Sistemas Operativos y Redes (E0224) Año 2021

Trabajo Práctico N°3

Grupo N°4:

Ignacio Hamann - 68410/3Juan Pablo Elisei - 68380/5Tomás Tavella - 68371/4

Resumen

Para este trabajo se desarrolla la implementación en C de un $\it buffer ping-pong$ utilizando memoria compartida, semáforos y colas de mensajes; como solución de un problema de productor-consumidor.



Facultad de Ingeniería Universidad Nacional de La Plata

Índice

1.	Enunciado	2
2.	Interpretación del problema	2
	Resolución 3.1. Pseudocódigo	2 3
1	Conclusiones	4

1. Enunciado

Se desea implementar un buffer ping-pong para que un proceso genere datos y otro los consuma. La implementación debe utilizar memoria compartida para los datos producidos y leídos.

El proceso productor debe leer datos desde el archivo datos.dat y almacenarlos en un buffer ping-pong de estructuras, cuyos campos son:

- Un identificador entero menor que 50000.
- Una etiqueta de tiempo con precisión de microsegundos.
- El dato leído desde el archivo datos.dat.

El proceso consumidor debe leer desde el buffer ping-pong e imprimir los valores leídos en pantalla a medida que estén disponibles. También debe almacenarlos en un archivo llamado datos.csv, a razón de una estructura por línea, con los valores separados por comas (CSV).

Deben implementarse dos variantes del problema, una que administre el buffer ping-pong usando semáforos y variables compartidas, y otro que utilice colas de mensajes. En ambos casos decida y justifique que se va a hacer cuando el productor llene ambos buffers y el consumidor no consumió los datos.

2. Interpretación del problema

El programa debe recibir un entero como argumento por línea de comandos, debe crear un vector de esa cantidad de elementos de tipo *double* con la función malloc() para reservar la memoria, debe preparar los *signal handlers* necesarios y quedar en espera de las señales.

Si la señal es SIGUSR1, el handler debe hacer un fork y el hijo resultante debe imprimir el contenido del vector separado con comas, su PID, y el PID de su padre.

Si la señal es SIGUSR2, se debe crear un *thread* o hilo que multiplique a los elementos por si mismos e imprima los valores separados por espacio, y al finalizar devuelva la suma de los elementos. No puede haber más de 10 hilos en total.

Además, el proceso padre tiene que imprimir el estado en el cual terminaron los hijos, verificar que no quede ninguno en estado *zombie*, y avisar si se llega al máximo de hilos. Si se recibe la señal SIGTERM, se espera a que termine todos los hijos e hilos y se termina el programa.

3. Resolución

Se utilizaron las siguientes bibliotecas de C para poder llevar a cabo la resolución del problema planteado:

- Para el manejo de procesos se utilizaron:
 - <sys/types.h>
 - <sys/wait.h>
- <signal.h> para el manejo de señales.
- <pthread.h> para el manejo de threads o hilos.

En el main() del programa, se utiliza la función malloc() (definida en las bibliotecas estándar) para reservar el espacio de memoria para el vector de N elementos.

Para el manejo de señales, se utiliza la función signal() (parte de <signal.h>), que se encarga de instalar signal handlers para las distintas señales que el programa va a recibir. Esta función

toma dos parámetros: el número o nombre de la señal a manejar; y la función que se va a encargar del manejo de la señal.

Para el manejo de procesos padres e hijos, fueron de utilidad las siguientes funciones (parte de las bibliotecas <unistd.h> y <sys/wait.h>):

- fork(): Genera una copia de la imagen del proceso padre y se la asigna al proceso hijo, al cual se le asignan nuevos identificadores. Para distinguir al padre del hijo, esta función devuelve 0 al ser llamada en el hijo y el PID del hijo al ser llamada en el padre.
- getpid(): Devuelve el PID del proceso que hace la llamada al sistema.
- getppid(): Devuelve el PID del proceso padre del proceso que hace la llamada al sistema.
- waitpid(): Suspende la ejecución del proceso que llama a la función hasta que el hijo con el PID especificado termine.
- wait(): Suspende la ejecución del proceso que llama a la función hasta que algún proceso hijo termine.

En tanto al manejo de los threads, se utilizaron las siguientes funciones:

- pthread_create(): Crea un nuevo thread, le asigna la función que este va a ejecutar y le pasa los argumentos.
- pthread_exit(): Finaliza el thread en el que se llama, y devuelve un valor que se le especifica a la función que creó el thread.
- pthread_join(): Detiene el thread en ejecución hasta que otro hilo termina, y recupera el valor que este devolvió.

Para compilar el código a un archivo binario ejecutable, se debe utilizar el comando gcc (GNU C Compiler) en la terminal, agregando el argumento -pthread para permitir la utilización de threads:

\$ gcc entregable2.c -o vector_procesos_hilos -pthread

Donde vector_procesos_hilos es el archivo compilado ejecutable. Para correrlo, se debe llamar al archivo seguido del número de elementos que se quiera el vector:

\$./vector_procesos_hilos <N>

Si no se pasa la cantidad de argumentos requerida, el programa sugiere un ejemplo con la sintaxis correcta.

Para el envío de señales al programa, se debe utilizar el comando kill. Una forma más amigable con el usuario para no tener que recordar el número de la señal ni el PID del proceso es utilizar los siguientes argumentos:

\$ kill -s <nombre_señal> \$(pidof vector_procesos_hilos)

Donde nombre_señal se corresponde con SIGUSR1, SIGUSR2 o SIGTERM, y el comando pidof devuelve el PID del programa en ejecución sin necesidad de buscarlo manualmente.

3.1. Pseudocódigo

A continuación se muestra un pseudocódigo correspondiente con el código en C.

```
Declaracion y asignacion de variables y funciones
       if(Cantidad de argumentos es menor a 2){
           Imprime error en pantalla;
5
           salir:
6
      Se convierte la cantidad de elementos de cadena de caracteres a entero;
9
       if (Cantidad cantidad de elementos es mayor a 20) {
           Imprime error en pantalla;
           salir:
12
13
       Imprime en pantalla el PID del proceso;
       Reserva el espacio para el vector de elementos de tipo double y los genera;
16
       Se asignan las signals a sus respectivos handlers
      Se imprime en pantalla que se esta a la espera de las signals y se queda esperando;
17
18 FIN
19
20
  trapUSR1(){
      if(La cantidad de hijos es menor al maximo){
22
           if(Se crea un proceso y el proceso actual es un hijo){
23
              Se muestran los elementos del vector separados por comas junto con la
       identificacion del proceso padre;
24
25
              Se incrementa el contador de hijos;
27
28
      elsef
           Imprime que se llego al maximo de hijos;
29
30
31 }
33
  trapUSR2(){
34
      Se inicializan variables;
35
       if(La cantidad de hilos es menor al maximo){
           Se crea un hilo nuevo, llamando a thread_function;
36
           Se recupera el valor de suma que devuelve thread_function;
37
           Se imprime la suma en pantalla;
39
       elsef
40
           Imprime que se llego al maximo de hilos;
41
42
43 }
  trapTERM(){
46
       Se espera a que terminen todos los hijos e hilos;
47
      Se liberan los recursos de los hijos una vez que terminan;
48 }
49
  thread_function(){
50
      Se multiplican e imprimen los elementos del vector por si mismos, separados por espacios;
       Se realiza la suma de todos los elementos;
53
      Se devuelve la suma;
```

4. Conclusiones

Luego de realizar el trabajo se pudieron rescatar algunos aspectos claves sobre hilos, procesos y señales. Respecto a los hilos es que dan la capacidad de tener más de una camino de ejecución de un mismo programa, luego los procesos permiten preservar el estado de un programa en un determinado momento y las señales poder enviar información a un programa en ejecución en tiempo real.

Referencias

[1] Thread Arguments and Return Values. URL: https://w3.cs.jmu.edu/kirkpams/OpenCSF/Books/csf/html/ThreadArgs.html.