

PROCESOS (3 PUNTOS)

- ¿Por qué un proceso ha de tener un *stack de kernel* independiente del *stack* de usuario? ¿En qué condiciones el código de usuario del proceso puede acceder al *stack de kernel*?
- ¿Qué utilidad tiene que el *timer* sea programado con un lapso más pequeño que el *quantum* de planificación de la cola más prioritaria (i.e., la que tiene el *quantum* más pequeño) en un planificador MLFQ?
- ¿Qué ventaja tiene un planificador basado en *stride* sobre uno basado en lotería?
- ¿Por qué no es siempre posible mantener la afinidad de cache en un planificador multicola en un sistema multiprocesador (MQMS)?
- En el planificador CFS, ¿Cuál es la interpretación del parámetro *niceness*?
- ¿Por qué, en el contexto de la planificación de procesos, un planificador tipo SJF (*Shortest Job First*) o STCF (*Shortest Time-to-completion first*) no es implementable? ¿Cuál es su utilidad?

MEMORIA (3 PUNTOS)

- Suponer un *kernel* con mitigación *Meltdown* (es decir, la tabla de paginas del proceso no incluye una copia de la tabla de páginas del *kernel*). ¿Qué implicaciones tiene a la hora de hacer una llamada al sistema?
- ¿Cuál es la utilidad de las tablas de páginas multinivel? ¿Qué restricciones tiene su diseño (i.e., que determina cuantos bits de la dirección se emplean en cada nivel)?
- En sistema de memoria que emplee segmentación (con código, *heap*, *stack*, etc...) ¿Quién y cuando decide el número de segmento que aparece en cada dirección virtual?
- ¿Cuántos accesos a memoria implica ejecutar la instrucción `movl $0x0, (%edi, %eax, 4)` en un procesador x86, suponiendo que el sistema operativo emplea paginación en dos niveles y todas las entradas del TLB son inválidas?
- ¿Por qué es innecesario especificar el tamaño datos a liberar cuando se emplea la función *free()*?
- ¿Cómo se previene que se produzca un hit en el TLB si el marco que contiene la página implicada ha sido *swapeado* al disco?

CONCURRENCIA (2.5 PUNTOS)

- ¿Por qué varios *threads* no pueden compartir el mismo *stack*?
- ¿Qué implicaciones tienen para el diseño de la librería de gestión del HEAP que tenga soporte multithread?
- Explicar brevemente en que consiste la concurrencia *lock-free* (o también denominada *wait-free*).
- ¿Por qué una llamada *pthread_cond_broadcast()* es capaz de “resolver” bugs derivados de un uso inadecuado de las variables condicionales?
- ¿En que condiciones una llamada tipo *adquire()* puede implicar una llamada al sistema?

PERSISTENCIA (1.5 PUNTOS)

- ¿Por qué no se emplea una *freelist* para conocer los bloques de datos libres en un disco? ¿Qué se usa?
- ¿Qué implicaciones, desde el punto de vista de fiabilidad, puede tener que un disco ignore los *write_barriers*?
- ¿El DWPD de un disco SSD con celdas SLC es más bajo que un disco con celdas QLC? ¿Qué tipo de disco emplearías en un servidor?
- En un sistema de ficheros LFS, ¿Cómo sabemos la posición del *imap* en el disco para un i-nodo determinado?

¹ Todas las respuestas han de ser justificadas adecuadamente

SISTEMAS OPERATIVOS AVANZADOS (PRÁCTICAS)

LUNES 17 ENERO 2022

Para cada una de las prácticas hay que explicar que comprueba el test indicado y explicar de que modo lo resuelve **tú implementación** de la práctica (fichero/s y líneas de código). Indicar el *commit* que incluye el cambio (8 primeras cifras del hash). Ser recomienda resolver el examen empleado exclusivamente el interfaz de **gitlab**.

La solución de las prácticas 1, 2 y 3 son opcionales (Si se desea conservar la nota del examen previo se pueden dejar en blanco).

PRACTICA 1

`test/P1/ctest/procs5.c`

PRÁCTICA 2

`test/P1/ctest/sleep_high_priority.c`
`test/P1/ctest/getpinfo.c`

PRÁCTICA 3

`tests/P3/ctests/shmem_access_persistent.c`
`tests/P3/ctests/shmem_count_fork.c`

PRÁCTICA 4

`tests/P4/ctests/badclone.c`
`tests/P4/ctests/thread2.c`

PRÁCTICA 5

`tests/P5/ctests/write4.c`