

# Les signaux

Cyril Rabat

`cyril.rabat@univ-reims.fr`

Licence 3 Informatique - Info0601 - Systèmes d'exploitation - concepts avancés

2021-2022



## Cours n°7

*Rappels sur les signaux*  
*Programmation des signaux*

Version 11 janvier 2022

# Table des matières

## 1 Présentation des signaux

- Introduction
- Exemples de signaux
- Commandes du shell

## 2 Programmation des signaux en C

- Positionnement et envoi de signaux
- Blocage de signaux
- Signaux “*temps-réel*”

# Les signaux

- Messages envoyés par le noyau à un ou plusieurs processus
- Permettent de communiquer entre processus ou entre le système et les processus :
  - ↪ Pas de donnée associée, juste un numéro
- Sous *Windows* : les “*events*”
- Les effets à la réception dépendent du signal :
  - ↪ Peut arrêter, stopper ou redémarrer le processus
  - ↪ Peut être ignoré
- L'arrêt peut être géré différemment :
  - ↪ Arrêt “brutal”
  - ↪ Génération d'un *core* (copie de la mémoire du processus)
  - ↪ Actions définies par l'utilisateur

# PCB et signaux

- `signal` (type `sigset_t`) :
  - ↪ Signaux reçus par le processus
  - ↪ Codé sur 64 octets, 1 bit par signal (1 pour reçu, 0 sinon)
- `blocked` (type `sigset_t`) :
  - ↪ Signaux bloqués dont la prise en compte est retardée
- `sigpending` : drapeau indiquant si un signal au moins est bloqué en attente
- `gsig` : pointeur vers l'action associée à chaque signal

Un seul bit est utilisé par signal : pas de gestion de réceptions multiples !

# Numéro de signal

- Signaux numérotés de 1 à 64 :
  - ↪ 1 à 32 : signaux dits “classiques”
  - ↪ 34 à 64 : signaux dits “temps réel”
- Associés à des constantes :
  - ↪ Préfixe `SIG` suivi du nom
  - ↪ Ne pas utiliser directement les numéros !
- En C : constantes donc majuscules
- Sous le terminal : en minuscules ou majuscules (ou les deux)
  - ↪ Dépend de l'implémentation

La description et/ou la définition de certains signaux n'est pas POSIX !

# Liste des signaux et description (1/2)

Numéro	Nom	Description
1	SIGUP	Terminaison du processus leader de la session
2	SIGINT	Interruption du clavier (CTRL+C)
3	SIGQUIT	Caractère QUIT depuis le clavier (CTRL+\)
4	SIGILL	Instruction illégale
5	SIGTRAP	Point d'arrêt pour le débogage
6	SIGABRT	Terminaison anormale
7	SIGBUS	Erreur de bus
8	SIGFPE	Erreur mathématique virgule flottante
9	SIGKILL	Terminaison forcée du processus
10	SIGUSR1	Signal utilisateur 1
11	SIGSEGV	Accès mémoire invalide
12	SIGUSR2	Signal utilisateur 2
13	SIGPIPE	Écriture dans un tube sans lecteur
14	SIGALRM	Fin de temporisation alarme
15	SIGTERM	Terminaison du processus
16	SIGSTKFLT	Erreur de pile du coprocesseur

# Liste des signaux et description (2/2)

Numéro	Nom	Description
17	SIGCHLD	Terminaison du processus fils
18	SIGCONT	Reprise de l'exécution d'un processus stoppé
19	SIGSTOP	Stoppe l'exécution d'un processus
20	SIGSTP	Caractère suspend depuis le clavier (CTRL+Z)
21	SIGTTIN	Lecture par un processus en arrière-plan
22	SIGTTOU	Écriture par un processus en arrière-plan
23	SIGURG	Données urgentes dans une socket
24	SIGXCPU	Limite de temps processus dépassée
25	SIGXFSZ	Limite de taille de fichier dépassée
26	SIGVALRM	Alarme virtuelle
27	SIGPROF	Alarme du profileur
28	SIGWINCH	Fenêtre redimensionnée
29	SIGIO	Arrivée de caractères à lire
30	SIGPOLL	Équivalent à SIGIO
31	SIGPWR	Chute d'alimentation
32	SIGUNUSED	Signal non utilisé

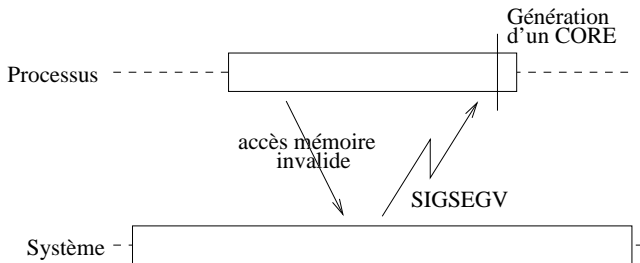
# Actions par défaut

Nom des signaux	Action par défaut
SIGHUP, SIGINT, SIGBUS, SIGKILL, SIGUSR1, SIGUSR2, SIGPIPE, SIGALARM, SIGTERM, SIGSTKFLT, SIGXCOU, SIGXFSZ, SIGVTALARM, SIGPROF, SIGIO, SIGPOLL, SIGPWR, SIGUNUSED	Abandon
SIGQUIT, SIGILL, SIGTRAP, SIGABRT, SIGIOT, SIGFPE, SIGSEGV	Abandon + fichier <i>core</i>
SIGCHLD, SIGURG, SIGWINCH	Ignoré
SIGSTOP, SIGSTP, SIGTTIN, SIGTTOU	Processus stoppé
SIGCONT	Processus redémarré



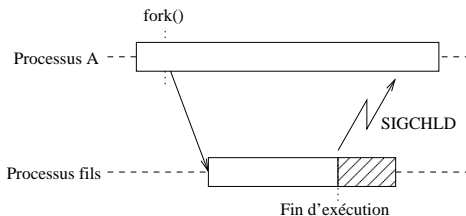
## Violation d'accès mémoire : le signal "SIGSEGV"

- Si un processus accède à une zone mémoire *interdite*, le système d'exploitation empêche cet accès :
  - Envoi d'un signal "SIGSEGV" au processus fautif
  - Copie mémoire du processus réalisée dans un fichier (*core*)
  - Processus tué



## La fin d'exécution d'un fils : le signal "SIGCHLD"

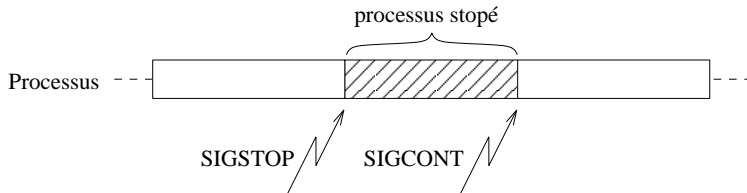
- Lorsqu'un fils termine son exécution, signal "SIGCHLD" envoyé à son père
  - ↪ Le fils devient un processus *zombie* (cf cours sur les processus)
- Lorsque le père capte le signal, le fils est définitivement détruit.



Une application qui crée des processus (exemple d'un serveur multi-clients) doit capturer les signaux "SIGCHLD" pour éviter une saturation mémoire.

## Stopper un processus (et redémarrage)

- Stopper l'exécution d'un processus :  
↪ Signal "SIGSTOP" ou "SIGSTP" (CTRL+Z depuis le clavier)
- Reste en mémoire mais ne consomme plus de CPU
- Pour continuer son exécution, il faut lui envoyer le signal "SIGCONT"



# Envoyer des signaux depuis le terminal

- Envoi de signaux avec la commande `kill` :  
`kill -sigstop 1234`  
↔ Le processus dont l'identifiant est 1234 est stoppé
- Pour lister les signaux disponibles : `kill -l`
- Pour vérifier la présence d'un processus : `kill -0 pid`  
↔ Si le processus n'existe pas, une erreur est générée

# Terminer un processus

- Fermer la fenêtre correspondant à l'application, si elle existe
- Si le shell est en attente de la fin de l'exécution, presser CTRL + C.
- Si le processus est exécuté en tâche de fond :  
`kill -sigkill pid` (avec le PID du processus)
- Quelle que soit la méthode utilisée (exécution en tâche de fond ou non), la fermeture de l'invite de commandes implique l'arrêt de tous les processus en cours d'exécution
- La fermeture d'un père ne tue pas ses fils :  
↪ Leur PPID devient 1 (leur père devient le processus `init`)

# Stopper et reprendre un processus

- Si le processus n'est pas exécuté en tâche de fond :
  - Presser CTRL + Z (ou `kill -sigstop pid` depuis un autre terminal)
  - L'utilisateur reprend la main dans le shell mais le processus est stoppé
  - Pour que le processus soit exécuté à nouveau :
    - Taper la commande `bg` (pour *background*)
    - Ou taper la commande `kill -sigcont pid` avec le PID du processus
- Si le processus est exécuté en tâche de fond :
  - `kill -sigstop pid` avec le PID du processus :  
↪ Le processus est stoppé
  - `kill -sigcont pid` avec le PID du processus :  
↪ Le processus reprend son exécution

# Gestion des signaux

- La réception d'un signal induit un comportement par défaut :
  - ↪ Dépend du signal
- Possible de modifier ces comportements :
  - ↪ Spécifier une procédure à appeler : un gestionnaire (`handler`)
  - ↪ Ignorer le signal
  - ↪ Remplacer le comportement par défaut
- Utilisation de la fonction `sigaction`
- Pour envoyer un signal à un processus/groupe, fonction `kill`

Il est impossible de bloquer les signaux “SIGKILL” et “SIGSTOP”.  
Certaines opérations sont déconseillées (comportements indéfinis).

## Le positionnement «fiable» des signaux

- `signal` permet de placer un gestionnaire pour un signal
- Problème : comportements non normalisés
  - ↪ Possibilité d'avoir des comportements différents suivant les systèmes
- Exemples :
  - ↪ Selon certains systèmes, gestionnaire remplacé par défaut à la réception d'un message
  - ↪ Que se passe-t-il si deux signaux sont reçus ?
- Utilisation d'une fonction normalisée : `sigaction`
  - ↪ Permet de spécifier les signaux bloqués pendant l'appel du gestionnaire

**Il est formellement interdit d'utiliser la fonction `signal` dans vos codes !**



# Gestion d'ensembles de signaux

- Possibilité de gérer des ensembles de signaux
- Utilisation de la structure `sigset_t` (qui est un ensemble)
- Ensemble de fonctions pour gérer les ensembles :
  - ↪ Ajout, suppression...
- Intérêts :
  - ↪ Bloquer des ensembles de signaux
  - ↪ Placer un gestionnaire pour un ensemble de signaux
  - ↪ Conserver le positionnement de tous les signaux avant modification

## Gestion de `sigset_t` : en-têtes (1/2)

- `int sigemptyset(sigset_t *set) :`  
↪ Vide l'ensemble (tous les signaux sont désélectionnés)
- `int sigfillset (sigset_t *set) :`  
↪ Remplit l'ensemble (tous les signaux sont sélectionnés)
- `int sigaddset(sigset_t *set, int signum) :`  
↪ Ajoute le signal "signum" à l'ensemble "set"
- `int sigdelset(sigset_t *set, int signum) :`  
↪ Supprime le signal "signum" de l'ensemble "set"
- `int sigismember(const sigset_t *set, int signum) :`  
↪ Indique si le signal "signum" appartient à l'ensemble "set"
- *Inclusion* : `signal.h`

## Gestion de `sigset_t` : en-têtes (2/2) : retour et erreurs

- Pour `sigismember` :  
     $\hookrightarrow$  1 si le signal est dans l'ensemble, 0 sinon et -1 en cas d'erreur
- Pour les autres :  
     $\hookrightarrow$  0 en cas de réussite et -1 en cas d'erreur
- Seule erreur :  
     $\hookrightarrow$  `EINVAL` : numéro de signal invalide

# Fonction `sigaction` (1/2)

## En-tête de la fonction (S2)

- `int sigaction(int signum, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact)`
- *Inclusion* : `signal.h`

## Paramètre(s)

- `signum` : le signal concerné (sauf “SIGKILL” et “SIGSTOP”)
- `act` : action associée au signal (si non nul)
- `oldact` : ancienne action à sauvegarder (si non nul)

## Fonction `sigaction` (2/2)

### Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 ou -1 en cas d'échec
- Quelques erreurs possibles :
  - `EINVAL` : signal indiqué invalide (par exemple “`SIGKILL`”, “`SIGSTOP`”)
  - `EINTR` : appel système interrompu par un signal

## Structure sigaction (1/2)

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

### Champs

- `sa_handler` : gestionnaire à placer (fonction, `SIG_IGN` ou `SIG_DFL`)
- `sa_sigaction` : utilisé pour les signaux temps réel (voir dans la suite)
- `sa_mask` : ensemble de signaux à bloquer pendant l'exécution du gestionnaire (signal concerné aussi sauf attribut contraire)

Sur certains systèmes, il s'agit d'une union donc ne pas utiliser simultanément les champs `sa_handler` et `sa_sigaction`



## Structure sigaction (2/2)

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

### Champs (suite)

- `sa_flags` : attributs permettant de modifier le comportement du gestionnaire
  - `SA_RESETHAND` : rétablir action par défaut une fois le gestionnaire appelé (`SA_ONESHOT` est obsolète)
  - `SA_NODEFER` : ne pas empêcher un signal d'être reçu pendant l'exécution de son gestionnaire (`SA_NOMASK` est obsolète)
  - `SA_SIGINFO` : champ `sa_sigaction` à utiliser plutôt que `sa_handler`
  - `SA_RESTART` : relance l'appel système interrompu par l'exécution du gestionnaire

## Exemple d'utilisation

```
void gestionnaire(int signum) {
    printf("J'ai reçu un signal\n");
}

int main() {
    struct sigaction action;

    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = 0;
    action.sa_handler = gestionnaire;

    if(sigaction(SIGINT, &action, NULL) == -1) {
        perror("Erreur lors du positionnement du gestionnaire");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    printf("Pressez CTRL+C\n");
    pause();
    printf("Je suis dans le main\n");

    exit(EXIT_FAILURE);
}
```



# Fonction `kill`

## En-tête de la fonction (S2)

- `int kill(pid_t pid, int num_sig)`
- *Inclusions* : `signal.h` pour la fonction, `sys/types` pour les types

## Paramètre(s)

- `pid` : *pid* du processus ou d'un groupe
- `num_sig` : numéro du signal à envoyer

## Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 ou -1 en cas d'échec
- Quelques erreurs possibles :
  - `EINVAL` : numéro de signal invalide
  - `ESRCH` : processus ou groupe inexistant

## Fonction `kill` (suite)

### Autres valeurs possibles pour `pid`

- 0 : signal envoyé à tous les processus du groupe
- -1 : signal envoyé à tous les processus accessibles (sauf le 1)
- $< -1$  : signal envoyé au groupe dont l'identifiant est `-pid`
- Dans tous les cas :
  - ↪ Le processus doit avoir les privilèges nécessaires
  - ↪ Ou le même UID (sauvé ou réel) que le processus cible
  - ↪ Pour "SIGCONT" : les deux processus doivent être dans la même session

### Vérifier la présence d'un processus/groupe de processus

- Utilisation du signal numéro 0 :
  - ↪ Aucun signal envoyé...
  - ↪ ... mais gestion des erreurs réalisée

## Exemple (1/2) : attente des signaux

```
int cpt = 0; /* Une variable globale */

void gestionnaire(int signum) {
    if(signum == SIGUSR1) cpt = cpt | 1;
    if(signum == SIGUSR2) cpt = cpt | 2;
}

int main() {
    struct sigaction action;

    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = 0;
    action.sa_handler = gestionnaire;

    sigaction(SIGUSR1, &action, NULL);
    sigaction(SIGUSR2, &action, NULL);

    printf("Prêt_à_recevoir_des_signaux,_PID=%d\n", getpid());
    while(cpt != 3)
        sleep(1);

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Exemple (2/2) : envoi des signaux

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    pid_t pid;

    /* Vérification des arguments */
    pid = atoi(argv[1]);

    if(kill(pid, 0) == -1) {
        if(errno == ESRCH) {
            fprintf(stderr, "Le processus avec le PID %d n'existe pas\n", pid);
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
        else {
            perror("Erreur lors de l'envoi du signal");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }
    kill(pid, SIGUSR1);
    kill(pid, SIGUSR2);

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Pause et alarmes

- Pause :
  - Possible d'endormir un processus jusqu'à réception d'un signal :  
↪ `pause`
  - Ou pendant au moins un certain temps :  
↪ `sleep` et `nanosleep`
- Alarme :
  - Possible de placer une alarme avec `alarm` :  
↪ Un signal "SIGALARM" est reçu après le délai spécifié
  - Annulation d'une alarme `alarm(0)`

Il est déconseillé d'utiliser à la fois `alarm` et `sleep` car l'implémentation de `sleep` peut utiliser les alarmes.

# Fonction `sleep`

## En-tête de la fonction (S3)

- `unsigned int sleep(unsigned int nbS)`
- *Inclusion* : `unistd.h`

## Explications

- Endort le processus jusqu'à ce que `nbS` secondes soient écoulées
- Interrompu lorsqu'un signal (non ignoré) est reçu

## Paramètre(s)

- `nbS` : nombre de secondes à attendre

## Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 si toutes les secondes sont écoulées, ou le nombre de secondes restantes s'il est interrompu

# Fonction nanosleep

## En-tête de la fonction (S2)

- `int nanosleep(const struct timespec *req, struct timespec *rem);`
- *Inclusion* : `time.h`

## Explications

- Endort le processus jusqu'à ce que le temps indiqué dans `*req` soit écoulé

## Fonction `nanosleep` (suite)

### Paramètre(s)

- `req` : nombre de secondes / nanosecondes à attendre
- `rem` : temps restant si interrompu

```
struct timespec {  
    time_t tv_sec;           /* secondes */  
    long   tv_nsec;         /* nanosecondes */  
}
```

### Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 si le temps est écoulé, -1 sinon
- Erreurs possibles :
  - `EINTR` : interruption par un signal
  - `EINVAL` : valeurs du paramètre `req` incorrectes



## Exemple : sleep et nanosleep

```
int main() {
    struct timespec temps = { 1, 500000000 };

    printf("Je me mets en pause pendant 1s...\n");
    sleep(1);

    printf("Je me mets en pause pendant 1.5s...\n");
    if(nanosleep(&temps, NULL) == -1) {
        perror("Erreur lors de l'initialisation de la pause");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    return EXIT_FAILURE;
}
```

# Fonction pause

## En-tête de la fonction (S2)

- `int pause(void)`
- *Inclusion* : `unistd.h`

## Explications

- Endort le processus jusqu'à ce qu'un signal soit reçu :  
    ↔ Le signal doit interrompre le processus ou provoquer l'appel à un gestionnaire
- Rend la main une fois le gestionnaire terminé

## Valeurs retournées et erreurs générées

- Toujours -1
- Seule valeur possible pour l'erreur : `EINTR`

# Fonction `alarm`

## En-tête de la fonction (S2)

- `unsigned int alarm(unsigned int nb_sec)`
- *Inclusion* : `unistd.h`

## Explications

- Programme une temporisation pour envoyer un signal “SIGALRM” dans `nb_sec` secondes

## Paramètre(s)

- `nb_sec` : nombre de secondes

## Valeurs retournées et erreurs générées

- 0 ou le nombre de secondes qu’il reste de la programmation précédente

Délais variables pour le multitâche !

## Exemple : alarm et pause

```
void gestionnaire(int signum) {
    printf("J'ai reçu une alarme\n");
}

int main() {
    struct sigaction action;

    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = 0;
    action.sa_handler = gestionnaire;
    sigaction(SIGALRM, &action, NULL);

    alarm(3);

    printf("J'attends l'alarme\n");
    pause();
    printf("OK, j'ai fini\n");

    return EXIT_FAILURE;
}
```

# Bloquer et débloquer des signaux (1/2)

## En-tête de la fonction (S2)

- `int sigprocmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oldset)`
- *Inclusion* : `signal.h`

## Explications

- Permet de récupérer et/ou de modifier le masque des signaux bloqués
- Si `set` n'est pas nul, modifie le masque
- Si `oldset` n'est pas nul, récupère le masque précédent (ou en cours si `set` est nul)
- L'opération dépend du paramètre `how`

## Bloquer et débloquer des signaux (2/2)

### Paramètre(s)

- `how` peut prendre les valeurs suivantes :
  - `SIG_BLOCK` : les signaux de l'ensemble “set” sont ajoutés à l'ensemble des signaux déjà bloqués
  - `SIG_UNBLOCK` : les signaux de l'ensemble “set” sont supprimés de l'ensemble des signaux bloqués
  - `SIG_SETMASK` : les signaux bloqués sont exactement ceux de l'ensemble “set”
- `set` : un ensemble de signaux
- `oldset` : s'il n'est pas nul, la valeur précédente du masque des signaux est placée dans “oldset”

### Valeurs retournées et erreur générée

- Retourne 0 si l'appel réussit, -1 sinon
- Erreur `EINVAL` si `how` est invalide

## Exemple d'utilisation

```
int main() {
    sigset_t sigs_new, sigs_old;

    sigfillset(&sigs_new);
    sigdelset(&sigs_new, SIGINT); sigdelset(&sigs_new, SIGQUIT);
    sigprocmask(SIG_BLOCK, &sigs_new, &sigs_old);

    // Ici tous les signaux sont bloqués sauf SIGINT et SIGQUIT

    sigprocmask(SIG_SETMASK, &sigs_old, NULL);
    sigemptyset(&sigs_new);
    sigaddset(&sigs_new, SIGINT); sigaddset(&sigs_new, SIGQUIT);
    sigprocmask(SIG_BLOCK, &sigs_new, &sigs_old);

    // Ici seuls les signaux SIGINT et SIGQUIT sont bloqués

    sigprocmask(SIG_SETMASK, &sigs_old, NULL);

    // Suite du code

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

# Fonction `sigpending`

## En-tête de la fonction (S2)

- `int sigpending(sigset_t *set)`
- *Inclusion* : `signal.h`

## Explications

- Récupère la liste des signaux déclenchés pendant leur blocage

## Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 ou -1 en cas d'échec
- Erreurs possibles :
  - `EFAULT` : `set` pointe en dehors de l'espace d'adressage accessible
  - `EINTR` : interrompu par un signal



## Exemple d'utilisation

```
sigset_t sigs_new, sigs_blocked;
struct sigaction action;
unsigned int temps = 10;

sigemptyset(&action.sa_mask);
action.sa_flags = 0;
action.sa_handler = gestionnaire;
sigaction(SIGUSR1, &action, NULL);
sigaction(SIGUSR2, &action, NULL);

sigfillset(&sigs_new);
sigdelset(&sigs_new, SIGUSR1);
sigprocmask(SIG_BLOCK, &sigs_new, NULL);

while(temps != 0) temps = sleep(temps);

sigpending(&sigs_blocked);
if(sigismember(&sigs_blocked, SIGUSR1))
    printf("J'ai reçu SIGUSR1 pendant ma pause.\n");
if(sigismember(&sigs_blocked, SIGUSR2))
    printf("J'ai reçu SIGUSR2 pendant ma pause.\n");

// Seul le signal SIGUSR2 pourra être détecté
```

# Fonction `sigsuspend`

## En-tête de la fonction (S2)

- `int sigsuspend(const sigset_t *set)`
- *Inclusion* : `signal.h`

## Explications

- Modifie le masque des signaux + mise en attente du processus :  
↪ Réalisation atomique
- Processus réveillé si un signal non bloqué est reçu
- Masque antérieur remplacé

## Valeurs retournées et erreur générée

- Retourne 0 ou -1 en cas d'échec
- Erreurs possibles : comme pour *sigpending*

## Exemple d'utilisation : le «serveur»

```
int main() {
    sigset_t sigs_new, sigs_old, sigs_wait;
    struct sigaction action;

    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = 0;
    action.sa_handler = gestionnaire;
    sigaction(SIGUSR1, &action, NULL);

    sigfillset(&sigs_new);
    sigprocmask(SIG_BLOCK, &sigs_new, &sigs_old);

    sigfillset(&sigs_wait);
    sigdelset(&sigs_wait, SIGUSR1);
    printf("Prêt à recevoir SIGUSR1, PID=%d\n", getpid());
    if(sigsuspend(&sigs_wait) == -1) {
        if(errno != EINTR) {
            perror("Erreur lors de l'attente du signal");
            exit(EXIT_FAILURE);
        }
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Exemple d'utilisation : le «client»

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    pid_t pid;

    if(argc != 2) {
        fprintf(stderr, "Usage:_%s_PID_où_PID_est_le_PID_du_programme\n", argv[0]);
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    pid = atoi(argv[1]);

    if(kill(pid, SIGUSR1) == -1) {
        perror("Erreur_lors_de_l'envoi_du_signal");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    printf("Signal_SIGUSR1_envoyé.\n");

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Les signaux dits “*temps-réel*”

- Signaux additionnels normalisés POSIX.1b
- Pas de nom associé :
  - ↪ Utilisation de numéros
  - ↪ Constantes “SIGRTMIN” et “SIGRTMAX”
- Différence principale :
  - ↪ Possibilité de mémoriser les occurrences successives
  - ↪ Possible d'associer des (petites) données
- File d'attente associée à chaque signal (limitée à 1024)
- Délivrance des signaux suivant la priorité de ceux-ci :
  - ↪ Petit numéro = plus prioritaire

## Fonction `sigqueue` (1/2)

### En-tête de la fonction (S2)

- `int sigqueue(pid_t pid, int sig, const union sigval valeur)`
- *Inclusion* : `signal.h`

### Description

- Envoie un signal avec des informations supplémentaires

### Paramètre(s)

- `pid` : *pid* du processus ou d'un groupe
- `num_sig` : numéro du signal à envoyer
- `valeur` : valeur envoyée qui peut être un entier ou un pointeur générique

## Fonction `sigqueue` (2/2)

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

### Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne 0 ou -1 en cas d'échec
- Quelques erreurs possibles :
  - `EAGAIN` : limite du nombre de signaux atteinte
  - `EINVAL` : numéro de signal invalide
  - `EPERM` : pas la permission d'envoyer un signal au(x) processus visé(s)
  - `ESRCH` : processus ou groupe inexistant

## Les gestionnaires

- Différents de ceux utilisés jusque ici :  
 ↪ Nécessitent de traiter les données jointes

- Signature :

```
void gestionnaire(int num_sig, siginfo_t *info, void
                  *rien)
```

↪ num\_sig : le numéro du signal

↪ info : informations diverses

↪ rien : non normalisé POSIX donc non utilisé (NULL)

```
/* Structure siginfo_t (quelques champs seulement) */
siginfo_t {
    int      si_signo; /* Numéro de signal */
    int      si_code;  /* Code du signal  */
    sigval_t si_value; /* Valeur du signal */
    pid_t    si_pid;   /* PID de l'émetteur */
}
```



## Positionner un gestionnaire

- Utilisation de la primitive `sigaction`
- Gestionnaire spécifié dans le champ `sa_sigaction`  
↪ Et pas `sa_handler`
- Champ `sa_flag` doit contenir `SA_SIGINFO`

## Exemple d'utilisation (1/2)

```
void gestionnaire(int num_sig, siginfo_t *info, void *rien) {
    printf("Valeur_recue:_%d\n", info->si_value.sival_int);
}

void fils() {
    struct sigaction action;

    action.sa_sigaction = gestionnaire;
    sigemptyset(&action.sa_mask);
    action.sa_flags = SA_SIGINFO;
    sigaction(SIGRTMIN + 1, &action, NULL);

    pause();

    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```

## Exemple d'utilisation (2/2)

```
int main() {
    pid_t pid;
    union sigval valeur;

    if((pid = fork()) == 0)
        fils();

    sleep(2);

    valeur.sival_int = 1234;
    sigqueue(pid, SIGRTMIN + 1, valeur);

    wait(NULL);

    return EXIT_SUCCESS;
}
```

## Réduire les commutations de contexte

- À la réception d'un signal : plusieurs commutations de contexte
  - ↪ Une pour gérer le(s) signal/signaux (mode noyau)
  - ↪ Une pour exécuter le gestionnaire (mode utilisateur)
- Possible de les éviter :
  - ↪ `sigwaitinfo` et `sigtimedwait`
- Dans les deux cas : processus mis en attente de la réception d'un signal
- L'exécution reprend ensuite normalement :
  - ↪ Possible d'exécuter alors un gestionnaire manuellement
  - ↪ Un simple appel de procédure !

# Fonctions `sigwaitinfo` et `sigtimedwait` (1/2)

## En-tête des fonctions (S2)

- `int sigwaitinfo(const sigset_t *set, siginfo_t *info)`
- `int sigtimedwait(const sigset_t *set, siginfo_t *info, const struct timespec *timeout)`
- *Inclusion* : `signal.h`

## Paramètre(s)

- `set` : ensemble des signaux attendus
- `info` : informations reçues
- `timeout` : limite maximale à attendre

```
struct timespec {  
    long tv_sec; /* secondes */  
    long tv_nsec; /* nanosecondes */  
}
```

## Fonctions `sigwaitinfo` et `sigtimedwait` (2/2)

### Valeurs retournées et erreurs générées

- Retourne le numéro du signal reçu ou -1 en cas d'erreur
- Erreurs générées :
  - `EAGAIN` : aucun signal reçu avant l'expiration du compte-à-rebours
  - `EINVAL` : valeur du compte-à-rebours invalide
  - `EINTR` : interruption par un gestionnaire de signal

## Exemple d'utilisation

```
void fils() {
    sigset_t ensemble;
    siginfo_t info;

    sigfillset(&ensemble);
    sigprocmask(SIG_BLOCK, &ensemble, NULL);

    sigemptyset(&ensemble);
    sigaddset(&ensemble, SIGRTMIN + 1);
    printf("Le_fils_:j'attend_un_signal\n");
    sigwaitinfo(&ensemble, &info);
    printf("Le_fils_:j'ai_reçu_le_signal_avec_la_valeur_%d\n", info.
        si_value.sival_int);

    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```

Le gestionnaire n'est plus nécessaire.