

Problema 1 (2.5 puntos)

En un sistema se ejecutan n procesos con las siguientes características:

- Cada proceso i tiene una duración de i cs.
- Cada proceso i realiza una operación de entrada/salida sobre un único dispositivo en exclusión mutua de 1 ms de duración cada i ms que se haya ejecutado en el procesador.
- Cada proceso i llega al sistema en el instante i-1 ms.

El sistema tiene las siguientes características:

- Un solo procesador.
- Algoritmo de planificación RR con quantum de 1 ms.
- Cuando la llegada de un nuevo proceso coincide con la salida de un proceso de ejecución, entonces el proceso que sale de ejecución se coloca detrás del nuevo proceso.
- Cuando la salida de un proceso en estado de espera coincide con la salida de un proceso de ejecución, entonces el proceso que sale de ejecución se coloca detrás de proceso que viene de espera.

Para una carga de n=3 procesos, mostrar la evolución temporal de los procesos del sistema señalando el estado en el que se encuentra cada proceso, así como la ocupación temporal de la CPU y de los dispositivos de E/S. Calcular los tiempos de respuesta, de retorno y de espera para cada uno de los procesos.

Problema 2 (3 puntos)

En una nave industrial existe una máquina de inyectar que deja cada pieza producida en una cinta transportadora de tamaño limitado. Existe un robot que recoge las piezas de la cinta (una cada vez) y las deja en las cajas de embalaje. Finalmente, tenemos un operario que, de vez en cuando, recoge 3 piezas para realizar el control de calidad, si no hay tres piezas en la cinta lo intentará más tarde sin bloquearse.

Resuelve el escenario anterior mediante semáforos.

Problema 3 (2 puntos)

Supongamos que tenemos una máquina con 16 MB de memoria principal y un esquema de gestión de memoria virtual paginado con páginas de 4 KB. Un proceso produce la siguiente secuencia de accesos a direcciones de memoria (mostradas aquí en hexadecimal):

02D4B8, 02D4B9, 02D4EB, 02D4EB, 02D86F, F0B621, F0B815, F0D963, F0B832, F0BA23, D9D6C3, D9B1A7, D9B1A1, F0BA25, 02D4C7, 628A31, F0B328, D9B325, D73425.

El sistema operativo asigna al proceso 4 marcos de memoria principal. Se pide:

- a) Indicar cuál es el formato de una dirección física de memoria.
- b) Dar la cadena de referencia de las páginas accedidas por el proceso.
- c) Si el sistema operativo utiliza 4 marcos de memoria principal, describir el comportamiento del gestor de memoria utilizando cada uno de los siguientes algoritmos de reemplazo de páginas, indicando cuántos fallos de página se producen con los algoritmos FIFO y de la segunda oportunidad.

Problema 4 (1,5 puntos)

Un sistema operativo específico implementa un sistema de archivos híbrido indexado-enlazado con la siguiente estructura para cada archivo: 10 punteros directos, un puntero indirecto simple, un puntero indirecto doble y, finalmente, un puntero a una lista enlazada de bloques hasta un máximo de 1000 bloques. Si tenemos un dispositivo de almacenamiento secundario con una capacidad de 4 Terabytes y los

Examen de Sistemas Operativos

Enero 2012 pited:

bloques son de 1 kbyte. Determina el tamaño máximo de los datos de un archivo (en bytes) que pued gestionar el sistema operativo en ese dispositivo.

Problema 5 (1 puntos)

Un planificador de disco que tiene 200 pistas (de 0 al 199). Está inicialmente en la 100 y se mueve en sentido descendiente. La cola de peticiones pendientes es: 13, 149, 88, 191, 93, 150, 101, 183, 134. Indicar cuántos desplazamientos de pista (número de pistas que atraviesa) se producen en total si el planificador está empleando el algoritmo SCAN. Comenta si es cierto que el número de desplazamientos es el mismo que si se emplease el algoritmo LOOK.

Normas

- Es necesario solucionar cada problema en hojas separadas.
- La duración del examen es de 2 h.

Enunciado:

Para n = 3

Tiempo ejecución:

$$1 \text{ cs} = 10^1 \text{ ms}$$

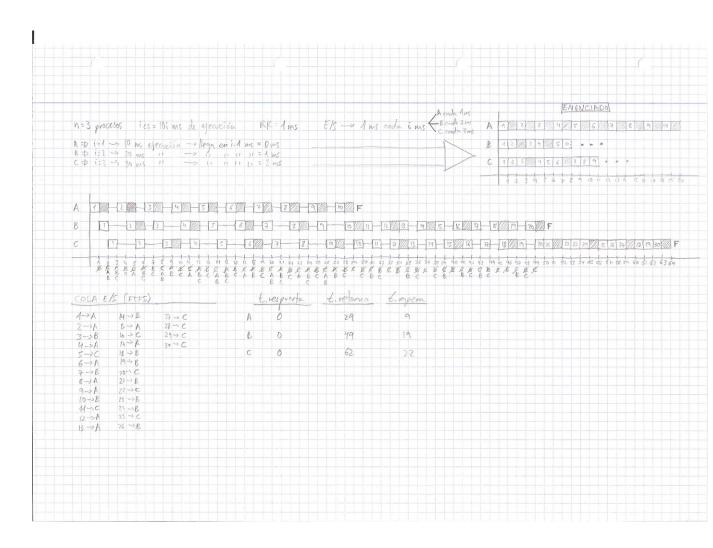
P1:
$$1cs = 10^1 = 10 \text{ ms}.$$

<u>Tiempo de llegada:</u>

Entrada y salida:

P1:

P1	E/S	P1	[-/S	P1		E/S
	P2:						
P2	P2	E/S		2	P2		E/S
	P3:						
Р3	Р3	Р3	E/S	P3		Р3	Р3



Tiempos:

	t. retorno	t.respuesta	t.espera
P1	29	0	29 – 20 = 9
P2	49	0	49 – 30 = 19
P3	62	0	62 – 40 = 22

```
#define cinta n
TSemaforo s, n, e;
int piezas;
void inyector() {
   while(true) {
     coger_pieza();
     P(e);
     P(s);
     piezas++;
     inyectar();
     V(s);
     V(n);
   }
}
void robot() {
   while(true) {
      P(n);
      P(s);
      coger_pieza();
      piezas--;
      V(s);
      V(e);
      embalar();
   }
}
void operario() {
     while(true) {
         P(s);
         if(piezas >= 3) {
              piezas = piezas - 3;
              V(e); V(e); V(e);
              control_de_calidad();
         }
         V(s);
     }
}
void menu() {
     inicializar(s, 1);
     inicializar(n, 0);
     inicializar(e, n);
     piezas = 0;
     cobegin
         inyector(); robot(); operario();
     coend;
}
```

Solución:

a) A partir del tamaño y organización de la memoria, se calcula el formato de una dirección física:

16 MB = 2²⁴ bytes, es decir, se requieren 24 bits para direccionar la memoria física. Como además se nos indica que el tamaño de página es de 4 KB, tendremos que

4 KB = 2^{12} bytes, por lo que se necesitan 12 bits para direccionar un byte de una página.

Por tanto, el formato de una dirección física de memoria será:

página	desplazamiento
12 bits	12 bits

Dado que la cadena de referencias viene dada en hexadecimal, y para expresar un número hexadecimal se necesitan 4 bits en binario, para direccionar la página se

OJO: El FIFO parece que está mal a partir de la secuencia D9B

necesitan 3 dígitos hexadecimales y otros 3 para el desplazamiento. Por tanto la una dirección física queda expresada según el siguiente formato:

	página		des	plazamie	ento
	12 bits			12 bits	
hex	hex	hex	hex	hex	hex
0	2	D	4	В	8

Así, la secuencia de páginas que formará la cadena de referencias es: 02D, F0B, F0D, F0B, D9D, D9B, F0B, 02D, 628, F0B, D9B, D73

b.1) FIFO

02D	F0B	F0D	F0B	D9D	D9B	F0B	02D	628	F0B	D9B	D73
02D	02D	02D		02D	F0B		F0D	D9D	D9B		02D
	F0B	F0B		F0B	F0D		D9D	D9B	02D		628
		F0D		F0D	D9D		D9B	02D	628		F0B
				D9D	D9B		02D	628	F0B		D73
				E							

En total se producen 9 fallos de página.

b.2) Segunda Oportunidad

02D	F0B	F0D	F0B	D9D	D9B	F0B	02D	628	F0B	D9B	D73
02D ₁	02D ₁	02D ₁		02D ₁	D9B₁	D9B₁	D9B ₁	D9B ₁	D9B₁		D73 ₁
	F0B ₁	F0B₁		F0B ₁	F0B ₀	F0B₁	F0B ₀	F0B ₀	F0B ₁		F0B ₀
		F0D₁		F0D ₁	F0D₀	F0D₀	02D ₁	02D ₁	02D ₁		02D ₀
				D9D₁	D9D ₀	D9D ₀	D9D ₀	628 ₁	628 ₁		628 ₀

En total se producen 8 fallos de página.

La capacidad del disco es de 4Terabytes = 2^{42} bytes (1T = 2^{40}). Cada bloque ocupa 1kbyte = 2^{10} bytes.

¿Cuántos bloques podremos tener?

$$2^{42}/2^{10} = 2^{32}$$
 bloque podemos direccionar.

¿Cuántos bits necesitamos para direccionar 2³² bloques?

32 bits =
$$4$$
 bytes.

Tenemos bloques de datos, otros de punteros y otros "mixtos".

Parte indexada

¿Cúantos punteros caben en un bloque?

Tam. Bloque / Tam. Puntero = $1kb/4bytes = 2^{10}/4 = 256$ punteros caben en 1 bloque.

Para los punteros: Num. Punteros * Tam. Bloque * Num. Punteros ^ nivel indireccion.

El nivel de indirección para un puntero directo = 0, indirecto simple = 1, indirecto doble = 2 e indirecto triple = 3.

Directo 10 * 1 kb = 10 kbIndirecto simple $1 * 1 \text{kb} * 256^1 = 256 \text{ kb}$ Indirecto doble $1 * 1 \text{kb} * 256^2 = 65536 \text{ kb}$

En total, 10 + 256 + 65536 = **65802kb** ó bloques de punteros hacia bloques de datos.

Parte enlazada

Podemos tener máximo 1000 bloques.

Como un bloque tiene 1024 bytes (1kb) entonces, 1024 - 4 = 1020 bytes se emplean en un bloque para datos. Si tenemos 1000 bloques tendremos 1020 * 1000 = 1020000 bytes para datos en total.

Sumando las dos partes: 65802 kb + 1020000 bytes = 68401248 bytes.

SCAN

Pistas a las que se accede Numero de pistas que se atraviesan = **291** pistas

Si empleamos el algoritmo LOOK no obtenemos el mismo número de pistas (obtendríamos menos), ya que, el LOOK recorre las pistas (265 pistas) a acceder en una dirección hasta llegar a la última petición. En este punto se invierte el sentido y se prosigue de la misma forma.

Problema 1 (2 puntos)

En un sistema se ejecutan n procesos con las siguientes características:

Cada proceso i tiene una duración de i cs.

 Cada proceso i realiza una operación de entrada/salida sobre un único dispositivo en exclusión mutua de 1 ms de duración cada i ms que se haya ejecutado en el procesador.

Cada proceso i llega al sistema en el instante i-1 ms.

El sistema tiene las siguientes características:

Un solo procesador.

Algoritmo de planificación RR con quantum de 1 ms.

Cuando la llegada de un nuevo proceso coincide con la salida de un proceso de ejecución, entonces el proceso
que sale de ejecución se coloca detrás del nuevo proceso.

Cuando la salida de un proceso en estado de espera coincide con la salida de un proceso de ejecución, entonces
el proceso que sale de ejecución se coloca detrás de proceso que viene de espera.

Para una carga de n = 3 procesos, mostrar la evolución temporal de los procesos del sistema señalando el estado en el que se encuentra cada proceso, así como la ocupación temporal de la CPU y de los dispositivos de E/S. Calcular los tiempos de respuesta, de retorno y de espera para cada uno de los procesos.

Nota: (1cs=10ms)

→ Problema 2 (3 puntos)

Implementa un semáforo general mediante monitores.

Problema 3 (2.5 puntos)

Disponemos de un sistema de Memoria Virtual de Paginación por Demanda. Las direcciones lógicas tienen 11 bits, de los cuales 2 se interpretan internamente como número de página. La memoria está organizada en 3 marcos. En este momento únicamente tenemos 2 procesos: A y B. La situación inicial de las páginas es:

PRO	CESO A	PROCESO B		
Página	Marco	Página	Marco	
0	0	0	2	
1	1	1		
2		2		
3		3		

Se pide:

(a) El tamaño de página

(b) La tabla de marcos en la situación inicial

(c) Si se obtuviera de la situación inicial cada una de las siguientes direcciones físicas, calcular las direcciones lógicas de las que proceden (contéstese en la tabla).

Dir. Física	Cálculo	Marco	Página	Dir. Lógica
845				
623				
1024				
1603				

Examen de Sistemas Operativos

Enero 2015

(d) Si se utiliza un algoritmo de reemplazo LRU global, y a partir de la situación inicial se generan las siguientes direcciones lógicas:

(A, 632), (A, 1130), (B, 555), (B, 28), (A, 1333), (B, 446), (A, 501), (A, 1422), (B, 111), (A, 999), (A, 1222), (A, 888) indicar el número de fallos de página producido.

NOTA: Las últimas referencias a páginas antes de la situación inicial han sido: B0, A1, A0 (en este orden).

6 Problema 4 (1,5 puntos)

Un sistema operativo específico implementa un sistema de archivos híbrido indexado-enlazado con la siguiente estructura para cada archivo: 10 punteros directos, un puntero indirecto simple, un puntero indirecto doble y, finalmente, un puntero a una lista enlazada de bloques hasta un máximo de 1000 bloques. Si tenemos un dispositivo de almacenamiento secundario con una capacidad de 32 Mbytes y los bloques son de 512 bytes. Determina el tamaño máximo de los datos de un archivo (en bytes) que puede gestionar el sistema operativo en ese dispositivo.

Problema 5 (1 puntos)

Un planificador de disco que tiene 200 pistas (de 0 al 199). Está inicialmente en la 100 y se mueve en sentido <u>descendiente</u>. La cola de peticiones pendientes es: 13, 149, 88, 191, 93, 150, 101, 183, 134. Indicar cuántos desplazamientos de pista (número de pistas que atraviesa) se producen en total si el planificador está empleando el algoritmo SCAN. Comenta si es cierto que el número de desplazamientos es el mismo que si se emplease el algoritmo LOOK.

Normas

- La duración del examen es de 2 h.
- Contestar cada problema en una hoja separada.



Problema 1 (2 puntos)

Se dispone de un sistema monoprocesador con política de planificación del procesador RR, con q=20 ut, que dispone de dos canales de E/S (CH1 y CH2) y en el que se ejecutan los procesos A, B y C con los siguientes requerimientos de recursos:

- Proceso A: Necesita usar primero 40 ut de CPU, luego 10 ut de E/S en CH1 y finalmente 5 ut de E/S en CH2.
- Proceso B. Necesita usar primero 10 ut de CPU y luego 25 ut de E/S en CH1.
- Proceso C, Necesita usar primero 35 ut de CPU y luego 10 ut de E/S en CH2.

Los procesos entran en la cola de procesos preparados al mismo tiempo y se colocan en la misma en función de su prioridad, la cual se asigna a través de la siguiente función:

$$prioridad = \begin{cases} A > C > B, & sit \ \boxed{2} \ [0,40]ut \neq \\ B > C > A, & sit \ \boxed{2} \ [40,300]ut \end{cases}$$

Mostrar la evolución temporal de los procesos del sistema señalando el estado en el que se encuentra cada proceso y explicar los instantes significativos. Además, calcular los tiempos medios de retorno, espera y respuesta.

Problema 2 (3 puntos)

Una empresa cualquiera tiene establecidos varios turnos de trabajo. Cuando se produce el cambio de turno, todos los trabajadores, los que entran a trabajar y los que salen del trabajo, pasan por una puerta que realiza el control de ficha automático y que sólo deja pasar un trabajador cada vez, independientemente de si entra o sale. Por otra parte, la puerta dará prioridad a los trabajadores que salen de trabajar en detrimento de los que entran.

Resuelve el escenario anterior mediante semáforos.

Problema 3 (2.5 puntos)

Una empresa desarrolladora de software ha recibido el encargo de crear un Sistema Operativo para uno de sus clientes. Han decidido que su SO gestionará la memoria virtual mediante paginación por demanda, con una dirección lógica de 32 bits de los cuales 19 indican el número de página. La memoria física tendrá 8 marcos.

Se pide resolver los siguientes supuestos:

 a) En un momento dado llegan 3 procesos de distintos tamaños que dividimos en páginas. El proceso A tiene 6 páginas, el B 3 páginas y el C 4 páginas.

Examen de Sistemas Operativos

Realizar una asignación proporcional de marcos (0-7) a cada proceso según su tamaño (número de páginas), y secuencialmente empezando por el proceso A. Employemento locul

b) Con la memoria vacía se genera la siguiente secuencia de direcciones lógicas: (A,1000) (B,3000) (C,30000) (A,40000) (C,18000) (B,25000) (B,6000) (A,34000) (A,50000) (C,16000) (A,8000) (B,25000) (A,22000) (B,19000)

Indicar las direcciones físicas asociadas y simular la gestión de memoria con el algoritmo FIFO y LRU.

Problema 4 (1,5 puntos)

Un sistema operativo específico implementa un sistema de archivos que es una variante de UNIX. La variación consiste en que se ha añadido un puntero a una lista enlazada de bloques hasta un máximo de 1000 bloques. Si tenemos un dispositivo de almacenamiento secundario con una capacidad de 4 Terabytes y los bloques son de 1 kbyte. Determina el tamaño máximo de los datos de un archivo (en bytes) que puede gestionar el sistema operativo en ese dispositivo.

Problema 5 (1 puntos)

Un disco tiene la siguiente configuración: cada cilindro tiene 2 pistas, 9 sectores por pista y 512 bytes por sector (se suponen los bloques del mismo tamaño que los sectores). Obtener las coordenadas CPS (cilindro, pista y sector físico) de la dirección lógica 50000 suponiendo intercalado simple.

Normas

- Es necesario solucionar cada problema en hojas separadas.
- · La duración del examen es de 2 h.