Boletín 5: Señales y el comando bjobs

Ampliación de Sistemas Operativos

Dpto. Ingeniería y Tecnología de Computadores (DITEC)

Universidad de Murcia

Curso 2017/2018

Índice

Señales

2 El comando bjobs

1. Señales

Definición

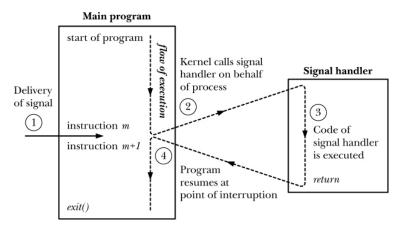
- Una señal es una notificación a un proceso cuando sucede un evento
 - Excepción hardware: Dirección de memoria inválida (SIGSEGV)
 - Evento software: Un proceso hijo ha terminado (SIGCHLD)
 - Notificación de E/S: Interrupción con CTRL+C (SIGINT)
- Un proceso puede recibir una señal enviada por otro o por el kernel
- Una señal es un entero ≥ 1 definida en signal.h como SIGXXXX
- Desde que una señal se genera hasta que se entrega está pendiente
- Una señal pendiente se entrega inmediatamente al proceso si se está ejecutando o tan pronto como reanude su ejecución en caso contrario
- No obstante, un proceso puede bloquear la entrega de una señal mediante una máscara de señales que la deja en estado bloqueada
- Referencia: http://man7.org/linux/man-pages/man7/signal.7.html

Acciones por defecto

- Cuando un proceso recibe una señal, ejecuta la acción por defecto:
 - La señal es ignorada
 - El proceso es matado (killed)
 - Se genera un fichero core y el proceso es matado
 - El proceso se detiene (stopped)
 - El proceso reanuda su ejecución (resumed)
- Un proceso puede cambiar la acción por defecto:
 - Ignorando la señal
 - Ejecutando un manejador de señales (signal handler)
 - Restaurando la acción por defecto

Manejador de señal

 Un manejador de señales es una función definida por el usuario que lleva a cabo acciones apropiadas en respuesta a una señal concreta



• Consulta y modificación de la acción por defecto:

- sig es la señal para la cual se realiza la consulta o modificación
- sa_handler se refiere al manejador de la señal o a las constantes
 SIG_IGN (ignorar la señal) o SIG_DFL (restaurar la acción por defecto)
- sa_mask define qué señales se bloquearán durante la ejecución del manejador de la señal además de las ya bloqueadas en la máscara de señales del proceso con sigprocmask() (incluida la señal sig)
- sa_flags es una máscara de bits con opciones que afectan a la ejecución del manejador de la señal, por ejemplo, SA_RESETHAND restablece la acción por defecto cuando se ejecuta el manejador

• Consulta y modificación de la máscara de señales:

```
1 #include <signal.h> /* POSIX */
int sigprocmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oldset);
```

- Si set es NULL, sigprocmask() devuelve la máscara de señales del proceso en oldset
- En caso contrario, sigprocmask() modifica la máscara de señales del proceso en función de how:
 - SIG_BLOCK añade set a la máscara de señales del proceso
 - SIG_UNBLOCK elimina set de la máscara de señales del proceso
 - SIG_SETMASK establece la máscara de señales del proceso a set

sigset_t es un conjunto de señales gestionado con sigemptyset(),
sigfillset(), sigaddset(), sigdelset() y sigismember()

• SIGKILL y SIGSTOP no se pueden capturar, bloquear o ignorar

• Código: 💳

```
int main(int argc, char *argv[])
2
        /* Block signal SIGSEGV */
 4
        sigset_t blocked_signals;
        sigemptyset(&blocked signals):
        sigaddset(&blocked_signals, SIGSEGV);
6
        if (sigprocmask(SIG_BLOCK, &blocked_signals, NULL) == -1) {
            perror("sigprocmask"):
8
            exit(EXIT FAILURE):
10
        }
12
        /* Establish signal handler for SIGINT */
        struct sigaction sa;
14
        memset(&sa, 0, sizeof(sa)); /* SIGSEGV!!! */
        sa.sa handler = signal handler:
16
        sigemptyset(&sa.sa_mask);
        if (sigaction(SIGINT, &sa, NULL) == -1) {
18
            perror("sigaction 1"):
            exit(EXIT FAILURE):
20
        }
22
        while(1) /* Loop forever, waiting for signals */
        ł
24
            pause(); /* Block until a signal is caught */
            printf("Caught SIGINT %d times\n", shc):
26
        }
28
        /* The program will never get here! */
        return EXIT SUCCESS:
30
```

• Código (cont.):

```
1 static int shc = 0; /* signal handler counter */
3 static void signal_handler(int sig)
{
5     if (sig == SIGINT) shc++; /* SIGINT (^C): increase the counter */
}
```

- (0.5p) EJERCICIO 1: Tratamiento de las señales SIGINT y SIGQUIT:
 - simplesh debe bloquear la señal SIGINT (CTRL+C)
 - simplesh debe bloquear la señal SIGQUIT (CTRL+\)
- Para ello, únicamente se pueden usar llamadas al sistema POSIX o funciones de la biblioteca estándar de C (C11)
- Llamadas POSIX y/o glibc a considerar:
 - sigemptyset()
 - sigaddset()
 - sigprocmask()

 (1.0p) EJERCICIO 2: Identifica y soluciona las defiencias en la implementación de los comandos en segundo plano en simplesh

```
simplesh> sleep 1 &
2 /* Se muestra de nuevo el prompt inmediatamente */
simplesh> ls
4 simplesh> Makefile simplesh simplesh.c simplesh.o
/* No se muestra el prompt tras el listado de ficheros */
```

- La ejecución de comandos en segundo plano no debe interferir con la ejecución de los comandos en primer plano en ningún caso
- Cuando un comando en segundo plano se ejecuta o cuando termina, se debe enviar su [PID] a stdout
- Cuando un comando en segundo plano termina, simplesh debe evitar que se convierta en un proceso zombie

- Para ello, únicamente se pueden usar llamadas al sistema POSIX o funciones de la biblioteca estándar de C (C11)
- Llamadas POSIX y/o glibc a considerar: waitpid() y sigaction()

2. El comando bjobs

El comando bjobs

• (0.5p) **EJERCICIO** 3: Implementa el <u>comando interno</u> bjobs:

```
simplesh> sleep 5 & 2 [PID0]
simplesh> sleep 10 & 4 [PID1]
simplesh> bjobs /* Antes de que transcurran 5 segundos... */
[PID0]
[PID0]
[PID1]
8 simplesh> [PID0] /* Transcurridos 5 segundos */
/* Intro */
10 simplesh> bjobs /* Transcurridos entre 5 y 10 segundos... */
[PID0]
12 simplesh> [PID1] /* Transcurridos 10 segundos */
```

- Para ello, únicamente se pueden usar llamadas al sistema POSIX o funciones de la biblioteca estándar de C (C11)
- Llamadas POSIX y/o glibc a considerar:
 - waitpid()
 - sigaction()
 - kill()
- Para implementar bjobs, escribe la función run_bjobs() e inserta llamadas a la misma en simplesh.c donde sea necesario

El comando bjobs

• Si se proporciona el parámetro -h, bjobs debe enviar a stdout:

• (0.5p) **Opcional**: El parámetro -k mata todos los procesos en segundo plano:

```
1 simplesh> sleep 10 & [PID0]
3 simplesh> sleep 10 & [PID1]
5 simplesh> bjobs /* Antes de que transcurran 10 segundos... */ [PID0]
7 [PID0] simplesh> bjobs -k /* Antes de que transcurran 10 segundos... */ 9 simplesh> [PID0] [PID1] 
[PID1] 
11
simplesh> bjobs /* Antes de que transcurran 10 segundos... */
```

El comando bjobs

- Implementación:
 - Bloquear las señales SIGINT y SIGQUIT antes de parse_args()
 - Modificar run_cmd() para que la ejecución de los comandos en segundo plano no interfiera con la de los comandos en primer plano
 - Modificar run_cmd() para que la ejecución de los comandos en segundo plano envíe [PID] a stdout
 - Implementar un manejador de señales para la señal SIGCHLD
 - El manejador debe enviar [PID] a stdout SÓLO cuando termine la ejecución de un proceso creado para un comando en segundo plano
 - El manejador tiene que evitar que los procesos creados para comandos en segundo plano se conviertan en procesos *zombies* al terminar
 - Referencia: Reap zombie processes using a SIGCHLD handler
 - O Procesar los parámetros de bjobs con getopt() (man 3 getopt)
 - Nota: Antes de volver a usar getopt(), se debe inicializar optind a 1
 - Implementar la función run_bjobs() e insertar llamadas a la misma igual que para las funciones run_*() de los boletines anteriores Importante: Para resolver los ejercicios 2 y 3 se necesita seguir la pista a los procesos en segundo plano activos en cada momento