Problemas de Sistemas Operativos

Dpto. ACYA, Facultad de Informática, UCM

Modulo 3.1 – Procesos

1.- Dado el siguiente programa ejecutado bajo UNIX:

```
void main(int argc, char *argv[]){
    int i;
    for(i=1; i<=argc; i++)
        fork();
    ...
}</pre>
```

- a) Dibuje el esquema jerárquico de procesos que se genera para argc=3
- b) ¿Cuántos procesos se crean para argc=n?
- 2.- Considere el siguiente código:

```
int varGlobal;
void main() {
   int varLocal=3;
   pid_t pid;
   varGlobal=10:
   printf("Soy el proceso original. Mi PID es %d\n", getpid());
   fflush(NULL);
   pid = fork();
   if (pid ==-1) {
       perror("Error en fork()\n");
       exit(-1);
   if (pid == 0 ) {
       // CODIGO DEL PROCESO HIJO
       varGlobal = varGlobal + 5;
       varLocal = varLocal + 5;
   else {
       // CODIGO DEL PADRE: pid contiene el pid del hijo
       wait(NULL);
       varGlobal = varGlobal + 10;
       varLocal = varLocal + 10;
   }
   printf("Soy el proceso con PID %d. Mi padre es %d Global: %d Local %d\n",
            getpid(), getppid(), varGlobal, varLocal );
}
```

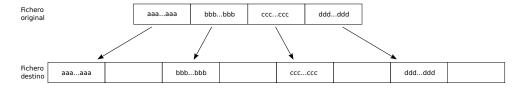
Asumiendo que el proceso original tiene PID=100 y es hijo del proceso init (PID=1), indica qué se mostrará por pantalla al ejecutar el código. ¿Es posible que los valores finales de las variables varíen de una ejecución a otra en función del orden de planificación? ¿Puede cambiar el orden en el que se muestran los diferentes mensajes por pantalla?

Versión del 6 de mayo de 2015 $$ - 1

3.- Considere el siguiente código:

```
int a = 3;
void main() {
    int b=2;
    for (i=0;i<4;i++) {
        p=fork();
        if (p==0) {
            b++;
            execlp("comando"...);
            a++;
        }
        else {
            wait();
            a++;
            b--;
        }
        imprime(a,b);
}</pre>
```

- a) ¿Cuántos procesos se crean en total? (sin contar el padre original) ¿Cuántos coexisten en el sistema como máximo?
- b) ¿Qué se imprimirá al mostrar los valores de a y b?
- **4.-** Un programador poco avezado pretende hacer una aplicación que realice copias intercaladas de ficheros en paralelo. El concepto de copia intercalada se ilustra en la figura: se copia el primer bloque íntegro, y se deja un bloque vacío. Se copia el segundo bloque del fichero origen al tercer bloque del destino, y así sucesivamente.



El código de su programa para la copia intercalada de un fichero de 4 bloques mediante 4 procesos, es el siguiente:

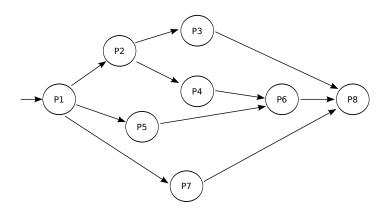
```
1 #define BLOCK 4096
 2 char buf[BLOCK] = "xxxxxxxx...xxxxx";
                                                    16
                                                        for (int i=0; i < 4; i++) {</pre>
                                                    17
                                                          lseek(fdo,i*BLOCK, SEEK_SET);
4 void copia_bloque(int fdo, int fdd) {
                                                    18
                                                          lseek(fdd,2*i*BLOCK,SEEK_SET);
5
      read(fdo,buf,BLOCK);
                                                    20
 6
      write(fdd,buf,BLOCK);
                                                           pid = fork();
 7 }
                                                    21
                                                           if (pid==0){
                                                    22
                                                               copia_bloque(fdo,fdd);
9 void main() {
                                                    23
                                                               exit(0):
                                                    24
10
    pid_t pid;
                                                          }
11
    int fdo,fdd;
                                                    25
    fdo = open("Origen", O_RDONLY);
                                                    27
                                                         while (wait(NULL)!=-1) { };
    fdd = open("Destino",O_RDWR|O_CREAT|
         O_TRUNC,0666);
                                                    29
                                                         read(fdd,buf,BLOCK);
                                                    30
                                                        lseek(fdd,0,SEEK_SET);
                                                    31
                                                         read(fdd,buf,BLOCK);
                                                    32 }
```

Responde a las siguientes preguntas, suponiendo que la prioridad es para el proceso padre, y después para cada uno de los hijos en el orden de creación.

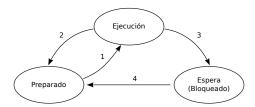
- a) Indica el contenido del array buf inmediatamente después de la ejecución de las líneas 29 y 31. Justifica tu respuesta.
- b) Sea sistema de ficheros de tipo Linux (nodos-i), con 3 punteros directos y un indirecto simple, tamaño de bloque de 4KiB (4096 bytes) y 4bytes por puntero. Dibuja un posible estado final de toda la información del sistema de ficheros relativa al fichero "Destino". ¿Realiza el código la copia intercalada correctamente? Justifica tu respuesta.
- c) Escribe una versión correcta de la copia intercalada **paralela** que no haga suposiciones artificiales a cerca de la planificación.

Versión del 6 de mayo de 2015 - 2 -

5.- Use las llamadas fork(), exec(), exit() y wait() de UNIX para describir la sincronización de los ocho procesos cuyo grafo general de precedencia es el siguiente. Para ello escriba un función main() en la que se vayan creando los 8 procesos mediante llamadas a fork(), se ejecuten los binarios asociados a cada proceso (por ejemplo, p1.out para el proceso p1, etc.) y se respete la precedencia mostrada en la figura (por ejemplo, p6 no puede comenzar hasta que no hayan acabado p4 y p5).



6.- Podemos describir gran parte de la gestión del procesador en términos de diagramas de transiciones de estado como éste:



- a) ¿Qué 'evento' causa cada una de las transiciones marcadas?
- b) Si consideramos todos los procesos del sistema, podemos observar que una transición de estado por parte de un proceso podría hacer que otro proceso efectuara una transición también. ¿Bajo qué circunstancias podría la transición 3 de un proceso provocar la transición 1 inmediata de otro proceso?
- c) ¿Bajo qué circunstancias, si las hay, podrían ocurrir las siguientes transiciones causa-efecto?

 $a.-2 \rightarrow 1$ (por el hecho de que ocurra una transición tipo 2, hay una transición 1)

 $b.-3 \rightarrow 2$

c.- $4 \rightarrow 1$

- d) ¿Bajo qué circunstancias, si las hay, las transiciones 1, 2, 3 y 4 NO producirían ninguna otra transición inmediata?
- 7.- En un sistema monoprocesador los siguientes trabajos llegan a procesarse en los instantes indicados. ¿Cuáles son los tiempos de retorno (turnaround) y de espera para cada uno de ellos, los tiempos de retorno y de espera promedios, así como la productividad (throughput) del sistema, aplicando las diferentes estrategias de planificación listadas?.

Trabajo	Llegada	CPU	E/S	CPU	$\mid \mathbf{E}/\mathbf{S} \mid$
1	0	1	5	1	
2	1	3	1	1	1
3	0	5	4	1	
4	3	3	2	1	1

a) FCFS: Primero en llegar, primero en pasar (sin expropiación)

Versión del 6 de mayo de 2015 $$ - 3

- b) SPN: Primero el de menor tiempo de UCP siguiente
- c) RR: Prioridad circular con cuanto = 3
- d) RR: Prioridad circular con cuanto = 1
- 8.- Cinco trabajos de lotes, de A a E, llegan casi al mismo tiempo a un centro de cálculo dotado de un único procesador. La estimación de sus respectivos tiempos de ejecución es de 10, 6, 2, 4, y 8 minutos. Sus prioridades, determinadas externamente, son 3, 5, 2, 1 y 4, respectivamente, siendo 5 la prioridad superior. Para cada uno de los siguientes algoritmos de planificación determine el tiempo medio de retorno de los procesos. (Ignorar el tiempo de conmutación de procesos).
 - a) Por turnos (round-robin) con $q \cong 0$, es decir, empleando la política de compartición del procesador y midiendo los tiempos al final de los turnos completos.
 - b) Por prioridad estricta.
 - c) Por orden de llegada (FCFS)
 - d) Por menor tiempo de ejecución (SPN)
- 9.- Considere un sistema monoprocesador con una política de planificación de procesos de 3 niveles con realimentación, de forma que los procesos que agotan el cuanto bajan de nivel y los que ceden la CPU antes de agotarlo son promocionados. Cada nivel usa a su vez una política de planificación circular round robin cuyos cuantos de tiempo son 2, 4 y 8, respectivamente. Al principio hay 3 procesos en la cola del nivel 1 (máxima prioridad). Los patrones de ejecución de los procesos son los siguientes (y se repiten indefinidamente):

Las colas de los otros dos niveles están vacías. Cuando acaba una operación de E/S, los procesos entran en la cola de mayor prioridad. Usando un diagrama de tiempos muestre:

- a) qué proceso está ejecutándose y
- b) qué procesos hay en cada nivel, durante las 30 primeras unidades de tiempo de ejecución. Calcule además la utilización de CPU y los tiempos de espera de cada proceso.
- 10.- Considere un sistema monoprocesador con una planificación MLF (multinivel con realimentación) donde el número de niveles es n=10, y el intervalo de planificación para el nivel i es $T_i=2i\cdot q$, siendo q es el valor del intervalo básico de planificación o quanto. En nuestro sistema sólo hay tres procesos, se encuentran inicialmente en la cola de máxima prioridad T1 y sus tiempos respectivos hasta la siguiente petición de E/S son 3, 8, y 5 quantos. Cuando un proceso alcanza su petición de E/S permanece suspendido (sin competir por la CPU) durante 5 unidades de tiempo, tras las cuales vuelve a entrar en la cola de máxima prioridad. Los tiempos de CPU requeridos hasta la petición de E/S siguiente son de nuevo 3, 8, y 5. Usando un diagrama de tiempos, muestre
 - a) Qué proceso estará ejecutándose y qué procesos estarán en qué cola durante cada una de las primeras 30 unidades de tiempo de ejecución.
 - b) Cuáles son los valores de las siguientes medidas de rendimiento: productividad, tiempos retorno (turnaround) individual y promedio, y tiempos de espera individual y promedio.
- 11.- Repita el ejercicio anterior pero suponiendo que $T_i = 2 \cdot q$ (es decir, constante), para todos los niveles de prioridad.
- 12.- Se tiene un proceso productor y otro consumidor. El proceso consumidor debe crear al proceso productor y asegurarse de que está vivo. El proceso consumidor llama a una función leer_entero(), que devuelve un valor entero, generado por el productor, y lo guarda en un archivo (datos). Si el valor leído es 0, es señal de que el productor ha muerto por algún motivo, por lo que deberá crear otro proceso productor. El proceso consumidor debe leer un valor cada 10 segundos, cuando haya leído 100 valores, deberá matar al productor y acabar la ejecución.

Suponiendo que tanto el proceso productor como la función leer_entero() están ya escritos, se pide programar el proceso consumidor en C, resaltando claramente las llamadas al sistema. Opcionalmente se puede hacer en pseudo-código (manteniendo al menos la nomenclatura y los parámetros para las llamadas al sistema).

Versión del 6 de mayo de 2015

13.- Sea un sistema operativo para entornos monoprocesador que sigue el modelo cliente-servidor en el que existe un proceso servidor SF (Sistema de Ficheros) y un proceso CD (Controlador de Disco). Las prioridades de los procesos SF y CD son mayores que la de los procesos de usuario. En un determinado instante la cola de PREPARADOS de este sistema contiene dos procesos de usuario A y B, en dicho orden. Las características de ejecución de A y B son las siguientes: Se

Proceso A: 160 ms CPU, 50 ms E/S de disco, 50 ms CPU Proceso B: 20 ms CPU, 50 ms E/S de disco, 60 ms CPU

pide construir un diagrama de tiempos donde se muestre, a partir del instante en que aparecen los procesos A y B en el sistema, los estados de estos dos procesos (EJECUCIÓN; PREPARADO; BLOQUEADO). Las operaciones de E/S de disco conllevan una petición por parte del usuario al SF, que a su vez realizará una petición al proceso CD. Cuando los datos solicitados al CD estén listos, éste avisará al proceso invocante (SF) que a su vez notificará al proceso de usuario. Se supone que el tiempo de ejecución de los procesos CD y SF es despreciable. El quanto de planificación aplicado a los procesos de usuario es de 100 ms.

Versión del 6 de mayo de 2015