Arquitectura de Sistemas

Práctica 10: Barreras

Gustavo Romero López

Updated: 2 de mayo de 2019

Arquitectura y Tecnología de Computadores

Objetivos

- Aprender a utilizar variables condición.
- O Diseñar e implementar una barrera:
 - o Barrera que no funciona (sólo probar)
 - o Barrera que funciona sólo una vez (sólo probar).
 - o Barrera con espera ocupada (sólo probar).
 - Barrera sin espera ocupada.
 - Barrera con variables condición.
 - Barrera de Pthread.
- Comprobar la funcionalidad y el rendimiento de las diferentes versiones con: make stat y make sort.

makefile

Con make stat o make sort podrá comparar fácilmente los resultados producidos por las soluciones que vaya programando.

Semáforos (POSIX)

```
#include <semaphore.h> Cabecera C/C++.
    sem_t Tipo semáforo.
```

sem_init(sem, attr, valor) Inicializa el semáforo sem al calor valor con los atributos attr.

sem_destroy(sem) Destruye el semáforo sem.

sem_wait(sem) Si el valor del semáforo sem es positivo lo decrementa y retorna inmediatamente. En otro se bloquea hasta poder hacerlo.

sem_trywait(sem) Versión no bloqueante de sem_wait(sem).

En cualquier caso retorna inmediatamente. Es necesario comprobar la salida antes de continuar.

Pthreads: API de barreras

- pthread_barrier_t Tipo barrera.
- pthread_barrier_init(barrier, attr, n) Inicializa la barrera barrier con los atributos attr para que funcione con n hebras.
- pthread_barrier_destroy(barrier) Destruye la barrera barrier.

Pthreads: API de variables condición

- pthread_cond_t Tipo variable condición. Inicializable a PTHREAD_COND_INITIALIZER.
- pthread_cond_destroy(cond) Destruye la variable condición cond.
- pthread_cond_wait(cond, mutex) Bloque a la hebra llamadora hasta que se señale cond. Esta función debe llamarse mientras mutex está ocupado y ella se encargará de liberarlo automáticamente mientas espera. Después de la señal la hebra es despertada y el cerrojo es ocupado de nuevo. El programador es responsable de desocupar mutex al finalizar la sección crítica para la que se emplea.
- pthread_cond_signal(cond) Función para despertar a otra hebra que espera que se señale sobre la variable condición cond. Debe llamarse después de que mutex esté ocupado y se encarga de liberarlo en pthread_cond_wait(cond, mutex).
- pthread_cond_broadcast(cond) Igual que la función anterior para el caso de que queramos desbloquear a varias hebras que esperan.

C++11 thread: API de variables condición

#include <condition_variable> Cabecera.

std::condition_variable Nombre de la clase.

wait(lock, pred) Bloquea a la hebra llamadora hasta que se señale la condición o se produzca un despertar engañoso. Mediante pred podemos asegurarnos de que la hebra ha sido despertada tras utilizar notify_*().

notify_one() Función para despertar a otra hebra que espera que se señale sobre la variable condición.

notify_all() Función para despertar a todas las hebras que esperan que se señale sobre la variable condición.

Copie el programa barrera.cc y **verifique** que la secuencia de ejecución no es correcta.

```
class barrera t
public:
 barrera_t(unsigned _limite) {}
 void esperar() {}
} barrera(N);
void hebra(int yo)
  std::string antes = std::to_string(yo) + ": antes\n",
              despues = std::to_string(yo) + ": después\n";
  while(true)
    std::cout << antes;
    barrera.esperar();
    std::cout << despues:
```

Copie el programa barrera-una.cc y **verifique** que la secuencia de ejecución sólo es correcta la primera vez.

```
class barrera t
public:
  barrera_t(unsigned _limite): contador(0), limite(_limite) {}
 void esperar()
    m.lock();
   ++contador:
    m.unlock();
    while (contador < limite);
private:
 std::mutex m;
 int contador, limite:
} barrera(N);
```

Copie el programa barrera-ceo.cc y **verifique** que la secuencia de ejecución es correcta.

```
class barrera_t
                                                   uso = 1 - uso:
public:
                                                   en_espera[uso_local] = 0;
 barrera_t(unsigned _limite): en_espera
       {0, 0}, uso(0), limite(_limite)
                                                 else
                                                   while(en_espera[uso_local] > 0);
 void esperar()
   unsigned uso_local = uso;
                                             private:
                                               std::mutex m;
   m.lock():
   ++en_espera[uso_local];
                                               volatile unsigned en_espera[2], uso;
   m.unlock();
                                               unsigned limite;
                                             } barrera(N):
   if (en espera[uso local] == limite)
```

Implementación de barrera-seo.cc

- © Copie barrera-ceo.cc en barrera-seo.cc.
- Elimine la espera ocupada de barrera-seo.cc modificando la clase barrera_t.
- Compare barrera-seo.cc con las soluciones anteriores.

Implementación de barrera-vc.cc

- © Copie barrera.cc en barrera-vc.cc.
- Modifique la clase barrera_t de barrera-vc.cc para que funcione empleando variables condición. Puede utilizar la versión de pthread o la de C++11.
- Compare barrera-vc.cc con las soluciones anteriores.

Implementación de barrier.cc

- © Copie barrera.cc en barrier.cc.
- Modifique la función hebra() para que funcione empleando las barreras de la biblioteca pthread.
- Compare barrier.cc con las soluciones anteriores.

Escriba una solución mejor...

- ¿Se le ocurre alguna forma de mejorar alguna de las soluciones propuestas para obtener mejores resultados?
- ⊚ ¿Menor tiempo?
- ¿Mayor cantidad de mensajes?