Arquitectura de Sistemas

Práctica 10: Barreras

Gustavo Romero López

Updated: 14 de febrero 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).
 - 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 all.

makefile

```
EXE = \$(basename \$(SRC))
DAT = \$(EXE := . dat)
LOG = \$(EXE:=.log)
SEE = \$(EXE:=.see)
#CXXFLAGS = -march=native -03 -pthread --std=c++1z
   -Wall -Wl, --no-as-needed
CXXFLAGS = -lboost_thread -march=native -03 -
   pthread --std=c++17 -Wall -Wl,--no-as-needed
default: stat
```

Con make all o make stat 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 msg(int yo, const char *txt)
  static std::mutex m;
 std::unique_lock<std::mutex> l(m);
 std::cout << vo << ": " << txt << std::endl:
void hebra(int yo)
  while(true)
```

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

http://pccito.ugr.es/~gustavo/as/practicas/10/barrera-ceo.cc ||

```
}
}
private:
    std::mutex m;
    volatile unsigned en_espera[2], uso;
    unsigned limite;
} barrera(N);
```

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

- o 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?