Zmienne warunku

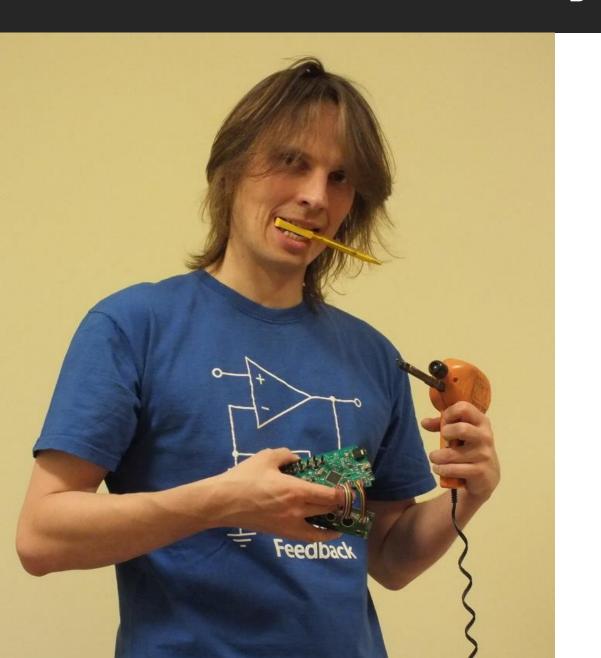
CODERS SCHOOL

https://coders.school



Łukasz Ziobroń lukasz@coders.school

Łukasz Ziobroń & Bartosz Szurgot - autorzy





Łukasz Ziobroń

Not only programming experience:

- C++ and Python developer @ Nokia & Credit Suisse
- Scrum Master @ Nokia & Credit Suisse
- Code Reviewer @ Nokia
- Webmaster (HTML, PHP, CSS) @ StarCraft Area

Training experience:

- C++ trainings @ Coders School
- Practial Aspects Of Software Engineering @ PWr, UWr
- Nokia Academy @ Nokia
- Internal corporate trainings

Public speaking experience:

- Academic Championships in Team Programming
- code::dive conference
- code::dive community



Zmienne warunku - Agenda

- Zadanie 1: kolejka FIFO
- Problem grzanie CPU
- Aktywne czekanie
- Zmienna warunku (condition variable)
- Zadanie 2: kolejka FIFO przyjazna Arktyce
- Zmienna warunku szczegóły
- Zadanie domowe: ping-pong
- Zmienna warunku zagrożenia

Zadanie 1: kolejka FIFO

```
template <typename T>
class ThreadsafeQueue {
    deque<T> queue ;
    // TODO: Make it thread-safe :)
public:
    void push(const T & element) {
        queue .push front(element);
    T pop() {
        auto top = queue_.back();
        queue_.pop_back();
        return top;
    bool empty() const {
        return queue .empty();
```

- W pliku 01_threadsare_queue.cpp znajduje się wybrakowana implementacja kolejki FIFO
- Napraw wątek textProducer, aby generował prawidłowe napisy:
 - This is random text number 0
 - This is random text number 1
 - ...
 - This is random text number n
- Zabezpiecz operacje na kolejce przed dostępem z wielu wątków (make it thread-safe ©)
- Jaki problem widzisz?

Zadanie 1 – rozwiązanie: naprawione wyświetlanie tekstu

- W pliku 01_threadsare_queue.cpp znajduje się wybrakowana implementacja kolejki FIFO
- Napraw watek textProducer, aby generował prawidłowe napisy:
 - This is random text number 0
 - This is random text number 1
 - ...
 - This is random text number n
- Zabezpiecz operacje na kolejce przed dostępem z wielu wątków (make it thread-safe ©)
- Jaki problem widzisz?

Zadanie 1 – rozwiązanie: threadsafe queue

```
template <typename T>
class ThreadsafeQueue {
    deque<T> queue ;
    mutable mutex m ;
    using Lock = lock guard<mutex>;
public:
    void push(const T & element) {
        Lock 1(m);
        queue .push front(element);
    T pop() {
        Lock 1(m_);
        auto top = queue_.back();
        queue_.pop_back();
        return top;
    bool empty() const {
        Lock 1(m_);
        return queue .empty();
```

- W pliku 01_threadsare_queue.cpp znajduje się wybrakowana implementacja kolejki FIFO
- Napraw watek textProducer, aby generował prawidłowe napisy:
 - This is random text number 0
 - This is random text number 1
 - ...
 - This is random text number n
- Zabezpiecz operacje na kolejce przed dostępem z wielu wątków (make it thread-safe ©)
- Jaki problem widzisz?

Problem – grzanie CPU i efekt cieplarniany



Aktywne czekanie

```
void saveToFile(StringQueue & sq) {
    ofstream file("/tmp/sth.txt");
    while (file) {
        while (sq.empty()) { /* nop */ }
        file << sq.pop() << endl;
    }
}</pre>
```

- Aktywne czekanie (busy waiting) to stan, w którym wątek ciągle sprawdza, czy został spełniony pewien warunek
- Inna nazwa tego problemu to wirująca blokada (spinlock)
- Problem rozwiązuje zmienna warunku (condition variable)

Zmienna warunku (condition variable)

- #include <condition_variable>
- std::condition_variable
- Najważniejsze operacje
 - wait() oczekuje na zmianę blokuje obecny wątek dopóki nie zostanie on wybudzony
 - notify_one() wybudza jeden z wątków oczekujących na zmianę. Nie mamy kontroli nad tym, który z wątków zostanie powiadomiony.
 - notify_all() wybudza wszystkie wątki czekające na zmianę. Wątki te mogą konkurować o zasoby.

Zadanie 2: kolejka FIFO przyjazna Arktyce

```
template <typename T>
class WaitQueue {
    deque<T> queue ;
    mutable mutex m ;
    using Lock = lock guard<mutex>;
public:
    void push(const T & element) {
        Lock 1(m);
        queue .push front(element);
    T pop() {
        Lock 1(m_);
        auto top = queue_.back();
        queue_.pop_back();
        return top;
    bool empty() const {
        Lock 1(m_);
        return queue .empty();
};
```

Popraw kod z pliku
 02_wait_queue.cpp tak, aby
 używał zmiennej warunkowej
 zamiast aktywnego czekania

Zadanie 2 - rozwiązanie

```
// includes
                                                            using StringQueue = WaitQueue<string>;
template <typename T>
                                                            void provideData(StringQueue & sq) {
class WaitQueue {
                                                                string txt;
    deque<T> queue ;
                                                                while (getline(cin, txt))
   mutable mutex m ;
                                                                    sq.push(txt);
    condition_variable nonEmpty_;
    using Lock = unique lock<mutex>;
                                                            void saveToFile(StringQueue & sq) {
                                                                ofstream file("/tmp/sth.txt");
public:
    void push(const T & element) {
                                                                while (file)
        Lock 1(m);
                                                                    file << sq.pop() << endl;</pre>
        queue .push front(element);
        nonEmpty .notify all();
                                                            void produceText(StringQueue & sq, int number) {
   T pop() {
                                                                for (int i = 0; i < number; i++)
        Lock 1(m);
                                                                    sq.push("This is random text number " +
                                                            to string(i));
        auto hasData = [&]{ return not queue .empty(); };
        nonEmpty .wait(1, hasData);
        auto top = queue .back();
        queue_.pop_back();
                                                            int main() {
        return top;
                                                                // without changes
```

Zmienne warunku uszczęśliwiają foczki 😊



Zmienna warunku - szczegóły

- std::condition_variable działa tylko z wyłącznymi blokadami (unique_lock)
- std::condition_variable_any działa z każdym rodzajem blokad (shared_lock)
- Są niekopiowalne
- Metoda wait() przyjmuje blokadę oraz opcjonalnie predykat, dzięki któremu zostaną wybudzone tylko te wątki, dla których warunek jest spełniony
- Wszystkie wątki, które czekają na zmiennej warunku muszą mieć zablokowany ten sam mutex. W przeciwnym wypadku jest niezdefiniowane zachowanie.
- Metody wait_for() i wait_until() przyjmują jeszcze odpowiednio punkt w czasie lub okres czasu do którego wątki będą czekać na wybudzenie. Po upływie tego czasu wątki zostaną wybudzone.
- Jeśli na zmiennej warunku czeka kilka wątków i każdy ma inny predykat, to użycie notify_one() może spowodować zakleszczenie. Wybudzony może zostać wątek, dla którego warunek nie został spełniony i jeśli żaden inny wątek nie zawoła nofity_one() lub notify_all() to wszystkie będą czekać.

Zadanie domowe: ping-pong

- 1 wątek wypisuje "ping" oraz kolejny numer
- 2 wątek wypisuje "pong" oraz kolejny numer
- Zaczyna wątek ping, a kończy zawsze pong. Wątki muszą pracować na przemian. Nie mogą być 2 pingi lub pongi po sobie. Program nie może zakończyć się pingiem, na który nie będzie odpowiedzi – ponga.
- Zakończenie działania programu ma nastąpić albo po wykonanej liczbie odbić albo po limicie czasowym, w zależności które wystąpi pierwsze. Powód zakończenia powinien zostać wyświetlony na ekranie
- Parametry programu:
 - liczba odbić
 - limit czasowy (w sekundach)

```
$> g++ 03_ping_pong.cpp -lpthread
-std=c++17 -fsanitize=thread
$> ./a.out 1 10
ping 0
pong 0
Ping reached repetitions limit
Pong reached repetitions limit
$> ./a.out 12 1
ping 0
pong 0
ping 1
pong 1
ping 2
pong 2
Timeout
```

Wskazówki

Jeśli utkniesz:

- Potrzebujesz mutexu i zmiennej warunkowej w klasie PingPong
- Czekaj na zmiennej warunku za pomocą wait_for() w funkcji stop()
- Sprawdzaj liczbę powtórzeń w wątkach ping i pong
- Użyj dodatkowej zmiennej **bool**, która powie wszystkim wątkom, aby się zakończyły. gdy nastąpią wymagane warunki. Użyj tutaj typu **atomic<bool>** (o nim później 😊)
- Wątki ping i pong powinny za pomocą wait() sprawdzać warunek, czy to ich kolej
 na działanie. Użyj dodatkowej zmiennej bool, która zostanie użyta w predykacie
 przekazanym do wait().
- Wątek pong powinien zakończyć program po osiągnięciu limitu odbić



Zmienna warunku - zagrożenia

- Fałszywe przebudzenie (spurious wakeup)
 - Wątek czekający na zmiennej warunku cyklicznie co pewien okres czasu wybudza się i sprawcza czy nie przyszła notyfikacja
 - W celu oczekiwania na zmiennej warunku wymagana co najmniej blokada unique_lock, gdyż
 podczas uśpienia wątek ją odblokowuje, a gdy wybudza się, aby sprawdzić notyfikację blokuje ją
 ponownie na chwilę, po czym znów ją odblokowuje i śpi dalej
 - Predykat dodany do funkcji wait() zapobiega fałszywym przebudzeniom, gdyż dodaje dodatkowy warunek, który musi być spełniony, aby wątek się wybudził
- Utracona notyfikacja (lost wakeup)
 - Jeśli notyfikacja została wysłana zanim wątek oczekiwał na zmiennej, to jest ona utracona i nie wybudzi ona wątku
 - Problem można obejść, gdy pojawi się fałszywe przebudzenie.
 - Jeśli wątek oczekiwał na zmiennej warunku z predykatem, to predykat musi być spełniony, inaczej fałszywe przebudzenie nie nastąpi
- <u>Spurious wakeup and lost wakeup article on modernescpp.com</u>
- Condition variables vs tasks article on modernescpp.com

CODERS SCHOOL

https://coders.school



Łukasz Ziobroń lukasz@coders.school