APELLIDOS:	DNI:
NOMBRE:	DIVI.
FILA:	COLUMNA:
Sistemas Operativos – Facultat d'Inf	ormàtica de Barcelona - UPC
Fecha: 19 de Enero de 2009	Duración: 3 horas
Notas: Las notas se publicarán el viernes 23 d	e Enero en el RACÓ a las 16:00 horas.
Revisión: La fecha, hora y lugar exactos de	la revisión del examen se publicarán junto con las notas. Estad
atentos.	
	contestar en las mismas hojas de examen utilizando el espacio
	OMBRE y APELLIDOS, DNI, fila y columna en cada una de las
hojas. El examen se tiene que entregar en b	olígrafo negro o azul. Se puede utilizar el documento con las
llamadas al sistema.	

Ejercicio 1 (3 puntos)

Contesteu al mateix enunciat. Les respostes han de ser clares, concises i complertes. RAONEU SEMPRE LA VOSTRA RESPOSTA, una solució no raonada es considerarà malament.

- a) (0.3 punts) Un procés UNIX llegeix d'una pipe i cap procés té obert el canal d'escriptura. Es bloqueja el procés? Què retorna? Es genera algun *signal*?
- b) (0.3 punts) A la taula de pàgines es guarda, normalment, un bit de presència, un de validesa i un de modificació. Explica què indica cada un d'ells.
- c) (0.3 punts) En un procés UNIX amb gestor de disc, executem una instrucció *read*, que llegeix 100 bytes d'un fitxer que ja estava correctament obert. Indica quines estructures del SO consultarem fins que l'operació acabi.
- d) (0.3 punts) Un SF té blocs de dades de 2KB, i utilitza un sistema d'indexació multinivell, amb index de 32 bits i on l'inode té 10 punters directes, un indirecte i un doble indirecte. Quina és la mida del fitxer més gran que puc tenir?
- e) (0.3 punts) En un SF que implementa RAID 5, amb 5 discs de 200GB... Quina és la capacitat real d'emmagatzemament del SF?

Quantes lectures en paral·lel podré fer com a màxim? (i en quines circumstàncies)

Quantes escriptures en paral·lel podré fer com a màxim? (i en quines circumstàncies)

f) (0.2 punts) Un procés no ha executat cap instrucció SIGNAL, i rep un signal d'un altre procés. Això implica que el procés receptor mor necessàriament? Raona la teva resposta i, si és negativa, posa un contraexemple.
g) (0.2 punts) Ampliem la memòria física d'un computador d'1 GB a 2 GB. A quines de les següents taules afecta, i com? Taula d'inodes :
Taula de fitxers oberts :
Taula de pàgines del procés :
Taula de canals del procés :
h) (0.2 punts) Tenim un sistema de segmentació paginada sota demanda, amb pàgines de 2KB. En un instant donat, un procés ocupa 10 KB de codi, 4KB de pila i 100 KB de dades. A partir d'aquell instant, i sense declarar cap variable més, el procés crea una pipe (que ocupa 4KB), crea un fill i rep d'aquest 22 KB de dades, que guarda en una variable global. També obre un fitxer i llegeix 1 KB, que guarda en una variable local. En quantes pàgines ha augmentat cada segment?
i) (0.2 punts) Un sistema operatiu tipus UNIX es penja. Quina informació del Sistema de Fitxers pot quedar incoherent?
j) (0.2 punts) Estem en un SO tipus UNIX i una arquitectura IA32. Com implementaries que la crida <i>int fork()</i> retornés un valor diferent al pare i al fill?
k) (0.2 punts) Un procés en <i>running</i> rep una interrupció de rellotge. Durant l'execució de la rutina d'atenció a la interrupció (RAI) no es crea cap procés, ni cap dels que està en <i>blocked</i> es desbloqueja. Què ha de passar perquè quan s'acabi d'atendre la RAI, el procés en <i>running</i> hagi canviat?
1) (0.2 punts) Explica en què consisteix la tècnica <i>copy-on-write</i> , especialment el que es fa en cas d'escriptura.
m) (0.1 punts) En un SO tipus UNIX executo la crida execlp("aux", "aux", ">res", NULL); què fa?

APELLIDOS:	DNI:
NOMBRE:	
FILA:	COLUMNA:

Exercici 2 (1 Punt)

Tenim l'aplicació LLegirVector que s'executa amb una comanda com la següent:

_\$ LLegirVector Num Sortida

Aquesta comanda crida la nostra aplicació fent que *Num* threads llegeixin un vector (inicialitzat per la pròpia aplicació amb valors aleatoris). Aquests threads escriuen els valors del vector en el fitxer *Sortida*. Cada registre del fitxer mostra el següent format:

"Thread 1 ha llegit 2 – Element 10 – Num 12345"

Aquesta línea indica que el thread 1 porta llegits 2 valors del vector i en aquest cas l'element de la 10^a posició del vector és el nombre 12345.

```
1: #define MAX_POS 100
 2: #define MAX_LOCAL 10
 3: int Vector[MAX_POS], Pos, Pos_Actual, Num, LLegits;
 4: int fd:
 5:
 6: void *llegir(void *arg)
 7: {
 8:
       int ThID, len;
9:
       char msn[256];
10:
       ThID = (long) arg;
       LLegits = 0;
11:
12:
       while ((LLegits < MAX_LOCAL) && (Pos < MAX_POS)){
13:
           Pos Actual = Pos;
14:
           LLegits++;
15:
           Num = Vector[Pos_Actual];
           len = sprintf(msn, "Thread %d ha llegit %d - Element %d: Num %d
16:
\n", ThID, LLegits, Pos_Actual, Num);
17:
           write(fd, msn, len);
18:
           Pos++;
19:
20:
       len = sprintf(msn, "Thread %d ha llegit %d elements\n", ThID, LLegits);
21:
       write(1, msn, len);
22:
       pthread_exit(0);
23: }
24:
25: int main(int argc, char **argv)
26: {
27:
       pthread_t threadID[500];
28:
       int NumThreads, len;
29:
       long i:
30:
       char msn[256];
31:
32:
       for (i=0; i<MAX_POS; i++)
           Vector[i] = rand();
33:
34:
       NumThreads = atoi(argv[1]);
       fd = open(argv[2], O_CREAT|O_WRONLY|O_TRUNC, 0666);
35:
       Pos = 0;
36:
37:
       /* Creacio Threads */
38:
       for (i=0; i<NumThreads; i++)
39:
           pthread_create(&threadID[i], NULL, llegir, (void *) i);
40:
       /* Control Final Threads */
41:
42:
       for (i=0; i<NumThreads; i++)
43:
           pthread_join(threadID[i], NULL);
44:
45:
       close(fd);
46:
       return 0;
47:
```

Com es pot comprovar, el codi font està implementat sense protegir les seccions crítiques amb semàfors. Es demana contestar els següents apartats tenint en compte que:

- Volem maximitzar el paral·lelisme i reduir el nombre d'instruccions en les seccions critiques.
- Cap thread pot començar a accedir al vector fins que tots els threads hagin estat creats.

- No podem afegir variables noves al codi si no són semàfors.
a) Quins problemes hi han en el codi per maximitzar el paral·lelisme executant múltiples threads? Indica quin/s canvi/s faries i les raons.
b) Indica la declaració dels semàfors que afegiries, així com el codi d'inicialització. (Per exemple, "entre les línies 1 i 2: sem_init()")
c) Indica les línies que delimiten les seccions crítiques. En la resposta has d'indicar els sem_wait i sem_post que posaries en les línies que creguis oportunes, segons el format de l'apartat anterior.
d) Si no hi hagués informació compartida (per exemple vectors independents) i el processador no és capaç de executar més d'un thread simultàniament, quin disseny presentaria millor rendiment: multi-thread ("pthread") o multi-proces ("fork")? Raona breument la teva resposta.

APELLIDOS: NOMBRE:	DNI:
FILA:	COLUMNA:
Ejercicio 3 (2 puntos)	
capaces de servir instantáneamente al máximo el sistema operativo par	nos dispositivos de entrada/salida tan rápidos y eficientes que son las peticiones que se realizan. Sabiendo esto, queremos optimizar a aprovechar esta característica. Para este ejercicio supondremos necanismo de sincronización entre procesos y/o threads.
a) ¿Se necesitan gestores de E/S en relativa a la entrada/salida en nuestro	este escenario? ¿Podemos prescindir de alguna estructura de datos o SO?
	no en este escenario. Numera las transiciones e indica qué eventos anificador del que disponemos en el sistema es no apropiativo.
	planificador del sistema y decidimos implementar uno con s. ¿Mejorará este cambio el rendimiento global del sistema?¿Por
d) Añadimos ahora dentro del sisten ¿Cambia alguna de las respuestas de	na todos los mecanismos de sincronización vistos en la asignatura. e los apartados anteriores?

Ejercicio 4 (2 puntos)

a) Implementa nombre.	los	semá	foros,	junto	con	sus	llamadas	al	sistema	vistas	en	clase,	mediante	pipes	sin
b) Comenta las clase.	ver	ntajas	de es	sta imp	oleme	entac	ción respe	ecto	a la im	plemer	ntac	ión de	semáforo	s vista	en
c) Comenta los vista en clase.	s inc	conve	eniente	es de 6	esta i	impl	ementacio	ón :	respecto	a la i	mpl	ement	ación de s	semáfo	oros

d) Ahora nos planteamos hacerlo al revés: queremos implementar las pipes sin nombre mediante semáforos. Para ello, creamos la siguiente estructura:

```
struct unnamed_pipe
{
  unsigned char vector[4096];
  int pos_ini, pos_fin, num_elements;
}:
```

Comenta los problemas que puede tener esta implementación respecto a la implementación de las pipes vista en clase.

APELLIDOS:	DNI:
NOMBRE:	
FILA:	COLUMNA:

Ejercicio 5 (2 puntos)

Disponemos de un S.O. que gestiona la Entrada/Salida de forma síncrona y mediante el uso de procesos gestores. Por cada dispositivo físico o lógico nuestro sistema dispondrá de un gestor de E/S dedicado a ese dispositivo.

Queremos añadir a nuestro sistema una impresora.

- a) Indica qué operaciones/llamadas a sistema de E/S permitirá el nuevo dispositivo. Justifica el uso de cada llamada a sistema que escribas.
- b) Indica y justifica qué estructuras y programas se deben añadir o modificar para que funcione la impresora. Supón en este apartado que nuestro sistema sólo permite la ejecución de un único proceso de usuario.
- c) Para cada una de las estructuras y de los programas que hayas indicado en el punto anterior justifica en que nivel de E/S (dependiente o independiente) son ejecutados, consultados y modificados.

- d) Dibuja esquemáticamente, en la tabla en el reverso de esta hoja, la secuencia de operaciones, junto con las estructuras de datos y programas de sistema, que se realizan en el sistema operativo cuando un proceso de usuario realiza la llamada write(canal,buffer,long) sobre la impresora. Indica el nivel en que se ejecuta cada operación.
- e) Se ha modificado el sistema operativo para que sea capaz de gestionar múltiples usuarios y procesos, que pueden compartir concurrentemente la impresora. Suponiendo que la unidad de transferencia mínima de la impresora es la página, ¿plantea este nuevo escenario algún inconveniente al trabajo habitual de los usuarios y sus procesos? Justifica tu respuesta. Si esta es afirmativa, explica cómo solucionarías los inconvenientes.

Sistema Operativo

Proceso de Usuario	ı	mpresora
write(canal,buffer,lon)		
_		

f) Si el dispositivo impresora está mapeado en /dev/printers/printer001 y si el sistema operativo dispone de un sistema de ficheros basado en indexación encadenada en tabla, ¿cuántos y qué accesos a disco son necesarios para asignar la impresora a un canal de un proceso de usuario? La tabla de encadenamientos siempre está en memoria.

g) Después de imprimir el fichero /usr/users/pepe/so/examen.doc decidimos borrarlo. Este fichero ocupa 53 bloques en disco. ¿Cuántos accesos a disco son necesarios para realizar la operación de borrado? Justifica tu respuesta.