Многопоточность. Часть І

Антон Кухтичев

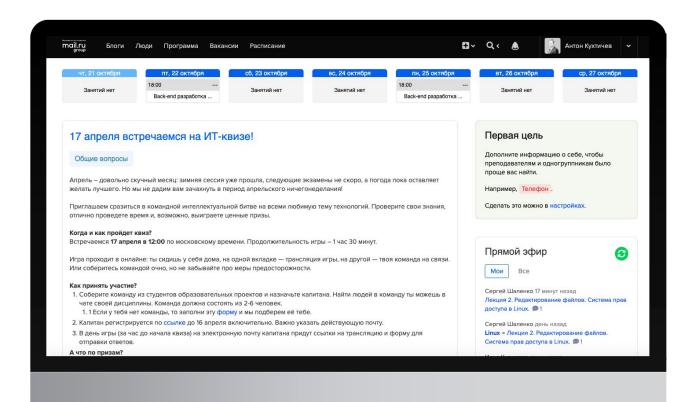


Содержание занятия

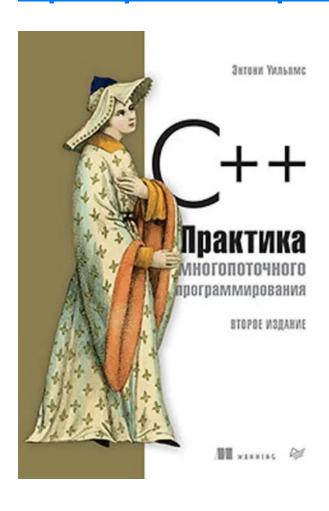
- Многопоточность (multithreading)
- std::thread
- std::atomic
- Исключения в потоке
- Гонки (race condition)
- Взаимоблокировки (deadlock)

Напоминание отметиться на портале

и оставить отзыв после лекции



<u>Энтони Уильямс. С++. Практика многопоточного</u> программирования

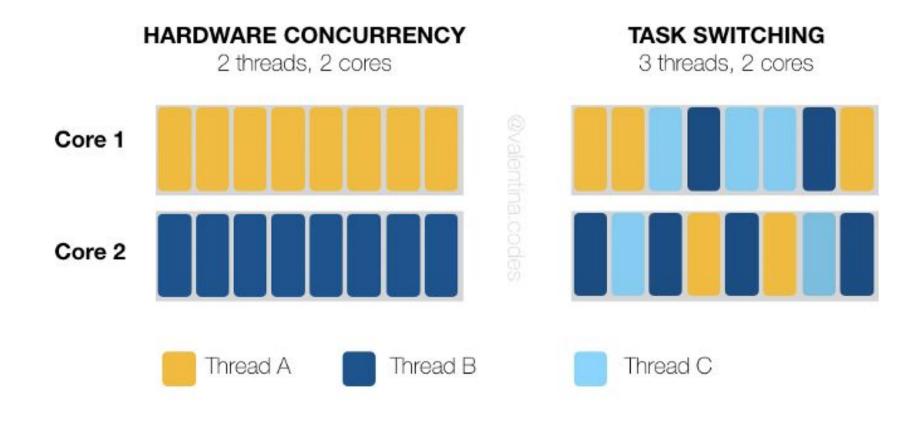


Глобаль	ные данные
	Куча
Тоток (thread)	Поток (thread)
Код	Код
Стек	Стек

Многозадачность – возможность параллельной (или псевдопараллельной) обработки нескольких задач.

- Многозадачность основанная на прерываниях планировщика
- Кооперативная многозадачность выполняемый код должен уступать процессорное время для других

Чтобы определить количество задач, которые реально можно выполнять в многопоточном режиме на том или ином компьютере, используется функция std::thread::hardware_concurrency().



std::thread

std::thread

- Заголовочный файл #include <thread>
- std::thread t(callable_object, arg1, arg2, ...)
- tвызывает callable_object(arg1, arg2, ...)
- Аргументы по умолчанию копируются, чтобы избежать копирование нужно использовать std::ref();
- Объект потока можно переместить, но нельзя копировать!

std::thread

- Если основной поток завершает выполнение, все второстепенные сразу останавливаются без возможности восстановления (std::terminate). Чтобы этого не допустить, у родительского потока имеются два варианта для каждого порождённого:
 - Блокирует и ждёт завершения порождённого потока, вызывая на нём метод join.
 - Прямо объявляет, что порождённый поток может продолжить выполнение даже после завершения родительского, используя метод detach.

std::this_thread

```
// идентификатор потока
const std::thread::id id =
    std::this thread::get id();
// указание планировщику снять поток с выполнения до следующего раза
std::this_thread::yield();
// усыпить поток на указанное время
std::this_thread::sleep_for(
    std::chrono::seconds(1))
```

std::thread::id можно сравнить, можно вывести в поток вывода.

std::future

Ожидание выполнения асинхронной задачи.

```
std::future<int> f =
    std::async(std::launch::async, []() { return 5 });
...
const int result = f.get();

auto f =
    std::async(std::launch::async, []() { return 5 });
...
f.wait();
```

std::async

Поведение std::async, зависит от переданных флагов следующим образом:

- launch::async будет создан объект класса thread, с функцией и её аргументами в качестве аргументов нового потока;
- Launch: :deferred никакого асинхронного вызова не произойдёт. Вместо
 исполнения функции в новом потоке, она, вместе с аргументами, будет сохранена в
 future, чтобы быть вызванными позже. Это поведение есть ни что иное, как
 отложенный вызов процедуры;
- launch::async | launch::deferred в этом случае будет выбрано одно из двух поведений описанных выше. Какое из двух? Неизвестно и зависит от реализации.



1. Скотт Мейерс. Эффективный и современный С++. 7.2 Если важна асинхронность, указывайте std::launch::async

std::future

- T get() или T& get()
 Поток вызвавший get блокируется до вычисления значения
- void wait() const; просто подождать появления значения без его непосредственного получения
- template<class Rep, class Period>
 std::future_status wait_for(const
 std::chrono::duration<Rep,Period>& timeout_duration) const;
- template< class Clock, class Duration >
 std::future_status wait_until(const
 std::chrono::time point<Clock,Duration>& timeout time) const;

std::future

```
auto f =
    std::async(std::launch::async, []() { return 5 });
auto status = f.wait_for(std::chrono::seconds(1));
if (status == std::future status::deferred)
    std::cout << "задача еще не стартовала";
else if (status == std::future status::timeout)
    std::cout << "результата не дождались";
else if (status == std::future status::ready)
    std::cout << "BCE FOTOBO";</pre>
```

std::packaged_task

```
std::future<int> runTask()
    std::packaged_task<int()> task([]()
        return 1;
    });
    auto future = task.get_future();
    std::thread thread(std::move(task));
    thread.detach();
    return future;
auto task = runTask();
task.get();
```

std::promise

Позволяет вернуть результат работы из потока.

```
#include <future>
std::future<int> runTask()
    std::promise<int> promise;
    std::future<int> future = promise.get_future();
    auto task = [](std::promise<int>&& p)
        p.set value(1);
    std::thread thread(task, std::move(promise));
    thread.detach();
    return future;
```

std::atomic

```
bool ready = false;
int data = 0;
int foo() { return 5; }
void produce()
    data = foo();
    ready = true;
void consume()
    while (!ready) ;
    assert(data == 5); // не всегда
```

```
void produce()
    // data = foo();
    // 000, это долго, выполню пока это:
    ready = true;
    // А теперь остальное:
    data = foo();
void consume()
    while (!ready) // ждем
    assert(data == 5); // не всегда
```

Барьер – инструкция состоящая из указания двух типов операций работы с памятью:

Барьер гарантирует, что до барьера все операции работы с памятью типа Х будут выполнены, а операции типа Ү после барьера не начнут выполняться.

Операций работы с памятью две:

- Чтение (Load)
- 2. Запись (Store)

```
#include <atomic>
enum memory order
    memory order relaxed,
    memory_order_consume,
    memory order acquire, // <-- acquire
    memory order release, // <-- release
    memory order acq rel,
    memory_order_seq_cst // <-- default</pre>
};
void atomic_thread_fence(std::memory order order) noexcept;
```



1. Энтони Уильямс. С++. Практика многопоточного программирования. 5.3.3 Упорядочение доступа к памяти для атомарных операций.

```
void produce()
{
    data = foo();
    // Перед тем, как делать Store-операции
    // завершить все операции до барьера
    std::atomic_thread_fence(std::memory_order_release);
    ready = true;
}
```

```
produce():
    call foo()
    mov DWORD PTR data[rip], eax
    mfence
    mov BYTE PTR ready[rip], 1
    ret
```

std::atomic

```
std::atomic<T> value;

T load(std::memory_order
    order = std::memory_order_seq_cst) const noexcept;

void store(T value, std::memory_order
    order = std::memory_order_seq_cst) noexcept;
```

std::atomic

```
std::atomic<int> i = 5;

i.store(3);
int j = i.load();

++i;
int k = i;
```

```
void foo()
{
    throw std::runtime_error();
}

std::thread t1(foo);
t1.join();
```

В этом случае поток просто завершиться, об исключении мы не узнаем.

```
auto f = std::async(std::launch::async, foo);
try
    f.get();
catch (const std::runtime_error& error)
    // Получили ошибку
```

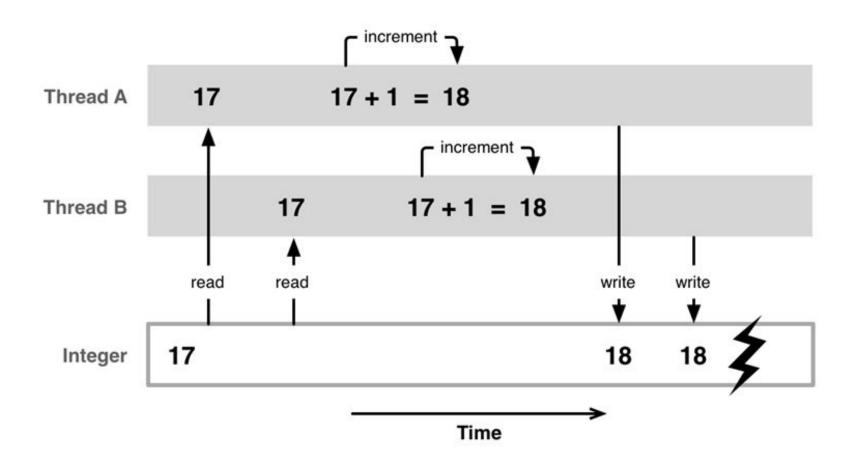
```
auto task = ([](std::promise<int>&& p)
    try
        foo();
    catch (...)
        p.set_exception(std::current_exception());
```

Гонки (race condition)

Гонки (race condition)

```
int i = 17;
void plus1()
   i += 1;
std::thread t1(plus1);
std::thread t2(plus1);
t1.join();
t2.join();
std::cout << i; // ???
```

Гонки (race condition)



Средства синхронизации

- 1. Атомарные операции;
- 2. Спинлоки (spinlock);
- 3. Семафоры (semaphore);
- 4. Мютексы (mutex);
- 5. Условные переменные (condition variable);
- 6. Критические секции (critical section);
- 7. Высокоуровневые очереди и планировщики.

Спинлоки (spinlock)

База – все блокировки в ядре ОС основаны на спинлоках, которые в свою очередь используют атомарные операции, без этого реализовать безопасное межпроцессорное взаимодействие невозможно.

Спинлоки (spinlock)

```
int atomicExchange(int* old, int newValue);
// *lock == 0 - никем не захвачен
void spinlock(volatile int* lock)
   while (true)
        if (*lock == 0)
            const int old = atomicExchange(lock, 1);
            if (old == 0)
                return;
```

Семафоры (semaphore)

Семафор — это объект, над которым можно выполнить три операции:

- 1. Инициализация семафора (задать начальное значение счётчика)
- 2. Захват семафора (ждать пока счётчик станет больше 0, после этого уменьшить счётчик на единицу)
- 3. Освобождение семафора (увеличить счётчик на единицу)

Реализуется ОС, описан в POSIX, на базе семафора можно реализовать остальные механизмы синхронизации.

Мютексы (mutex)

```
#include <mutex>
std::mutex m;

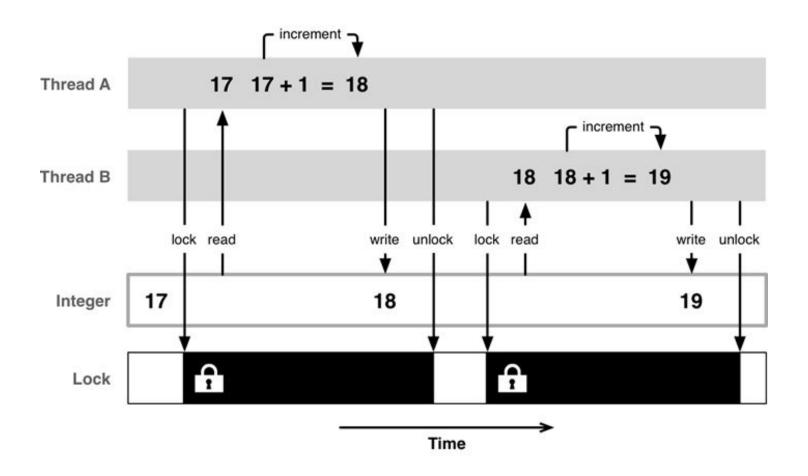
m.lock();
m.unlock();

if (m.try_lock())
    m.unlock();
```

Мютексы (mutex)

```
int i = 0;
std::mutex mutex;
void plus1()
    std::lock_guard<std::mutex> lock(mutex);
    i += 1;
std::thread t1(plus1);
std::thread t2(plus1);
```

Мютексы (mutex)



recursive_mutex

```
std::mutex m;
m.lock();
m.lock(); // Неопределенное поведение
std::recursive_mutex m;
m.lock();
m.lock(); // Ок
```

Количество lock и unlock должно совпадать

timed_mutex

```
#include <mutex>
std::timed_mutex m;
m.lock();
m.unlock();
if (m.try_lock())
    m.unlock();
auto period = std::chrono::milliseconds(100);
if (m.try_lock_for(period))
    m.unlock();
auto now = std::chrono::steady_clock::now();
m.try_lock_until(now + std::chrono::seconds(1));
```

Взаимоблокировки (deadlock)

Взаимоблокировки (deadlock)

```
std::mutex m1;
std::mutex m2;
void t1() // thread 1
    std::lock_guard<std::mutex> lock1(m1);
    std::lock_guard<std::mutex> lock2(m2);
void t2() // thread 2
    std::lock_guard<std::mutex> lock1(m2);
    std::lock_guard<std::mutex> lock2(m1);
```

Блокировка в одном и том же порядке

```
void t1() // thread 1
    std::lock guard<std::mutex> lock1(m1);
    std::lock_guard<std::mutex> lock2(m2);
void t2() // thread 2
    std::lock_guard<std::mutex> lock1(m1);
    std::lock_guard<std::mutex> lock2(m2);
```

Одновременная блокировка

Иногда дать гарантию на блокировку в одном и том же порядке дать нельзя.

```
class Data
    std::mutex m ;
public:
    void apply(const Data& data)
        std::lock_guard<std::mutex> lock1(m_);
        std::lock guard<std::mutex> lock2(data.m );
        . . .
```

Одновременная блокировка

```
Data d1;
Data d2;
d1.apply(d2); // thread 1
d2.apply(d1); // thread 2
void apply(const Data& data)
    using Lock = std::unique_lock<std::mutex>;
    Lock lock1(m_, std::defer_lock);
    Lock lock2(data.m_, std::defer_lock);
    std::lock(lock1, lock2);
```

Условные переменные (condition_variable)

Средство для обеспечения коммуникации потоков. Data data; std::mutex m; std::condition_variable dataReady; void consumer() // thread 1 std::unique_lock<std::mutex> lock(m); while (!data.ready()) dataReady.wait(lock);

Условные переменные (condition_variable)

Пул потоков (thread pool)

Создание потока – дорогая операция, поэтому иногда хочется этого избежать.

Идея:

- 1. Создаем N потоков, каждый поток либо выполняет задачу, либо спит;
- 2. Новая задача добавляется в очередь, при этом происходит оповещение спящих потоков;
- 3. Проснувшись поток проверяет, что в очереди есть задача, после чего извлекает её из очереди и выполняет;
- 4. Если задачи нет, поток засыпает, ожидая оповещения.

Домашнее задание

Домашнее задание #8

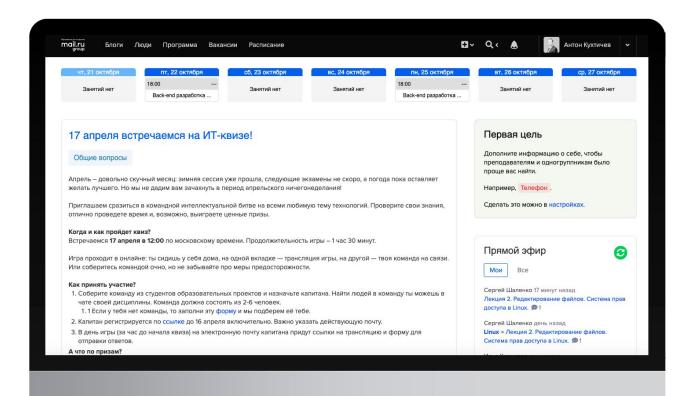
Реализовать пул потоков со следующим интерфейсом:

Полезная литература в помощь

• Документация стандартной библиотеки

Напоминание оставить отзыв

Это правда важно



Спасибо за внимание!

Вопросы?

