

MEMORIA PRÁCTICA 2

Ejercicio2:

En este ejercicio se nos pedía realizar forks en los que el hijo imprimía “Soy el pid x”, a continuación dormía 30 segundos y justo antes de acabar imprimía “Estoy acabando”. Sin embargo, el padre, tras crear el hijo duerme 5 segundos y le manda una señal SIGTERM al proceso que acaba de crear, para a continuación crear el siguiente. Al mandar esa señal, el hijo termina y como el padre duerme 25 segundos menos que el hijo, al hijo no le da tiempo a escribir por pantalla el mensaje de “Estoy acabando” por lo que, dando igual cuantos hijos creemos, el padre siempre los va a mandar acabar antes de que estos puedan. Si los hijos durmieran menos segundos que el padre entonces si podrían acabar.

Podemos observar en esta captura del ejercicio que efectivamente solamente imprimen el primer mensaje y no el segundo. En este caso hemos definido 4 hijos en la macro HIJOS:

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./ejercicio2
Soy el proceso hijo 1920
Soy el proceso hijo 1955
Soy el proceso hijo 2155
Soy el proceso hijo 2157
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $
```

Ejercicio3:

En el ejercicio 3 implementamos un pequeño programa capturador de señales, en este caso de CTRL+C igual que aparece en la foto. Como tiene un bucle while(1) para matarlo mandamos una señal SIGKILL a su proceso como se indica en la segunda foto.

- Llamar a la función signal no implica que se ejecute la función captura, esta solo se ejecutará cuando el proceso capture la señal que le pasemos como argumento a signal, en este caso SIGINT.
- El printf aparece cuando llamamos a la función captura cada vez que pulsamos CTRL+C.
- Cuando una señal no tiene captura, por defecto el kernel llama a una función distinta para cada señal pues cada una tiene una acción y un propósito distinto explicados en el pdf de clase. Por ejemplo, SIGKILL elimina el proceso, SIGUSR1 y 2 son para programadores...
- Nunca sale por pantalla el printf puesto que SIGKILL elimina al proceso luego no le da tiempo a capturar la función.

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./ejercicio3
^CCapturada la señal 2
^CCapturada la señal 2
Killed
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $
```

```
lurivasm 2241 99.5 0.0 6528 704 pts/0 R+ 09:55 0:27 ./ejercicio3
lurivasm 2249 0.2 0.1 24008 5096 pts/1 Ss 09:55 0:00 bash
lurivasm 2263 0.0 0.0 38588 3260 pts/1 R+ 09:55 0:00 ps -aux
lurivasm@lurivasm-CMP ~ $ kill -9 2241
```

Ejercicio4:

El ejercicio 4 consistía en crear tantos hijos como la macro TAM tenga, el padre crea el primer hijo y se queda en pause() esperando a recibir la señal SIGUSR1 capturada con la función captura, la cual significa que el hijo ha terminado y el padre deberá crear el siguiente hijo para que lo releve en el puesto. Una vez el segundo hijo se ha creado, éste, primero, le manda la señal SIGTERM al primer hijo para decirle que termine ya y luego continúa su trabajo imprimiendo por pantalla. El padre, antes de quedarse en pause() a esperar al segundo hijo, realizará un wait para el primero y luego ya se quedará en pause(). Este proceso se repite tantas veces como hijos haya. Al finalizar, es el padre el que se encarga fuera del bucle de mandarle un SIGTERM al hijo y de realizar el wait pues no hay otro hijo que le pueda relevar.

En la foto TAM está definido para 3 hijos, los procesos 3313, 3317, 3325 pero en el ejercicio lo dejamos con 5.

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./ejercicio4
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3613 y estoy trabajando
Soy 3617 y estoy trabajando
```

```
Soy 3617 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Soy 3625 y estoy trabajando
Programa terminado
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ |
```

Ejercicio 6A:

En el ejercicio 6 se nos pedía modificar un código dado: En primer lugar realizamos un emptyset para vaciar nuestra máscara, y a continuación agregamos las señales SIGUSR1, SIGUSR2 y SIGALRM, ya que las máscaras son heredables por los hijos. Una vez hecha la máscara, pasamos a crear los hijos (en este caso son 5, el número que guarda la macro NUM_PROC) añadimos un alarm(SEC) a los hijos nada más ser creados, donde sec es una macro que contiene un 40, de modo que salte el SIGALRM en 40 segundos. Después de cada bucle los hijos sacan de la máscara para desbloquear SIGUSR1 y SIGALRM y cuando comienza el bucle de impresión de números las vuelven a bloquear añadiéndolas a la máscara. A los 40 segundos, tal y como vemos en la foto, el proceso acaba saliendo del while(1) pues al acabar de contar, como desbloqueamos SIGALRM, salta la alarma.

```
2
3
4 atamiento de señales
0
1
2 handler_t signal(int signum, sighandler_t)
3
4 o Captura de señales. Cambia el manejador
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $
```

He acertado las dos fotos pues el programa, como duraba 40 segundos, quedaba muy largo.

Ejercicio 6B:

La mecánica de este ejercicio es la misma que el anterior solo que ahora es el padre el que se encarga de decirle al hijo que termine mandando un SIGTERM capturado con la función captura una vez han transcurrido 40 segundos. El hijo atmbién sale del bucle while como indica la foto.

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./ejercicio6b do la orden S
0
1
2 ¿Qué obtienes?
3
4 Ejercicio 2. (ENTREGABLE) 1 ptos. Escribe un programa en C, ej
0 procesos hijos en un bucle de forma paralela. Cada hijo, imprim
1 proceso hijo <PID>”, después dormirá 30 segundos, imprimi
2 proceso hijo <PID> y ya me toca terminar.”. Tras imprimir
3 finalizará su ejecución. El padre, tras crear un hijo, dormirá
4 enviará la señal SIGTERM al hijo que acaba de crear. A continuac
0 hijo.
1
2 ¿Qué mensajes imprime cada hijo? ¿Por qué?
3
4
0
1 otamiento de señales
2
3
4 handler_t signal(int signum, sighandler_t handler).
Soy 2371 y he recibido la señal SIGTERM el manejador al definido (puede ser
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $
```

Ejercicio8:

El ejercicio 8 consistía en crear la librería de semáforos siguiendo los pasos del pdf.

- InicializarSemaforo: inicializa el semáforo pasado con los valores almacenados en el array con semctl.
- CrearSemaforo: crea size semáforos con la clave key.
- BorrarSemaforo: borra el semaforo pasado como argumento con semctl.

Los ups y downs funcionan de similar manera: suben o bajan el valor del semáforo pasado como argumento con semop pero además realiza un control de errores con el errno. Cuando un proceso realiza un down que ha realizado otro proceso antes, se queda bloqueado hasta que puede hacerlo, sin embargo, si le mandamos una señal se desbloquea y puede haber problemas. Para ello, en el do while comprobamos que eso no pasa, asignamos siempre al return un semop y a errno un 0 mientras estos devuelvan -1 y EINTR respectivamente. Al comprobar que ambos valen -1 y EINTR respectivamente realizamos de nuevo el bucle, es decir, mientras el proceso sea avisado por otra señal.

Para comprobar que funcionaban las librerías, a parte del ejercicio 9 hicimos un pruebaSemaforos.c que es básicamente el ejercicio 7 del pdf adaptado a las librerías. Lo hemos incluido en el archivo.

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./pruebaSemaforos
Los valores de los semáforos son 0 y 2
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ |
```

Ejercicio 9:

En primer lugar, hemos creado varias funciones:

- `aleat_num(int inf, int sup)` la cual devuelve un numero aleatorio entre `inf` y `sup`
- `leer(char *archivo)` la cual lee el int guardado en el archivo pasado y devuelve lo que ha leído.
- `escribir(char *archivo, int cantidad)` escribe en archivo la cantidad pasada como argumento.
- `void captura(int sennal)` la cual captura la señal enviada.
- `vaciar(char *archivo)` la cual vacía el archivo que le pasas como argumento abriéndola con `w`.
- y la función `caja` que realiza la función de los hijos explicada más adelante.

Por otro lado hemos creado una serie de macros:

- `CAJAS`: define el número de cajas a crear.
- `SEMAFOROS`: define el número de semáforos que necesitamos, siempre uno más que el número de cajas. Cada semáforo es para los archivos `cajaTotali.txt`, uno para cada caja `i`, luego hay un semáforo por caja y además uno extra para el archivo `info.txt` en el que cada vez que la caja quiere mandarle una señal al padre, ésta escribe en `info.txt` la señal que manda y qué caja es para que el padre pueda saber que acción realizar. La apertura de este archivo es en modo “a” de modo que se vayan almacenando todas las señales de los hijos que quieren mandar una. El padre las lee todas, realiza los cambios que tenga que hacer y vacía `info.txt` para que no las repita el padre varias veces, liberando el archivo para que los hijos lo sigan usando.
- `OPERAC`: número de veces que cobran las cajas, es decir, número de veces que lee el fichero `clientesTotal.txt`. Por defecto hemos puesto 50 como el enunciado indica.
- `ALEAT`: es un número aleatorio entre 0 y 300 para la escritura de los ficheros `clientesTotal.txt`.
- `SECS`: es un número aleatorio entre el 1 y el 5 para el sleep que realizan las cajas al terminar cada iteración.
- `SEMKEY`: key para los semáforos.

El programa comienza con un `time(NULL)` para los números aleatorios y vacía el archivo `info.txt` por si acaso no estuviese vacío, por defecto además, también se crea. Hemos modificado el Makefile de modo que al hacer `make clean` se eliminen los `.txt` de la carpeta. A continuación realiza la creación de los ficheros `cajaTotal.txt` y `clientesTotal.txt` para cada hijo, creándolos y escribiendo `OPERAC` veces un `ALEAT`. Después hace un signal para las señales que vamos a usar: `SIGUSR1` y `SIGUSR2` explicadas más adelante; y crea los semáforos.

Comienza el bucle, en caso del padre primero crea todos los hijos con un `continue` y después realiza un `pause()` hasta ser avisado; en caso del hijo llamamos a la función `caja(...)` explicada con detenimiento en el doxygen. Si todo va bien la función devuelve OK, el hijo libera el sem y realiza un `exit(EXIT_SUCCESS)`.

La función `caja(...)` lo primero que hace es abrir el `clientesTotal.txt` y lo mantiene abierto hasta que se acaban las operaciones, va leyendo el dinero que paga cada cliente y guardándolo en la variable `dinero`. Realiza un down del fichero `cajaTotal.txt`, lee el valor (el inicial es 0 porque lo hemos escrito al principio del programa en la creación de ficheros) y lo guarda en la variable `total`, suma el nuevo dinero al total y lo vuelve a escribir en `cajaTotal.txt`, además realiza un `printf` de la caja que es y del total que tiene para controlar que todo va bien desde la terminal pues tarda en ejecutar todo. Por último, hace el up de `cajaTotal.txt`. Si el valor total es mayor o igual que 1000 avisamos al padre de la siguiente manera:

Hacemos un down del fichero `info.txt`, escribimos con “a” para no perder antiguos cambios la señal que mandamos, en este caso `SIGUSR1`, y el hijo que somos, le manda la señal al padre y realiza un up de `info.txt`, quedándose dormido con un `sleep(SECS)` y volviendo a comenzar. Este proceso lo repiten todos los hijos hasta

que clientesTotal.txt se acaba, en cuyo caso cerramos ese fichero y le mandamos un SIGUSR2 al padre de la misma manera que le mandamos SIGUSR1.

En caso de ser el padre, tras recibir una señal cualquiera, éste sale del pause y abre el fichero info.txt con los semáforos correspondientes para saber qué hijo le manda una señal y qué señal. Si le mandan SIGUSR1 le quitará 900 euros al dinero de cajaTotal.txt y volviendo a escribir esa cantidad, sumándole al total de todas las cajas 900 euros. En caso de ser SIGUSR2 significa que la caja ha terminado y tiene que quitarle todo el dinero, además realiza un cont++ para saber cuántos procesos han muerto y una vez mueran todos terminar el programa haciendo los waits y frees correspondientes.

En la siguiente foto podemos ver el ejercicio realizado con 5 cajas y 50 operaciones, que es como lo hemos dejado.

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $ ./ejercicio9
Abriendo tienda...
Hay 5 cajas operativas con 50 clientes cada una
Esperando respuesta...

Operando caja 1 total : 267
Operando caja 2 total : 101
Operando caja 3 total : 67
Operando caja 4 total : 227
Operando caja 5 total : 6
Operando caja 1 total : 530
Operando caja 2 total : 162
Operando caja 3 total : 235
Operando caja 4 total : 250
Operando caja 5 total : 292
Operando caja 2 total : 204
Operando caja 1 total : 588
Operando caja 3 total : 497
Operando caja 5 total : 471
```

```
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2
Operando caja 4 total : 570
Operando caja 2 total : 533
Operando caja 5 total : 871
Operando caja 1 total : 594
Operando caja 3 total : 1044
Caja llena, informando al supervisor
CAJA 3 : supervisor retirando 900 euros

Caja terminada, informando al supervisor
CAJA 4 : supervisor retirando dinero

Caja terminada, informando al supervisor
CAJA 2 : supervisor retirando dinero

Caja terminada, informando al supervisor
CAJA 5 : supervisor retirando dinero

Caja terminada, informando al supervisor
CAJA 1 : supervisor retirando dinero

CAJA 3 : supervisor retirando dinero

El total ganado hoy es 36012
lurivasm@lurivasm-CMP ~/SOPER-master/Practica 2 $
```