Threads en C++11

Antonio Espín Herranz

Contenidos

- Clase thread
- Paso de parámetros a los hilos.
- Regiones críticas, interbloqueos, condiciones de carrera.
- Mecanismos de sincronización en hilos:
 - Mutex
- Variables de condición.
- Esquema productor / consumidor.
- Futures y tareas asíncronas.

threads

- Soporte en C++11
- Para trabajar con hilos, incluir el fichero .H
 - #include <thread>
- Para compilar con g++:
 - g++ -std=c++11 fichero.cpp -o fichero -lpthread
- Para compilar con make:
 - set(CMAKE_CXX_FLAGS "\${CMAKE_CXX_FLAGS} -lpthread")
 - set (CMAKE_CXX_STANDARD 11)
 - set (CMAKE_CXX_STANDARD_REQUIRED ON)

Lanzamiento de Hilos

- En C++11 un hilo se puede lanzar de 3 formas distintas:
 - Con una función.
 - La función puede tener parámetros o no.
 - Con un objeto de una clase que implemente el operador ()
 - También puede ser una estructura con la implementación de dicho operador.
 - Con una función lambda.

Con una función

• Primero se define una función:

```
void function_hello(){
       int i;
       for (i = 0; i < 10; i++)
               std::cout << "Hello " << i << std::endl;
std::thread h1(funcion hello);
h1.join();
• También se puede inicializar el hilo con las {}
   std::thread h2 {función_hello}
```

Con una clase + operador ()

```
class MiFuncion {
       public:
              void operator()(){
                      for (int i = 0; i < 10; i++)
                             std::cout << "Operador () " << i << std::endl;
};
std::thread h2( (MiFuncion()) );
h2.join();
```

// Ojo, se instancia la clase MiFuncion() se necesitan los paréntesis extras.

Con una función lambda

```
std::thread h3([]{
    for (int i = 0 ; i < 10 ; i++)
        std::cout << "Lambda " << i << std::endl;
    });
h3.join();</pre>
```

Condiciones de carrera

```
int x = 42;
void f () { ++x; }
void g() { x=0; }
void h() { cout << "Hola" << endl; }</pre>
void i () { cout << "Adios" << endl; }</pre>
// La variable x las comparten dos hilos sin ningún tipo de protección.
void carrera() {
    thread t1{ f };
    thread t2{g};
    t1.join();
    t2.join();
    thread t3{h};
    thread t4{ i };
    t3.join ();
    t4.join ();
```

Paso de argumentos a un hilo

- A un hilo se le pueden pasar un número indeterminado de argumentos.
- La función que ejecute el hilo tiene que tener todos esos argumentos.
- Al instanciar el hilo se le manda como primer parámetro la función que tiene que ejecutar.

```
void funcion(int x, std::string s){
    std::cout << "Parametro int: " << x << std::endl;
    std::cout << "Parametro string: " << s << std::endl;
}

// suele hacer un casting automático de const char * a std::string
std::thread hilo(funcion, 1, std::string("hola"));
hilo.join()</pre>
```

Paso de argumentos a un hilo

- La definición de la clase thread:
- El constructor recibe una función y un número indeterminado de argumentos, que pueden ser 0 o n
- thread thread(Function&& f, Args&&... args);

• Un hilo termina cuando finaliza la rutina que ejecuta (por ejemplo, realiza un proceso n veces y termina) y llama a la instrucción **return**.

Paso de parámetros por referencia

- Cuando queremos pasar un parámetro a un hilo por referencia se tiene que indicar en la construcción del hilo.
- Para ello se dispone de la función std::ref(param)
- #include <functional>
- #include <thread>
- **void** f (registro & r);
- void g(registro & s) {
 - thread t1{ f ,s}; // Copia de s
 - thread t2{ f, std::ref (s) }; // Referencia a s
 - Thread t3 {[&] { f (s); }}; // Referencia a s, con la lambda también se puede indicar.

Esperar a que termine un hilo: join()

- Siempre se lanza un hilo principal (desde main) y a partir de este se van creando el resto de hilos.
- Para esperar a que un hilo termine se dispone del método join().
- Sólo se puede <u>llamar una vez</u> al método **join**.
- Se dispone de la función en thread: **joinable**() se aplica sobre un objeto thread y devuelve true / false para indicar si se puede hacer join a un hilo o no.

Vectores de hilos

• Los hilos se pueden combinar con la clase **vector** para tener varios hilos.

```
#include <vector>
#include <thread>
class Hilo {
     public:
     void operator()(){
                                 // Muestra el identificador del hilo
           std::cout << "Dentro del hilo: " << std::this_thread::get_id() << " esta ejecutando" << std::endl;
};
std::vector<std::thread> hilos;
// Creamos 10 hilos y se añaden al vector:
for (int i = 0; i < 10; i++)
     hilos.push back(std::thread((Hilo())));
// Ahora esperamos a que acaben todos los hilos:
std::cout << std::endl << "Esperamos por todos los hilos" << std::endl;</pre>
for (auto &h : hilos)
     h.join();
```

mutex

- Al igual que en POSIX los mutex (cerrojo) nos sirven para sincronizar el acceso de varios hilos a un recurso compartido para evitar condiciones de carrera y que se corrompa la memoria.
 - La 1^ª forma: más propensa a errores se puede olvidar el desbloqueo del mutex:

```
#include <mutex>
miMutex.lock();  // Adquiere el cerrojo
// Actualizar el recurso;
miMutex.unlock();  // Libera el cerrojo
```

• La 2ª forma: es más segura, se evita el posible error de la primera forma. El mutex se libera automáticamente.

```
std::lock_guard<std::mutex> guard(miMutex);
// Actualizar el recurso y después se libera automáticamente.
```

- La 3^a forma: es equivalente a lock_guard → unique_lock
- unique_lock<mutex> milock {miMutex};
- // Actualizar el recurso y después se libera automáticamente.

lock_guard vs unique_lock

- lock_guard y unique_lock son más o menos lo mismo; lock_guard es una versión restringida con una interfaz limitada.
- lock_guard siempre tiene un candado desde su construcción hasta su destrucción.
- unique_lock puede crearse sin bloqueo inmediato, puede desbloquearse en cualquier momento de su existencia y puede transferir la propiedad del bloqueo de una instancia a otra.
- Por lo tanto, siempre utilizaremos lock_guard, a menos que se necesiten las capacidades de unique lock.
- Una variable condition_variable necesita a unique_lock.

detach: Hilos no asociados

- Se puede indicar que un hilo sigue ejecutando después de que el destructor se ejecute con **detach()**.
- Útil para tareas que se ejecutan como demonios.

```
void actualiza () {
    for (;;) {
        muestra_reloj(stead_clock::now());
        this_thread :: sleep_for(second{1});
    }
}
void f () {
    thread t { actualiza };
    t .detach();
}
```

Problemas con hilos no asociados

Inconvenientes:

- Se pierde el control de qué hilos están activos.
- No se sabe si se puede usar el resultado generado por un hilo.
- No se sabe si un hilo ha liberado sus recursos.
- Se podría acabar accediendo a objetos que han sido destruidos.

Variables de condición

- Mecanismo para sincronizar hilos en acceso a recursos compartidos:
 - wait(): Espera en un mutex.
 - notify_one(): Despierta a un hilo en espera.
 - notify_all(): Despierta a todos los hilos en espera.
- Productor / Consumidor
 - class peticion;
 - queue<peticion> cola; // Cola de peticiones
 - condition_variable cv;
 - mutex m;
 - void productor();
 - void consumidor();

Consumidor

```
void consumidor() {
    for (;;) {
        unique_lock<mutex> I{m};
        while (cv.wait( | ) );
        auto p = cola. front ();
        cola.pop();
        l.unlock();
        procesa(p);
```

- Efecto de wait
 - Libera el cerrojo y espera una notificación.
 - Adquiere el cerrojo al despertarse.

Productor

```
void productor() {
for (;;) {
peticion p = genera();
unique_lock<mutex> l{m};
cola.push(p);
cv.notify_one();
}
```

- Efecto de notify_one()
 - Despierta a uno de los hilos que están esperando en la condición.

Tareas asíncronas y future

- Una tarea asíncrona permite el lanzamiento simple de la ejecución de una tarea:
 - En otro hilo de ejecución.
 - Como una tarea diferida.
- Un **futuro** es un objeto que permite que un hilo pueda devolver un valor a la sección de código que lo invocó

Invocación de tareas asíncronas

```
#include <future>
#include <iostream>
int main() {
   std :: future<int> r = std :: async(tarea, 1, 10);
   otra_tarea();
   std :: cout << "Resultado= " << r.get() << std :: endl;
   return 0;
```

Uso de futuros

• Idea general:

- Cuando un hilo necesita pasar un valor a otro hilo pone el valor en una promesa.
- La implementación hace que el valor esté disponible en el correspondiente futuro.

Acceso al futuro mediante f.get():

- Si se ha asignado un valor → obtiene el valor.
- En otro caso \rightarrow el hilo llamante se bloquea hasta que esté disponible.
- Permite la transferencia transparente de excepciones entre hilos.