être trouvés dans "/usr/include/signal.h"
 ou avec la commande shell : \$ kill







Signaux

Gestion des Signaux utilisés sous Unix/Linux



Quelques signaux (I)

- **SIGHUP** (1) terminaison du processus leader de la session (CTRL-D interruption clavier).
- SIGINT (2) signal d'interruption (exemple déclenché par CTRL-C)
- SIGQUIT (3) Frappe du caractère quit (interruption clavier avec sauvegarde de l'image mémoire dans un fichier nommé core) sur le clavier : Ctrl
- SIGILL (4) Instruction illégale.
- SIGFPE (8) Erreur arithmétique.
- SIGKILL (9) signal de terminaison d'un processus (non déroutable).
- SIGUSR1 (10) Signal 1 défini par l'utilisateur.
- SIGSEGV (11) Adressage mémoire invalide.
- SIGUSR2 (12) Signal 2 défini par l'utilisateur.
- SIGPIPE (13) Écriture sur un tube sans lecteur.
- SIGALRM (14) Permet de gérer un timer (Alarme).
- SIGTERM (15) signal de terminaison, il est envoyé à tous



Quelques signaux (II)

- SIGCHLD (17) Reveille le processus dont le fils vient de mourir.
- SIGCONT (18) Reprise du processus (non déroutable).
- SIGSTOP (19) Suspension du processus (non déroutable).
- SIGTSTP (20) Émission vers le terminal du caractère de suspension ("CTRL Z").
- SIGTTIN (21) Lecture du terminal pour un processus d'arrièreplan.
- SIGTTOU (22) Écriture vers le terminal pour un processus d'arrière-plan.



Quelques signaux (III)

Actions par défaut	Nom du signal
Fin du process	SIGHUP, SIGINT, SIGBUS, SIGKILL, SIGUSR1, SIGUSR2, SIGPIPE, SIGALRM, SIGTERM, SIGSTKFLT, SIGXCOU, SIGXFSZ, SIGVTALRM, SIGPROF, SIGIO, SIGPOLL, SIGPWR, SIGUNUSED
Fin du process et création core	SIGQUIT, SIGILL, SIGTRAP, SIGABRT, SIGIOT, SIGFPE, SIGSEGV
Signal ignoré	SIGCHLD, SIGURG, SIGWINCH
Processus stoppé	SIGSTOP, SIGTSTP, SIGTTIN, SIGTTOU
Processus redémarré	SIGCONT

• Fichier core : C'est un fichier disque qui contient l'image mémoire du processus au moment où il s'est terminé. Cette image peut être utilisé dans un débogueur pour étudier l'état du programme au moment où il a été terminé.



Origine des signaux

Émission d'un signal?

- Causes internes au processus
 - ► Erreur d'adressage → SIGSEVG (segmentation violation)
 - ▶ Division par zero → SIGFPE (Floating Point Exception)
- Terminal : grâce aux caractères spéciaux
 - Intr → SIGINT "CTRL C" (interruption)
 - $\qquad \qquad \mathsf{Quit} \to \mathsf{SIGQUIT} \text{ ``CTRL} \setminus \text{''}$





Origine des signaux

Émission d'un signal?

- Déconnexion du terminal
 - ightharpoonup Envoie à l'ensemble des processus de son groupe ightarrow SIGHUP.
 - Hangup=décrochage (fin de session)
- Par un autre processus
 - kill()





 La primitive kill permet au systeme d'envoyer un signal à un processus :

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

- ▶ la primitive renvoie 0 en cas de succès, -1 sinon
- signal est un numéro compris entre 1 et NSIG (défini dans <signal.h>).
- pid numero du processus destinataire du signal.
 - $<-1\,$: tous les processus du groupe $\lceil ext{pid} \rceil$
 - -1 : Si l'émetteur est root : tous les processus du système (sauf les procesus système : 0 et 1).
 Sinon : tous les processus dont leur real user ID est égal au effective user ID du processus émetteur.
 - 0 : tous les processus dans le même groupe que le processus émetteur
 - > 0 : processus du pid indiqué



Remarques:

- La fonction raise(int signal) est un raccourci pour kill(getpid(), signal) qui permet à un processus de s'envoyer un signal à lui-même.
- ② Un processus ne peut envoyer un signal qu'à un processus de même propriétaire.
- ① La commande kill peut être utilisée pour envoyer des signaux. Cette commande capture ses arguments en ligne et exécute un appel système kill().
- Si signal est 0, kill n'envoie pas de signal, mais elle fait toujours une vérification d'erreur. Cela est utile pour vérifier l'existence d'un processus ID ou un groupe de processus ID.





Exemple:

```
int main() {
 pid_t pid; int statut;
 printf("Lancement du processus %d\n", getpid());
 switch (pid = fork()) {
 case -1: exit(1);
  case 0: while(1) sleep(1); exit(1);
 default:
   printf("Processus fils %d cree\n", pid); sleep(10);
    if (kill(pid,0) == -1) printf("fils %d inaccessible\n", pid);
   else {
      printf("Envoi du signal SIGUSR1 au processus %d\n", pid);
     kill(pid, SIGUSR1);
   pid = waitpid(pid, &statut, 0);
   printf("Statut final du fils %d : %d\n", pid, statut); } }
                                                                      TECH
```

La commande shell kill:

Pour envoyer un signal à un processus, on utilise la commande appelée kill. Celleci prend en option le numéro du signal à envoyer et en argument le numéro du (ou des) processus destinataire(s).

 ${\sf kill} \ [-{\sf options}] \ {\sf pid_processus}$

Exemples:

- \$ kill 36 : par défaut le signal 15 (SIGTERM) est envoyé au processus de pid 36.
- \$ kill 0 : Envoie le signal 15 à tous les processus fils, petits-fils... tous ceux lancés depuis ce terminal.
- \$ kill -9 36 : Envoie le signal de numéro 9 (SIGKILL) au processus de pid 36.
- 4 \$ kill -SIGKILL 36 : Envoie le signal SIGKILL au processus de pid 36.





Comportements possibles du processus

- Traitement associé à un signal
 - A tout signal est associé un traitement par défaut (ignorer, terminer le processus avec ou sans core, stopper le processus) qui est exécuté lors de la prise en compte du signal par le processus;
 - ► Tout processus peut installer pour chaque type de signal (hormis SIGKILL), un nouveau traitement appelé handler
 - handler SIG_IGN: pour ignorer le signal (sauf mort du fils pour Linux)
 - handler fonction utilisateur pour capter le signal : fonction signal et sigaction





Comportements possibles du processus

- Un *handler* définit le comportement par défaut du processus ou la procédure à exécuter à la réception du signal donné.
- À chaque type de signal est associé à un handler par défaut SIG_DFL.
- Les différents comportements gérés par ce handler sont :
 - terminaison du processus, avec ou sans une image mémoire (fichier core),
 - ▶ rien : signal ignoré, (SIGKILL et SIGSTOP ne peuvent être ignorés)
 - suspension (SIGSTOP) du processus (le père est prévenu),
 - continuation (SIGCONT) : reprise du processus stoppé et ignoré sinon.





Comportements possibles du processus

- Un *handler* définit le comportement par défaut du processus ou la procédure à exécuter à la réception du signal donné.
- À chaque type de signal est associé à un handler par défaut SIG_DFL.
- Les différents comportements gérés par ce handler sont :
 - terminaison du processus, avec ou sans une image mémoire (fichier core),
 - ▶ rien : signal ignoré, (SIGKILL et SIGSTOP ne peuvent être ignorés)
 - suspension (SIGSTOP) du processus (le père est prévenu),
 - continuation (SIGCONT) : reprise du processus stoppé et ignoré sinon.





Comportements par défaut des signaux

- Rien :
 - SIGCHLD (Terminaison d'un processus fils),
 - ► SIGPWR.
 - ► SIGCONT...
- Fin:
 - SIGHUP(Fin de session),
 - SIGINT,
 - ► SIGKILL...
- Génération d'une image mémoire (CORE) :
 - SIGQUIT,
 - SIGILL (Instruction illégale),
 - SIGSEGV (Violation de mémoire)...
- Arrêt :
 - SIGSTOP,
 - SIGSTP (Demande de suspension depuis le terminal)...



Un autre signal

Armer une temporisation

 La primitive alarm permet au systeme d'envoyer au bout d'un nombre de secondes, un signal SIGALRM à un processus :

```
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
unsigned seconds;
int alarm(int seconds)
```





Détournement (ou déroutement) d'un signal

- Pour certains signaux, on peut détourner l'action par défaut.
- Le caractère non modifiable de certains signaux assure la stabilité du système (SIGKILL, SIGCONT, SIGSTOP).





L'association signaux/handlers

- Un handler est une fonction qui décrit la suite des instructions à effectuer lors de la reception d'un signal.
- Tout processus peut installer pour les autres signaux un nouveau handler.
- Il existe deux interfaces de manipulation permettant l'installation d'un handler :
 - L'une, historique (ATT) et **rendu obsolète** est simplifiée ("**si-gnal()**"), mais avec un comportement incertain.
 - ("sigaction()"), POSIX, plus complexe que la première garantit un comportement plus sûr et des programmes plus portables.





 Sigaction permet de determiner ou de modifier l'action associée à un signal particulier.

- Si le pointeur nouv_action est différent de NULL, alors le système modifie l'action du signal num_sig avec celle de nouv_action.
- Si le pointeur anc_action est différent de NULL, alors le système sauvegarde sur anc_action l'action précédente qui était prévue pour num_sig.
- Si les pointeurs nouv_action et anc_action sont NULL, l'appel système teste uniquement la validité du signal.
- La valeur renvoyée par sigaction() est :
 - 0 si tout s'est bien passé
 - ► -1 si une erreur est survenue, l'appel à sigaction() est ignorée





La structure sigaction :

```
struct sigaction {
   void      (*sa_handler)(int);
   void      (*sa_sigaction)(int, siginfo_t *, void
      *);
   sigset_t sa_mask;
   int      sa_flags;
   void      (*sa_restorer)(void);
};
```

 Certaines architectures emploient une union. Il ne faut pas utiliser ou remplir simultanément sa_handler et sa_sigaction.





La structure signation :

- void (*sa handler)(int) est le handler (l'action) associé au signal num_sig, qui peut être :
 - Un pointeur vers une fonction de traitement du signal. Cette fonction reçoit le numéro de signal comme seul argument.
 - SIG IGN pour ignorer le signal
 - ▶ SIG DFL pour restaurer la réaction par défaut
- void (*sa sigaction)(int, siginfo t *, void *) : Pointeur sur une structure de type sigaction. Si le flag SA_SIGINFO est indiqué en sa_flags, sa_sigaction spécifiera le handler pour num_sig (à la place de sa_handler). Cette fonction reçoit le numéro de signal comme premier argument, un pointeur vers siginfo t comme second argument et un troisième argument qui normalement n'est pas utilisé.
- sa mask est un ensemble/vecteur de signaux qui seront bloqués avec celui passé à l'appel de sigaction(), lors de l'exécution du handler associé
- sa flags permet de passer des drapeaux, et indique les options liées à la gestion du signal.
- L'élément sa restorer est obsolète et ne doit pas être utilisé, POSIX ne @rech mentionne pas de membre sa restorer.

La structure siginfo_t:

```
siginfo t {
            si signo;
                      /* Signal number */
   int
         si errno; /* An errno value */
   int
   int
            si code:
                        /* Signal code */
   int
            si trapno;
                          /* Trap number that caused hw-generated
        signal */
   pid t
            si pid:
                         /* Sending process ID */
   uid_t si_uid; /* Real user ID of sending process */
int si_status; /* Exit value or signal */
clock t si_utime; /* User time consumed */
   clock t si stime:
                         /* System time consumed */
   sigval t si value; /* Signal value */
            si int: /* POSIX.1b signal */
   int
   void *si ptr:
                    /* POSIX.1b signal */
          si overrun; /* Timer overrun count; POSIX.1b timers */
   int
            si timerid; /* Timer ID; POSIX.1b timers */
   int
   void
              addr; /* Memory location which caused fault */
          si band:
                       /* Band event */
   long
          si_fd; /* File descriptor */
si_addr_lsb; /* Least significant bit of address */
   int
   short
           *si call addr: /* Address of system call instruction */
   void
            si syscall; /* Number of attempted system call */
   int
   unsigned int si arch: /* Architecture of attempted system call
```





- Comment un processus reçoit-t-il un signal?
- Quand un processus traite-t-il un signal reçu?
- Comment un processus contrôle t-il sa réaction vis-à-vis d'un signal?





Comment un processus reçoit-t-il un signal?

 Un processus pid A envoie un signal S à un processus pid B par le biais de la primitive kill.

```
\bigsize kill (pid_B, S)
```

Positionnement d'un bit à 1 dans le champ signal de la table du processus pid _B, correspondant au numéro de signal reçu.

⋄ signal pendant (reçu)

vecteur de bits : pas de mémorisation du nombre de signaux d'un type recu.

Signal[0] Entier de 32 bits

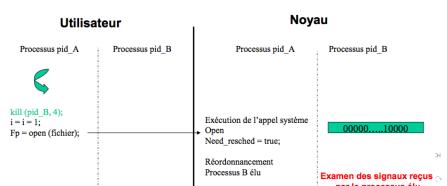
000011000000000000010000100010

Signaux 1, 5, 11, 27, 26 reçus



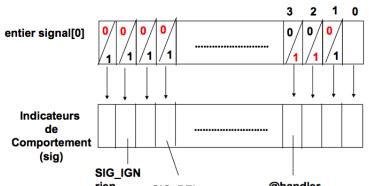
Quand un processus traite-t-il un signal reçu?

- Un processus traite les signaux reçus quand il quitte le mode noyau pour retourner au mode utilisateur
 - signal délivré, le bit correspondant est remis à 0; le traitement associé est exécuté.



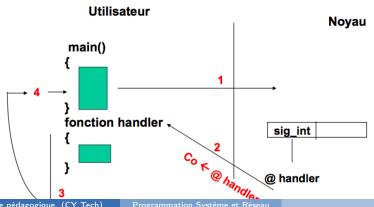
Comment un processus contrôle-t-il ses réactions vis-à-vis des signaux ? (fonction du noyau do signal())

Traitement des signaux (signal(sig_x, handler))



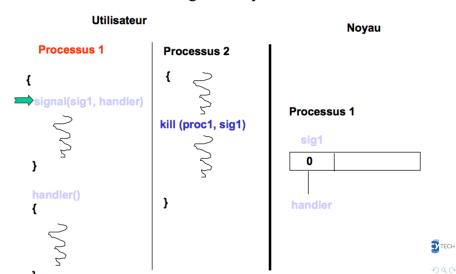
Exécution d'un handler de signal défini par l'utilisateur

Traitement des signaux

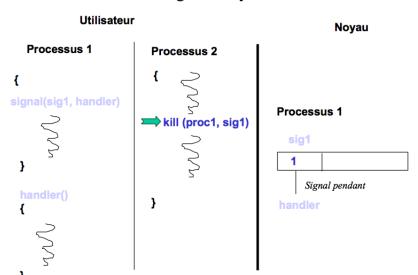




Signaux: synthèse

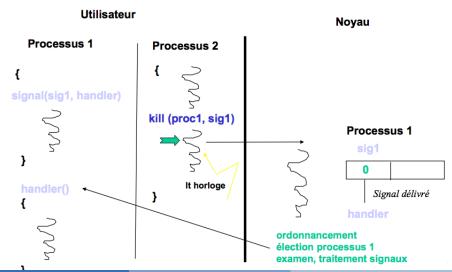


Signaux: synthèse



▼ TECH

Signaux: synthèse

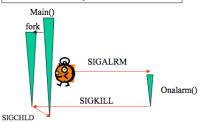


Signaux et interruptions

- Signaux
- Le processus P2 envoie un signal au processus P1 (signal pendant chez P1)
- Plus tard, le processus P1 est élu. Il quitte le mode noyau. Il exécute le handler du signal en mode utilisateur (signal délivré à P1).

Interruptions

- Le dispositif matériel X envoie une interruption lors de l'exécution du processus P1.
- Immédiatement, le processus P1 est dérouté en mode noyau pour exécuter le handler « routine » de l'interruption.







Masquage des signaux

- Selon les besoins, un processus n'est pas obligé de traiter tous les signaux qui lui sont envoyés.
- Cela permet de limiter l'effort de codage supplémentaire qu'exige le traitement d'un signal.
- Pour cela, chaque processus peut définir un masque de signaux.
- Ainsi, tous les signaux masqués ne seront pas envoyés au processus.





Manipulation de sa_mask:

Les fonctions suivantes permettent de manipuler le masque sa mask

- int sigemptyset (sigset_t * ens_signaux) : vide l'ensemble des signaux du masque
- int sigaddset (sigset_t * ens_signaux, int num_sig) : ajout d'un signal au masque
- int sigdelset (sigset_t * ens_signaux, int num_sig) : retire un signal du masque
- int sigprocmask (int action, const sigset t ens signaux, sigset t *ancien signaux): bloque ou débloque l'ensemble des signaux du masque
- int sigismember(sigset_t * ens_signaux, int num_sig) : voir si le signal appartient à ens_signaux





Signaux et héritage

- Un fils n'hérite pas des signaux pendants du père, mais bien des associations signaux-handler faites par le père.
- Lors d'un fork(), suivi par un exec() dans le fils, toutes les associations signaux-handler sont réinitialisées dans le fils avec les handlers par défaut.





Exemple sigaction()

```
#include <stdio.h> /* Example of using sigaction() to setup */
#include <unistd.h> /* a signal handler with 3 arguments including
     siginfo t. */
#include < signal.h>
#include <string.h>
static void hdl (int sig., siginfo t *siginfo, void *context){
  printf ("Sending PID: %ld, UID: %ld\n", (long)siginfo->si pid,
       (long) siginfo -> si uid);
int main (int argc, char *argv[]) {
        struct sigaction act;
        memset (&act, '\0', sizeof(act));
        /* Use the sa sigaction field because the handles has two
             additional parameters */
        act.sa sigaction = &hdl;
        /* The SA SIGINFO flag tells sigaction() to use the
             sa sigaction field, not sa handler, */
        act.sa flags = SA SIGINFO;
        if (sigaction(SIGTERM, \&act, NULL) < 0) {
                perror ("sigaction");
                return 1;
        while (1) sleep (10);
        return 0.
```



Exemples

Exemple de blockage des signaux avec sigprocmask() :

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
int main() {
sigset t sigs new; // Signaux a bloquer
sigset t sigs old; // Ancien masque
sigfillset(&sigs new); // Tous les signaux
sigdelset(&sigs new, SIGINT); // Sauf SIGINT
sigdelset(&sigs_new, SIGQUIT); // Sauf_SIGQUIT
// Bloque les signaux
sigprocmask(SIG BLOCK, & sigs new, & sigs old);
/* Tous les signaux sont bloques sauf SIGINT et SIGQUIT
    */
sigprocmask(SIG SETMASK, & sigs old, 0); // Replacer par
    défaut
sigemptyset(&sigs new); // Aucun signal
sigaddset(&sigs new, SIGINT); // Plus SIGINT
sigaddset(&sigs new, SIGQUIT); // Plus SIGQUIT
// Bloque les signaux
sigprocmask(SIG BLOCK,&sigs new,&sigsold);
/* Seuls les signaux SIGINT et SIGQUIT sont bloques */
sigprocmask(SIG SETMASK,&sigs old,0); // Replacer par
    defaut
```



Exemples (II)

Ignorer tous les signaux sauf SIGQUIT :

```
#include <stdio.h>
#include <signal.h>
void main(void)
   int i:
   struct sigaction action;
   action.sa handler = SIG IGN; //ignore le signal
   for (i=1; i < NSIG; i++)
         sigaction (i, &action, NULL);
   action.sa handler = SIG DFL; //remise a la valeur
                                  //par defaut du signal
   sigaction (SIGQUIT, &action, NULL);
```



