

NOMBRE Y APELLIDOS:	NIA:
---------------------	------

#### **NOTAS:**

- \* Para la realización del presente examen se dispondrá de 3 horas.
- \* No se pueden utilizar libros ni apuntes, ni usar móvil (o similar).
- \* Responda cada ejercicio en hojas distintas.

Pregunta	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Respuesta										

**PREGUNTA 1**. En qué situaciones se puede producir un cambio de contexto en un sistema con un planificador basado en el algoritmo SJF (Shortest Job First) además de cuando se bloquea o se termina el proceso?

- A.- Cuando se pone en estado de listo un proceso con mayor prioridad.
- B.- En ninguna más.
- C.- Cuando se pone en estado de listo un proceso cuya próxima racha tiene una duración prevista menor que la del proceso que está ejecutando.
- D.- Cuando se termina el cuanto del proceso.

PREGUNTA 2. ¿Qué significa poner un proceso en background?

- A.- Cuando su padre muere sin hacer WAIT.
- B.- Conectarlo con el padre en un PIPE y no esperar.
- C.- Cuando es heredado por el proceso INIT.
- D.- Cuando el padre ejecuta el proceso y no espera en un WAIT.

**PREGUNTA 3**. El fichero pepe tiene los permisos rwxr-xr-x. ¿Qué mandato debería usarse para que el fichero sólo pueda ser leído y ejecutado por el propietario y los miembros de su grupo y solo leído por el resto del mundo?

- A.- chmod 766 pepe
- B.- chmod 554 pepe
- C.- chgrp +rx pepe
- D.- chmod 556 pepe

**PREGUNTA 4.** El sistema operativo Windows NT está diseñado como un sistema:

- A.- De máquinas virtuales.
- B.- Monolítico.
- C.- Jerárquico por capas.
- D.- Cliente-Servidor.

**PREGUNTA 5.** Sea un programa concurrente con cuatro procesos iguales cuyo código consiste tan solo en incrementar en uno una variable V compartida entre ellos y protegida por un semáforo. ¿Cuál de las siguientes opciones podría ser correcta respecto al posible valor resultante de V después de la ejecución concurrente de los tres procesos si V vale 0 inicialmente?

wait(sem); V++; signal(sem);

- A.- V tiene valor 1,5.
- B.- V tiene valor 4.
- C.- V tiene valor 3.
- D.- V tiene valor 0.





NOMBRE Y APELLIDOS:	NIA:
---------------------	------

PREGUNTA 6. ¿Qué caracteriza más a un Sistema Operativo?

- A.- Servicios y llamadas al sistema.
- B.- El intérprete de comandos.
- C.- El shell.
- D.- Los comandos.

**PREGUNTA 7**. La llamada al sistema "stat(...); " permite obtener:

- A.- El estado del proceso que la ejecuta.
- B.- Información del superbloque del sistema de ficheros indicado.
- C.- Información del nodo-i del fichero indicado.
- D.- El estado de todos los procesos que estén ejecutando en el sistema.

**PREGUNTA 8**. ¿Qué información, entre otras, comparten un proceso A y su hijo B después de ejecutar el siguiente código?

```
Proceso A
```

- A.- Segmento de pila.
- B.- Descriptores de ficheros abiertos.
- C.- Segmento de texto.
- D.- Segmento de datos.

**PREGUNTA 9**. El proceso A abre el fichero F1 (descriptor fd1) de 19.000 bytes. Seguidamente hace un fork, generando el proceso hijo B. Suponiendo que el proceso A ejecuta la llamada

#define BEGIN 0 Iseek(fd1,805,BEGIN);

y que, posteriormente, el proceso B ejecuta la llamada

#define BEGIN 0

lseek(fd1,975,BEGIN);

¿Cuál es el valor del puntero del fichero después de ejecutarse el segundo Iseek?

- A.- El puntero del fichero fd1 queda apuntando a la posición 805.
- B.- El puntero del fichero fd1 queda apuntando a la posición 1.780.
- C.- El puntero del fichero fd1 queda apuntando a la posición 975.
- D.- El puntero del fichero fd1 del proceso A queda apuntando a la posición 805 y el puntero del fichero fd1 del proceso B queda apuntando a la posición 936.

**PREGUNTA 10**. Supóngase que /etc/bin/enlace es un enlace (link) simbólico que apunta a /usr/bin/cp de nodo-i 74 del dispositivo /dev/hd3 y que este último fichero no tiene ningún enlace real adicional. ¿Qué es cierto?

- A.- Al borrar /etc/bin/enlace se decrementa el contador de enlaces del nodo-i 74 de /dev/hd3.
- B.- Si se borra /usr/bin/cp, se puede seguir accediendo al fichero a través del nombre /etc/bin/enlace.
- C.- Al borrar /usr/bin/cp se borra el fichero realmente y ya no se puede acceder al fichero utilizando el nombre /etc/bin/enlace,
- D.- Aunque se desmonte /dev/hd3 se puede seguir accediendo al fichero a través del nombre /etc/bin/enlace.



### Grado de Ingeniería en Informática Convocatori

Convocatoria extraordinaria Junio 201
---------------------------------------

NOMBRE Y APELLIDOS:	 NIA:	

### Examen de Sistemas Operativos - Examen Extraordinario - 24 de Junio de 2010

## **EJERCICIO 1**

Eratostene sieve is a algorithm of generating a series of consecutive prime numbers. In this exercise you are required to implement the Eratostene sieve with *processes and pipes*. The algorithm works in the following way:

- A father creates N children.
- The father connects to the child 0.
- Child i connects to children i-1 and i+1.
- The father generates a series of consecutive numbers 2, 3, 4, 5,.... and sends them one by one to child 0. The sequence is terminated by the number -1.
- Each child stores the first number to receive in a variable local\_prime. Subsequently, if the number it receives is not a multiple of local\_prime, it forwards it to the next child.
- When a child receive a -1, it forwards it to the next children and terminates
- The father waits for the termination of all children before it exits.





NOMBRE Y APELLIDOS:	NIA:

### **EJERCICIO 2**

Se desea realizar un programa que simule las colas de renovación del dni. Existe una zona en la que esperan los clientes hasta que exista una ventanilla libre. En ese momento pasan a la zona de atención y buscan cual de las ventanillas está libre para pasar a ser atendido en ella.

Se crea un thread por cada persona que llega y desea ser atendida, existiendo un tiempo de espera entre la creación de cada thread de entre 1 y 3 segundos elegido aleatoriamente.

Se crea también un thread por cada ventanilla abierta. El número de ventanillas será de 3.

El alumno no se preocupará por controlar que el primero que llega es el primero en ser atendidos. Simplemente se debe controlar que una persona sólo pasa a la zona de atención cuando hay alguna ventanilla libre y que después se busca la ventanilla libre en la que le atienden.

Cuando una persona pasa a la zona de atención buscará una ventanilla libre y será atendida en ella durante un tiempo aleatorio entre 2 y 7 segundos. Después el thread correspondiente a la persona finalizará y la ventanilla quedará libre para atender a otro cliente.

El alumno puede optar por realizar la aplicación por completo o añadir los mecanismos de control adecuados al siguiente código:

```
#define MAXPERSONAS
#define VENTANILLAS
pthread_mutex_t mtxparametro; /* mutex para controlar el acceso al parámetro*/
pthread cond t esperaparametro; /* controla que se haya tomado el valor del parámetro*/ int
transferido=FALSE;
pthread mutex t mutex; /* mutex para controlar el acceso a la zona de atención*/
pthread_mutex_t mutexventanilla; /* mutex para controlar el acceso a las ventanillas */
pthread_cond_t ventanillaespera[VENTANILLAS]; /* controla la espera del ventanilla*/
pthread cond tatencion; /* controla la espera para acceder a la zona previa de atención*/
int ventlibres=VENTANILLAS;
int atendido =0;
int vventanillas[VENTANILLAS]; // una posición por ventanilla (0 indica libre y 1 ocupada)
void *ventanilla(void *p) {
 int i,segatencion,*aux,numventanilla;
/* ALMACENAR EL PARÁMETRO P EN LA VARIABLE LOCAL numventanilla */
 while (1) {
/*ESPERAR QUE LLEGUE UN CLIENTE A LA VENTANILLA vventanillas[numventanilla]==1 */
  segatencion=random () %6 + 2; //simulo el tiempo de atención
  sleep (segatencion);
```



NOMBRE Y APELLIDOS: NIA:

### Examen de Sistemas Operativos - Examen Extraordinario - 24 de Junio de 2010

```
/*INDICAR QUE LA VENTANILLA ESTA LIBRE vventanillas[numventanilla]=0 Y ventlibres++ */
 pthread_exit(0);
}
void *persona(void *p) {
 int i,*aux,usuario;
/* ALMACENAR EL PARÁMETRO P EN LA VARIABLE LOCAL usuario */
/* ESPERAR QUE HAYA VENTANILLAS LIBRES ventlibres > 0 */
printf ("Persona %d ha pasado a la zona de atención \n", usuario);
/* BUSCAR UNA VENTANILLA LIBRE ( CASILLA EN EL ARRAY vventanillas CON VALOR 0 Y ACTIVAR ESA
VENTANILLA*/
 printf ("La persona %d ha sido atendida en la ventanilla %d\n", usuario, i);
 pthread_exit(0);
main(int argc, char *argv[]){
  int i, segllegadapersonas;
  pthread_t thp[MAXPERSONAS], thv[VENTANILLAS];
  pthread_attr_t attrpersona,attrventanilla;
  pthread_mutex_init(&mtxparametro, NULL);
  pthread cond init(&esperaparametro, NULL);
  pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
  pthread cond init(&atencion, NULL);
  for (i=0;i<VENTANILLAS ;i++){</pre>
   vventanillas[i]=0; // todas las ventanillas están libres
   pthread cond init(&ventanillaespera[i], NULL);
  }
  pthread attr init(&attrventanilla);
  pthread_attr_setdetachstate( &attrventanilla, PTHREAD_CREATE_DETACHED);
  for (i=0;i<VENTANILLAS;i++){
   pthread_mutex_lock (&mtxparametro);
   pthread_create(&thv[i], &attrventanilla, ventanilla, &i);
   while (! transferido)
    pthread_cond_wait(&esperaparametro, &mtxparametro); /* se bloquea */
   pthread mutex unlock (&mtxparametro);
   transferido=FALSE;
```





NOMBRE Y APELLIDOS:	NIA:
---------------------	------

```
pthread_mutex_unlock (&mtxparametro);
printf ("Creadas las ventanillas\n");
  pthread_attr_init(&attrpersona);
  pthread_attr_setdetachstate( &attrpersona, PTHREAD_CREATE_DETACHED);
  srandom (getpid() );
  for (i=0;i<MAXPERSONAS;i++){
   segllegadapersonas=random () %3 + 1;
   sleep (segllegadapersonas);
   pthread_create(&thp[i], &attrpersona, persona, &i);
   pthread_mutex_lock (&mtxparametro);
   while (! transferido)
    pthread_cond_wait(&esperaparametro, &mtxparametro); /* se bloquea */
   pthread_mutex_unlock (&mtxparametro);
  }
  pause ();
  pthread_mutex_destroy(&mutex);
  pthread_cond_destroy(&atencion);
  for (i=0;i<VENTANILLAS ;i++){</pre>
   pthread_cond_destroy(&ventanillaespera[i]);
  }
  exit(0);
}
```





NOMBRE Y APELLIDOS: NIA:

# **EJERCICIO 3 (2,5 ptos)**

a) Se tiene un sistema de ficheros tipo Unix con la siguiente información:

### Tabla de I-nodos:

Nº Inodo	1	2	3	
Tipo	Directorio	Directorio	Fichero	
Contador	3	2	1	
<b>Enlaces Fis.</b>	3	2	1	
Dirección	11	12	13	
<b>Bloque Datos</b>	11	12	13	
•••••				

## Bloques de datos:

Nº Bloque	11		12		13	
	•	1	•	2		
		1		1	Datos del	
	d	2	f1	3	Fichero f1	
Contenido					_	

Indica cómo quedan los i-nodos y los bloques de datos después de realizar cada una de las siguientes operaciones (Hacer una tabla de i-nodos y de bloques de datos por cada apartado):

- 1- mkdir/d1
- 2-  $\ln -s /d/f1 /d1/f2$
- 3- rm /d/f1
- **b)** Realizar un programa en C que lea de teclado el nombre de un directorio y muestre en pantalla el nombre y el tamaño de los ficheros que contiene.