

[Página Principal](#) / [Mis cursos](#) / [SistOp21](#) / [Prácticos](#) / [Parcial 2](#)

**Comenzado el** Thursday, 25 de November de 2021, 14:00

**Estado** Finalizado

**Finalizado en** Thursday, 25 de November de 2021, 15:42

**Tiempo empleado** 1 hora 42 minutos

**Puntos** 13,80/14,00

**Calificación** 9,86 de 10,00 (99%)

Pregunta **1**

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Indicar si el siguiente multiprograma termina.

Suponga atomicidad línea a línea.

Inicialmente  $x,y=25,25$ .

```
while (0<x+y<100){           while (0<x+y<100) {           while (0<x+y<100) {           while (0<x+y<100) {
    x=x+1                       x=x-1                       x=x+1                       x=x-1
    y=y+1                       y=y+1                       y=y-1                       y=y-1
}                               }                               }                               }
```

Seleccione una:

- a. Nunca
- b. A veces
- c. Siempre



Respuesta correcta

La respuesta correcta es: A veces

Pregunta 2

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Para el siguiente multiprograma de dos componentes, **suponga atomicidad línea a línea**.  
Inicialmente  **$x=4$** .

$$x=x+2$$

$$x=x-1$$

Indique que valores finales puede tomar  **$x$** .

Seleccione una o más de una:

- a.  $x=0$
- b.  $x=1$
- c.  $x=2$
- d.  $x=3$
- e.  $x=4$
- f.  $x=5$
- g.  $x=6$
- h.  $x=7$



Respuesta correcta

La respuesta correcta es:  $x=5$

Pregunta 3

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

El siguiente es multiprograma de dos componentes.

**No suponga** atomicidad, es decir cada incremento o decremento es: leer la memoria, operar, escribir en la memoria.

Inicialmente  $x=4$ .

 $x=x+2$  $x=x-1$ 

Indique que valores finales puede tomar  $x$ .

Seleccione una o más de una:

- a.  $x=0$
- b.  $x=1$
- c.  $x=2$
- d.  $x=3$
- e.  $x=4$
- f.  $x=5$
- g.  $x=6$
- h.  $x=7$



Respuesta correcta

Las respuestas correctas son:  $x=3$ ,  $x=5$ ,  $x=6$

Pregunta 4

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Suponga atomicidad línea a línea. La variable  $i$  y el arreglo  $a$  son compartidos.

Inicialmente  $i=2$  y  $a=[2,2,2,2]$ .

```
while (0<=i<4) {      while (0<=i<4) {
    a[i]=0             a[i]=1
    i++                i--
}                      }
```

Indique si el multiprograma termina.

Seleccione una:

- a. Siempre
- b. A veces
- c. Nunca



Respuesta correcta

La respuesta correcta es: A veces

## Pregunta 5

Parcialmente correcta

Puntúa 0,80 sobre 1,00

Suponga atmicidad línea a línea. La variable **i** y el arreglo **a** son compartidos.  
Inicialmente  $i=2$  y  $a=[2,2,2,2]$ .

```
while(0<=i<4) {      while(0<=i<4) {  
    a[i]=0           a[i]=1  
    i--             i++  
}                   }
```

Indique que valores puede tomar el arreglo **a** del multiprograma cuando termina

Seleccione una o más de una:

- a. [2,2,1,1]
- b. [2,2,0,0]
- c. [2,2,2,2]
- d. [0,0,0,0]
- e. [1,1,0,0]
- f. [0,0,0,2]
- g. [0,0,1,1]
- h. [1,1,1,1]



Respuesta parcialmente correcta.

Ha seleccionado correctamente 4.

Las respuestas correctas son: [0,0,0,2], [2,2,1,1], [0,0,0,0], [1,1,1,1], [0,0,1,1]

Pregunta 6

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Suponga atomicidad línea a línea. La variable **i** y el arreglo **a** son compartidos.

Inicialmente  $i=2$ ,  $a=[2,2,2,2]$ ,  $s=1$  y  $t=0$

```
while(0<=i<4) {      while(0<=i<4) {
    sem_wait(s)        sem_wait(t)
    a[i]=0             a[i]=1
    i--               i++
    sem_post(t)       sem_post(s)
}                    }
```

Indique que valores puede tomar el arreglo **a** del multiprograma cuando termina

Seleccione una o más de una:

- a. No termina
- b.  $a=[1,1,1,1]$
- c.  $a=[0,\dots,0]$
- d.  $a=[1,0,1,0]$



Respuesta correcta

La respuesta correcta es: No termina

## Pregunta 7

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Se tiene la siguiente implementación de locks.

```
typedef struct __lock_t {
    int flag;
} lock_t;
```

```
void init(lock_t *mutex) {
    // 0 -> disponible, 1 -> tomado
    mutex->flag = 0;
}
```

```
void lock(lock_t *mutex) {
    for(int i=N; 0<i; i--) {
        while (mutex->flag == 1); // testeo bien la bandera
    }
    mutex->flag = 1; // finalmente la tengo
}
```

```
void unlock(lock_t *mutex) {
    mutex->flag = 0; // devuelvo la bandera
}
```

Decir si funciona:

Seleccione una:

- a. Nunca
- b. Siempre, si N es lo suficientemente grande.
- c. A veces
- d. Siempre



Respuesta correcta

La respuesta correcta es: A veces

## Pregunta 8

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Para estos tres discos indicar cual es el más rápido en **lecturas aleatorias de bloques de 128 KiB**.

Marca/Modelo	RPM	Seek time	Transferencia
A	5500	9 ms	100 MiB/s
B	15000	13 ms	200 MiB/s
C	12500	3 ms	12 MiB/s

- A Intermedio
- B Más rápido
- C Más lento

Respuesta correcta

La respuesta correcta es: A → Intermedio, B → Más rápido, C → Más lento

Pregunta **9**

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

¿Cuántos accesos a disco son necesarios para leer el directorio `/lib/modules/5.14.0-4-amd64/kernel/crypto/`?

Suponga como en el práctico que todo ocupa 1 bloque: i-bitmap, d-bitmap, cada inodo, cada directorio, cada archivo.

Aclaración: no se lee el superbloque.

Respuesta:



La respuesta correcta es: 12

Pregunta **10**

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Se tiene un FS tipo UNIX con bloques de 512 bytes.

En los i-bitmap y d-bitmap, un 0 es libre, un 1 ocupado.

Las estructuras de datos en disco son las siguientes.

```

-----
free inode bitmap | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
-----
free block bitmap | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
-----

```

nombre	inodo
gameover	1
camelot	2
phantis	1
.	0
..	0
phantomas	4
aspar	3

Figura 3: Rootdir

inodo	size	nlink	dblocks
0	512	1	2
1	1027	2	7 8
2	128	1	1
3	721	1	3 4 5
4	512	1	0
5	77	0	10

Figura 4: Tabla de inodos

Indicar que inodos tienen **inconsistencias** en el **tamaño**.

Seleccione una o más de una:

- a. inodo 0
- b. inodo 1
- c. inodo 2
- d. inodo 3
- e. inodo 4
- f. inodo 5



Respuesta correcta

Las respuestas correctas son: inodo 1, inodo 3

Pregunta **11**

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Se tiene un FS tipo UNIX con bloques de 512 bytes.  
 En los i-bitmap y d-bitmap, un 0 es libre, un 1 ocupado.  
 Las estructuras de datos en disco son las siguientes.

```

-----
free inode bitmap | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
-----
free block bitmap | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
-----

```

nombre	inodo
gameover	1
camelot	2
phantis	1
.	0
..	0
phantomas	4
aspar	3

Figura 3: Rootdir

inodo	size	nlink	dblocks
0	512	1	2
1	1027	2	7 8
2	128	1	1
3	721	1	3 4 5
4	512	1	0
5	77	0	10

Figura 4: Tabla de inodos

Indicar las **inconsistencias en el i-bitmap**, o sea el free inode bitmap.  
 Lo inodos se numeran desde 0 en el i-bitmap.

Seleccione una o más de una:

- a. 0
- b. 1
- c. 2
- d. 3
- e. 4
- f. 5
- g. 6
- h. 7



Respuesta correcta

Las respuestas correctas son: 4, 5

Pregunta 12

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

Se tiene un FS tipo UNIX con bloques de 512 bytes. En los i-bitmap y d-bitmap, un 0 es libre, un 1 ocupado. Las estructuras de datos en disco son las siguientes.

```

-----
free inode bitmap | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
-----
free block bitmap | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
-----

```

nombre	inodo
gameover	1
camelot	2
phantis	1
.	0
..	0
phantomas	4
aspar	3

Figura 3: Rootdir

inodo	size	nlink	dblocks
0	512	1	2
1	1027	2	7 8
2	128	1	1
3	721	1	3 4 5
4	512	1	0
5	77	0	10

Figura 4: Tabla de inodos

Indicar que inodos tienen **inconsistencia** en el **campo nlink**.

Seleccione una o más de una:

- a. inodo 0
- b. inodo 1
- c. inodo 2
- d. inodo 3
- e. inodo 4
- f. inodo 5



Respuesta correcta

La respuesta correcta es: inodo 0

Pregunta 13

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

En un sistema de archivos de tipo UNIX medio raro, tenemos los bloques de disco dispuestos dentro del inodo con 4 punteros directos, 2 punteros indirectos y 2 punteros doble indirecto. Cada bloque es de 4 KiB y los números de bloque ocupan 32 bits. Calcule la **capacidad máxima de un archivo** en **MiB**.

Respuesta:

La respuesta correcta es: 8200

Pregunta **14**

Correcta

Puntúa 1,00 sobre 1,00

En un sistema de archivos de tipo UNIX medio raro, tenemos los bloques de disco dispuestos dentro del inodo con 4 punteros directos, 2 punteros indirectos y 2 punteros doble indirecto.

Cada bloque es de 4 KiB y los números de bloque ocupan 32 bits.

Calcule la **sobrecarga máxima de un archivo en KiB**.

Respuesta:



La respuesta correcta es: 8200

[← Persistencia](#)[Consideraciones generales sobre los Laboratorios ►](#)