Programowanie Współbieżne w C++ (Praktyczne Aspekty Rozwoju Oprogramowania)

Michał Orynicz Piotr Uść

autorzy: Bartek 'BaSz' Szurgot Damian Bogel

Nokia Wrocław

6 maja 2021

- Wprowadzenie
- Podstawowa obsługa wątków
- Mutex i zmienna warunkowa
- Future/Promise
- Co dalej?
- Zakończenie

Część 1

- Wprowadzenie
- Podstawowa obsługa wątków
- Mutex i zmienna warunkowa
- 4 Future/Promise
- 5 Co dalej?
- Zakończenie

Wprowadzenie

- Umiejętność programowania
- Znajomość C++
- Podstawy C++14
- Zdrowy rozsądek
- Otwarty umysł...:)



Nim zaczniemy...

Wprowadzenie

000000000



https://github.com/piotrusc/paro

Prawo Moore'a

Prawo Moore'a

Wprowadzenie

0000000000

Prawo Moore'a

Liczba tranzystorów w procesorze podwaja się co około dwa lata.

Prawo Moore'a

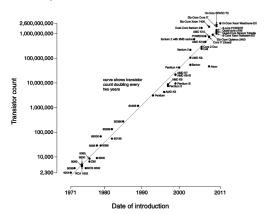
Wprowadzenie

0000000000

Prawo Moore'a

Liczba tranzystorów w procesorze podwaja się co około dwa lata.

Microprocessor Transistor Counts 1971-2011 & Moore's Law



Wprowadzenie

0000000000

Na początek klasycznie :)

Wprowadzenie

- Na początek klasycznie :)
- Wyliczanie wartości funkcji:

```
const auto range = 10.5;
const auto eps = 0.001;
for(double x = -range; x <= +range; x += eps)
cout << "f(" << x << ")_=_" << complicatedFunction(x) << endl;</pre>
```

Wprowadzenie

- Na początek klasycznie :)
- Wyliczanie wartości funkcji:

```
const auto range = 10.5;
const auto eps = 0.001;
for(double x = -range; x <= +range; x += eps)
cout << "f(" << x << ") = " << complicatedFunction(x) << endl;</pre>
```

- Ile potrwa wykonywanie programu?
- $t = \frac{2range+1}{eps}t_{func}$
- Gdzie t_{func} = czas wykonania complicatedFunction(x)

Wprowadzenie

- Na początek klasycznie :)
- Wyliczanie wartości funkcji:

```
const auto range = 10.5;
```

- const auto eps = 0.001;
- for(double x = -range; x <= +range; x += eps)
- cout << "f(" << x << ") = " << complicatedFunction(x) << endl;
- Ile potrwa wykonywanie programu?
- $t = \frac{2range+1}{eps}t_{func}$
- Gdzie t_{func} = czas wykonania complicatedFunction(x)
- Ile trwa t_{func}?
 - 1 mikrosekundę? (t = 22ms)
 - 1 sekundę? (t > 6h)
- t_{func} będzie maleć z czasem?

Podgląd wykonania

Wprowadzenie

0000000000

- Rok 2005:
 - $t_{func} = 100ms$
 - Obciążenie systemu:

III.100 08.

Podglad wykonania

Wprowadzenie

- Rok 2005:
 - $t_{func} = 100ms$
 - Obciążenie systemu:

- Rok 2015:
 - $t_{func} = 70ms$
 - Obciążenie systemu:



Podgląd wykonania

Wprowadzenie

- Rok 2005:
 - $t_{func} = 100ms$
 - Obciążenie systemu:

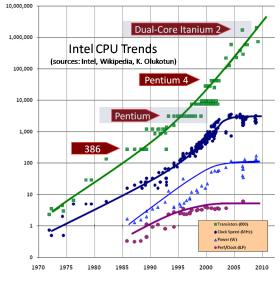
- Rok 2015:
 - $t_{func} = 70ms$
 - Obciążenie systemu:



- Jakie wnioski?
 - Przybyło rdzeni
 - $\frac{7}{8}$ rdzeni (87.5%) nie robi **nic**!
 - Ogromne rezerwy mocy do wykorzystania!

Prawo Moore'a w praktyce

Wprowadzenie



Problem

Wprowadzenie

• Obecne obciążenie procesora:



Wprowadzenie

Obecne obciążenie procesora:

Oczekiwane obciążenie procesora:

- Jak ów cel osiągnąć?
- Napisać program używający wszystkich rdzeni jednocześnie!

Wprowadzenie

- Wątek (ang. *thread*) vs. proces (ang. *process*)
- Proces może mieć wiele wątków
- Wątek aka. "lekki proces"

Skrótowo o watkach

Wprowadzenie

- Watek (ang. thread) vs. proces (ang. process)
- Proces może mieć wiele watków
- Watek aka. "lekki proces"
- Pamięć:
 - Wspólna przestrzeń adresowa
 - Stos (ang. *stack*) per watek
 - Sterta (ang. heap) współdzielona

Wprowadzenie

- Watek (ang. thread) vs. proces (ang. process)
- Proces może mieć wiele wątków
- Wątek aka. "lekki proces"
- Pamięć:
 - Wspólna przestrzeń adresowa
 - Stos (ang. stack) per wątek
 - Sterta (ang. heap) współdzielona
- Czas procesora:
 - Przeznaczony dla wątku
 - Wątek per rdzeń
 - Podlega wywłaszczaniu (ang. preemption)
- Współbieżność

Dlaczego watki?

Wprowadzenie

- Maksymalne wykorzystanie krzemu
 - Szybsze obliczenia
 - Oszczedność pradu
 - Szybciej uzyskiwany wynik
 - Przejście w tryb uśpienia
 - Szybka komunikacja
 - Wspólna przestrzeń adresowa wątków
 - Przekazywanie wskaźników
 - Brak konieczności IPC

Dlaczego watki?

Wprowadzenie

- Maksymalne wykorzystanie krzemu
 - Szybsze obliczenia
 - Oszczedność pradu
 - Szybciej uzyskiwany wynik
 - Przejście w tryb uśpienia
 - Szybka komunikacja
 - Wspólna przestrzeń adresowa wątków
 - Przekazywanie wskaźników
 - Brak konieczności IPC
- Minimalizacja opóźnień
 - Wolne I/O w osobnym wątku
 - Responsywność (GUI)

- Podstawowa obsługa wątków

Uruchamianie watku

• #include <thread>

Wprowadzenie

#include <thread>

Podstawowa obsługa wątków

```
// foo()
  std::thread t1(&foo);
3
 // bar(1, 2)
  std::thread t2(&bar, 1, 2);
6
  // someObject.method(1, 2, 3)
  std::thread t3(&SomeClass::method, someObject, 1, 2, 3);
9
 // "functor" call
  std::thread t4([]{ std::cout << "OK!"; });
```

Uruchamianie wątku

Wprowadzenie

#include <thread>

```
// foo()
  std::thread t1(&foo);
3
 // bar(1, 2)
  std::thread t2(&bar, 1, 2);
6
  // someObject.method(1, 2, 3)
  std::thread t3(&SomeClass::method, someObject, 1, 2, 3);
9
 // "functor" call
  std::thread t4([]{ std::cout << "OK!"; });
```

Uruchamianie wątku

Wprowadzenie

#include <thread>

```
// foo()
  std::thread t1(&foo);
3
 // bar(1, 2)
  std::thread t2(&bar, 1, 2);
6
  // someObject.method(1, 2, 3)
  std::thread t3(&SomeClass::method, someObject, 1, 2, 3);
9
 // "functor" call
  std::thread t4([]{ std::cout << "OK!"; });
```

Uruchamianie watku

Wprowadzenie

#include <thread>

Podstawowa obsługa wątków

```
// foo()
  std::thread t1(&foo);
3
 // bar(1, 2)
  std::thread t2(&bar, 1, 2);
6
  // someObject.method(1, 2, 3)
  std::thread t3(&SomeClass::method, someObject, 1, 2, 3);
9
 // "functor" call
  std::thread t4([]{ std::cout << "OK!"; });
```

Zadanie

- Program: stworzenie_watku.cpp
- Zadanie:
 - Utworzyć watek greeter
 - cmake . && make stworzenie_watku
 - Uruchomić
 - Co się dzieje na koniec programu?
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/thread

• ...kaboom! - "The program has unexpectedly finished."

- ... kaboom! "The program has unexpectedly finished."
- Dlaczego?
 - std::thread::~thread()
 - ② std::thread::joinable() zwróci true
 - 3 std::terminate()

- ... kaboom! "The program has unexpectedly finished."
- Dlaczego?
 - std::thread::~thread()
 - ② std::thread::joinable() zwróci true
 - std::terminate()
- Poczekać na zakończenie?
 - std::thread::join()

- ... kaboom! "The program has unexpectedly finished."
- Dlaczego?
 - std::thread::~thread()
 - ② std::thread::joinable() zwróci true
 - std::terminate()
- Poczekać na zakończenie?
 - std::thread::join()
- Odłączyć?
 - std::thread::detach()
 - Koniec main() niszczy wątek

Wprowadzenie

- ... kaboom! "The program has unexpectedly finished."
- Dlaczego?
 - 1 std::thread::~thread()
 - std::thread::joinable() zwróci true
 - std::terminate()
- Poczekać na zakończenie?
 - std::thread::join()
- Odłączyć?
 - std::thread::detach()
 - Koniec main() niszczy wątek

Wniosek

Na każdym wątku trzeba zawołać join() (preferowane) albo detach().

Zadanie

- Program: stworzenie_watku.cpp
- Zadanie:
 - Usunać std::this_thread::sleep_for()
 - Dodać std::thread::join()
 - Sprawdzić wynik

00000000000

http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/thread/join

Przekazywanie parametrów

- Majac void foo(const std::string&);
- Znajdź różnicę:
 - foo(x)
 - std::thread(foo, x)
- Co może być inaczej?

Przekazywanie parametrów

- Majac void foo(const std::string&);
- Znajdź różnicę:
 - foo(x)
 - std::thread(foo, x)
- Co może być inaczej?
- Argumenty:
 - foo(x) referencja
 - std::thread(foo, x) kopia

Przekazywanie parametrów

```
Mając void foo(const std::string&);
```

- Znajdź różnicę:
 - foo(x)
 - std::thread(foo, x)
- Co może być inaczej?
- Argumenty:
 - foo(x) referencja
 - std::thread(foo, x) kopia
- Przekazanie referencji std::ref()

```
int x = 5;
std::thread t(baz, std::ref(x));
t.join();
```

Zadanie

- Program: argumenty_watku.cpp
- Zadanie:
 - make argumenty_watku
 - Uruchom.
 - Jakie adresy się wyświetlają? Dlaczego?
 - Odkomentuj linie na końcu pliku.
 - Dlaczego występuje błąd kompilacji?
 - Napraw błąd i uruchom program.
- http://en.cppreference.com/w/cpp/utility/functional/ref

Wyjątki a wątki

- W ciele wątku:
 - "[except.handle] If no matching handler is found, the function std::terminate() is called (...)."

• W ciele watku:

- "[except.handle] If no matching handler is found, the function std::terminate() is called (...)."
- Trzeba obsługiwać wyjątki w wątkach

Wyjątki a wątki

- W ciele watku:
 - "[except.handle] If no matching handler is found, the function std::terminate() is called (...)."
 - Trzeba obsługiwać wyjatki w watkach
- Po uruchomieniu wątku:

```
std::thread t(foo);
bar(1, 2); // what if bar() throws?
```

t.join();

- Program: wyjatki.cpp
- Zadanie:
 - make wyjatki
 - 2 Co się dzieje?
 - **③** ...

Co z wyjątkami?

- Program: wyjatki.cpp
- Zadanie:
 - make wyjatki
 - 2 Co się dzieje?
 - **③** ...
 - Naprawić thread_guard'em

RAII

Resource Acquisition Is Initialization

- Program: wyjatki.cpp
- Zadanie:
 - make wyjatki
 - 2 Co się dzieje?
 - <u>③</u> ...
 - Naprawić thread_guard'em

RAII

Resource Acquisition Is Initialization

```
struct thread_guard final
 2
     explicit thread_guard(std::thread &t):
        thread_(t)
      {}
 5
     ~thread_guard()
8
        if( thread_.joinable() )
9
          thread_.join();
10
      }
11
12
13
   private:
     std::thread& thread_;
15
   };
16
```

Wprowadzenie

```
#include <thread>
   #include <iostream>
   #include <functional>
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1;
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

00000000000

```
#include <thread>
   #include <iostream>
  #include <functional>
4
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1:
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

```
#include <thread>
   #include <iostream>
  #include <functional>
4
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1;
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

#include <thread>

```
#include <iostream>
  #include <functional>
4
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1:
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

#include <thread>

Wprowadzenie

```
#include <iostream>
  #include <functional>
4
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1:
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

Wprowadzenie

```
#include <thread>
   #include <iostream>
   #include <functional>
   void abc(int &a) { a = 2; }
   void def(int &a) { a = 3; }
   int main()
9
     int x = 1;
10
     std::thread t1(abc, std::ref(x));
11
     std::thread t2(def, std::ref(x));
12
13
     t1.join();
14
     t2.join();
15
16
     std::cout << x << std::endl; // what will be displayed?
17
18
```

Krótka przerwa

10 minut

Część 3

- Wprowadzenie
- Podstawowa obsługa wątków
- Mutex i zmienna warunkowa
- 4 Future/Promise
- Co dalej?
- Zakończenie

Dzielona zmienna - wspólny obszar pamięci

```
• char cstr[100+1];
• Jaki wynik?

1  // thread #1
2  strcpy(cstr, 2  strcpy(cstr, 3  "bruce_is_a__builder");
```

Dzielona zmienna - wspólny obszar pamięci

Wprowadzenie

Dzielona zmienna - wspólny obszar pamięci

```
char cstr[100+1];
 Jaki wynik?
1 // thread #1
                                      1 // thread #2
  strcpy(cstr,
                                         strcpy(cstr,
          "alice_has_a_cat");
                                                 "bruce_is_a__builder");
 Przykładowe wyniki:
      o cstr = "alice has a cat"
      o cstr = "bruce is a builder"
      . . . .
      o cstr = "bruce has a cat"
      o cstr = "alice is a builder"
      o cstr = "alice is a cat"
      o cstr = "brice is aa cat"
      itd...
```

Dzielona zmienna - wspólny obszar pamięci

```
char cstr[100+1];
 Jaki wynik?
1 // thread #1
                                      1 // thread #2
  strcpy(cstr,
                                         strcpy(cstr,
          "alice has a cat");
                                                "bruce_is_a__builder");
 Przykładowe wyniki:
      o cstr = "alice has a cat"
      • cstr = "bruce is a builder"
      . . . .
      o cstr = "bruce has a cat"
      o cstr = "alice is a builder"
      o cstr = "alice is a cat"
      • cstr = "brice is aa cat"
      itd...
 Co z osobnymi zmiennymi?
```

• Może typy proste?

```
• int a,b;
```

Jaki wynik?

```
1 // thread #1
2 a = 1;
3 b = a;
```

```
1 // thread #2
```

```
2 b = 2;
```

$$a = b;$$

```
Jaki wynik?
// thread #1
a = 1;
b = a;
Możliwości (a,b):
"Na logike": (1,1), (2,2)
```

• int a,b;

```
1 // thread #2
2 b = 2;
3 a = b;
```

```
• int a,b;
Jaki wynik?
// thread #1
                                          // thread #2
a = 1;
                                          b = 2;
                                          a = b;
b = a;
Możliwości (a,b):
    "Na logikę": (1,1), (2,2)

    W praktyce także: (2,1), (1,2)
```

• int a,b;

```
Jaki wynik?
// thread #1
a = 1;
b = a;
Możliwości (a,b):
    "Na logikę": (1,1), (2,2)

    W praktyce także: (2,1), (1,2)

Co robić?
Jak żyć?
```

```
// thread #2
```

```
b = 2;
```

```
a = b;
```

Model pamięci w C++14

- Wymagana synchronizacja!
- Model pamięci definiuje kiedy

- Wymagana synchronizacja!
- Model pamięci definiuje kiedy
- Założenia:
 - Najmniejsza jednostka 1 bajt
 - Nie potrzeba synchronizacji dla rozłącznych obszarów

Model pamięci w C++14

- Wymagana synchronizacja!
- Model pamięci definiuje kiedy
- Założenia:
 - Najmniejsza jednostka 1 bajt
 - Nie potrzeba synchronizacji dla rozłącznych obszarów
- "Wyścig danych" (ang. "Data race") gdy:
 - N wątków
 - Dostęp do tej samej lokacji w pamięci
 - W tym samym czasie
 - Co najmniej jeden wątek pisze

Model pamięci w C++14

- Wymagana synchronizacja!
- Model pamięci definiuje kiedy
- Założenia:

Wprowadzenie

- Najmniejsza jednostka 1 bajt
- Nie potrzeba synchronizacji dla rozłącznych obszarów
- "Wyścig danych" (ang. "Data race") gdy:
 - N wątków
 - Dostęp do tej samej lokacji w pamięci
 - W tym samym czasie
 - Co najmniej jeden wątek pisze
- Dzięki temu:
 - Odczyty (bez zapisów) bezpieczne
 - const implikuje bezpieczeństwo wielowątkowe

```
1  // thread #1
2  strcpy(cstr,
3     "alice_has_a_cat");
1     // thread #2
2  strcpy(cstr,
3     "bruce_is_a__builder");
```

```
1 // thread #1
2 strcpy(cstr,
3 "alice_has_a_cat");
1 // thread #2
2 strcpy(cstr,
3 "bruce_is_a__builder");
```

- Wyścig na zmiennej cstr 2 wątki piszą
- Wymagana synchronizacja!

Wyścig danych czy nie?

```
1 // thread #1
```

- a = 1;
- b = a;

- 1 // thread #2
- b = 2;
- a = b;

Co dalei?

Wyścią danych czy nie?

```
// thread #1
                                        1 // thread #2
  strcpy(cstr,
                                           strcpy(cstr,
         "alice_has_a_cat");
                                                   "bruce_is_a__builder");
3
```

- Wyścią na zmiennej cstr 2 wątki piszą
- Wymagana synchronizacja!

```
// thread #1
                                      1 // thread #2
a = 1;
                                      _{2} b = 2:
b = a:
                                      a = b:
```

- Wyścią na zmiennych a oraz b 2 piszą i czytają
- Wymagana synchronizacja!

Wyścig danych czy nie?

// thread #1

Wymagana synchronizacja!

```
a = 1;
```

1 // thread #2

$$b = 2;$$

Wyścig danych czy nie?

Wprowadzenie

```
1 // thread #1
2 strcpy(cstr,
3 "alice_has_a_cat");
1 // thread #2
2 strcpy(cstr,
3 "bruce_is_a__builder");
```

- Wyścig na zmiennej cstr 2 wątki piszą
- Wymagana synchronizacja!

```
1 // thread #1

2 a = 1;

3 b = a;

1 // thread #2

2 b = 2;

3 a = b;
```

- Wyścig na zmiennych a oraz b 2 piszą i czytają
- Wymagana synchronizacja!

```
1 // thread #1
2 a = 1;
1 // thread #2
2 b = 2;
```

- Brak wyścigu rozłączne obszary pamięci
- Nie trzeba synchronizować

Wyścig danych czy nie?

```
1 // thread #1
  sin(x);
```

```
1 // thread #2
```

```
1 // thread #1
2 sin(x);
```

- Brak wyścigu same odczyty
- Nie trzeba synchronizować

```
1 // thread #2
```

2 cos(x);

Wyścig danych czy nie?

```
// thread #1
                                     1 // thread #2
sin(x);
                                     2 cos(x);
```

- Brak wyścigu same odczyty
- Nie trzeba synchronizować

```
// thread #1
                                      1 // thread #2
b = sin(a);
                                      _2 x = sin(b);
```

Wyścig danych czy nie?

- Brak wyścigu same odczyty
- Nie trzeba synchronizować

- Wyścig na zmiennej b 1 wątek czyta, 1 pisze
- Wymagana synchronizacja!

Wyścią danych czy nie?

Wprowadzenie

```
// thread #1
                                     1 // thread #2
sin(x);
                                     2 cos(x);
```

- Brak wyścigu same odczyty
- Nie trzeba synchronizować

```
// thread #1
                                      1 // thread #2
b = sin(a);
                                      _2 x = sin(b);
```

- Wyścig na zmiennej b 1 watek czyta, 1 pisze
- Wymagana synchronizacja!

```
1 // thread #1
                                         1 // thread #2
  if(a) b = 1:
                                         _{2} if(b) a = 2;
```

• Początkowo a = b = 0

Wyścig danych czy nie?

```
1 // thread #1
2 sin(x);
1 // thread #2
2 cos(x);
```

- Brak wyścigu same odczyty
- Nie trzeba synchronizować

```
1 // thread #1
2 b = sin(a);
1 // thread #2
2 x = sin(b);
```

- Wyścig na zmiennej b 1 wątek czyta, 1 pisze
- Wymagana synchronizacja!

```
1 // thread #1
2 if(a) b = 1;
1 // thread #2
2 if(b) a = 2;
```

- Początkowo a = b = 0
- Brak wyścigu odczyty i zapisy nie zachodzą jednocześnie
- Nie trzeba synchronizować

Mutex

- MUTual EXclusion
- Synchronizacja przez wykluczanie/blokowanie

Mutex

- MUTual EXclusion
- Synchronizacja przez wykluczanie/blokowanie
- Nagłówek mutex
- Klasa std::mutex
- Metody:
 - lock() nakładanie blokady
 - unlock() zdejmowanie blokady
 - ...

Mutex

- MUTual EXclusion
- Synchronizacja przez wykluczanie/blokowanie
- Nagłówek mutex
- Klasa std::mutex
- Metody:
 - lock() nakładanie blokady
 - unlock() zdejmowanie blokady
 -
- Przykład użycia:

```
m.lock();
                             // <-- 1
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
  m.unlock();
                            // <-- 2
```

Zadanie

- Program: podstawowa_synchronizacja.cpp
- Zadanie:
 - Skompilować
 - Uruchomić kilkukrotnie
 - Dlaczego program "losowo" zawodzi?
 - Naprawić program przy użyciu blokad
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/mutex

Sytuacje problematyczne

```
m.lock();
                           // <-- 1
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
m.unlock();
                           // <-- 2
```

- Co gdy przypisanie zgłosi wyjątek?
- Co gdy kod jest skomplikowany?
- Zawsze unlock jest wołany? Na pewno?

Sytuacje problematyczne

```
m.lock();
                           // <-- 1
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
m.unlock();
                           // <-- 2
```

- Co gdy przypisanie zgłosi wyjątek?
- Co gdy kod jest skomplikowany?
- Zawsze unlock jest wołany? Na pewno?
- RAII ang. Resource Acquisition Is Initialization
 - Pobieranie zasobu w konstruktorze
 - Zwalnianie zasobu w destruktorze
 - Zarządzanie tylko jednym zasobem
- Jak to przełożyć na język blokad?

Blokady w stylu RAII

Przykładowa implementacja:

```
struct LockGuard final

{
    explicit LockGuard(std::mutex& m): m_(m)
    { m_.lock(); }
    ~LockGuard()
    { m_.unlock(); }

private:
    std::mutex& m_;
};
```

Blokady w stylu RAII

Przykładowa implementacja:

```
struct LockGuard final
2
    explicit LockGuard(std::mutex& m): m_(m)
3
    { m_.lock(); }
    ~LockGuard()
    { m_.unlock(); }
  private:
    std::mutex& m :
  };
```

- Jest standardowa implementacja :-)
- std::lock_guard<T>

Oryginalny kawałek kodu:

Oryginalny kawałek kodu:

Po zmianie na RAII:

```
const std::lock_guard<std::mutex> lock(m); // automatic variable
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
```

Oryginalny kawałek kodu:

Po zmianie na RAII:

Wprowadzenie

```
const std::lock_guard<std::mutex> lock(m); // automatic variable
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
```

Oraz wprowadzeniu pomocniczej definicji:

```
const Lock lock(m);  // using Lock = std::lock_guard<std::mutex>;
str = "alice_has_a_cat";  // critical section
```

Oryginalny kawałek kodu:

Po zmianie na RAII:

```
const std::lock_guard<std::mutex> lock(m); // automatic variable
str = "alice_has_a_cat"; // critical section
```

Oraz wprowadzeniu pomocniczej definicji:

```
const Lock lock(m);  // using Lock = std::lock_guard<std::mutex>;
str = "alice_has_a_cat";  // critical section
```

Zalety:

- Mniej kodu
- Gwarantowana poprawność
- Zawsze używaj RAII do blokad!

Zadanie

- Program: podstawowa_synchronizacja.cpp
- Zadanie:
 - Skompilować poprawioną wersję
 - Wprowadzić blokowanie w stylu RAII
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/lock_guard

Oczekiwanie na zmianę

Jak przekazać dane do wątku?

```
// thread #1
// do sth else...
Lock lock(m);
str = "hello!";
```

Jakieś problemy?

```
// thread #2
while(true)
{
   Lock lock(m);
   if( str.empty() )
      continue;
   cout << str << endl;
   break;
}</pre>
```

Oczekiwanie na zmianę

Wprowadzenie

Jak przekazać dane do wątku?

```
// thread #1
// do sth else...
Lock lock(m);
str = "hello!";
```

- Jakieś problemy?
- Fatalna wydajność!
- Jeden procesor ciągle w użyciu
- Jak zaczekać na informację?

```
// thread #2
while(true)
{
Lock lock(m);
if( str.empty() )
continue;
cout << str << endl;
break;
}</pre>
```

- Jeden wątek czeka na zajście warunku
- Drugi wątek ustawia warunek
- std::condition_variable cv;

Zmienna warunkowa

- Jeden watek czeka na zajście warunku
- Drugi watek ustawia warunek
- std::condition_variable cv;

```
// thread #1
                     1 // thread #2
                     std::unique_lock<std::mutex> lock(m);
// do sth else...
Lock lock(m);
                     3 // blocks (note: spurious wakeups)
str = "hello!";
                     4 cv.wait(lock, [&]{return not str.empty();} );
cv.notify_one();
                     5 cout << str << endl;</pre>
```

Zadanie

- Program: przekazywanie_przez_kolejke.cpp
- Zadanie:
 - Skomunikować dwa wątki za pośrednictwem kolejki
 - Zapewnić brak wyścigów danych
 - Nie używać aktywnego czekania (ang. busy loop)
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/condition_variable
- Dla ambitnych:
 - Przerobić kolejkę na szablon (ang. template)
 - Przygotować bezpieczne API: push(T), pop(), T& top()

Krótka przerwa

10 minut

Część 4

- Future/Promise

A co gdybyśmy...

Robienie kilku rzeczy jednocześnie?

- Robienie kilku rzeczy jednocześnie?
- Misja obiad:
 - Ugotować ziemniaki 10 minut
 - Pokroić kurczaka 5 minut
 - Usmażyć kurczaka 10 minut
 - Zrobić sałatkę 15 minut
 - Zaparzyć herbatę 10 minut

A co gdybyśmy...

- Robienie kilku rzeczy jednocześnie?
- Misja obiad:
 - Ugotować ziemniaki 10 minut
 - Pokroić kurczaka 5 minut
 - Usmażyć kurczaka 10 minut
 - Zrobić sałatkę 15 minut
 - Zaparzyć herbatę 10 minut
- sekwencyjnie 50 minut
- A gdyby tak nie czekać?

- Załóżmy, że:
 - Zadanie ma pod-zadania
 - Znamy zależności między pod-zadaniami

Koncepcja

- Załóżmy, że:
 - Zadanie ma pod-zadania
 - Znamy zależności między pod-zadaniami
- Niektóre zadania uruchamiamy od razu:
 - Zależności już spełnione
 - Wynik potrzebny później

Koncepcia

- Załóżmy, że:
 - Zadanie ma pod-zadania
 - Znamy zależności między pod-zadaniami
- Niektóre zadania uruchamiamy od razu:
 - Zależności już spełnione
 - Wynik potrzebny później
- Przykład:
 - Wczytujemy plik z dysku
 - Używamy później, w trakcie działania
 - Czytanie nie musi blokować innych zadań!

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
   int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
8
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:_" << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
  int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
8
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:.." << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

Co dalei?

std::async()

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
  int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:.." << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
  int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:.." << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
  int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:.." << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   std::string readConfig(std::string const& filename);
5
   int main()
7
     const auto filename = "config.txt";
8
     std::future<std::string> future =
9
       std::async(std::launch::async, readConfig, filename);
10
     // time to do sth else here!
11
     std::cout << "config:_" << future.get() << std::endl;</pre>
12
13
```

Zadanie

- Program: obiad.cpp
- Zadanie: ugotować obiad :-)
- Pomocne funkcje:
 - std::future::get()
 - auto f = std::async(std::launch::async, funkcja, arg1, arg2);
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/async
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/launch
- http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/future

std::async() - polityki uruchomienia

- std::launch::async
 - Natychmiastowe uruchomienie
 - Inny (nowy?) wątek

std::async() - polityki uruchomienia

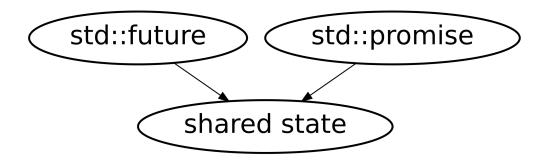
- std::launch::async
 - Natychmiastowe uruchomienie
 - Inny (nowy?) wątek
- 2 std::launch::deferred
 - Leniwa ewaluacja
 - Obliczanie przy okazji:
 - std::future::wait()
 - std::future::get()
 - Nie tworzy wątku

std::async() - polityki uruchomienia

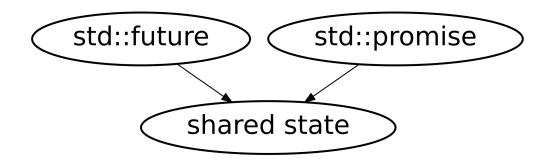
std::launch::async

- Natychmiastowe uruchomienie
- Inny (nowy?) wątek
- ② std::launch::deferred
 - Leniwa ewaluacja
 - Obliczanie przy okazji:
 - std::future::wait()
 - std::future::get()
 - Nie tworzy wątku
- std::launch::async | std::launch::deferred
 - Domyślna wartość
 - "Implementacja zadecyduje"

std::future i std::promise

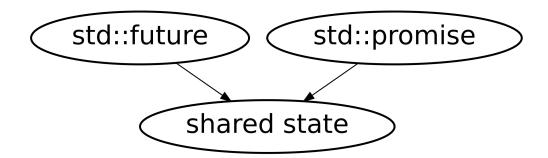


std::future i std::promise



- std::promise nadawca
- std::promise::set_value()
- std::promise::set_exception()

std::future i std::promise



- std::promise nadawca
- std::promise::set_value()
- std::promise::set_exception()

- std::future odbiorca
- std::future::get()
- Może zablokować

Co dalei?

```
#include <iostream>
  #include <future>
3
   void produce(std::promise<int> p) { p.set_value(42); }
   void consume(std::future<int> f) { std::cout << "get:." << f.get(); }</pre>
6
   int main() {
       std::promise<int> promise;
8
       auto future = promise.get_future();
9
       std::thread p(produce, std::move(promise));
       std::thread c(consume, std::move(future));
       p.join();
13
       c.join();
14
```

Co dalei?

std::packaged task

```
#include <iostream>
   #include <future>
3
   int run() { std::cout << "Task processing\n"; return 42; }</pre>
5
   int main()
7
       std::packaged_task<int()> task(run);
8
       auto future = task.get_future();
9
       std::thread task_thread(std::move(task));
10
       std::cout << future.get() << std::endl;</pre>
11
       task_thread.join();
12
       return 0;
13
14
```

Część 5

- Co dalej?

- std::lock()
 - Zakładanie wielu blokad, bez zakleszczeń
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/lock

- std::lock()
 - Zakładanie wielu blokad, bez zakleszczeń
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/lock
- std::atomic<T>
 - Synchronizacja bez "mutexów"
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/atomic/atomic

- std::lock()
 - Zakładanie wielu blokad, bez zakleszczeń
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/lock
- std::atomic<T>
 - Synchronizacja bez "mutexów"
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/atomic/atomic
- std::call_once()
 - Jednorazowa inicjalizacja
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/call_once

- std::lock()
 - Zakładanie wielu blokad, bez zakleszczeń
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/lock
- std::atomic<T>
 - Synchronizacja bez "mutexów"
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/atomic/atomic
- std::call_once()
 - Jednorazowa inicjalizacja
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/call_once
- std::shared_lock()
 - "Czytelnicy i pisarze"
 - http://en.cppreference.com/w/cpp/thread/shared_lock

- Zakleszczenie (ang. deadlock)
 - Ucztujący filozofowie
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock

- Zakleszczenie (ang. deadlock)
 - Ucztujący filozofowie
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock
- Odwrócenie priorytetów (ang. priority inversion)
 - Marsjański łazik ;-)
 - $\bullet \ \, \text{https://en.wikipedia.org/wiki/Priority_inversion} \\$



- Zakleszczenie (ang. deadlock)
 - Ucztujący filozofowie
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock
- Odwrócenie priorytetów (ang. priority inversion)
 - Marsjański łazik ;-)
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Priority_inversion
- Aktywne zakleszczenie (ang. livelock)
 - Mijanie ludzi idących naprzeciw
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock#Livelock



- Zakleszczenie (ang. deadlock)
 - Ucztujący filozofowie
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock
- Odwrócenie priorytetów (ang. priority inversion)
 - Marsjański łazik ;-)
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Priority_inversion
- Aktywne zakleszczenie (ang. livelock)
 - Mijanie ludzi idących naprzeciw
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock#Livelock
- Zagłodzenie (ang. resource starvation)
 - Niepoprawny algorytm szeregujący
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Resource_starvation



- Zakleszczenie (ang. deadlock)
 - Ucztujący filozofowie
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock
- Odwrócenie priorytetów (ang. priority inversion)
 - Marsjański łazik ;-)
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Priority_inversion
- Aktywne zakleszczenie (ang. livelock)
 - Mijanie ludzi idących naprzeciw
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock#Livelock
- Zagłodzenie (ang. resource starvation)
 - Niepoprawny algorytm szeregujący
 - https://en.wikipedia.org/wiki/Resource_starvation
- Fałszywe współdzielenie (ang. false sharing)
 - Zależności na poziomie sprzętu
 - https://en.wikipedia.org/wiki/False_sharing



Inne zagadnienia

• Wzorce projektowe (ang. design patterns)

Co dalej?

Inne zagadnienia

- Wzorce projektowe (ang. design patterns)
- Programowanie bez blokad (ang. lock-free programming)
 - Synchronizacja bez blokowania
 - Skomplikowane nawet dla ekspertów!
 - "Żonglowanie brzytwami"

Co dalei?

Zakończenie

Inne zagadnienia

- Wzorce projektowe (ang. design patterns)
- Programowanie bez blokad (ang. lock-free programming)
 - Synchronizacja bez blokowania
 - Skomplikowane nawet dla ekspertów!
 - "Żonglowanie brzytwami"
- RCU (ang. read copy update)
 - Inne podejście do minimalizacji blokowania
 - Technika wykorzystywana w jądrze linuxa
-
- ...

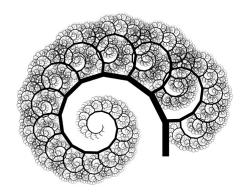
Część 6

- Wprowadzenie
- Podstawowa obsługa wątków
- Mutex i zmienna warunkowa
- 4 Future/Promise
- 5 Co dalej?
- 6 Zakończenie

O programowaniu współbieżnym

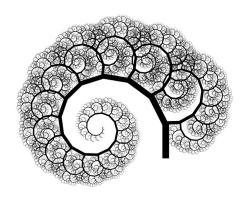
Wątki

- Temat BARDZO szeroki
- Dużo wiedzy (oprogramowanie + sprzęt)
- Wymaga praktyki



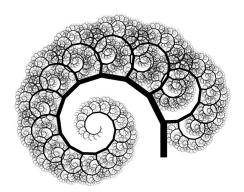
O programowaniu współbieżnym

- Watki
 - Temat BARDZO szeroki
 - Dużo wiedzy (oprogramowanie + sprzęt)
 - Wymaga praktyki
- 3*h* mission impossible!
 - Dużo książek o wątkach
 - Podstawa wielu doktoratów
 - Dobry temat na 2-semestralny kurs



O programowaniu współbieżnym

- Wątki
 - Temat BARDZO szeroki
 - Dużo wiedzy (oprogramowanie + sprzęt)
 - Wymaga praktyki
- 3*h* mission impossible!
 - Dużo książek o wątkach
 - Podstawa wielu doktoratów
 - Dobry temat na 2-semestralny kurs
- Skromne wprowadzenie
- Niezbędne minimum teorii
- Kilka podstawowych mechanizmów



Materiały dodatkowe

- "The free lunch is over", Herb Sutter
- "Język C++ i przetwarzanie współbieżne w akcji", Anthony Williams
- "Threads and shared variables in C++11", Hans Boehm
- "Atomic<> weapons", Herb Sutter
- "Eliminate false sharing", Herb Sutter
- "Threading: dos and don'ts", Bartek 'BaSz' Szurgot
- "Lock-free programming", Herb Sutter
- "Effective modern C++", Scott Meyers
- http://cppreference.com

Pytania?

