

# Automatic Mutual Exclusion

Filip Rachwałak

10 grudnia 2014

# Spis treści

- 1 Wstęp
  - Dlaczego nie mutexy?
  - Dlaczego nie pamięć transakcyjna?
  - Główna idea AME
- 2 Podstawowy model
  - Asynchroniczne wywołania metod
  - Blokowanie wywołań
  - Przykład
- 3 Szczegółowy model
  - Dzielenie metod
  - Niesynchronizowany kod
- 4 Zakończenie
  - Podsumowanie
  - Wyzwania

# Dlaczego nie mutexy?

- Częste i łatwe do popełnienia błędy programistów: zakleszczenia, zawieszenie GUI.
- Konieczność przestrzegania kolejności zajmowanych zamków.
- Im większy projekt, tym (znacznie) trudniejsze programowanie.

# Dlaczego nie pamięć transakcyjna?

- Wciąż wymaga decyzji programisty, które bloki kodu muszą być chronione.
- Gry programista chce zawęzić zasięg bloku chronionego musi usunąć żadaną część kodu z bloku, a to wpływa na zrozumienie kodu np. przez następnego programistę (szczególnie w dużych projektach).

# Główna idea AME

## W aplikacji wielowątkowej:

- Domyślnie chroniony cały kod, deklarowanie kodu niechronionego.
- Poprawność ponad wydajnością.
- Łatwe zarządzanie kodem.

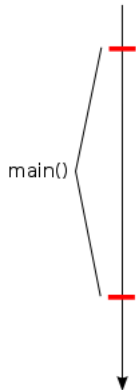
# PODSTAWOWY MODEL SYSTEMU AME

# Asynchroniczne wywołania metod

## Automatic Mutual Exclusion:

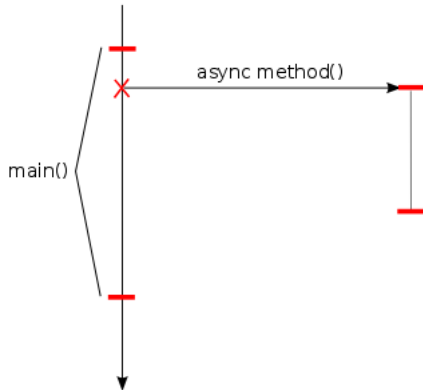
- składa się z wywołań metod asynchronicznych,
- gwarantuje, że wynik wykonanych wywołań będzie równoważny wynikowi, który byłby osiągnięty poprzez wykonanie sekwencyjne (atomowość, niekoniecznie kolejność),
- kończy się, gdy wszystkie asynchroniczne metody zostaną wykonane,
- osiąga współbieżność poprzez wykonywanie wywołań niekonfliktowych.

# Działanie programu

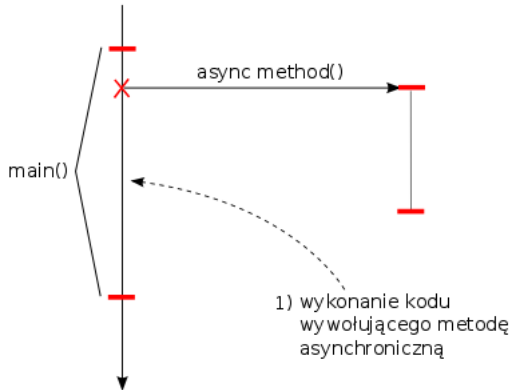




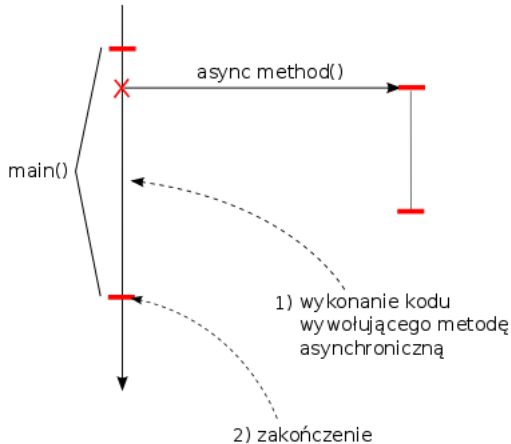
# Działanie programu



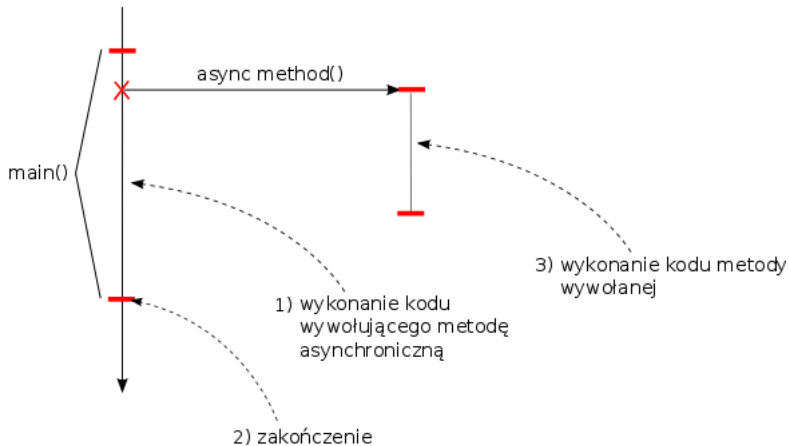
# Działanie programu



# Działanie programu



# Działanie programu



# Blokowanie wywołań

`BlockUntil(bool condition)`

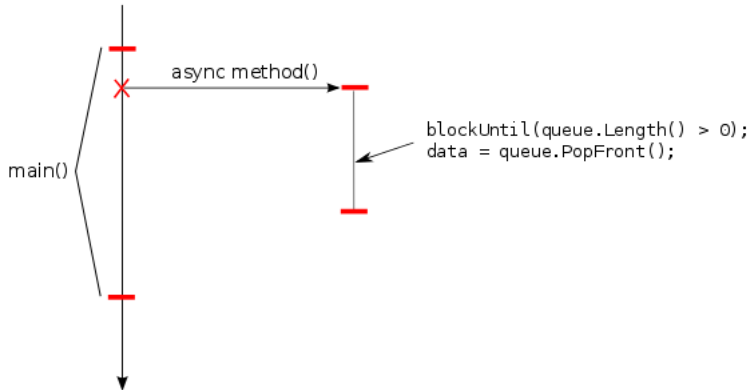
Jeśli `condition = true`, to nic się nie dzieje (kontynuacja przetwarzania).

W przeciwnym wypadku wycofanie aktualnej transakcji i ponowna próba po pewnym czasie.

## Ważne!

Jeśli metoda asynchroniczna (transakcja) zatrzyma się na którejś z kolei instrukcji `BlockUntil()`, wycofywana jest cała transakcja!

# Blokowanie wywołań



# Przykład Zombie

```
void startZombie() {
    Zombie z;
    z.initialize();
    async UpdateZombie(z);
}

void UpdateZombie(Zombie z) {
    Time now = GetTimeNow();
    BlockUntil(now - z.lastUpdate >
               z.updateInterval);
    z.lastUpdate = now;
    MoveAround(z);
    if (Distance(z, player) < DeathRadius) {
        KillPlayer();
    } else {
        async UpdateZombie(z);
    }
}
```

# SZCZEGÓŁOWY MODEL SYSTEMU AME



# I co dalej?

## Problem

Długie metody z wieloma instrukcjami `BlockUntil()` będą częściej powodować wycofanie transakcji.

## Rozwiązanie

Podział aktualnej transakcji za pomocą metody `Yield()` na atomowe bloki.

`BlockUntil()` zablokuje tylko fragment od poprzedniego wywołania metody `Yield()`, a jeśli będzie wznowiać działanie po abortcie, zrobi to od poprzedniego wywołania `Yield()`.

# Używanie Yield()

Wymagane jest, aby metoda zawierająca Yield() deklarowała w swoim nagłówku słowo kluczowe yields:

```
returnType someMethod(args) yields { ... }
```

Natomiast każde wywołanie metody zawierającej Yield() powinno wyglądać następująco:

```
int foo = someMethod(x) yielding;
```

## Dzielenie metod – przykład

```
someCondition = true;
someOtherCondition = false;

async someMethod() yields {
  ...
  Yield();
  ...
  BlockUntil(someCondition);
  ...
  Yield();
  ...
  BlockUntil(someOtherCondition);
  ...
}
```

## Dzielenie metod – przykład

1) Pierwszy  
"checkpoint"

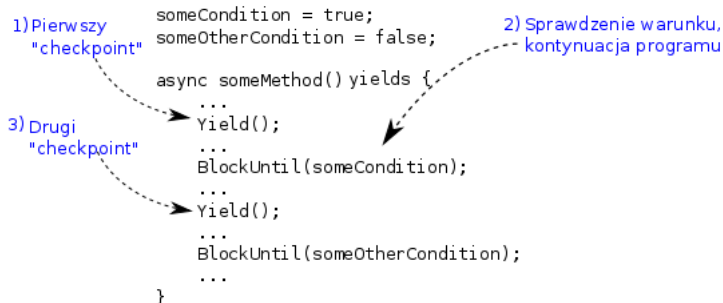
```
someCondition = true;
someOtherCondition = false;

async someMethod() yields {
  ...
  Yield();
  ...
  BlockUntil(someCondition);
  ...
  Yield();
  ...
  BlockUntil(someOtherCondition);
  ...
}
```

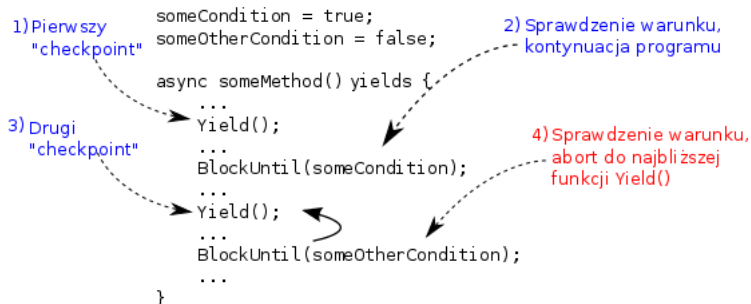
# Dzielenie metod – przykład

```
1) Pierwszy "checkpoint"      someCondition = true;
                               someOtherCondition = false;
                               async someMethod() yields {
                               ...
                               Yield();
                               ...
                               BlockUntil(someCondition);
                               ...
                               Yield();
                               ...
                               BlockUntil(someOtherCondition);
                               ...
                               }
                               2) Sprawdzenie warunku,
                                   kontynuacja programu
```

## Dzielenie metod – przykład



## Dzielenie metod – przykład



# Dzielenie metod – przykład Zombie

```
void startZombie() {
    Zombie z;
    z.initialize();
    async UpdateZombie(z);
}

void UpdateZombie(Zombie z) {
    Time now = GetTimeNow();
    BlockUntil(now - z.lastUpdate >
               z.updateInterval);
    z.lastUpdate = now;
    MoveAround(z);
    if (Distance(z, player) < DeathRadius) {
        KillPlayer();
    } else {
        async UpdateZombie(z);
    }
}

void RunZombie() yields {
    Zombie z;
    z.initialize();
    while (Distance(z, player) >=
           DeathRadius) {
        Yield();
        Time now = GetTimeNow();
        BlockUntil(now - z.lastUpdate >
                   z.updateInterval);
        z.lastUpdate = now;
        MoveAround(z);
        if (Distance(z, player) <
            DeathRadius) {
            KillPlayer();
        }
    }
}
```



# unprotected { ... }

Użycie bloku `unprotected` powoduje zakończenie aktualnej transakcji (`commit/yield`), następnie wykonanie kodu wewnątrz bloku bez synchronizacji i rozpoczęcie nowej transakcji

Każda metoda korzystająca z `unprotected` musi mieć w nagłówku słowo kluczowe `yields`.

# unprotected { ... }

```
void method yields {  
    << someCode1 >>  
    ...  
    unprotected {                // end of transaction  
        unsynchronizedCode  
    }                            // start of new transaction  
    ...  
    << someCode2 >>  
}
```

# Podsumowanie

*We encourage correctness first, performance second and maintainability always.*

System oparty zarówno na transakcjach jak i standardowych mutexach.

Przemyślany dla utrzymania systemów dużych i żywotnych.

# Wyzwania

Scheduling w celu zminimalizowania ilości cofniętych transakcji.

Optymalizacja sytuacji, gdy BlockUntil stoi na początku fragmentu atomowego.

Wzbogacenie instrukcji Yield np. o deklarowanie zmiennych uaktualnianych tą funkcją, dzięki czemu wzrośnie poprawność.

Dziękuję za uwagę

**DZIĘKUJĘ ZA UWAGĘ**

Filip Rachwałak