

## Departamento de Informática de Sistemas y Computadores EEE1 (DISCA)

## fSO



## EEE1: Ejercicio de Evaluación 2 de Noviembre de 2015

APELLIDOS	NOMBRE	Grupo
DNI	Firma	

- No desgrape las hojas.
- Conteste exclusivamente en el espacio reservado para ello.
- Utilice letra clara y legible. Responda de forma breve y precisa.
- El examen consta de 9 cuestiones, cuya valoración se indica en cada una de ellas.
- 1. Un computador tiene una carga constituida por procesos largos con CPU intensiva, procesos largos en los que predomina la entrada-salida y procesos cortos que hacen principalmente uso de la CPU. ¿Mejoran la productividad y el tiempo medio de retorno cuando se pasa de monoprogramación a multiprogramación con planificación FCFS? ¿y cuando se pasa de multiprogramación con FCFS a tiempo compartido con planificación round-robin? Justifique su respuesta rellenando la siguiente tabla:

(1 punto=0.5+0.5)

1	Productividad	Tiempo de retorno medio
De MONOprogramación a MULTIprogramación	(0,25)	(0,25)
De MULTIprogramación a tiempo compartido	(0,25)	(0,25)

**2.** Sea un sistema informático dotado de un sistema operativo multiprogramado. Indique de forma razonada la relación existente entre los siguientes conceptos:

(0,5 puntos=0,25+0,25)

2	a) Interrupción y llamadas al sistema

b) Llamadas al sistema y modos de funcionamiento del procesador

3. Dado el siguiente código cuyo archivo ejecutable ha sido generado como "Prueba".

```
/*** Prueba.c ***/
 1
 2
   #include "todos los necesarios"
 3
   #define N 4
   main() {
 4
 5
     int i = 0;
 6
     int pid;
 7
 8
     for (i = 0; i < N; i++) {
 9
       pid = fork();
       if (pid == 0) {
10
          printf("Valor i = %d \n",i);
11
12
          sleep(i);
13
          exit(1);
14
       }
15
        sleep(2*i);
16
17
     exit(0);
18
```

Suponga que se ejecuta sin errores e indique de forma justificada:

(1 punto=0,5+0,5)

a) El número de procesos que se generan al ejecutarlo y el parentesco existente entre ellos

b) Indique para cada uno de los procesos generados si podría llegar a estar zombie o huérfano

**4.** El siguiente código corresponde al archivo ejecutable generado con el nombre "Ejemplo1".

```
/*** Ejemplo1.c ***/
 1
   #include "todas_las_cabeceras_necesarias.h"
 2
   #define N 3
 3 main() {
    int i = 0;
 4
 5
    pid_t pid;
 7
    while (i < N) {
 8
      pid = fork();
 9
      if (pid == 0) {
10
        printf("Mensaje 1: i = %d \n",i);
        if (i == N-2) {
11
12
          execl("/bin/ps","ps","-la", NULL);
          printf("Mensaje 2: i = %d \n",i);
13
14
          exit(1);
15
        }
16
      } else {
17
        printf("Mensaje 3: i = %d \n",i);
18
        while (wait(NULL) !=-1);
19
      }
20
      i++;
21
    printf("Mensaje 4: i = %d \n",i);
22
23
    exit(0);
24
   }
```

Suponga que "Ejemplo1" se ejecuta correctamente:

(1,5 puntos=0,75+0,75)

4a	Indique de forma razonada, el número de procesos que creará y dibuje el esquema de procesos mostrando su parentesco

4 b	Indique qué valores de "i" se muestran al imprimir cada mensaje						
	Mensaje 1						
	Mensaje 2						
	Mensaje 3						
	Mensaje 4						

- 5. En un computador se inician simultáneamente dos procesos A y B, cuyo perfil es el siguiente:
  - A: CPU (2 segundos)
  - B: CPU (1 segundo) + E/S (1 segundo) + CPU (1 segundo)

La carga debida a los otros procesos del computador es despreciable. ¿Cuál será el tiempo de retorno y el tiempo de espera de cada uno de los procesos bajo las siguientes políticas de planificación?

(**0,8** puntos)

5					
		Tiemp	o de retorno	Tiempo o	de espera
		A	В	A	В
	Prioridad expulsiva B>A				
	Round Robin (q=1 ms)				

**6.** Diga en qué estado o estados entre Nuevo (N), Preparado (P), En Ejecución (EE), Suspendido (S) y Terminado (T) puede encontrarse un proceso cuando se dan las situaciones siguientes:

**(0,7 puntos)** 

					(-) I	
6		N	P	EE	S	Т
	Un proceso que va a solicitar una llamada al sistema					
	Un proceso que está accediendo a un dispositivo de E/S					
	Un proceso que acaba de finalizar un quantum de CPU					
	Un proceso que acaba de finalizar su primera ráfaga de CPU					
	Un proceso que acaba de ejecutar la llamada wait()					
	Un proceso que acaba de ejecutar la llamada exit()					
	Un proceso que acaba de ser creado con una llamada fork()					

7. El planificador a corto plazo de un sistema operativo de tiempo compartido gestiona procesos interactivos (PI) y procesos lanzados a través de la red (PR). Este planificador se basa en dos colas: ColaPI y ColaPR. La planificación entre colas es por prioridades expulsivas siendo la ColaPI la más prioritaria. La política de cada cola es: ColaPI algoritmo FCFS y ColaPR algoritmo Round Robin con q=1ut. Los procesos tipo PI siempre van a la ColaPI y los procesos PR siempre van a la ColaPR. Debe considerar que el orden de llegada de los procesos a las colas es: en primer lugar los nuevos, a continuación los procedentes de E/S y por último los que provienen de CPU. Todas las operaciones de E/S se realizan en un único dispositivo de E/S con política de servicio FCFS.

En este sistema se solicita ejecutar el siguiente grupo de trabajos:

Proceso	Instante de llegada	Tipo	Ráfagas de CPU y E/S
AI	0	PI	2CPU+4E/S+1CPU
BR	1	PR	4CPU+1E/S+ 5CPU
CR	3	PR	6CPU+2E/S+ 1CPU
DI	5	PI	3CPU+3E/S+1CPU

Indique el diagrama de uso de CPU, rellenando la tabla adjunta para cada instante de tiempo.

**(1,5 puntos)** 

Т	ColaPR	ColaPI	CPU	Cola E/S	E/S	Evento
0						
1						
2						
3						
4						
5						
6						
7						
8						
9						
10						
11						
12						
13						
14						
15						
16						
17						
18						
19						
20						
21						
22						
23						
24						

8. El siguiente programa (a completar) crea una imagen img en forma de matriz bidimensional (el valor de cada elemento de la matriz corresponde al brillo de cada píxel) y le aplica un procesamiento para hacer su negativo (con ayuda de una función de nombre Negative) y otro que la convierte en imagen binaria (mediante una función Binarize). Las funciones de hilo Negative y Binarize están escritas de manera que deben recibir un puntero al primer píxel de una mitad de imagen a transformar (el de índice [0][0] para la mitad superior de la imagen y de índice [ROWS/2][0] para la inferior) y transforman la mitad de imagen que comienza a partir de ese elemento.

```
1 #include <stdio.h>
                                              28 int main()
 2 #include <pthread.h>
                                              29 {
 3 #define COLUMNS 1920
                                              30 int x, y, i;
 4 #define ROWS 1080
                                              31 //Init image
 5 #define byte unsigned char
                                              32 for (y=0; y<ROWS; y++)
                                              33
                                                    for (x=0; x<COLUMNS; x++)
7 byte img[ROWS][COLUMNS];
                                              34
                                                      img[y][x] =
8 pthread attr t attrib;
                                              35255*(x+y)/(ROWS+COLUMNS);
 9 pthread t thread negative[2];
                                              36
10 pthread t thread binarize[2];
                                              37 pthread attr init(&attrib);
11
                                              38
                                              39 //Start concurrent Negative threads
12 void *Negative(void *ptr){
13
    byte *p= (byte*)ptr;
                                              40 for(i=0;i<2;i++)
14
   int i;
                                              41
                                                    //{ ... }
15
    for(i=0;i<COLUMNS*ROWS/2;i++,p++) {</pre>
                                              42
16
       //do negative of pixel pointed by p
                                              43 //Wait for Negative threads ending
17
       *p= 255-*p;
                                              44 for(i=0;i<2;i++)
18
     }
                                              45
                                                    //{ ... }
19 }
                                              46
20 void *Binarize(void *ptr) {
                                              47 //Start concurrent Binarize threads
   byte *p= (byte*)ptr;
                                              48
                                                 for(i=0;i<2;i++)
22
   int i;
                                              49
                                                    //{ ... }
23
    for(i=0;i<COLUMNS*ROWS/2;i++,p++) {</pre>
                                              50
24
      //binarize pixel pointed by p
                                              51 // ...
25
       *p= *p>127? 255 : 0;
                                                 }
26
27 }
```

Nota: nomenclatura algunas de las funciones POSIX para hilos

int pthread\_attr\_init(pthread\_attr\_t \*attr); int pthread\_attr\_destroy(pthread\_attr\_t \*attr);
int pthread\_create (pthread\_t \*thread, const pthread\_attr\_t \*attr, void \*(\*start\_routine)(void\*), void
\*arg);

int pthread exit(void \*exit status); int pthread join(pthread t thread, void \*\*exit status);

Haciendo uso de las variables ya declaradas en el programa:

(1,5 puntos=0,25+0,25+0,25+0,25+0,5)

8 a) Escriba la línea de código requerida en la línea 40 para lanzar concurrentemente los hilos Negative necesarios para realizar la transformación de negativo de la imágen completa. b) Escriba la línea de código necesaria en la línea 44 para la espera de los hilos Negative. c) Escriba el código necesario en la línea 50 para conseguir la adecuada terminación del programa. d) ¿Cuál es el máximo número de hilos pertenecientes a este proceso que pueden llegar a ejecutarse concurrentemente? e) ¿Se completaría igualmente la transformación de la imagen de forma correcta si no se añadiera el código de espera de las líneas 47 y 48? Tenga en cuenta que es indiferente en cuanto a la imagen final obtenida hacer primero el negativo de un píxel y luego su binarización que lo contrario (el resultado sería el mismo).

9. El objetivo del siguiente código es sumar una matriz de NxM elementos, y para ello se crean N hilos, donde cada hilo suma una fila de la matriz, actualizando al finalizar, la variable suma total.

(1,5 puntos=0,75+0,75)

```
1
      float Mat[N][M];
                                          19
                                               int main() {
2
                                          20
      float suma total = 0;
                                                  pthread attr t attr;
3
      int llave = 0;
                                          21
                                                  pthread attr init(&attr);
4
                                          22
                                                  pthread t t[N];
5
      void *suma fila (void *arg) {
                                          23
                                                  int i;
6
        int col;
                                          24
7
                                          25
                                                  for (i = 0; i < N; i++) {
        int fila = (int) arg;
8
        float suma;
                                          26
9
        while(test_and_set(&llave));
                                          27
                                               pthread create(&t[i],&attr,suma fila,i);
10
                                          28
        for (col =0;col < M; col++) {
                                          29
                                                  for (i = 0; i < N; i++) {
11
12
          suma = suma+Mat[fila][col];
                                          30
                                                    pthread join(t[i], NULL);
13
                                          31
14
                                          32
                                                  printf("Suma = f\n", suma total);
15
        suma total = suma total+suma;
16
        llave = 0;
17
18
```

a) Indique cuáles de las siguientes sentencias son verdaderas (V) y cuáles falsas (F) (Nota: Un error penaliza una respuesta correcta).

9a		V/F
	La solución planteada garantiza que el código está libre de condiciones de carrera	
	Para evitar posibles condiciones de carrera, es imprescindible proteger las líneas 11 a 13 para evitar que se pueda acceder a la variable Mat de forma concurrente	
	La ejecución de este programa, creará N hilos de ejecución, y realizará de forma concurrente la suma de las filas	
	La variable llave indica el número de hilos que están en la sección crítica	
	La función test_and_set(&llave) consulta y cambia el valor de llave de forma atómica	

b) Se desea modificar el código anterior, utilizando un semáforo S para sincronizar las distintas actividades. El código resultante debe realizar la suma de la filas de forma concurrente. Indique, primero, que líneas se han de comentar, para eliminar las solución basada en test\_and\_set. Después, debe indicar las instrucciones que añadiría y su número de línea, incluyendo la declaración e inicialización del semáforo. Puede utilizar la notación de Dijkstra o la de POSIX

	$\boldsymbol{J}$	
9 b		
70		
I		
1		