



Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras

### EEE1: Ejercicio de Evaluación

4 de Noviembre de 2013

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. Suponga un puesto de trabajo donde debe atender a clientes que le hacen consultas por teléfono y a los que debe responder de forma casi inmediata. Para ello debe llevar a cabo acciones y consultas como usuario en un sistema informático. Escoja el tipo de sistema operativo con el que dotaría a su máquina entre un sistema por lotes multiprogramado, un sistema multiprogramado puro o un sistema de tiempo compartido, justifique su selección.

(0.75 puntos)

- 1 Las necesidades de este puesto de trabajo conlleva que el usuario trabaje interactivamente con el computados, además será necesario la ejecución de varias aplicaciones concurrentemente y respuestas en breve espacio de tiempo.
  - En los sistemas por lotes se encolarían las peticiones o solicitudes de ejecución y no se dispondrían de interacción usuario-máquina, ya que estos sistemas son manejados por un operador especializado. El tiempo de respuesta en un sistema por lotes depende de los trabajos encolados y por tanto no sería una buena opción.

En los sistemas multiprogramados puros, se pueden ejecutar varias aplicaciones concurrentes pero no se considera la interacción usuario maquina.

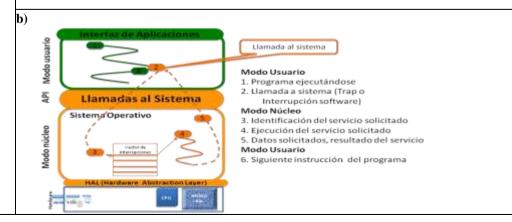
Debería ser dotado con un sistema de tiempo compartido. Estos sistemas pueden ejecutar varias aplicaciones a la vez y obtener respuestas de la maquina en un breve espacio de tiempo, ya que como usuario se interactúa directamente con la maquina.

- **2.** a) Indique y justifique las diferencias que existen entre órdenes del Shell y llamadas al sistema operativo, tanto desde el punto de vista conceptual como funcional.
- b) Enumere la secuencia de acciones que se lleva a cabo en un sistema cuando una aplicación de usuario solicita una llamada al sistema, indique cuales de ellas se realizan en modo núcleo.

(0.75 puntos)

**a**) Las Llamadas al Sistema son el mecanismo mediante el cual las aplicaciones acceden a los servicios del Sistema Operativo y por tanto a todos los recursos de la máquina.

Las órdenes del Shell son programas de usuario que utilizan llamadas al sistema para dar servicios a los usuarios. Las órdenes se invocan normalmente desde el terminal o de un Shell script, mientras que las llamadas forman parte del código de las aplicaciones, del código de las librerías y del código de las propias utilidades del Shell. El Shell forma parte de las herramientas básicas que se suministra junto con el s.o. en los sistemas UNIX.





## fSC

### EEE1: Ejercicio de Evaluación



Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras (DISCA)

4 de Noviembre de 2013

3. Dado el siguiente código en C y POSIX correspondiente a un proceso que denominaremos Proc:

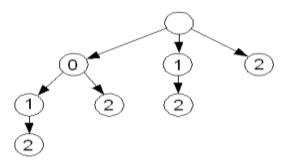
```
#include .... //los necesarios
 2
   #define N 3
 3
 4
   main() {
     int i = 0;
 5
 6
     pid t pid a;
 7
 8
     while (i<N)
 9
     \{ pid a = fork(); \}
10
       switch (pid a)
11
       { case -1:
12
            printf("Error creating child...\n");
13
            break;
14
          case 0:
1.5
            printf("Message 1: i = %d \n", i);
16
            if (i < N-1) break;
17
            else exit(0);
18
          default:
19
            printf("Message 2: i = %d \n", i);
20
            while (wait(NULL)!=-1);
21
         }
22
       i++;
23
24
     printf("Message 3: i=%d\n",i);
25
     exit(0);
26
27
```

- a) Represente el árbol de procesos generado al ejecutarlo e indique para cada proceso el valor de la variable "i" en el instante de su creación.
- b) Indique de forma justificada si existe o no la posibilidad de que los hijos creados queden huérfanos o zombies.

(1,0 punto)

3

**a)** Se crean un total de 8 procesos con la estructura en árbol que se muestra en la figura, los números indican el valor de la variable i en el instante de su creación.



b)

No hay posibilidad de zombies ni de huérfanos al ejecutar este código ya que los procesos que actúan como padres siempre esperan a los procesos hijos con la sentencia:

```
while (wait(NULL) !=-1);
```

Esperando la finalización de todos los hijos se garantiza la ausencia de huérfanos. Dado que la llamada wait() se ejecuta inmediatamente después de crear a los procesos hijos se garantiza también la ausencia de zombies





Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras

**EEE1: Ejercicio de Evaluación**4 de Noviembre de 2013

**4.** Suponga que el siguiente código en C y POSIX correspondiente a un proceso denominado Prueba que se ejecuta con éxito:

```
#include .... //los necesarios
 2
 3
   int main()
   { pid t val;
 4
      \overline{\text{printf}} ("Mensaje 1: antes de exec()\n");
 5
 6
      execl("/bin/ls","ls","-la", NULL);
 7
      val = fork();
 8
      if (val==0)
 9
      {execl("/bin/ps","ps","-la", NULL);
10
       printf("Mensaje 2: después de exec()\n");
11
           exit(1)
12
13
14
     printf("Mensaje 3: antes del exit()\n);
1.5
     exit(0);
16
```

- a) Indique de forma justificada el número de procesos que se crean al ejecutar Prueba y el parentesco entre ellos.
- b) Indique de forma justificada que mensajes e información se muestra por pantalla como consecuencia de ejecutar Prueba.

(1,0 punto)

a) Al ejecutar Prueba con éxito se crean únicamente dos proceso, el proceso Prueba y un proceso hijo (creado en la línea 6 con el fork). Ambos procesos padre e hijo ejecutarían la línea 7, llevando a cabo un cambio en su imagen de memoria. Con ello se cambiaría, el código mostrado por el código del ls → Ambos procesos ejecutan el "ls -la"

Prueba

execl("/bin/ls","ls","-la", NULL);

execl("/bin/ls","ls","-la", NULL);

c) Por pantalla aparece:

Mensaje 1: antes de exec()

El resultado de ejecutar la orden "ls -la"

5. Dado el siguiente código del proceso Ejemplo:

El resultado de ejecutar la orden "ls -la"

```
#include .... //los necesarios
 2
 3
   int main(void)
 4
   { int val;
     printf("Message 1\n");
 5
 6
     val=fork();
 7
     /** Aquí deben ir sus modificaciones **/
 8
     sleep(5);
 9
     printf("Message 2\n");
10
     return 0;
11
```

a) Indique qué modificaciones serían necesarias introducir en el código anterior para que el proceso hijo se quede huérfano y sea adoptado por el proceso INIT (). (Nota: Utilice el sleep() e instrucciones en C).





Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras

#### EEE1: Ejercicio de Evaluación

4 de Noviembre de 2013

- b) Indique qué modificaciones serían necesarias introducir en el código anterior para que el proceso hijo se quede zombie durante un tiempo. (Nota: Utilice el sleep() e instrucciones en C).
- c) Indique de forma justificada en qué instrucciones del código propuesto puede asegurarse que ocurrirá un cambio de contexto en la CPU y en cuáles se producirá un cambio de estado para el proceso Ejemplo.

(1,0 puntos)

**5** a)

Un proceso queda huérfano cuando su padre finaliza antes que él.

Para garantizar la finalización del proceso padre antes que su hijo, el código de la línea 6 podría ser similar al siguiente:

Opción 1: if (val>0) exit(0); /\*\* Padre finaliza para dejar al hijo huérfano \*\*/

Opción 2: if (val== 0) sleep(30); /\*\* sleep() por un tiempo mucho mayor que el proceso padre\*\*/

b)

Un proceso queda zombie cuando finaliza antes que su padre y su padre no está ejecutando wait(). Para garantizar la finalización del proceso hijo antes que su padre, el código de la línea 6 podría ser similar al siguiente:

Opción 1: if (val==0) exit(0); /\*\*hijo finaliza antes que el padre y se queda huérfano\*\*/

Opción 2: if (val>0) sleep(30); /\*\* sleep() por un tiempo mucho mayor que el proceso hijo\*\*/

c)

En la Línea 8 cuando se ejecuta el sleep(5) el proceso se suspende voluntariamente con lo cual abandona la CPU y la CPU se queda ociosa. A continuación actuaría el sistema operativo y en concreto su planificador a corto plazo para seleccionar un proceso de la cola de preparados, lo cual generaría cambios de contexto.

Siempre que un proceso de usuario necesita la intervención del sistema operativo ocurren cambios de contexto. En el código propuesto esto puede ocurrir en la línea 6 (llamada fork()) y en las líneas 5 y 9 ya que requiere el acceso a un dispositivo de E/S. Estas instrucciones de E/S podrían generar cambios de contexto, aunque dada el tipo de instrucción de que se trata (mostrar por pantalla) es probable que se atienda la solicitud del proceso sin llegar a suspenderlo.

**6.** Dado el siguiente código que intenta solucionar el problema de la condición de carrera, y asumiendo que hay más de un hilo ejecutando concurrentemente el código de la función agrega, indique cuáles de las siguientes sentencias son verdaderas y cuáles falsas (Nota: Un error penaliza una respuesta correcta)

```
void *agrega (void *argumento) {
2
     long int cont;
3
    long int aux;
4
       while(test and set(&llave)) ;
         for (cont = 0; cont < REPETICIONES; cont = cont + 1) {
5
6
         V = V + 1;
7
8
        llave =0;
9
     printf("----> Fin AGREGA (V = %ld) \n", V);
10
         pthread exit(0);
11
```

(1,0 puntos)

6	V/F				
	F	La solución planteada no garantiza que el código esté libre de condiciones de carrera			
	U La solución planteada garantiza que el código está libre de condiciones de carrera, ya que, realment				
	el acceso a la variable global V se realiza de forma secuencial				
	V Si intercambiamos las líneas 4 y 5, y las 7 y 8, la solución propuesta proporciona un código li				
	condiciones de carrera				
	V	La función Test_and_Set(&llave) consulta y cambia el valor de llave de forma atómica			



# etsinf

Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras

## **EEE1: Ejercicio de Evaluación**4 de Noviembre de 2013

7. Dado el siguiente código cuyo archivo ejecutable ha sido generado con el nombre "Hilos1".

```
#include <stdio.h>
   #include <pthread.h>
 3
   #define DosSegons 2000000
   pthread t H1, H2;
  pthread attr t atr;
 7
   void *FaenaB (void *P)
   { char * texto = (char *) P;
 8
     usleep (DosSegons);
 9
     printf("%s\n", texto);
10
11
12
13 void *FaenaA (void *T)
   { printf("Texto:\n");
15
     pthread create(&H2, &atr, FaenaB, T);
16
     usleep (DosSegons);
17
     pthread join(H2, NULL);
18
19
20 int main()
21 { pthread attr init(&atr);
22
     pthread create (&H1, &atr, FaenaA, "Examen de FSO");
23
     usleep (DosSegons);
24
     pthread join(H1, NULL);
     pthread join(H2, NULL); /*Hilo creado en FaenaA*/
25
26
     return(0);
27
```

- a) Indique de forma justificada las cadenas que imprime el programa en la Terminal tras su ejecución.
- b) Indique de forma justificada el tiempo aproximado que tardará en ejecutarse el programa.
- c) Justifique si en la función main(), sería correcto o no esperar al hilo H2 que es creado al ejecutarse la función FaenaA.
- d) Durante la ejecución del código, ¿cuántos hilos hay activos cuando escribe "Texto:" en el terminal y cuantos cuando escribe "Examen de FSO"?. Justifique su respuesta.

(1,0 puntos)

- **7** a) El programa imprime dos líneas: primera línea "Texto: ", y luego (después de esperar dos segundos) "Examen de FSO"
  - **b)** Tiempo aproximado dos segundos. Los tres hilos (main, H1 y H2) hacen un poco de trabajo (llamadas al sistema para escribir un texto o para crear un hilo) y luego se suspenden durante dos segundos. Es bastante probable que los hilos se encuentren suspendidos a la vez, solapándose sus tiempos de suspensión.
  - c) A diferencia de los procesos del sistema operativos, los hilos no tienen relación de parentesco padre-hijo. La función *main* puede esperar la terminación de un hilo que no ha creado directamente. De todas formas, la llamada a *pthread\_join* de la línea 25 no tendrá efecto, dado que se espera previamente con una llamada bloqueante *pthread\_join* al ejecutar FaenaA y por tanto *H2* ya habrá finalizado cuando se ejecute la línea 25.
  - *d*) Mientras se imprime "Texto:" hay dos hilos activos el hilo que ejecuta la función *main* y *H1*. Mientras se imprime "Mensaje de FSO" hay tres hilos activos *H1*, *H2* y el que ejecuta *main*.



# \*\* etsinf

Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras (DISCA)

### EEE1: Ejercicio de Evaluación

4 de Noviembre de 2013

**8**. En un sistema informático conviven tres tipos de procesos: procesos del sistema operativo (PS), procesos de usuario (PU) y procesos en background (PB). Dicho sistema cuenta con un planificador multicola a corto plazo (PCP) con tres colas, una para cada tipo de proceso. La cola PS utiliza un algoritmo de prioridades expulsivas, la cola PU un algoritmo STRF y la cola PB emplea el algoritmo RR con q=1. La planificación entre **colas es gestionada con prioridades expulsivas** siendo, como es lógico, la más prioritaria la Cola PS y la menos prioritaria la Cola PB. Las operaciones de E/S se efectúan sobre el mismo dispositivo gestionado con FCFS.

Al sistema llegan 2 procesos de cada tipo en los instantes de tiempo que se indican a continuación:

Proceso	Perfil de ejecución	Instante de llegada	Tipo Proceso
A (-prioridad)	2 CPU	2	Sistema (PS)
B (+prioridad)	3 CPU	3	Sistema (PS)
С	1 CPU + 1 E/S + 1 CPU	6	Usuario (PU)
D	2 CPU + 1 E/S + 1 CPU	17	Usuario (PU)
Е	4  CPU + 3  E/S + 2  CPU	0	Background (PB)
F	2 CPU + 1 E/S + 2 CPU	5	Background (PB)

- a) Rellene la siguiente tabla indicando en cada instante de tiempo donde se encuentran los procesos.
- b) Indique los tiempos medios de espera y retorno y la utilización de CPU para esta carga.

2.0 puntos (1.25+0.75)

8a	T	Cola PS	Cola PU	Cola PB	CPU	Cola	E/S	Evento
		Prio. exp	SRTF	RR q=1		E/S		
	0				$\mathbf{E}^{1}(3)$			Llega E
	1				$\mathbf{E}^{1}(2)$			
	2			$\mathbf{E}^{1}(1)$	$A^1(1)$			Llega A Aplica Prioridades Exp.
	3	$A^1(0)$		$\mathbf{E}^{1}(1)$	$\mathbf{B}^1(2)$			Llega B
	4	$A^1(0)$		$\mathbf{E}^{1}(1)$	$\mathbf{B}^1(1)$			
	5	$A^1(0)$		$\mathbf{F}^{1}(1) \mathbf{E}^{1}(1)$	$\mathbf{B}^1(0)$			Llega F
	6		$C^1(0)$	$\mathbf{F}^{1}(1) \mathbf{E}^{1}(1)$	$A^1(0)$			Llega C Termina B
	7			$F^{1}(1) E^{1}(1)$	$\mathbf{C}^1(0)$			Termina A Aplica Prioridad Exp
	8			$\mathbf{F}^{1}(1)$	$\mathbf{E}^{1}(1)$		$C_1(0)$	
	9			$E^{1}(0) F^{1}(1)$	$\mathbf{C}^2(0)$			
	10			$\mathbf{E}^{1}(0)$	$\mathbf{F}^{1}(1)$			Termina C
	11			$\mathbf{F}^{1}(0)$	$\mathbf{E}^{1}(0)$			Aplica RR
	12				$\mathbf{F}^1(0)$		$\mathbf{E}_{1}(2)$	
	13					$\mathbf{F}_1(0)$	$\mathbf{E}_1(1)$	
	14					$\mathbf{F}_{1}(0)$	$\mathbf{E}_{1}(0)$	
	15				$\mathbf{E}^2(1)$		$\mathbf{F}_1(0)$	
	16			$\mathbf{E}^2(0)$	$\mathbf{F}^2(1)$			
	17			$F^2(0) E^2(0)$	$\mathbf{D}^1(1)$			Llega D Aplica Prioridad Exp
	18			$F^2(0) E^2(0)$	$\mathbf{D}^1(0)$			
	19			$\mathbf{F}^2(0)$	$\mathbf{E}^2(0)$		$D_1(0)$	
	20			$\mathbf{F}^2(0)$	$\mathbf{D}^2(0)$			Termina E
	21				$\mathbf{F}^2(0)$			Termina D
	22							Termina F
	23							
-	1	1	I	1	1		1	l .

**8b** Tiempo medio de espera = (3 + 0 + 1 + 0 + 11 + 10) / 6 = 4.17

Tiempo medio de retorno = ((7-2) + (6-3) + (10-6) + (21-17) + (20-0) + (22-5) / 6 = (5+3+4+4+20+17) / 6 = 8.83

Utilización de CPU = 20 / 22 (90.91%)





Departamento de Informática de Sistemas y Computadoras

#### EEE1: Ejercicio de Evaluación

4 de Noviembre de 2013

9. Dado el siguiente programa, donde se utilizan tres semáforos, con los hilos agrega y resta. Indique de forma justificada para cada una de los valores de x e y propuestos, si puede haber o no condición de carrera, el estado en que quedan los hilos creados y el valor final de V que se escribe en la línea 12:

```
#include ... //suponga los includes
int V = 100;
sem t sem, sum, res;
void *agrega (void *argumento) {
                                          void *resta (void *argumento) {
  int cont;
                                            int cont;
  for (cont=0; cont<100; cont++) {</pre>
                                            for (cont=0; cont<100; cont++) {</pre>
      sem wait(&sum);
                                                sem wait(&res);
      sem wait(&sem);
                                                sem wait(&sem);
      V = V + 1;
                                                V = V - 1;
      sem post(&sem);
                                                sem post(&sem);
                                            }
      sem post(&res);
  }
                                          }
1. int main (void) {
     pthread t hiloSuma, hiloResta, hiloInspeccion;
2.
3.
     pthread attr t attr;
     int x, y;
4.
5.
       pthread attr init(&attr);
6.
        sem init(&sem, 0, 1);
7.
        sem init(&sum, 0, x);
8.
        sem init(&res,0,y);
9.
        pthread create (&hiloSuma, &attr, agrega, NULL);
10.
        pthread create (&hiloResta, &attr, resta, NULL);
11.
        usleep(8000000); //suficiente para ejecutar agrega y resta
12.
        fprintf(stderr, "----> VALOR FINAL: V = %d\n", V);
13.
        exit(0);
14.
```

- a) Suponga que x=5 e y=1.
- b) Suponga que x=500 e y=1.
- c) Suponga que x=20 e y=5.

(1,5 puntos = 0.9 + 0.3 + 0.3)

9 a) sem\_init(&sum, 0, 5); El semáforo sum se inicializa a 5 (sum=5). sem init(&res, 0, 1); El semáforo res se inicializa a 1 (res=1).

Este código sólo realiza operaciones de decremento sobre  $sum \rightarrow P(sum)$  y no se realizan operaciones de incremento V(sum). Se hace una operación P(sum), en agrega antes de incrementar V(V=V+1), con lo que el número de veces que se puede incrementar V será el valor inicial del semáforo  $sum \rightarrow V$  se incrementa en 5. Después de incrementar V, se hace una operación de incremento sobre el semáforo res  $\rightarrow V(res)$ .

Se realiza una operación P(res) antes de restar 1 a V (V=V-1), en la función resta, por tanto se pondrán realizar tantas restas como sumas más el valor inicial de res que es  $1 \rightarrow V$  se decrementa en 6. Por tanto el valor final de V será 99 (V=100+5-6).

Además *hiloSuma* se quedarán suspendidos en el semáforo *sum*, mientras que *hiloResta* se quedará suspendido en el semáforo *res*.

El semáforo *sem* garantiza la exclusión mutua por lo que no hay condiciones de carrera sobre V y el resultado siempre será el mismo.

b) El semáforo sum se inicializa a 500 (sum=500). El semáforo res se inicializa a 1 (res=1).

El bucle *for* está limitado a 100 vueltas, por tanto ahora no se bloquearán los hilos, mbos harán 100 operaciones y por tanto el valor final de V será 100.

c) El semáforo sum se inicializa a 20 (sum=20). El semáforo res se inicializa a 5 (res=5).

Es el mismo caso que en el apartado a. Se realizaran un número de restas que superara en 5 al número de sumas  $\rightarrow$  V=95