

# Vlákna

## Karel Richta a kol.

katedra počítačů FEL ČVUT v Praze

Přednášky byly připraveny s pomocí materiálů, které vyrobili Ladislav Vágner, Pavel Strnad, Martin Hořeňovský, Aleš Hrabalík a Martin Mazanec

© Karel Richta, 2015

Programování v C++, A7B36PJC

09/2015, Lekce 12

<https://cw.fel.cvut.cz/wiki/courses/a7b36pjc/start>

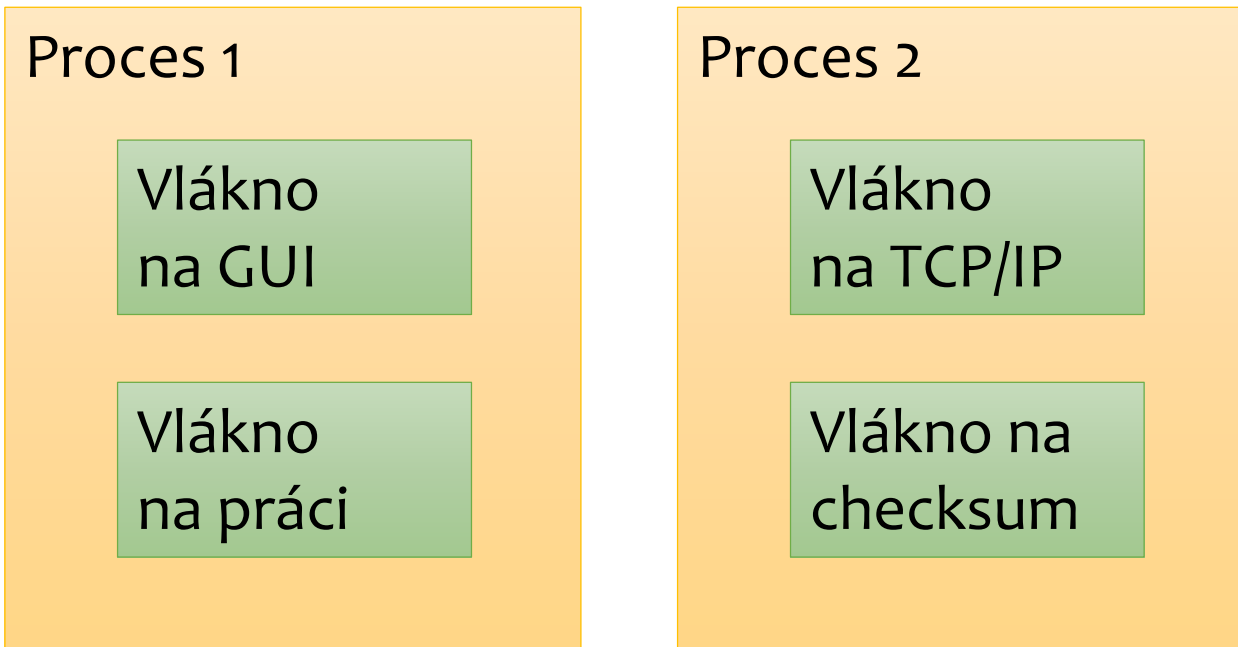


# Motivace

- Všichni jsme už někdy potkali zamrzlé GUI.
- Obvykle se to děje kvůli čekání na dokončení práce nebo čtení z disku.
- Děje se to proto, že počítač dělá věci vždy jednu po druhé... ačkoliv by se během prodlev hodilo dělat něco jiného, trpělivě vyčkává.
- Vlákna umožňují dělat více věcí zároveň.
- Když tedy chceme, aby aplikace zároveň mohla pracovat i reagovat na uživatele, použijeme dvě nebo více vláken.
- Vlákna se též dají použít k urychlení běhu programu.

# Vlákná

- Běh programu se nazývá proces.
- Proces obsahuje jedno nebo více vláken.



# Vlákna a paměť

- Procesy žijí v navzájem oddělených adresních prostorech.
- Vlákna jednoho procesu naopak paměť sdílejí.

Proces 1

Vlákno  
na GUI

Vlákno  
na práci

paměť

Proces 2

Vlákno  
na TCP/IP

Vlákno na  
checksum

paměť

# Podpora vláken ve standardním C++

- C++ standardní knihovna poskytuje pro práci s vlákny různé prostředky.
  - Vlákna – `std::thread`
  - Mutexy – `std::mutex`, `std::shared_mutex` a další
  - RAII zámky – `std::unique_lock` a další
  - `std::future`, `std::promise`, `std::async`
  - `std::condition_variable`
  - Atomické proměnné – `std::atomic<T>`
- Dále C++ definuje tzv. *memory model*, model chování vícevláknové aplikace.
  - Tím se nebudeme příliš zabývat.

# Vlákna v C++ (<thread>)

- Vlákna jsou exportována hlavičkou <thread>.
- Konstruktor vlákna získá prvním argumentem funkci, kterou bude vykonávat, ostatní argumenty předá volané funkci.
- Vlákno je nejhrubší jednotka paralelismu.

```
#include <iostream>
#include <thread>
#include <chrono>
using namespace std::chrono_literals;

void function(int id, int n) {
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        std::cout << "vlakno " << id << " rika ahoj\n";
        std::this_thread::sleep_for(10ms);
    }
}

int main() {
    std::thread t1(function, 1, 2);
    std::thread t2(function, 2, 4);
    t1.join();
    t2.join();
}
```

```
vlakno vlakno 2 rika ahoj
1 rika ahoj
vlakno 1 rika ahoj
vlakno 2 rika ahoj
vlakno 2 rika ahoj
vlakno 2 rika ahoj
```

# Vlákna v C++ (<thread>)

- Dříve, než je zavolán destruktork `std::thread`, musíme
  - zavolat metodu `join` – spouštějící vlákno čeká, než spuštěné vlákno doběhne,
  - nebo zavolat metodu `detach` – spuštěné vlákno je autonomní.

```
#include <iostream>
#include <thread>
#include <chrono>
using namespace std::chrono_literals;

void function(int id, int n) {
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        std::cout << "vlakno " << id << " rika ahoj\n";
        std::this_thread::sleep_for(10ms);
    }
}

int main() {
    std::thread t1(function, 1, 2);
    std::thread t2(function, 2, 4);
    t1.join(); // hlavní vlákno čeká na ukončení vlákna t1
    t2.join(); // hlavní vlákno čeká na ukončení vlákna t2
}
```

# Vlákna v C++ (<thread>)

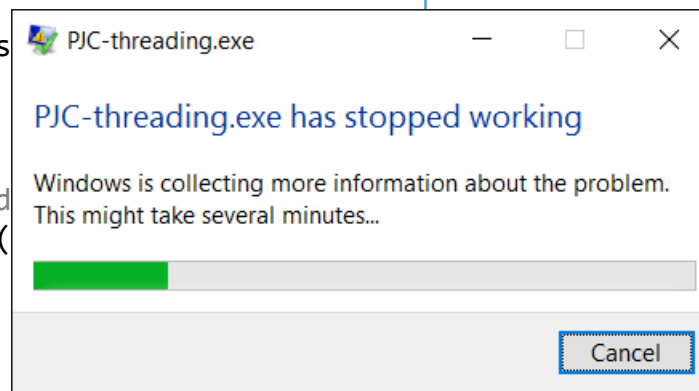
- Dříve, než je zavolán destruktork std::thread, musíme
  - zavolat metodu join – spouštějící vlákno čeká, než spuštěné vlákno doběhne,
  - nebo zavolat metodu detach – spuštěné vlákno je autonomní.

```
#include <iostream>
#include <thread>
#include <chrono>
using namespace std::chrono_literals;

void function(int id, int n) {
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        std::cout << "vlakno " << id << " ";
        std::this_thread::sleep_for(1s);
    }
}

int main() {
    std::thread t1(function, 1, 2);
    std::thread t2(function, 2, 4);
    t1.join(); //hlavní vlákno čeká na ukončení vlákna t1
    t2.join(); //hlavní vlákno čeká na ukončení vlákna t2
}
```

když zapomeneme na  
join nebo detach...



...proces se okamžitě  
ukončí.



# Synchronizace

- Vzhledem k tomu, že vlákna sdílejí paměť, je potřeba je synchronizovat.
  - Jinak se budou dít divné věci!

```
#include <iostream>
#include <thread>

int main() {
    int counter = 0;
    auto thread_func = [&counter]() {
        for (int i = 0; i < 1'000'000; ++i) {
            counter++;
            counter--;
        }
    };

    auto t1 = std::thread(thread_func);
    auto t2 = std::thread(thread_func);

    t1.join(); t2.join();
    std::cout << counter << std::endl;
}
```

```
>>> 0
>>> 1
>>> -3053
>>> 4
>>> -2
...

```

# Mutexy a zámky (<mutex>)

- *Mutex* je struktura pro synchronizaci vláken.
  - Vlákna žádají o vlastnictví (uzamčení) mutexu.
  - Mutex může být v danou chvíli uzamčen pouze jedním vláknem.
- *Zámky* jsou RAII třídy, které obsluhují uzamykání a odemykání mutexů.
- Mutexy a zámky jsou exportovány hlavičkou <mutex>.

```
... >>> 0
int counter = 0; >>> 0
std::mutex mutex; >>> 0
auto thread_func = [&counter, &mutex]() { >>> 0
    for (int i = 0; i < 1'000'000; ++i) { >>> 0
        std::unique_lock<std::mutex> lock(mutex); ...
        counter++;
        counter--;
    } // destruktor lock odemkne mutex
};
...
```

# Mutexy a zámky – problémy

- Používání zámeků s sebou nese různé potenciální problémy.
- Jeden z nich je deadlock. Deadlock je stav ve kterém program nemůže pokračovat, protože se různá vlákna navzájem blokují.

```
int main() {
    std::mutex m1;
    std::mutex m2;

    auto thread_func = [](std::mutex& first_mutex, std::mutex& second_mutex, int id) {
        while (true) {
            std::lock_guard<std::mutex> l1(first_mutex);
            std::cout << "Vlakno " << id << " rika ahoj.\n";
            std::lock_guard<std::mutex> l2(second_mutex);
        }
    };

    std::thread t1(thread_func, std::ref(m1), std::ref(m2), 0);
    std::thread t2(thread_func, std::ref(m2), std::ref(m1), 1);

    t1.join();
    t2.join();
}
```

# Mutexy a zámky – problémy

- K deadlocku obvykle dojde, pokud se více vláken pokusí zamknout stejné mutexy v různém pořadí.
- Pokud spustíme tento kód, výpisy přestanou okamžitě. Proč?

```
int main() {
    std::mutex m1;
    std::mutex m2;

    auto thread_func = [](std::mutex& first_mutex, std::mutex& second_mutex, int id) {
        while (true) {
            std::lock_guard<std::mutex> l1(first_mutex);
            std::cout << "Vlakno " << id << " rika ahoj.\n";
            std::lock_guard<std::mutex> l2(second_mutex);
        }
    };

    std::thread t1(thread_func, std::ref(m1), std::ref(m2), 0);
    std::thread t2(thread_func, std::ref(m2), std::ref(m1), 1);

    t1.join();
    t2.join();
}
```

# Mutexy a zámky – problémy

vlákno 1:	<code>std::lock_guard&lt;std::mutex&gt; l1(first_mutex); // vlákno 1 zamkne m1</code>
vlákno 1:	<code>std::cout &lt;&lt; "Vlakno " &lt;&lt; id &lt;&lt; " rika ahoj.\n";</code>
vlákno 2:	<code>std::lock_guard&lt;std::mutex&gt; l1(first_mutex); // vlákno 2 zamkne m2</code>
vlákno 2:	<code>std::cout &lt;&lt; "Vlakno " &lt;&lt; id &lt;&lt; " rika ahoj.\n";</code>
vlákno 2:	<code>std::lock_guard&lt;std::mutex&gt; l2(second_mutex); // vlákno 2 čeká, chce zamknout m1</code>
vlákno 1:	<code>std::lock_guard&lt;std::mutex&gt; l2(second_mutex); // vlákno 1 čeká, chce zamknout m2</code>
...	<b>výsledek: deadlock</b>

```
int main() {
    std::mutex m1;
    std::mutex m2;

    auto thread_func = [](std::mutex& first_mutex, std::mutex& second_mutex, int id) {
        while (true) {
            std::lock_guard<std::mutex> l1(first_mutex);
            std::cout << "Vlakno " << id << " rika ahoj.\n";
            std::lock_guard<std::mutex> l2(second_mutex);
        }
    };

    std::thread t1(thread_func, std::ref(m1), std::ref(m2), 0);
    std::thread t2(thread_func, std::ref(m2), std::ref(m1), 1);

    t1.join();
    t2.join();
}
```

# Mutexy a zámky – problémy

- K deadlocku nemůže dojít, použijeme-li `std::lock`.
- `std::lock` uzamkne všechny mutexy, které mu poskytneme.
- Mutexy pak musíme umístit do `std::lock_guard` s druhým parametrem `std::adopt_lock`, jinak se mutexy neodemknou.

```
int main() {
    std::mutex m1;
    std::mutex m2;

    auto thread_func = [](std::mutex& first_mutex, std::mutex& second_mutex, int id) {
        while (true) {
            std::lock(first_mutex, second_mutex);
            std::lock_guard<std::mutex> l1(first_mutex, std::adopt_lock);
            std::cout << "Vlakno " << id << " rika ahoj.\n";
            std::lock_guard<std::mutex> l2(second_mutex, std::adopt_lock);
        }
    };

    std::thread t1(thread_func, std::ref(m1), std::ref(m2), 0);
    std::thread t2(thread_func, std::ref(m2), std::ref(m1), 1);

    t1.join();
    t2.join();
}
```

# Future, Promise a Async v C++ (<future>)

- Protože vlákna neumí vracet hodnotu, existují tzv. futures.
- S futures jsou spojeny tzv. “přísliby” (promise) a async.
- Future a promise reprezentují budoucí výsledek.
  - Future umožňuje jeho čtení.
  - Promise jeho zápis.

```
std::vector<int> numbers;
// získáme čísla

// připravíme si future a promise
std::promise<int> sum_promise;
std::future<int> sum_future = sum_promise.get_future();

// Necháme jiné vlákno, aby je sečetlo
std::thread([](std::promise<int> promise, std::vector<int> numbers) {
    promise.set_value(std::accumulate(begin(numbers), end(numbers), 0));
}, std::move(sum_promise), std::move(numbers)).detach();
// zatímco dělame jinou práci

int sum = sum_future.get(); // získáme výsledek, pokud ještě není, blokujeme
```

# Future, Promise a Async v C++ (<future>)

- Pro ulehčení práce se `std::promise` a `std::future` existuje ještě `std::async`.
- `std::async` bere při konstrukci způsob vykonání, funkci, kterou má vykonat, a argumenty, které předá funkci.
- `std::async` vrátí `std::future` a následně „nějak zařídí“, aby se funkce vykonala.

```
template <typename RandomAccessIter>
int parallel_mult(RandomAccessIter beg, RandomAccessIter end) {
    auto dist = std::distance(beg, end);
    if (dist <= 1000) {
        return std::accumulate(beg, end, 1, std::multiplies<>{});
    }

    RandomAccessIter middle = beg + dist / 2;

    auto rmul = std::async(std::launch::async,
                          parallel_mult<RandomAccessIter>,
                          middle, end);

    int lmul = parallel_mult(beg, middle);
    return lmul * rmul.get();
}
```



# Future, Promise a Async v C++ (<future>)

- POZOR: Destruktor `std::future` vytvořené přes `std::async` je blokující a čeká na ukončení vykonávání funkce uvnitř `std::async`.

```
std::async(std::launch::async, foo); // vytvoří dočasnou future a čeká na jejím destrukturu
std::async(std::launch::async, bar); // funkce bar nemůže začít, dokud neskončí funkce foo
```

- Je potřeba uložit future do dočasné proměnné, nebo jiným způsobem prodloužit její život.

```
{
    auto t1 = std::async(std::launch::async, foo); // začne probíhat foo
    auto t2 = std::async(std::launch::async, bar); // začne probíhat bar bez ohledu na foo
} // zde se spustí destruktory t2 a t1, čeká se na ukončení foo i bar.
```

```
std::future<void> qux() {
    return std::async(std::launch::async, foo); // začne probíhat foo
    // nedejde k blokování, protože je future vrácena z funkce ven
}
```

# Condition Variables (<condition\_variable>)

- Podmínkové proměnné slouží ke komunikaci mezi vlákny.
  - Na rozdíl od mutexů, které slouží k synchronizaci.
- Podmínkové proměnné jsou vždy spojené s nějakým mutexem.
- Na podmínkových proměnných mohou vlákna čekat na signál od jiného vlákna.
- S čekáním na podmínkové proměnné vždy souvisí predikát, který kontroluje, jestli se vlákno mělo probudit – vlákno se mohlo probudit i samovolně, nebo nemusí být schopno v současném stavu systému pokračovat.

# Condition Variables (<condition\_variable>)

```
template <typename T>
class synchronized_box {
    T element;
    std::mutex mutex;
    std::condition_variable cv;
    bool is_ready;

public:
    synchronized_box(): is_ready(false) {}

    void insert(const T& e) {
        std::unique_lock<std::mutex> lock(mutex);
        cv.wait(lock, [&]() { return !is_ready; });
        element = e;
        is_ready = true;
        cv.notify_one();
    }

    void take_out(T& out) {
        std::unique_lock<std::mutex> lock(mutex);
        cv.wait(lock, [&]() { return is_ready; });
        out = std::move(element);
        is_ready = false;
        cv.notify_one();
    }
};
```

```
int main() {
    synchronized_box<int> box;
    auto thread_func = [&]() {
        int temp;
        box.take_out(temp);
        std::cout << temp << '\n';
    };
    std::thread t(thread_func);

    std::this_thread::sleep_for(10ms);
    box.insert(1);
    t.join();
}
```

# Atomické proměnné (<atomic>)

- Atomické proměnné jsou alternativa k zámku nad jednou proměnnou.
  - Zamknutí mutexu je poměrně nákladná operace.
  - Atomické operace nejsou zdarma, ale jsou levnější.
- Pracuje se s nimi podobně jako s neatomickými proměnnými, ale operace nad nimi jsou nedělitelné.

```
int main() {
    std::atomic<int> counter = 0;
    auto thread_func = [&counter]() {
        for (int i = 0; i < 1'000'000; ++i) {
            counter++;
            counter--;
        }
    };

    auto t1 = std::thread(thread_func);
    auto t2 = std::thread(thread_func);

    t1.join(); t2.join();
    std::cout << counter << std::endl;
}
```

```
>>> 0
>>> 0
>>> 0
>>> 0
>>> 0
...
```

# Atomické proměnné (<atomic>)

- Atomické operace mohou mít různou „sílu“.
  - Můžeme ji určit pomocí druhého parametru, který poskytneme dané atomické operaci.
- Jednotlivé stupně mění, jaké optimalizace smí kompilátor provést.
  - Výchozí hodnota požaduje, aby byla dodržena *sekvenční konzistence*. To je rozumná varianta, ačkoliv může být pomalá.

```
int main() {
    std::atomic<int> counter = 0;
    auto thread_func = [&counter]() {
        for (int i = 0; i < 1'000'000; ++i) {
            counter.fetch_add(1, memory_order_seq_cst);
            counter.fetch_sub(1, memory_order_seq_cst);
        }
    };

    auto t1 = std::thread(thread_func);
    auto t2 = std::thread(thread_func);

    t1.join(); t2.join();
    std::cout << counter << std::endl;
}
```

```
>>> 0
>>> 0
>>> 0
>>> 0
>>> 0
...

```

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 0;  
y = 0;
```

Vlákno 1	Vlákno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

r1 = 1 r2 = 1	?
r1 = 0 r2 = 1	?
r1 = 1 r2 = 0	?
r1 = 0 r2 = 0	?

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 0;  
y = 0;
```

Vlákno 1	Vlákno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

r1 = 1 r2 = 1	✓
r1 = 0 r2 = 1	?
r1 = 1 r2 = 0	?
r1 = 0 r2 = 0	?

```
x = 1;  
y = 1;  
r1 = y;  
r2 = x;
```

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 0;  
y = 0;
```

Vláknno 1	Vláknno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

```
x = 1;  
r1 = y;  
y = 1;  
r2 = x;
```

```
r1 = 1  
r2 = 1
```



```
r1 = 0  
r2 = 1
```



```
r1 = 1  
r2 = 0
```



```
r1 = 0  
r2 = 0
```



```
x = 1;  
y = 1;  
r1 = y;  
r2 = x;
```



# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 1;  
r1 = y;  
y = 1;  
r2 = x;
```

r1 = 1 r2 = 1	✓
r1 = 0 r2 = 1	✓
r1 = 1 r2 = 0	✓
r1 = 0 r2 = 0	?

```
x = 1;  
y = 1;  
r1 = y;  
r2 = x;
```

```
y = 1;  
r2 = x;  
x = 1;  
r1 = y;
```

x = 0; y = 0;	
Vláknno 1	Vláknno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 0;  
y = 0;
```

Vláknno 1	Vláknno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

```
x = 1;  
r1 = y;  
y = 1;  
r2 = x;
```

```
??????  
??????  
??????  
??????
```

r1 = 1 r2 = 1	✓
r1 = 0 r2 = 1	✓
r1 = 1 r2 = 0	✓
r1 = 0 r2 = 0	✓

```
x = 1;  
y = 1;  
r1 = y;  
r2 = x;
```

```
y = 1;  
r2 = x;  
x = 1;  
r1 = y;
```

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

```
x = 0;  
y = 0;
```

Vláknno 1	Vláknno 2
x = 1; r1 = y;	y = 1; r2 = x;

```
x = 1;  
r1 = y;  
y = 1;  
r2 = x;
```

```
!!!!!!!  
!!!!!!!  
!!!!!!!  
!!!!!!!
```

r1 = 1 r2 = 1	✓
r1 = 0 r2 = 1	✓
r1 = 1 r2 = 0	✓
r1 = 0 r2 = 0	!

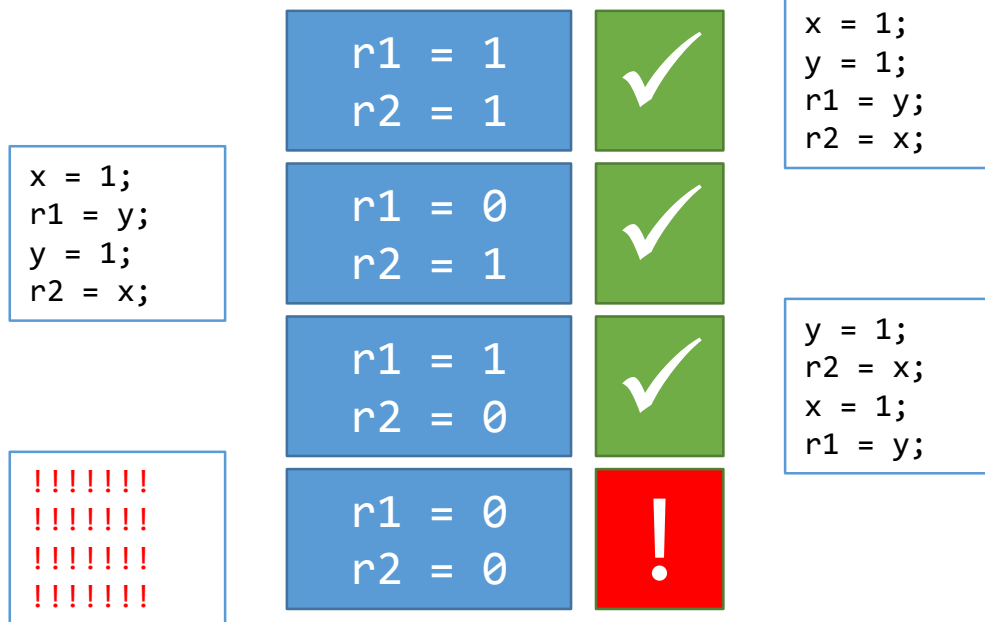
```
x = 1;  
y = 1;  
r1 = y;  
r2 = x;
```

```
y = 1;  
r2 = x;  
x = 1;  
r1 = y;
```

# Proč chceme sekvenční konzistenci

- Mějme kousek pseudokódu:
- Jaké různé výsledky byste čekali?

<code>x = 0; y = 0;</code>	
Vlákno 1	Vlákno 2
<code>x = 1; r1 = y;</code>	<code>y = 1; r2 = x;</code>



- Poslední případ je tzv. relaxovaný. Tomuto výsledku sekvenční konzistence zabrání.

# Synchronizace nad více proměnnými

- Pozor, pro synchronizaci nad více proměnnými je stále potřeba zámek.
- Uvažte tuto funkci pro převod peněz. Pokud se pokusíme provést více plateb zároveň, nemůže se nám stát, že se nějaký účet dostane do mínusu?

```
bool transaction(std::atomic<int>& balance1, std::atomic<int>& balance2, int amount) {  
    if (balance1 >= amount) {  
        balance1 -= amount;  
        balance2 += amount;  
        return true;  
    }  
    return false;  
}
```

# Synchronizace nad více proměnnými

- Pozor, pro synchronizaci nad více proměnnými je stále potřeba zámek.
- Uvažte tuto funkci pro převod peněz. Pokud se pokusíme provést více plateb zároveň, nemůže se nám stát, že se nějaký účet dostane do mínusu?

```
bool transaction(std::atomic<int>& balance1, std::atomic<int>& balance2, int amount) {  
    if (balance1 >= amount) {  
        balance1 -= amount;  
        balance2 += amount;  
        return true;  
    }  
    return false;  
}
```

vlákno 1:	<code>if (balance1 &gt;= amount) {</code>
vlákno 2:	<code>if (balance1 &gt;= amount) {</code>
vlákno 1:	<code>    balance1 -= amount;</code>
vlákno 1:	<code>    balance2 += amount;</code>
vlákno 2:	<code>    balance1 -= amount;</code>
vlákno 2:	<code>    balance2 += amount;</code>
vlákno 2:	<code>    return true;</code>
vlákno 1:	<code>    return true;</code>
...	...

# Synchronizace nad více proměnnými

- Pro synchronizaci více proměnných je stále potřeba použít zamykání.

```
bool transaction(account& account1, account& account2, int amount) {
    std::lock(account1.mutex, account2.mutex); // Zamkneme přístup k oboum účtům
    // Prevedeme vlastnictví do lock guardu
    std::lock_guard<std::mutex> lg1(account1.mutex, std::adopt_lock);
    std::lock_guard<std::mutex> lg2(account2.mutex, std::adopt_lock);

    // Teď můžeme převést peníze aniž by hrozilo, že se dostaneme do záporu
    if (account1.balance >= amount) {
        account1.balance -= amount;
        account2.balance += amount;
        return true;
    }

    return false;
}

struct account {
    std::mutex mutex;
    std::atomic<int> balance;
};
```

# Běžné modely paralelismu

- Existuje mnoho běžných modelů paralelismu v programech.
  - My si probereme 3 základní.
- Boss-Worker
  - Hlavní vlákno rozděljuje úkoly ostatním vláknům
- Pipeline
  - Každé vlákno provede nějakou práci nad daty a pošle výsledek dalšímu.
- Work crew
  - Více vláken vykonává stejnou práci nad různými daty.



# Work crew model

- Tento model je používán například v OpenMP.
- Vlákna uvnitř jedné skupiny sdílejí kód, ale nesdílejí data.

```
void process_data(std::vector<foobar>& data) {
    auto thread_func = [&](int from, int to) {
        for (int i = from; i < to; ++i) {
            process_foobar(data[i]);
        }
    };
    int num_threads = std::thread::hardware_concurrency();
    int part_size = data.size() / num_threads;
    std::vector<std::thread> threads;
    for (int i = 0; i < num_threads; ++i) {
        threads.emplace_back(thread_func, i * part_size, (i + 1) * part_size);
    }
    for (auto& t : threads) {
        t.join();
    }
}
```

Pozor, dělení úkolů v příkladu je zjednodušené a nefunguje, pokud `data.size() % num_threads != 0`.

# Pipeline model

- Zřetězení po sobě následujících úkolů, jako pipe v UNIXu:  
find . | grep "homework" | grep "PJC"
- Každá část vykoná jednoduchý úkol s daty a pošle výsledek dál.

```
void pipeline(const std::vector<spam>& data) {
    std::vector<std::thread> threads;
    synchronized_box<spam> pipe_start;
    synchronized_box<ham> pipe_mid;
    synchronized_box<lunch> pipe_end;

    threads.emplace_back([&]() {
        while (true) {
            spam temp;
            pipe_start.take_out(temp);
            pipe_mid.insert(process_spam(temp));
        }
    });
    threads.emplace_back([&]() {
        while (true) {
            ham temp;
            pipe_mid.take_out(temp);
            pipe_end.insert(process_ham(temp));
        }
    });
}
```

```
threads.emplace_back([&]() {
    while (true) {
        lunch lunch;
        pipe_end.take_out(lunch);
        eat(lunch);
    }
});
for (auto& d : data) {
    pipe_start.insert(d);
}
for (auto& t : threads) {
    t.join();
}
}
```

Kvůli místu jsme vynechali ukončování celé pipeline. Po spuštění by tento kód skončil deadlockem.

# Boss-Worker model

- Jedno vlákno je privilegované a rozdává práci. Ostatní vlákna zpracovávají práci a vrací výsledky.
- Typicky používané třeba pro uživatelské rozhraní aplikace.
  - Všichni jsme někdy zažili, že aplikace přestala odpovídat při provádění nějaké operace, třeba ukládání souboru.
  - Toto nastává pokud vlákno starající se o uživatele dělá dlouho-trvající práci.
- Též se často používá pro obsluhu HTTP dotazů.
  - Nadřízený přijímá požadavky a dává je podřízeným, aby je vyřídili.

Děkuji za pozornost.