DESARROLLO DE SOFTWARE PARA SISTEMAS EMPOTRADOS

Mecanismos básicos de sincronización en POSIX

Mario Aldea Michael González Héctor Pérez





DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Mecanismos básicos de sincronización en POSIX

- Sincronización en POSIX: Conceptos básicos
- Mutexes

2



Sincronización en POSIX: Conceptos básicos

- Los procesos o threads pueden:
 - ser independientes de los demás
 - cooperar entre ellos
 - competir por el uso de recursos compartidos
- En los dos últimos casos, los procesos o threads deben sincronizarse para:
 - intercambiar datos o eventos, mediante algún mecanismo de intercambio de mensajes
 - usar recursos compartidos (p.ej., datos o dispositivos) de manera mutuamente exclusiva
 - para asegurar su congruencia ante accesos concurrentes
 - además, el acceso al recurso puede ser condicional
 - sólo se puede acceder a él si se encuentra en el estado apropiado



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Sincronización en POSIX: Conceptos básicos

- Mecanismos de sincronización definidos en POSIX:
 - Sincronización por intercambio de mensajes:
 - señales
 - semáforos contadores
 - · colas de mensajes
 - Exclusión mutua:
 - semáforos contadores
 - mutexes
 - variables condicionales
- POSIX no proporciona monitores ni regiones críticas
 - aunque pueden construirse utilizando semáforos o mutexes y variables condicionales



Mutexes

- El mutex representa un objeto de sincronización
 - por el que múltiples threads/procesos acceden de forma mutuamente exclusiva a un recurso
 - en cada instante, cada mutex tiene un único propietario
- Operaciones:
 - tomar o bloquear (*lock*):
 - si el mutex está libre, se toma y el thread se convierte en propietario
 - si el mutex no está libre, se suspende y se añade a una cola
 - liberar (unlock):
 - si hay threads esperando en la cola, el de mayor prioridad toma el mutex y se convierte en su nuevo propietario
 - · si no, el mutex queda libre
 - sólo el propietario del mutex puede invocar la operación unlock



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Mutexes: Atributos de inicialización

- Atributo pshared: indica si el mutex es compartido o no entre procesos
 - PTHREAD_PROCESS_SHARED
 - PTHREAD_PROCESS_PRIVATE
- Atributo protocol: indica el protocolo de sincronización utilizado por el mutex
 - PTHREAD_PRIO_NONE: sin protocolo
 - PTHREAD_PRIO_INHERIT: herencia de prioridad (BIP)
 - PTHREAD_PRIO_PROTECT: techo de prioridad (HLP)
- Atributo prioceiling:
 - indica el techo de prioridad (valor entero) para la política PTHREAD_PRIO_PROTECT
- Estos atributos se almacenan en un objeto de atributos del tipo pthread_mutexattr_t
 - los valores por defecto no están definidos por el estándar



Mutexes: Funciones POSIX para los atributos



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Mutexes: Funciones POSIX (1/2)

Inicialización de un mutex

Finalización de un mutex

```
int pthread_mutex_destroy (pthread_mutex_t *mutex);
```

Liberar un mutex

```
int pthread mutex unlock (pthread mutex t *mutex);
```

- Si hay threads esperando en la cola, el de mayor prioridad se convierte en el nuevo propietario. En caso contrario, el mutex queda libre
- Retorna el error *EPERM* si el thread llamante no es el propietario del mutex



Mutexes: Funciones POSIX (2/2)

Tomar un mutex o suspenderse si no está libre

```
int pthread_mutex_lock (pthread_mutex_t *mutex);
```

- Retorna el error EINVAL si el mutex utiliza el protocolo
 PTHREAD_PRIO_PROTECT y el thread tiene prioridad mayor que el techo
- Tratar de tomar un mutex sin suspenderse si no está libre

```
int pthread_mutex_trylock (pthread_mutex_t *mutex);
```

- Retorna el error EBUSY si el mutex está tomado
- Tratar de tomar un mutex o suspenderse un tiempo límite

- Retorna el error ETIMEDOUT si se alcanza el tiempo límite
- El tiempo límite está basado en el reloj del sistema o en el CLOCK REALTIME



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Uso de mutexes: Ejemplo (1/3)

```
// Dado que se utiliza la librería pthread, debe indicarse en el
// proceso de compilación.
// Ejemplo: gcc main.c -lpthread
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <misc/error_checks.h> // Define la macro no estándar CHK()
struct shared data {
  pthread mutex t mutex;
  int a,b,c,i;
} data;
// Este thread incrementa a, b y c 20 veces
void * incrementer (void *arg)
{
  for (data.i=1; data.i<20; data.i++) {</pre>
        CHK( pthread mutex lock(&data.mutex) );
        data.a++;
        data.b++;
        data.c++:
        CHK( pthread mutex_unlock(&data.mutex) );
  return NULL;
}
```

10



Uso de mutexes: Ejemplo (2/3)

```
// Este thread muestra el valor de a, b y c hasta que i vale 20
void * reporter (void *arg)
{
  do {
        CHK( pthread mutex lock(&data.mutex) ); // CHK es una macro no estándar
        printf("a=%d, b=%d, c=%d\n", data.a, data.b, data.c);
        CHK( pthread_mutex_unlock(&data.mutex) );
  } while (data.i<20);</pre>
  return NULL;
}
// Programa principal: crea el mutex y los threads
int main()
  pthread_mutexattr_t mutexattr;
  pthread t t1,t2;
  struct sched param sch param;
  pthread attr t attr;
  data.a = 0; data.b =0; data.c = 0; data.i = 0;
```



DSSE: M. Aldea, M. González y H. Pérez

Uso de mutexes: Ejemplo (3/3)

```
// crea el mutex
CHK( pthread mutexattr init (&mutexattr) );
CHK( pthread mutexattr setprotocol (&mutexattr, PTHREAD PRIO PROTECT) );
CHK( pthread_mutexattr_setprioceiling(&mutexattr, sched_get_priority_min(SCHED_RR)) );
CHK( pthread_mutex_init(&data.mutex, &mutexattr) );
// Prepara atributos para planificación round-robin
CHK( pthread attr init(&attr) );
CHK( pthread attr setinheritsched(&attr, PTHREAD EXPLICIT SCHED) );
CHK( pthread attr setschedpolicy(&attr, SCHED RR) );
sch param.sched priority = sched get priority min(SCHED RR);
CHK( pthread_attr_setschedparam(&attr, &sch_param) );
// crea los threads
CHK( pthread_create(&t1,&attr,incrementer,NULL) );
CHK( pthread create(&t2,&attr,reporter,NULL) );
// espera a que acaben
CHK( pthread join(t1,NULL) );
CHK( pthread join(t2, NULL) );
return 0;
```