

Nombre alumno:

DNI:

Examen parcial de teoría de SO

Justifica todas tus respuestas. Las respuestas sin justificar se considerarán erróneas.

Gestión de memoria (2 puntos)

Analiza el siguiente código. Responde a las siguientes preguntas de forma razonada. El código se ejecuta sobre un sistema operativo Linux, con tamaño de página de 4096 bytes, y ofrece la optimización Copy-On-Write. La región de código del programa ocupa 2400 bytes. Suponemos que el tamaño de las regiones para los datos viene dado únicamente por lo definido en este código.

```
#define MAXSIZE 4096
char arrayA[MAXSIZE];

int main () {
    char arrayB[MAXSIZE];
    char *arrayC;
    int ret;

    for (int i = 0; i < MAXSIZE; i++)
        arrayA[i] = 'a';

    arrayC = sbrk (MAXSIZE);
    ret=fork ();

    if (ret == 0)
    {
        for (int i = 0; i < MAXSIZE; i++)
            arrayB[i] = 'b';
    }
    else
        for (int i = 0; i < MAXSIZE; i++)
            arrayC[i] = 'c';
    -----PUNTO A
    sbrk (-1*MAXSIZE);
}
```

a) (0,5 puntos) En la siguiente tabla, indica en qué región se encuentran declaradas las variables y dónde se almacena su contenido.

	Región de la variable	Región del contenido
ArrayA		
ArrayB		
ArrayC		

b) (0,5 puntos) Indica y justifica cuánta memoria física ocupa (en marcos de página) en el punto A

	Num. frames	Justificación
Código		
Datos		
Pila		
Heap		

c) (0,5 puntos) Identifica las invocaciones a llamada a sistema de gestión de memoria del código y sustitúyelas por llamadas de librería de lenguaje de gestión de memoria equivalentes:

Llamada a sistema en el código	Función de librería

Nombre alumno:

DNI:

d) **(0,5 puntos)** ¿Tendría sentido que el sistema operativo usara la optimización de carga bajo demanda a la hora de cargar y ejecutar este programa.

Preguntas cortas (2 puntos)

a) **(0,5 puntos)** Podría usarse la librería de sistema de un SO Linux sobre arquitectura ARM en un sistema Linux de arquitectura Intel x64? Razona tu respuesta.

b) **(0,5 puntos)** Analiza el código. ¿Cuándo y bajo qué condiciones escribiría FIN por pantalla?

```
(...)  
    sigfillset(&mask);  
    sigdelset(&mask,SIGCHLD);  
    sigsuspend(&mask);  
    write(1,"FIN",3);  
(...)
```

c) **(0,5 puntos)** Indica dos casos en que la invocación a la siguiente llamada a sistema podría provocar una excepción de gestión de memoria: **write(1,"FIN",3);**

CASO 1:

CASO2:

d) **(0,5 puntos)** Indica los casos en que un proceso abandona la CPU en una política de planificación apropiativa.

Nombre alumno:

DNI:

Signals (3 puntos)

La figura 1 muestra el código del programa `signal.c` que causa la ejecución de un proceso padre y su hijo (se omite el control de errores para facilitar la legibilidad del código):

```
1.  /* signal.c */
2.  int alarma = 0;
3.  int pidh;
4.  void trat_signal(int sigum) {
5.      if (sigum==SIGALRM){
6.          alarma=1;
7.          kill(pidh,SIGKILL);
8.      }else
9.          alarm(0);
10. }
11. void f(int par) {
12.     // algun calculo que no afecta al ejercicio
13. }
14. main(int argc, char *argv[]) {
15.     struct sigaction s;
16.     char buf[80];
17.     sigset_t mask;
18.
19.     sigfillset(&mask);
20.     sigprocmask(SIG_BLOCK,&mask,NULL);
21.
22.     s.sa_flags=0;
23.     sigemptyset(&s.sa_mask);
24.     sigaddset(&s.sa_mask,SIGALRM);
25.     sigaddset(&s.sa_mask,SIGUSR1);
26.
27.     s.sa_handler=trat_signal;
28.     sigaction(SIGUSR1,&s, NULL);
29.     sigaction(SIGALRM,&s, NULL);
30.
31.     sigfillset(&mask);
32.     sigdelset(&mask,SIGUSR1);
33.     sigdelset(&mask,SIGALRM);
34.
35.     pidh = fork ();
36.
37.     if (pidh > 0) {
38.         alarm(1);
39.         sigsuspend(&mask);
40.         if (alarma==0) {
41.             f(getpid());
42.             sprintf(buf,"Proceso 1 acaba f\n");
43.             write(1,buf,strlen(buf));
44.         }
45.     } else {
46.         f(getpid());
47.         sprintf(buf,"Proceso 2 acaba f\n");
48.         write(1,buf,strlen(buf));
49.         kill(getppid(), SIGUSR1);
50.     }
51.     waitpid(-1,NULL,0);
52. }
```

figura 1: Código de `signal.c`

Suponiendo que las llamadas se ejecutan sin devolver ningún error inesperado, y que los únicos signals involucrados son los que se envían desde `signal.c`, contesta a las siguientes preguntas.

- a) **(0,5 puntos)** ¿Qué signals tendrá bloqueados cada proceso en la línea 36, justo después del `fork`? ¿Y en la línea 39, mientras se está ejecutando el `sigsuspend`?

Línea 36:

Línea 39:

Nombre alumno:

DNI:

- b) **(0,5 puntos)** ¿Cuál(es) de las llamadas a sistema de este código puede(n) provocar que el proceso pase a estado bloqueado? Indica la llamada a sistema, qué procesos la ejecutan y de ellos cuáles pueden pasar a bloqueado.

- c) **(0,5 puntos)** Suponiendo que la función f tarda mucho menos de 1 segundo en completarse, ¿qué signals recibirá cada proceso?

- d) **(0,5 puntos)** Suponiendo que la función f tarda mucho más de 1 segundo en completarse, ¿qué signals recibirá cada proceso?

- e) **(0,5 puntos)** Si quitamos las líneas 19 y 20, ¿podría afectar de alguna manera a la ejecución del proceso hijo? ¿Y a la del padre? Si es que no, justifica tu respuesta. Si es que sí, explica cómo.

- f) **(0,5 puntos)** Si quitamos las líneas 31, 32 y 33, ¿podría afectar de alguna manera a la ejecución del hijo? ¿Y a la del padre? Si es que no, justifica tu respuesta. Si es que sí, explica cómo.

Nombre alumno:

DNI:

Gestión de procesos (3 puntos)

La figura 2 muestra el código de los programas jerarquia1.c y jerarquia2.c (se omite el control de errores para facilitar la legibilidad del código):

<pre> 1. /* jerarquia1 */ 2. 3. main (int argc, char * argv[]) { 4. int i,ret; 5. char buf[80]; 6. for (i=0; i<argc-1; i++) { 7. ret = fork(); 8. if (ret == 0) { 9. execlp("./jerarquia2","jerarquia2", 10. argv[i+1],(char *)0); 11. } 12. while ((ret = waitpid(-1,NULL,0)) > 0) { 13. sprintf(buf, "j1: Proc %d acaba\n", ret); 14. write(1, buf, strlen(buf)); 15. } 16. sprintf(buf, "j1: Final de %d\n",getpid()); 17. write(1,buf,strlen(buf)); 18. }</pre>	<pre> 1. /* jerarquia2 */ 2. 3. main(int argc, char *argv[]){ 4. int ret=0, i=0; 5. char buf[80]; 6. while ((i<atoi(argv[1])) && (ret == 0)){ 7. ret = fork(); 8. i++; 9. } 10. if (ret > 0){ 11. while ((ret = waitpid(-1,NULL,0))>0){ 12. sprintf(buf, "j2: Proc %d acaba\n", ret); 13. write(1, buf, strlen(buf)); 14. } 15. } 16. sprintf(buf, " j2: Final de %d\n",getpid()); 17. write(1,buf,strlen(buf)); 18. }</pre>
--	---

figura 2: Código de jerarquia1.c y jerarquia2.c

Ambos programas se encuentran en el directorio actual de trabajo y ejecutamos el siguiente comando: `./jerarquia1 0 1 2`

Suponiendo que fork, write y execlp se ejecutan sin devolver ningún error, contesta a las siguientes preguntas de manera razonada.

- a) **(1 punto)** Dibuja la jerarquía de procesos que se genera al ejecutar el comando. En el dibujo asigna un identificador a cada proceso para las preguntas posteriores.

- b) **(1 punto)** Para cada mensaje que estos dos códigos pueden mostrar por pantalla, indica qué proceso(s) lo mostrarán y cuántas veces lo hará cada uno (la notación jerarquia1:L14 significa mensaje de la línea 14 del fichero jerarquia1.c). En la columna "Proc" pon el identificador que le hayas asignado a cada proceso en tu dibujo de la jerarquía. Usa sólo las filas que necesites.

Nombre alumno:

DNI:

jerarquia1:L14		jerarquia1:L17	
Proc	Cuántas veces	Proc	Cuántas veces

jerarquia2:L13		jerarquia2:L17	
Proc	Cuántas veces	Proc	Cuántas veces

Justificación

c) **(0,5 puntos)** ¿Podemos saber cuál será el último mensaje que aparecerá en pantalla? Si es así indica el mensaje y el proceso que lo mostrará. En cualquier caso, justifica tu respuesta.

d) **(0,5 puntos)** ¿Cuál es el grado máximo de concurrencia que podemos tener?