## Sistemas Operativos II Junio 2012. Modelo 1

Puntuación: 0'5 si correcta y -0'167 si incorrecta

- 1. Se dispone de un dispositivo de almacenamiento, dividido en bloques de 2 Kbytes, siendo la dirección de cada bloque de 64 bits. Cada i-nodo contiene 1 puntero directo, 1 puntero indirecto simple y 1p puntero indirecto doble. Determinar el tamaño máximo de los ficheros en bytes:
  - a) 65.793
  - b) 256
  - c) 131.586
  - d) 134.744.064
- **2.** Cuál de los siguientes campos NO se almacena en el i-nodo de un sistema de ficheros UNIX
  - a) Nombre de fichero
  - b) Permisos de acceso
  - c) Nº de enlaces
  - d) Fechas de acceso y modificación
- **3.** El tamaño del fichero que almacenamos en el i-nodo (y se devuelve con el mi\_stat()):
  - a) Indica la posición del último byte escrito
  - b) Indica la cantidad de bytes escritos en el fichero
  - c) Indica el nº de bloques ocupados
  - d) Indica el nº de bloques asignados multiplicado por el tamaño en bytes de cada bloque
- **4.** El mapa de bits para mantener el espacio libre del disco virtual de la práctica ocupará
  - a) Tantos bytes como bloques tenga el disco
  - b) Tantos bits como bloques libres tenga el disco
  - c) Tantos bits como bloques tenga el disco
  - d) Tantos bits como bloques tenga el disco multiplicado por el nº de registros que tenga cada bloque
- 5. En un sistema de ficheros que utiliza el sistema de inodos (con 15 índices en total, los últimos 3 son indirectos), con un tamaño de bloque de 4.096 bytes, ¿cuántos accesos a disco se harán para leer un byte que está en la posición 60.000 del fichero? (el i-nodo princpal se considera leído, debe contabilizarse la lectura del bloque de datos)
  - a) 1
  - b) 2
  - c) 3
  - d) Más de 3
- **6.** Los bloques de la zona de datos del disco virtual de la práctica NO contienen
  - a) Punteros indirectos
  - b) i-nodos
  - c) Entradas de directorio
  - d) Datos de los ficheros

- **7.** En un sistema de ficheros con un tamaño de bloque de 1.024 bytes, si se quiere acceder a un byte que se encuentra en la posición 9.125, se tendrá que consultar el bloque lógico nº (la numeración empieza en el 0):
  - a) 9
  - b) 8
  - c) 933
  - d) 941
- **8.** Dada la cola de peticiones a disco 81, 115, 86, 145, 89, 115, 3. Si la cabeza está situada en la pista 100, ¿qué secuencia se corresponde al algoritmo SSTF (*Shortest Seek Time First*)?
  - a) 89, 86, 81, 115, 145, 3.
  - b) 89, 86, 81, 3, 115, 145.
  - c) 81, 115, 86, 145, 89, 115, 3.
  - d) Dependerá del sentido de avance de la cabeza de lectura y escritura.
- **9.** En un sistema con paginación, la tabla de páginas indica que la página 2 tiene asociado el marco nº 3. El tamaño de la página es de 1 Kbytes, ¿cuál es la dirección física para la dirección virtual (2, 326) dada en el formato (nº pág., desplazamiento)?:
  - a) 3+326
  - b) 2 \* 1024 + 326
  - c) 3 \* 1024 +326
  - d) Se necesita conocer el tamaño del marco
- 10. En un sistema con paginación por demanda:
  - a) Se producen pocos fallos de páginas durante la carga del programa.
  - b) Se producen muchos fallos de páginas durante la carga del programa.
  - c) La cantidad de procesos activos depende exclusivamente de la memoria RAM disponible.
  - d) Los fallos de páginas son constantes durante toda la ejecución de los programas.
- **11.** En el algoritmo de sustitución del reloj, la página que se sustituye es:
  - a) La más antigua y su bit de referencia es 0
  - b) La más antigua y su bit de referencia es 1
  - c) La que no ha sido utilizada durante un periodo tiempo mayor y su bit de referencia es 0
  - d) La que no ha sido utilizada durante un periodo tiempo mayor y su bit de referencia es 1

- **12.** Cuántos i-nodos hay que leer en total (incluyendo la raíz y el destino) para obtener el "stat" (o mi\_stat()) de /simul/proceso\_10/prueba.dat
  - a) 2
  - b) 3
  - c) 4
  - d) 5
- **13.** La compactación de memoria es necesaria en un esquema de gestión de memoria:
  - a) De particiones fijas.
  - b) De particiones variables.
  - c) De paginación.
  - d) Ninguna de las anteriores.
- **14.** ¿Cuál de las siguientes técnicas de planificación de E/S a disco se aproxima más al roundrobin?
  - a) SSTF
  - b) SCAN
  - c) CSCAN
  - d) CFQ (complete fair queue)
- **15.** ¿Cuál de los siguientes algoritmos de reemplazo de memoria virtual provoca menos fallos de página?
  - a) El algoritmo que utiliza un bit de referencia más un bit de modificado
  - b) FIFO
  - c) LRU
  - d) Segunda oportunidad
- **16.** Indica cuál de las siguientes afirmaciones es la correcta:
  - a) Se denomina conjunto residente al conjunto de páginas de un proceso a las que se va a hacer referencia en el próximo intervalo de tiempo
  - b) Siempre que se produce un fallo de página se generan 2 operaciones de E/S, una para guardar la página a expulsar y otra para cargar la página referida
  - c) Se denomina fallo de página al suceso que ocurre cuando un proceso hace referencia a una página fuera de su espacio de direcciones
  - d) Una estrategia basada en la tasa de fallos de página varía dinámicamente el nº de marcos asignados a un proceso en función de esa tasa de fallos
- 17. Indica cuál de las siguientes afirmaciones es falsa:
  - a) La tabla de páginas se utiliza para traducir una dirección lógica a física
  - b) El uso de la TLB evita el acceso a la tabla de páginas en memoria en una buena parte de las referencias a direcciones
  - c) Se puede mejorar la tasa de aciertos del TLB aumentando el tamaño de página
  - d) Los fallos de TLB son menos frecuentes que los fallos de paginas por tener más entradas que ésta

- 18. La anomalía de Belady consiste en que:
  - a) Al aumentar el grado de multiprogramación aumentan los fallos de página
  - b) Al aumentar el nº de marcos de página para asignación, aumentan los fallos de página
  - c) Al disminuir el nº de marcos de página para asignación, aumentan los fallos de página
  - d) Al disminuir el tamaño de las páginas, aumentan los fallos de página
- **19.** Sea un procesador con una dirección lógica de 32 bits, un tamaño de página de 4KB tal que cada entrada de la tabla de página ocupa 4 bytes:
  - a) Un proceso puede tener, como máximo 220 páginas
  - b) Un proceso puede tener, como máximo 216 páginas
  - c) Un proceso puede tener, como máximo 24 páginas
  - d) Se utilizan 22 bits para el nº de página y 10 para el desplazamiento
- **20.** Considerando un sistema de memoria virtual con las siguientes solicitudes de páginas: 01701201232710 Indicar cuántos fallos de página se producirán con el algoritmo LRU (suponiendo la memoria inicialmente vacía y contando como fallo la 1ª carga)
  - a) 8
  - b) 11
  - c) 7
  - d) 9