

Sistemas Operativos

[Inicio](#)[Teoría](#) ▾[Prácticas](#)[Notebooks](#)[Exámenes](#) ▾[SO – Blog](#)[Logout](#)

[Inicio](#) » [PRACTICAS](#) » [C Prácticas](#) » Llamadas al sistema para la gestión de Señales

Llamadas al sistema para la gestión de Señales

[C Prácticas](#)



Tabla de contenido



Señales

La orden Kill

Llamadas al sistema relacionadas con señales

sigaction

alarm

signal

signal vs. sigaction

Optimización del compilador y datos en el manejador

Señales

Las señales son interrupciones software que nos permiten manejar eventos asíncronos, son un ejemplo clásico de eventos asíncronos.

En unix las señales tienen nombres.

Sus nombres empiezan siempre con las letras **SIG**.

Se pueden consultar en `/usr/include/asm/signal.h`. Por ejemplo:

- **SIGTERM**: señal para terminar un proceso
- **SIGABRT**: señal de abortar un proceso. Se genera con la función `abort()`
- **SIGALRM**: señal de alarma que se genera cuando vence el tiempo que se ha establecido mediante `alarm()`
- **SIG_CHILD**: es enviada por todo proceso hijo a su padre en el mismo instante que realiza `exit`. De esta manera, el padre sabe que su hijo ha pedido terminar.
- **SIGUSR1** y **SIGUSR2**: para enviar señales de usuario entre procesos, conociendo el PID del proceso al que se envía la señal. Atención para estas señales el kernel no mantiene una cola, es decir si un proceso está atendiendo una de estas y llega otra, se pierde.

Se pueden generar señales de muchos modos:

- **Mediante una combinación de teclas**: Por ejemplo `Ctrl+C` genera una señal (**SIGINT**, interrupción de teclado) que provoca la terminación del proceso que se está ejecutando en primer plano, o por ejemplo `Ctrl+Z` (**SIGTSTP**) que provoca la parada de todos los procesos en primer plano.
- **Por excepciones hardware**: por ejemplo una división por 0, hacer referencia a una dirección de memoria inválida. Normalmente estas condiciones las detecta el hardware y lo notifica al núcleo. Entonces el núcleo genera la señal apropiada al proceso que se estaba ejecutando cuando se produjo la excepción. Por ejemplo, un proceso que hace referencia a una dirección de memoria inválida hará que el núcleo mande la señal **SIGSEGV** a ese proceso.

- **Mediante la función kill():** esta función nos permite enviar una señal a otro proceso, siempre que el que genere la señal sea el propietario del proceso o sea el superusuario.
- **Mediante el comando kill:** Esta orden es en realidad una interfaz de la función kill
- **Por condiciones software:** Por ejemplo, se genera la señal **SIGALRM** cuando vence el tiempo establecido mediante alarm() o **SIGPIPE** que se genera cuando un proceso escribe en una tubería después de que el lector de la tubería haya acabado.

Cuando se genera una señal, al núcleo se le puede indicar que haga diferentes cosas como:

1. **Que ignore la señal:** Esto es así para muchas señales pero hay dos que no se pueden ignorar nunca: **SIGSTOP** y **SIGKILL**.
2. **Que capture la señal para que se ejecute un trozo de código definido por el usuario:** Por ejemplo un proceso ha creado ficheros temporales, al capturar la señal **SIGTERM** se asocia una función que borre estos ficheros antes de terminar el proceso.
3. **Permitir que se ejecute la acción por defecto asociada a la señal:** Para muchas señales la acción por defecto de las señales es la finalización del proceso.

Las principales señales que se encuentran en el fichero signal.h son:

| Name | Default Action | Description |
|----------|-------------------|---|
| SIGHUP | terminate process | terminal line hangup |
| SIGINT | terminate process | interrupt program |
| SIGQUIT | create core image | quit program |
| SIGILL | create core image | illegal instruction |
| SIGTRAP | create core image | trace trap |
| SIGABRT | create core image | abort() call (formerly SIGSTRT) |
| SIGFPE | create core image | floating point exception |
| SIGSEGV | create core image | segmentation violation |
| SIGSYS | create core image | bus error |
| SIGBUS | create core image | bus error |
| SIGXCPU | create core image | real-time timer expired |
| SIGXFSZ | create core image | file size limit exceeded (not/limit()) |
| SIGTERM | terminate process | software termination signal |
| SIGURG | discard signal | urgent condition present on socket |
| SIGSTOP | stop process | stop (cannot be caught or SIGSTOP terminate process file size limit exceeded (not/limit())) |
| SIGTALRM | terminate process | virtual time alarm (setitimer()) |
| SIGPROF | terminate process | profiling timer alarm (setitimer()) |
| SIGWINCH | discard signal | Window size change |
| SIGIO | discard signal | status request from keyboard |
| SIGUSR1 | terminate process | User defined signal 1 |
| SIGUSR2 | terminate process | User defined signal 2 |

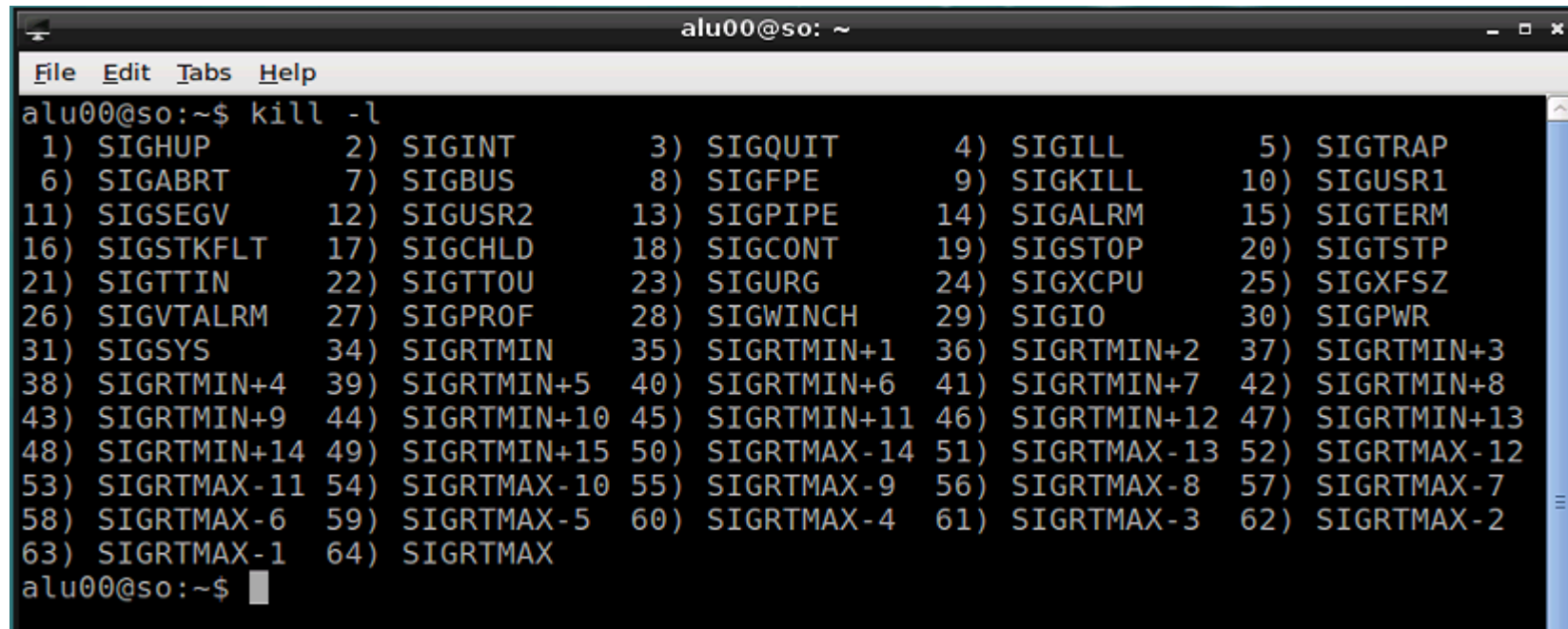
La orden Kill

Envía la señal especificada a un determinado proceso. Si no se especifica la señal, por defecto se envía la señal SIGTERM (terminación de in proceso).

Para enviar una señal haríamos:

```
kill -SIGTERM <pid del proceso>
```

La opción `-l` nos permite obtener un listado de todas las señales.



```
alu00@so: ~  
File Edit Tabs Help  
alu00@so:~$ kill -l  
1) SIGHUP      2) SIGINT      3) SIGQUIT     4) SIGILL      5) SIGTRAP  
6) SIGABRT     7) SIGBUS      8) SIGFPE      9) SIGKILL     10) SIGUSR1  
11) SIGSEGV    12) SIGUSR2    13) SIGPIPE     14) SIGALRM     15) SIGTERM  
16) SIGSTKFLT  17) SIGCHLD    18) SIGCONT     19) SIGSTOP     20) SIGTSTP  
21) SIGTTIN    22) SIGTTOU    23) SIGURG      24) SIGXCPU     25) SIGXFSZ  
26) SIGVTALRM  27) SIGPROF    28) SIGWINCH    29) SIGIO       30) SIGPWR  
31) SIGSYS     34) SIGRTMIN    35) SIGRTMIN+1  36) SIGRTMIN+2  37) SIGRTMIN+3  
38) SIGRTMIN+4 39) SIGRTMIN+5 40) SIGRTMIN+6 41) SIGRTMIN+7 42) SIGRTMIN+8  
43) SIGRTMIN+9 44) SIGRTMIN+10 45) SIGRTMIN+11 46) SIGRTMIN+12 47) SIGRTMIN+13  
48) SIGRTMIN+14 49) SIGRTMIN+15 50) SIGRTMAX-14 51) SIGRTMAX-13 52) SIGRTMAX-12  
53) SIGRTMAX-11 54) SIGRTMAX-10 55) SIGRTMAX-9  56) SIGRTMAX-8  57) SIGRTMAX-7  
58) SIGRTMAX-6 59) SIGRTMAX-5 60) SIGRTMAX-4  61) SIGRTMAX-3  62) SIGRTMAX-2  
63) SIGRTMAX-1 64) SIGRTMAX  
alu00@so:~$
```

LLamadas al sistema relacionadas con señales

sigaction

Para cambiar la acción por defecto de una señal utilizaremos la función `sigaction`.

El prototipo es el siguiente:

```
int sigaction(int signum, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact);
```

Esta función espera tres parámetros:

1. El primero es la señal,
2. El segundo es un puntero a una estructura donde se define la nueva función a la que se debe transferir el control al recibir la señal
3. El tercero es un puntero a una estructura con el antiguo manejador establecido.

La estructura struct sigaction tiene dos miembros muy importantes:

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

- **void (*sa_handler)(int)**: Puntero a la función que recibe la señal o bien, **SIG_DFL** para volver al tratamiento normal o **SIG_IGN** para deshabilitar su tratamiento.
- **sigset_t sa_mask**: Mascara con las señales adicionales a bloquear cuando se ejecuta la función que trata la señal. Para inicializar un conjunto de señales se utiliza **sigemptyset()** y para añadir una nueva señal a ese conjunto se utiliza **sigaddset()**, para añadir un conjunto de señales se utiliza **sigfillset()**.
- **sa_handler** – This is the pointer to your handler function that has the same prototype as a handler for signal(2).
- **sa_sigaction** – This is an alternative way to run the signal handler. It has two additional arguments beside the signal number where the siginfo_t * is the more interesting. It provides more information about the received signal, I will describe it later.
- **sa_mask** – allows you to explicitly set signals that are blocked during the execution of the handler. In addition if you don't use the SA_NODEFER flag the signal which triggered will be also blocked.
- **sa_flags** – allow to modify the behavior of the signal handling process. For the detailed description of this field, see the manual page. **To use the sa_sigaction handler you must use SA_SIGINFO flag here.**

Se obtiene más información en las páginas correspondientes del manual en <http://man7.org/linux/man-pages/man2/rtsigaction.2.html>

alarm

```
unsigned int alarm(unsigned int seconds);
```

Mediante la función **alarm()** se establece una alarma mediante la cual, cuando ha vencido el tiempo establecido en la llamada, se genera la señal **SIGALRM**.

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    signal(SIGALRM, ALARMhandler);
    ...

}

void ALARMhandler(int sig)
{
    signal(SIGALRM, SIG_IGN);      /* ignore this signal      */
    ...
    signal(SIGALRM, ALARMhandler); /* reinstall the handler  */
}
```

Man page en <http://man7.org/linux/man-pages/man2/alarm.2.html>

signal

Llamada

Includes: #include
<signal.h> **Declaración:** void
(* signal(int **sig**, void(***func**)
(int)))(int) **Uso:** **signal** (señal,
función)

Descripción

Habilita al proceso para el tratamiento de señales que le llegan, para que pueda “defenderse” de las agresiones de “kill”. **Si un proceso recibe una señal que no estaba esperando, se mata al proceso; cuando la señal es esperada, se trata en un segundo nivel de interrupción.** Recibe el nombre de la señal a capturar y el nombre de la rutina (puntero) que se ejecuta en caso de recibir una interrupción del manejador de interrupciones. El parámetro “**sig**” especifica la señal que se va a recibir. El parámetro “**func**” es el nombre de la función que se ejecutará cuando se reciba la señal especificada. En este último parámetro podemos poner además dos constante predefinidas por el sistema: **SIG_DFL** (valor 0, rutina por defecto, que consiste en realizar un exit() con el número de la señal que le llega) **SIG_IGN** (valor 1, ignorar señal). Por tanto, las 3

posibilidades que tiene un proceso cuando recibe una señal son: Terminar su ejecución (**SIG_DFL**) Ignorar la señal (**SIG_IGN**), y todas las que queden pendientes Ejecutar una rutina o función de usuario En la imagen de cada proceso tenemos una tabla que almacena la dirección de la rutina que maneja cada una de las posibles señales. La llamada **signal**, lo que hace es cambiar el valor de una de dichas señales. Cuando se produce una señal que el proceso quiere gestionar se realiza un cambio de contexto y se ejecuta la rutina asociada con la señal, inicializando al valor por defecto la entrada correspondiente a la señal en el array de la imagen del proceso antes de llevar a cabo esa ejecución. Cuando se vuelva de la rutina manejadora se continuará ejecutando el proceso desde donde estaba, imitando el comportamiento de una llamada a una función de usuario. Cuando se recibe una señal, si no se utiliza **SIG_IGN**, se bloquea la recepción de señales y se ejecuta la función manejadora. En cuanto ésta termine su ejecución, se retorna al punto donde se había detenido la ejecución y se habilita de nuevo la recepción de señales. Si había alguna señal en la cola esperando ser atendida se atenderá inmediatamente. **IMPORTANTE:** Después de recibir una señal hay que reactivar la captura para que siga siendo efectiva. De no hacerlo, al recibir la siguiente señal se mataría el proceso, ya que la rutina asociada después de haber recibido la primera señal será la rutina por defecto (**SIG_DFL**). Esto puede hacerse incluyendo en el propio manejador la llamada a `signal`. **ATENCIÓN:** en Linux no es necesario reactivar la captura, ya que la función manejadora permanece instalada después de haber atendido a una señal. **ATENCIÓN:** Además la utilización de `sigaction` en vez de `signal` deja también activada la función manejadora. Cuando el proceso ejecuta la rutina por defecto al recibir una señal, si es debido a algún error, el kernel escribe una imagen del proceso ("core") que contiene valores acerca de la ejecución del programa en el momento en que ocurrió el error. En general, hay dos tipos de señales: Señales que causan terminación de un proceso: pueden ser el resultado de un error irreparable o el haber pulsado CTRL+C desde el teclado. La mayoría de las señales provocan la terminación del proceso que las recibe si no se ejecuta alguna acción. Señales que no causan terminación de un proceso: algunas señales provocan que el proceso que las recibe se detenga (CTRL+Z) o las ignore. La función **signal()** permite que todas las señales, excepto la **SIGKILL** y **SIGSTOP**, puedan capturarse, ser ignoradas o generen una interrupción. Para algunas llamadas al sistema, si se recibe una señal capturada mientras dichas llamadas se están ejecutando, la

llamada se reiniciará automáticamente. Estas llamadas son: `read()`, `write()`, `sendto()`, `recvfrom()`, `sendmsg()` y `recvmsg()` en un canal de comunicaciones o dispositivo lento y durante un `ioctl()` o `wait()`. Sin embargo, si las llamadas ya han terminado y grabados los cambios no se reinician, pero retornan un éxito parcial (por ejemplo, un contador de bytes leídos). **Cuando un proceso que tiene instalados manejadores de señales crea procesos hijos con `fork()`, éstos heredan las señales.** Todas las señales capturadas pueden resetearse a su acción por defecto mediante una llamada a la función **`execve()`**; las señales ignoradas permanecen ignoradas en el proceso hijo. VALORES RETORNADOS: En caso de éxito, se retorna la acción anterior. En caso contrario, se retorna **`SIG_ERR`** y se establece la variable global **`errno`**. ERRORES: La función **`signal()`** fallará en las siguientes situaciones: `[EINVAL]` El número de señal `sig` no es válido. `[EINVAL]` Se intenta ignorar o capturar las señales **`SIGKILL`** o **`SIGSTOP`**.

signal vs. sigaction

Hay algunas diferencias entre usar `signal` o `sigaction`. [Aquí](#) comentan el tema. Lo resumimos también a continuación.

Usa siempre `sigaction()` en vez de `signal()` a no ser que tengas razones para ello.

La interfaz de `signal()` tiene a su favor que está definida en el estandar, pero tiene algunas características que hacen que intentemos evitarla.

1. `signal()` no necesariamente bloquea la llegada de otras señales mientras se está en el manejador. `sigaction()` puede bloquearlas hasta que termine el manejador actual.
2. `signal()` habitualmente resetea a la acción por defecto (`SIG_DFL`) para casi todas las señales. Esto significa que hay que reinstalar el manejador en el propio manejador.
3. El comportamiento exacto de `signal()` varía entre sistemas, lo que es permitido por el estandar.
4. Según la man page de `signal()` su comportamiento es indefinido en procesos multi-hilo.

Estas razones hacen que sea mejor usar `sigaction()`, aunque su interfaz sea más complejo.

El siguiente ejemplo muestra como usar `sigaction()` para establecer el manejador de la señal `SIGINT`.

Ejemplo: c040.c

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

static void manejadoraA (int sig){
    printf("Recibida señal %d\n",sig);
}

static void manejadoraB (int sig, siginfo_t *siginfo, void *context)
{
    // Atención: Evitar el uso de printf en la función manejadora pues no se garantiza su
    // correcto funcionamiento dentro de ellas. Usar write en su lugar. En este caso
    // funciona porque es lo único que hace la función manejadora. En la man page de
    // signal(2) hay una relación de funciones y llamadas que pueden ser llamadas desde la
    // función manejadora sin problemas, printf no es una de ellas.

    printf ("Recibida señal %d y de PID: %ld, UID: %ld\n", sig, (long)siginfo->si_pid, (long)siginfo->si_uid);
}

int main (int argc, char *argv[])
{
    struct sigaction act;

    printf("Mi PID = %d\n",getpid());

    memset (&act, '\0', sizeof(act)); //Garantizamos que la estructura está a cero. Se puede obviar, el compilador la inicializará.

    //OPCION A
    // Use the sa_handler field if the handles does not have two additional parameters
    act.sa_handler = &manejadoraA;
    //-----

    //OPCION B
    // Use the sa_sigaction field because the handles has two additional parameters.
    // The SA_SIGINFO flag tells sigaction() to use the sa_sigaction field, not sa_handler.
    act.sa_sigaction = &manejadoraB;
    act.sa_flags = SA_SIGINFO;
    //-----

    if (sigaction(SIGINT, &act, NULL) < 0) {
        perror ("Error en sigaction al establecer la función manejadora.");
        return 1;
    }

    while (1)
```

```
sleep (10);  
  
return 0;  
}
```

En este ejemplo tenemos dos opciones para instalar el manejador. La opción A, que es la que está sin comentar utiliza la función manejadoraA que simplemente muestra un texto con la señal que llega. Si queremos obtener más información como por ejemplo el PID y el UID del proceso que envía debemos usar la opción B. Entonces la función manejadora recibirá una estructura siginfo_t con la información adicional, que es la que muestra en su printf.

En el ejemplo utilizamos un bucle sin fin donde ponemos a dormir al proceso durante 10 segundos y la señal que se captura es SIGINT. Como hemos dicho sigaction reestablece el manejador automáticamente. La señal SIGINT es la que se envía cuando se pulsa CTRL-C para matar al proceso. Como la capturamos y por tanto no morimos, sino que sacamos un printf por pantalla, entonces para poder matar este ejemplo debemos usar el PID que nos muestra para enviar una señal SIGKILL desde otro terminal a dicho proceso.

Optimización del compilador y datos en el manejador

Supongamos el siguiente código

```
#include <stdio.h>  
#include <unistd.h>  
#include <signal.h>  
#include <string.h>  
  
static int exit_flag = 0;  
  
static void hdl (int sig){  
    exit_flag = 1;  
}  
  
int main (int argc, char *argv[]){  
    struct sigaction act;  
  
    memset (&act, '\0', sizeof(act));  
    act.sa_handler = &hdl;  
    if (sigaction(SIGTERM, &act, NULL) < 0) {  
        perror ("sigaction");  
        return 1;  
    }  
}
```

```
while (!exit_flag)
;

return 0;
}
```

Si este código lo compilamos usando la opción de optimización -O3 del compilador gcc, podemos tener problemas.

Si nos fijamos la condición del bucle está en una variable que se modifica en el manejador, pero esto no lo sabe el compilador. Por tanto si le decimos que optimice lo que hará será coger esta variable y colocarla en un registro del micro y comprobará en el bucle contra el registro y no contra el valor en memoria modificado en el manejador. En estos casos es necesario decirle al compilador que la variable es volatil, con lo que no la coloca en el registro.

```
static volatile int exit_flag = 0;
```

Ejemplo c041.c: Un ejemplo complejo

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h> // alarm()
#include <string.h>
#include <signal.h> // sigaction(), sigsuspend(), sig*()
//#include <sys/signinfo.h>

//Declaracion de funciones
void handle_signal(int signal); //Función manejadora de señales
void handle_sigalrm(int signal); //Función manejadora de las alarmas
void do_sleep(int seconds); //Función para enviar a dormir al proceso

int ContHUP;
int ContUSR1;
int ContRTMIN;
const int SLEEP_TIME=10;

//Esta función nos permitirá ver la máscara de señales.
void print_sigset_t(sigset_t *set)
{
    int i;

    i = SIGRTMAX;
    do {
        int x = 0;
        i -= 4;
```

```

if (sigismember(set, i+1)) x |= 1;
if (sigismember(set, i+2)) x |= 2;
if (sigismember(set, i+3)) x |= 4;
if (sigismember(set, i+4)) x |= 8;
printf("%x", x);
} while (i >= 4);
printf("\n");
}

/* Compilarlo y ejecutarlo
*
* Mostrará el PID, que puede ser usado desde otro terminal para enviarle señales
* $ kill -HUP <pid>
* $ kill -USR1 <pid>
* $ kill -ALRM <pid>
*
* Termina el programa con CTRL-C ( = SIGINT) o enviando SIGKILL, SIGTERM
*/

int main() {
    //Primero vemos un ejemplo de cómo se ve un conjunto de señales en un sigset_t
    sigset_t set;
    sigemptyset(&set);
    print_sigset_t(&set);
    /* add signals to set */
    sigaddset(&set, SIGINT); printf("+ SIGNINT\n"); print_sigset_t(&set);
    sigaddset(&set, SIGHUP); printf("+ SIGHUP\n"); print_sigset_t(&set);
    sigaddset(&set, SIGALRM); printf("+ SIGALRM\n"); print_sigset_t(&set);
    sigemptyset(&set);
    print_sigset_t(&set);

    ContHUP=0;
    ContUSR1=0;
    Contrtmin=0;

    // Declaramos la estructura sigaction
    struct sigaction sa;

    print_sigset_t(&sa.sa_mask);

    // Mostramos el pid para poder enviar señales desde otro shell
    printf("Mi pid es: %d\n", getpid());

    // Establecemos el manejador de las señales.
    sa.sa_handler = &handle_signal;

    // Indicamos el flag de restart, que reinicia el setup de la señal si es posible
    sa.sa_flags = SA_RESTART;

```

```

// Bloquea cualquier señal durante el manejador
sigfillset(&sa.sa_mask);

// Intercepts SIGHUP, SIGUSR1 and SIGINT
if (sigaction(SIGRTMIN, &sa, NULL) == -1) {
    perror("Error: NO se pudo establecer el manejador para SIGRTMIN"); // No debería ocurrir
}
else{
    printf("SIGHUP - Manejador establecido\n");
}

if (sigaction(SIGHUP, &sa, NULL) == -1) {
    perror("Error: NO se pudo establecer el manejador para SIGHUP"); // No debería ocurrir
}
else{
    printf("SIGHUP - Manejador establecido\n");
}

if (sigaction(SIGUSR1, &sa, NULL) == -1) {
    perror("Error: No se pudo establecer el manejador para SIGUSR1"); // No debería ocurrir
}
else{
    printf("SIGUSR1 - Manejador establecido\n");
}

if (sigaction(SIGINT, &sa, NULL) == -1) {
    perror("Error: No se pudo establecer el manejador para SIGINT"); // No debería ocurrir
}
else{
    printf("SIGINT - Manejador establecido\n");
}

// Intentamos manejar SIGKILL que es la señal que forzará la muerte del proceso
if (sigaction(SIGKILL, &sa, NULL) == -1) {
    perror("No se pudo establecer el manejador para SIGKILL"); // Siempre ocurrirá
    printf("Nunca se te permitirá manejar SIGKILL ...\n");
}

//Entramos en bucle a dormir
for (;;) {
    printf("\n(Main) Durmiendo durante ~%d seconds\n", SLEEP_TIME);
    do_sleep(SLEEP_TIME); // Later to be replaced with a SIGALRM
    printf("\n(Main) Me he despertado.\n");
}

}

//Definición del manejador de las señales excepto SIGALRM (que tiene el suyo propio)

```

```

void handle_signal(int signal) {
    const char *signal_name;
    char buffer[200];

    sigset_t pending; //Definimos un sigset para las que tenemos pendientes.

    // Deteriminamos que señal estamos manejando
    switch (signal) {
        case SIGHUP:
            ContHUP++;
            signal_name = "SIGHUP";
            sprintf(buffer, "    Capturada SIGHUP (%d) (signal %d - %s)\n", ContHUP, signal, signal_name);
            write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
            break;
        case 34:
            ContrTMIN++;
            signal_name = "SIGRTMIN";
            sprintf(buffer, "    Capturada SIGRTMIN (%d) (signal %d - %s)\n", ContrTMIN, signal, signal_name);
            write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
            break;
        case SIGUSR1:
            ContUSR1++;
            signal_name = "SIGUSR1";
            sprintf(buffer, "    Capturada SIGUSR1 (%d) (signal %d)\n", ContUSR1, signal);
            write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
            break;
        case SIGINT:
            sprintf(buffer, "    Capturada SIGINT, saliendo ahora (signal %d)\n", signal);
            write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
            exit(0);
        default:
            sprintf(buffer, "    Capturada señal desconocida: %d\n", signal);
            write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
            //fprintf(stderr, "Caught wrong signal: %d\n", signal);
            return;
    }

    sprintf(buffer, "    Capturada %s, a dormir durante ~%d seconds\n    Intenta enviar otra señal SIGHUP / SIGINT / SIGALRM (o más) entre tanto\n", signal_name, SLEEP_TIME);
    write(STDOUT_FILENO, buffer, strlen(buffer));
    /*
    Todas las señales están bloqueadas durante este manejador
    Cuando durante el manejador llegan nuevas señales, sólo se marca
    como pendiente la primera de cada tipo de señal, el resto del mismo
    tipo se pierde, no se encolan.

    Si enviamos al proceso HUP, INT, HUP en ese orden, se trata el primer HUP,
    se encola INT y se encola HUP. Al terminar el procesado del primer HUP,
    se lanza el procesado del siguiente HUP y finalmente el INT que causa la terminación.

```

El segundo HUP es procesado antes del INT porque es del mismo tipo de que la señal que se estaba tratando en el manejador.

Si enviamos al proceso HUP, USR1, INT en ese orden, se trata el primer HUP se detecta pendiente el USR1 pero se trata INT, que termina el proceso.

Para que no se pierdan las distintas señales del mismo tipo que llegan mientras estamos en el manejador tendremos que utilizar señales en tiempo real que son las señales SIGRTMIN (34) y siguientes, hasta SIGRTMAX.

Mientras que sólo puede haber encolada una de las señales normales para cada tipo, para las de tiempo real se encolan todas las del mismo tipo.

```
*/
do_sleep(SLEEP_TIME);
sprintf(buffer, "      (Manejador) Me despierto despues de %d segundos\n", SLEEP_TIME);
write(STDOUT_FILENO, buffer, strlen(buffer));

// Bien, que es lo que me has enviado mientras dormía?
sigpending(&pending); //Capturamos el conjunto de señales pendientes

if (sigismember(&pending, SIGHUP)) { //Miramos si una SIGHUP está pendiente
    sprintf(buffer, "      Al menos una SIGHUP está pendiente\n");
    write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}
if (sigismember(&pending, SIGUSR1)) { //Miramos si una SIGUSR1 está pendiente
    sprintf(buffer, "      Al menos una SIGUSR1 está pendiente\n");
    write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}
if (sigismember(&pending, SIGRTMIN)) { //Miramos si una SIGUSR1 está pendiente
    sprintf(buffer, "      Al menos una SIGRTMIN está pendiente\n");
    write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}

sprintf(buffer, "      (Manejador) Termino de manejar la señal %s\n\n", signal_name);
write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}

//Definición del manejador de SIGALRM
void handle_sigalrm(int signal) {
    char buffer[100];

    if (signal != SIGALRM) {
        sprintf(buffer, "      Capturada señal erronea %d\n", signal);
        write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
    }

    sprintf(buffer, "      Capturada SIGALRM, do_sleep() termina.\n");
    write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}
```

```

}

void do_sleep(int seconds) {
    struct sigaction sa;
    sigset_t mask;
    char buffer[100];

    sa.sa_handler = &handle_sigalrm; // Intercept and ignore SIGALRM
    //Quitamos el handler tras la primera señal. Esto lo hace por defecto signal() pero sigaction() no.
    sa.sa_flags = SA_RESETHAND; // En este caso nos interesa, pues así en el manejador no se atiende una segunda SIGALRM
    sigfillset(&sa.sa_mask);
    sigaction(SIGALRM, &sa, NULL);

    // Obtenemos el conunto (mascara) de señales actual (las que se bloquean)
    sigprocmask(0, NULL, &mask);

    // Quitamos del conjunto (de la mascara) de señales a bloquear la SIGALRM para que llegue.
    sigdelset(&mask, SIGALRM);
    //sigdelset(&mask, SIGINT); //Con esta linea comentada, SIGINT estará bloqueada durante el manejador

    // Establecemos una alarma de los segundos indicados. Vencidos los mismos recibiremos una señal SIGALRM.
    // (Infor adicional: Las alarmas no se heredan con fork)
    alarm(seconds);

    // Esperamos los segundos indicados especificando la máscara de bloqueos (que ya no tiene a SIGALRM)
    // Suspendemos el proceso con la máscara especificada
    sigsuspend(&mask);

    sprintf(buffer, "Termina sigsuspend()\n");
    write(STDERR_FILENO, buffer, strlen(buffer));
}

```

Señales de tiempo real

Supongamos un proceso padre que genera un número determinado de procesos hijos, y éstos comunican con el padre enviándole una señal (todos la misma señal) para indicar una situación determinada en su evolución. Por tanto tenemos un proceso que puede recibir varias veces la misma señal, con lo que puede darse el caso de que estando en el manejador lleguen otras señales de los distintos hijos.

Como hemos visto, la misma señal si llega varias veces al proceso estando éste en el manejador, se tratan como si fuera sólo una. Si se utiliza el manejador para contabilizar el número de procesos que han contestado al padre, entonces podemos contabilizar menos señales de las que realmente se hayan enviado.

Usaremos las señales de tiempo real para asegurar que todas las señales de los hijos que llegan al padre son tratadas en el manejador.

Podemos utilizar el manejador del padre para contar el número de señales recibidas de los hijos y hasta que no hayan llegado todas no continua el padre. Esto lo podemos hacer colgando al padre en un bucle con un `sleep()` (para que no sea espera activa) saliendo del bucle cuando el contador de señales, que se incrementa en el manejador, llega al número de señales esperadas.

En este caso, si estando en el manejador llegan varias señales de los hijos, todas ellas serán tratadas como si hubiera llegado sólo una (pues son la misma señal, mismo tipo), y por tanto el manejador incrementará sólo una vez el contador, no llegando este nunca al número de señales esperadas, por lo que el padre no saldrá del bucle y se cuelga.

Las señales de tiempo-real no se pierden, se llama siempre al manejador por cada una de ellas, el sistema operativo las encola siempre, y si no puede encolarlas da un error, cosa que no hace con las señales normales.

Para enviar una señal normal utilizaremos `kill(...)` para una señal en tiempo real `sigqueue(...)`.

De igual forma, para definir los handlers de las señales utilizaremos `sigaction(..)` en vez de `signal(...)`.

Definiremos una estructura para establecer la acción (manejador) y sus propiedades para la señal:

```
struct sigaction sa;
```

Cuando definamos el manejador de la señal que recibe el padre (y que ha sido enviada por el hijo) haremos

```
sa.sa_sigaction = handler;  
sa.sa_flags = SA_SIGINFO;  
sigaction(SIGRTMIN, &sa, NULL);
```

... donde `handler` es el nombre de nuestra función manejadora. Debemos definir el flag `SA_SIGINFO` si queremos enviar información adicional junto con nuestra señal en tiempo real.

Si os fijáis la señal que recibirá el padre será la señal `SIGRTMIN` que es una macro con el valor de la señal de tiempo real con valor mínimo. Existe también la `SIGRTMAX` con el valor máximo.

Una señal es de tiempo real si su valor está entre `SIGRTMIN` y `SIGRTMAX` inclusive. Definidos en `signal.h`

Por tanto nuestro envío desde el código del hijo con `sigqueue(...)` será con una señal entre `SIGRTMIN` y `SIGRTMAX`.

Definiremos una unión de tipo `sigval` para almacenar la información adicional que el hijo le envía al padre junto con la señal `SIGRTMIN`

```
union sigval v;
```

... siendo esta la unión :

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

Cuando desde el código del hijo queramos enviar la señal haremos lo siguiente:

```
v.sival_int = getpid(); //asignamos valor al dato  
sigqueue(getppid(), SIGRTMIN, v); //enviamos la señal de tiempo real
```

Os coloco el código de un manejador de ejemplo para la señal `SIGRTMIN` con datos adjuntos :

```
void handler (int signo, siginfo_t *info, void *other) {  
    char *src;  
    switch(info->si_code) {  
        case SI_QUEUE: src = "sigqueue"; break;  
        case SI_TIMER: src = "timer"; break;  
        case SI_ASYNCIO: src = "asyncio"; break;  
        case SI_MESGQ: src = "msg queue"; break;  
        case SI_USER: src = "kill/abort/raise"; break;  
        default: src = "unknown!"; break;  
    }  
    printf("Signal %d: source = %s, data = %d\n", signo, src, info->si_value.sival_int);  
}
```

Si compiláis y todo va bien.... ya no se pierden señales de los hijos, con lo que solucionamos el problema.

Copyright © 2025 Sistemas Operativos
Escuela Politécnica Superior de Elche
Universidad Miguel Hernández
Miguel Onofre Martínez Rach