Ejercicio final de evaluación continua Sistemas Operativos Avanzados Parte Práctica

## Ejercicio 1

La unidad de gestión de memoria del computador CondorII presenta un esquema de paginación paginada, con direccionamiento a nivel de byte y las siguientes características:

- El tamaño de la memoria principal es de 16 MB.
- El espacio de direccionamiento virtual de cada proceso es de 16 MB.
- El campo página de la dirección virtual es de cuatro bits. Siendo el bit de mayor peso siempre cero y el resto indicaría el número de página al que se accede (ocho páginas).
- El tamaño de página y de marco es de 256 bytes.
- 1. Indique cuál es el formato de una dirección física y de una dirección virtual. (0,2 puntos) **RESPUESTA:**

A partir de los datos del enunciado puede calcularse el número de bits de:

- Dirección física: 24 bits, dado que el tamaño de la memoria principal es de 16 MB.
- Campo desplazamiento: 8 bits, dado que el tamaño de marco de página es de 256 bytes. Por tanto:
- Campo marco: 16 bits.

En el caso de la dirección virtual, el número de bits de:

- Dirección virtual: 24 bits, dado que el espacio de direccionamiento virtual es de 16 MB.
- Campo desplazamiento: 8 bits, dado que el tamaño de página es de 256 bytes.
- Campo página: 4 bits, puesto que un directorio puede referenciar hasta 16 páginas. Por tanto:
- Campo directorio: 12 bits.

En el instante t, el sistema operativo gestiona únicamente dos procesos que **comparten** información en memoria.

La información que proporciona el bloque de control de procesos es la siguiente:

- Para el proceso P1, el valor del registro base de la tabla de directorio (RBTDir) es 0x0001F0 y el valor de su registro límite (RLTDir) es 4 (cuatro entradas).
- Para el proceso P2, RBTDir = 0x0001E8 y RLTDir = 1 (una única entrada).

Además, del proceso P1 se conoce su tabla de directorio:

	P <sub>(2</sub>	SRWX(2	Dir. TP <sub>(h</sub>
0	0001	0110	0x00048A
1	0001	1101	0x0004E0
2	0001	0100	0x000468
3	0000	0110	0x000400

Cuadro 10: Tabla de directorio del proceso P1.

donde los bits P, S, R, W y X con valor 1, indican respectivamente si el directorio está presente en memoria, está compartido, tiene permisos de lectura, escritura y/o ejecución.

A continuación se muestran las tablas de páginas referenciadas desde cada directorio. Nótese que el primer bit de cada entrada de la tabla indica si el marco está presente o no en memoria principal.

	P Marco(h		P Marco(h		P Marco(h
0	0x0100	0	0x8200	0	0x8300
1	0x8101	1	0x8201	1	0x8301
2	0x8102	2	0x8202	2	0x8302
7	0x8107	7	0x8207	7	0x8307

Cuadro 11: Tablas de páginas (TP) correspondientes a las entradas  $0,\,1$  y 2 del directorio del proceso P1.

2. Identifique si hay algún directorio compartido entre ambos procesos. Rellene la información de la tabla de directorio del proceso P2. (0,2 puntos)

**RESPUESTA:** Sólo hay un directorio compartido. El campo S=1 de la segunda entrada de la TDir del proceso P1 muestra que es un directorio compartido, en este caso con el directorio 0 del proceso P2, cuya tabla de directorio sería la siguiente:

ſ		—P <sub>(2</sub>	SRWX <sub>(2</sub>	Dir. TP <sub>(h</sub>
ſ	0	0001	1101	0x0004E0

Cuadro 12: TDir del proceso P2.

3. Rellene el contenido del mapa de memoria relativo a los procesos P1 y P2. Identifique y/o marque la ubicación de las tablas de directorio y de páginas relativas a cada uno de los procesos. (0,8 puntos)

## RESPUESTA:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	С	D	E	F
00010-																
00011-																
•••																
0001E-									1D	00	04	E0				
0001F-	16	00	04	8A	1D	00	04	E0	14	00	04	68	06	00	04	00
00040-																
00041-																
00046-									83	00	83	01	83	02	83	03
00047-	83	04	83	05	83	06	83	07								
00048-											01	00	81	01	81	02
00049-	81	03	81	04	81	05	81	06	81	07						
0004A-																
0004B-																
0004C-																
0004D-																
0004E-	82	00	82	01	82	02	82	03	82	04	82	05	82	06	82	07
0004F-																

Cuadro 13: Mapa de memoria principal.

4. Cuando se ejecuta el proceso P1, realiza las siguientes referencias a su memoria virtual: 0x0022FA, 0x0000FB, 0x0033FC, 0x0044FD. Realice la traducción de dichas direcciones virtuales a direcciones físicas. En el caso de que no sea posible identifique cuál es el problema. (0,4 puntos)

**RESPUESTA:** A continuación se muestran los valores de los campos directorio (Dir), página (P) y desplazamiento (Des), junto con la traducción a la dirección física de memoria principal.

- 0x0022FA Dir:002, P: 2, Desp: FA. Dirección física: 0x0x0302FA.
- 0x0000FB Dir:000, P: 0, Desp: FB. El bit P=0 de la entrada 0 de la TP provoca un fallo de página debido a que el marco no está cargado en memoria principal.
- 0x0033FC Dir:003, P: 3, Desp: FC. El bit P=0 de la entrada 3 de la TDir provoca un fallo de página debido a que la tabla de páginas correspondiente no está cargada en memoria principal.
- 0x0044FD Dir:004, P: 4, Desp: FD. Error de direccionamiento, se excede el límite definido por el valor 3 del RLTDir.

Suponga que en un instante posterior se inicia el proceso P3, de 2 MB, realizando los siguientes accesos de lectura a su memoria virtual:

0x080001, 0x0800F1, 0x08001A, 0x0800FB, 0x080101, 0x0805F1, 0x0805F7, 0x08011A, 0x0801FB, 0x080201, 0x0801A1, 0x08051A, 0x080611, 0x080610, 0x0805BB, 0x090123, 0x090124, 0x080523

Teniendo en cuenta que al proceso P3 se le han asignado tres marcos de página y un marco de caché de prepaginación, inicialmente vacíos, y que utiliza una política de reemplazo local:

- Extraiga la cadena de referencias correspondiente. (0,1 puntos)
  RESPUESTA: La cadena de referencias es la siguiente:
  0x0800, 0x0801, 0x0805, 0x0801, 0x0802, 0x0801, 0x0805, 0x0806, 0x0805, 0x0901, 0x0805
- 6. Indique los aciertos (A), fallos (F) y fallos de página con acierto en caché (FCa) que se producirían con una política de reemplazo Fist In First Out (FIFO) de segunda oportunidad. Justifique la respuesta simulando el algoritmo en el cuadro 3 de la plantilla de respuestas. (0,3 puntos)

## RESPUESTA:

	D: 080 P: 0	D: 080 P: 1	D: 080 P: 5	D: 080 P: 1	D: 080 P: 2	D: 080 P: 1
A/F/FCa	Fallo	Fallo caché	Fallo	Acierto	Fallo	Acierto
MarcoX	+080 0	+080 0	+080 0	+080 0	+080 2	+080 2
	_	+080 1	$+080\ 1$	+080 1	-080 1	+080 1
	_	_	$+080\ 5$	$+080\ 5$	-080 5	-080 5
Marco caché	080 1	080 1	080 6	080 6	080 3	080 3
	D: 080 P: 5	D: 080 P:6	D: 080 P: 5	D: 090 P: 1	D: 080 P: 5	D: P:
A/F/FCa	Acierto	Fallo	Acierto	Fallo	Acierto	
MarcoX	+080 2	-080 2	-080 2	+090 1	+090 1	
	+080 1	+080 6	$+080\ 6$	+080 6	+080 6	
	$+080\ 5$	-080 5	$+080\ 5$	-080 5	+080 5	
Marco caché	080 3	080 7	080 7	090 2	090 2	

Cuadro 14: Ejecución del algoritmo de reemplazo FIFO de segunda oportunidad.