

Examen de Sistemas Informáticos en Tiempo Real

IAEI-II (3/12/10)

CUESTIONES. TIEMPO: 1 HORA 15 MINUTOS (VALORACIÓN: 50%).

Advertencia: Se piden sobre todo **conceptos**, más que ejemplos concretos de programación, salvo que se pida expresamente.

- Para el siguiente programa explique **en general** cómo funciona, qué mensajes imprime y qué debe suceder para que su comportamiento esté definido, suponiendo que sólo se reciben señales **SIGRTMIN**. En particular, explique qué sucede y cuanto tardan en ejecutarse todos los procesos resultantes cuando el programa se invoca desde el intérprete de comandos como “**prog1 1 12**”, siendo “**prog1**” el nombre del ejecutable, y todos los procesos creados reciben una señal **SIGRTMIN** cada 200 ms con dato 1; la primera llega a los 50 ms de arrancar.

```
<cabeceras correctas>
int c = 0;
void a(int s1, siginfo_t *s2, void *p) {
    c += s2->si_value.sival_int;
}
int main(int argc, char **argv) {
    sigset_t s; pid_t p; struct sigaction s1;
    struct timespec t = {1, 0};
    int i; int n; char h[20];
    sigemptyset(&s);
    sigaddset(&s, SIGRTMIN);
    s1.sa_sigaction = a;
    s1.sa_flags = SA_SIGINFO;
    sigemptyset(&s1.sa_mask);

    sigaction(SIGRTMIN, &s1, NULL);
    sigprocmask(SIG_UNBLOCK, &s, NULL);
    sscanf(argv[1], "%d", &i);
    sscanf(argv[2], "%d", &n);
    t.tv_sec = i;
    while(nanosleep(&t, &t) == -1);
    printf("c vale %d\n", c);
    if(c < n) {
        sprintf(h, "%d", i+1);
        p = fork();
        if(p==0) execl(argv[0], argv[0], h, argv[2], NULL);
    }
    return 0;
}
```

- Para el siguiente programa explique **en general** cómo funciona, qué mensajes imprime por pantalla y cuanto tiempo tarda en ejecutarse. En particular, explique qué sucede cuando se invoca desde el intérprete de comandos como “**prog2 1 2 3 A**”, siendo “**prog2**” el nombre del ejecutable.

```
<cabeceras correctas>
int n1; int n = 0; pthread_t h1;
pthread_mutex_t m1 =
    PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
pthread_cond_t c1 =
    PTHREAD_COND_INITIALIZER;
void *f1(void *p) {
    while(1) {
        sleep(1);
        pthread_mutex_lock(&m1);
        n++;
        if(n>= n1) pthread_cond_signal(&c1);
        pthread_mutex_unlock(&m1);
    }
    return 0;
}

void *f2(void *p) {
    pthread_mutex_lock(&m1);
    while(n<n1) pthread_cond_wait(&c1, &m1);
    pthread_cancel(h1);
    pthread_mutex_unlock(&m1);
    return 0;
}

int main(int argc, char **argv) {
    pthread_t h2; n1 = argc;
    pthread_create(&h1, NULL, f1, (void *)argc);
    pthread_create(&h2, NULL, f2, (void *)argc);
    pthread_join(h1, NULL);
    printf("n vale %d\n", n);
    exit(0);
}
```

- Explique cómo funcionan estos fragmento de programa en ADA, y cómo podría conseguirse una funcionalidad lo más equivalente posible utilizando colas de mensajes POSIX.

select accept entrada1(I: in integer) do <Sentencias A> end entrada1;	or delay 5.0; <sentencias B> end select ;
--	---

- Explique en qué se modifica la recepción de señales cuando existen varios hilos, y lo que es necesario hacer para definir completamente el comportamiento, tanto en el caso síncrono como en el asíncrono.
- Explique en qué consiste la condición de garantía de plazos basada en la utilización, y cuando puede aplicarse.

Datos que pueden ser útiles:

```
int sigaction(int sig, struct sigaction *act, struct sigaction *oact);
int execl(const char *ejecutable, const char *arg0, ..., NULL);
int kill(pid_t pid, int sig); int sigqueue(pid_t pid, int sig, const union sigval val);
int pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void *(*rut_com)(void *), void *arg);
int pthread_join(pthread_t thread, void **valor); int pthread_cancel(pthread_t thread);
int sigwaitinfo(const sigset_t *estas_sg, siginfo_t *infop);
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex); int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
int pthread_cond_broadcast(pthread_cond_t *cond); int pthread_cond_signal(pthread_cond_t *cond);
int pthread_cond_timedwait(pthread_cond_t *cond, pthread_mutex_t *mutex, const struct timespec *abstime);
int pthread_cond_wait(pthread_cond_t *cond, pthread_mutex_t *mutex);
```

$$R_i = C_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j; U = \sum_{i=1}^N \frac{C_i}{T_i}; U_0 = N \left(2^{1/N} - 1 \right)$$

```
int mq_send(mqd_t cola, const char *datos, size_t longitud, unsigned int prioridad);
int mq_receive(mqd_t cola, const char *datos, size_t longitud, unsigned int *prioridad);
int sigemptyset(sigset_t *pset); int sigfillset(sigset_t *pset);
```

```
struct sigaction {
    union sigval {
        void(* sa_handler) ();
        int sival_int;
        void *sival_ptr;
    };
    sigset_t sa_mask;
    struct timespec {
        time_t tv_sec;
        long tv_nsec;
    };
};

typedef struct {
    int si_signo;
    int si_code;
    union sigval si_value;
} siginfo_t;

int sigaddset(sigset_t *pset, int sig); int sigdelset(sigset_t *pset, int sig);
int sigprocmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oset);
int mq_notify(mqd_t cola, const struct sigevent *espec); pid_t fork(void);
int nanosleep(struct timespec *retraso, struct timespec *queda);
pid_t getpid(void); pid_t getppid(void); pid_t wait(int *estado); pid_t waitpid(pid_t, int *estado, int options);
int mq_close(mqd_t cola); int mq_unlink(const char *nombre);
int timer_create(clockid_t reloj, struct sigevent *aviso, timer_t *tempo);
int timer_settime(timer_t tempo, int flags, const struct itimerspec *spec, struct itimerspec *spec_ant);
Constantes: TIMER_ABSTIME, CLOCK_REALTIME, DELAYTIMER_MAX
mqd_t mq_open(const char *mq_name, int oflag, mode_t modo, struct mq_attr *atributos);
Flags: O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR, O_CREAT, O_EXCL, O_APPEND, O_TRUNC, O_NONBLOCK
struct mq_attr { long mq_maxmsg; long mq_msgsize; long mq_flags; long mq_curmsgs; };
```

Examen de Sistemas Informáticos en Tiempo Real IAEI-II (3/12/10)

PROBLEMA. TIEMPO: 1 HORA 30 MINUTOS (VALORACIÓN: 50%)

Resumen: Se pide realizar en C y con llamadas POSIX un programa para crear el proceso **receptor** de la figura. El proceso **receptor** crea un conjunto de procesos hijos y **recibe de ellos señales de tiempo real**, cuyos datos reenvía por la **cola de mensajes** de salida. El proceso receptor **funciona durante un tiempo** definido por sus argumentos, y finalmente acaba, después de imprimir el número de señales que cada proceso hijo ha enviado por unidad de tiempo y de hacer que todos los procesos hijos acaben. En el fichero de cabecera **receptor.h** que se incluye al final están definidos los macros y tipos citados en el enunciado.

Especificación detallada:

- **Argumentos de línea de comandos para el proceso receptor:**
 - Argumento 1: Número de segundos durante los cuales estará funcionando el proceso receptor (entero codificado en caracteres).
 - Argumento 2: Nombre de la cola de mensajes de salida.
 - Argumentos 3 al último: Nombres de los ejecutables de los procesos hijos, desde el 0 hasta el último de ellos.
- **Inicialización:** El proceso **receptor** crea la cola de mensajes de salida y los procesos hijos.
 - La cola de mensajes se crea con el nombre que define el argumento 2 del proceso **receptor**, asegurándose de que no se utilizará una cola anteriormente creada con el mismo nombre. Las colas tendrán capacidad para **LCOLA mensajes del tamaño de una variable de tipo struct mensaje**, que se define en la cabecera **receptor.h** (incluida más adelante).
 - Los procesos hijos desde el 0 al último se crean a partir de los ejecutables definidos por los argumentos del proceso **receptor** a partir del 3; por tanto, el número de procesos creados depende del número de argumentos del proceso **receptor**. El i-ésimo proceso hijo ha de recibir como argumento 1 el número de señal **SIGRTMIN+i**.
- **Funcionamiento normal:** El proceso **receptor** recibe señales de los procesos hijos durante el número de segundos que define su argumento 1. El i-ésimo proceso hijo envía la señal cuyo número ha recibido como argumento 1, es decir, **SIGRTMIN+i**. Cada vez que el proceso **receptor** recibe una señal, envía una estructura de tipo **mensaje** conteniendo el dato recibido con la señal y el número del proceso que la ha enviado. También actualiza los datos necesarios para calcular al final el promedio de señales recibidas por unidad de tiempo desde cada proceso hijo.
- **Terminación:** El proceso **receptor** comienza las operaciones de terminación cuando se agota su tiempo de funcionamiento, definido por su argumento 1. Cuando esto sucede deja de recibir señales de los procesos hijos, y **para cada uno de ellos imprime por pantalla el promedio de señales recibidas por unidad de tiempo** (un valor en punto flotante). También envía a cada proceso hijo una señal **SIGTERM** y espera a que acabe. Finalmente destruye la cola de salida y acaba. Para detectar la condición de fin **se utilizará un temporizador POSIX**.

Fichero de cabecera:

```
/* Cabecera receptor.h */
#define LCOLA 100
struct mensaje {
    int iproc;
    int dato;
};
```

NOTAS:

- Es necesario utilizar **temporizadores POSIX** para cumplir las condiciones de tiempos.
- No es necesario considerar tratamiento de errores.
- Es preciso acompañar el programa de pseudocódigo o explicación de su funcionamiento.

