Synchronizace

scoped / strategized locking thread-safe interface double-checked locking

(scoped locking)

```
struct SynchronizedCounter {
public:
                                                                      struct SynchronizedCounter {
   unsigned increment(
                                                                      public:
       lock .acquire()
                       ne svelte pismo na tmavem
       unsigned ret:
                                                                         unsigned increment() {
       if (value == L
                       podklade!
                                                                             LockGuard (lock);
           ret = value
                                                                             if (value == UINT MAX)
           lock relea
                                                                                 return value ;
           return ret;
                       zdrojový kód ne jako obrázek
                                                                             return ++value ;
       ret = ++value ;
       lock_.release();
                                                                     private:
       return ret;
                                                                         Lock lock ;
                                                                         unsigned value ;
private:
   Lock lock ;
   unsigned value ;
```

(scoped locking)

- spíš ustálený obrat než návrhový vzor
- cíl: mít zámek zamčený tehdy a pouze tehdy, když probíhá kritická sekce, na kterou je vázán, aniž by na to autor kritické sekce musel neustále myslet
- myšlenka: zámek je vázán na blok kódu obsahující krit. sekci na jeho začátku se zamkne a uvolní se automaticky právě tehdy, když blok opustíme
- implementace: různá dle jazyka, ale zpravidla dost přímočará hodně jazyků na to má dedikovaný mechanismus

(scoped locking)

C++

(RAII)

```
class LockGuard {
public:
    LockGuard(Lock& lock) :lock_(&lock) {
        lock_->acquire();
    }
    ~LockGuard() {
        lock_->release();
    }
private:
    Lock* lock_;

    //zakazeme kopirovani
    LockGuard(const LockGuard&) = delete;
    LockGuard& operator=(const LockGuard&) = delete;
};
```

```
struct SynchronizedCounter {
public:

    unsigned increment() {
        LockGuard _(lock_);
        if (value_ == UINT_MAX)
            return value_;
        return ++value_;
    }

private:
    Lock lock_;
    unsigned value_;
};
```

(scoped locking)

exception handling

```
class LockGuard {
public:
    LockGuard(Lock& lock) :lock_(&lock) {
        lock_->acquire();
    }
    ~LockGuard() {
        lock_->release();
    }
private:
    Lock* lock_;

    //zakážeme kopírování
    LockGuard(const LockGuard&) = delete;
    LockGuard& operator=(const LockGuard&) = delete;
};
```

```
template<typename T>
struct SynchronizedCounter {
  public:

    T increment() {
      lock_.acquire();
      T ret;
      if (value_ == T::MAX_VALUE) {
            ret = value_;
            lock_.release();
            return ret;
      }
      ret = ++value_;
      lock_.release();
      return ret;
    }

private:
    Lock lock_;
    T value_;
};
```

```
template<typename T>
struct SynchronizedCounter {
public:

    T increment() {
        LockGuard _(lock_);
        if (value_ == T::MAX_VALUE)
            return value_;
        return _++value_;
    }

private:
    Lock lock_;
    T value_;
};
```

(scoped locking)

C#

```
class SynchronizedCounter
{
    public uint Increment()
    {
        try
        {
            lock_.Acquire();
            if (_value == uint.MaxValue)
                 return _value;
                 return ++_value;
        }
        finally
        {
            lock_.Release();
        }
    }
    private Lock lock_;
    private uint _value;
}
```

```
abstract class Lock
    public abstract void Acquire();
    public abstract void Release();
struct LockGuard : IDisposable
    public LockGuard(Lock lockInstance)
        lock = lockInstance:
        lock.Acquire():
    public void Dispose() => lock.Release();
    private readonly tock lock;
class SynchronizedCounter
    public wint Increment()
        using(LockGuard = new LockGuard( lock))
            if (_value == wint.MaxValue)
                return value;
            return ++ value;
    private Lock _lock;
    private wint _value;
```

```
class SynchronizedCounter
{
    public wint Increment()
    {
        lock(lock_)
        {
            if (_value == wint.MaxValue)
                return _value;
            return ++_value;
        }
    }
    private object lock_ = new object();
    private wint _value;
}
```

```
class SynchronizedCounter
{
    public uint Increment()
    {
        using LockGuard _ = new LockGuard(_lock);
        if (_value == uint.MaxValue)
            return _value;
        return ++_value;
    }
    private Lock _lock;
    private uint _value;
}
```

(scoped locking)

Java

```
abstract class Lock
   public abstract void acquire();
    public abstract void release():
class LockGuard implements AutoCloseable
    public LockSuard(Lock lock)
       this lock = lock:
       this lock acquire();
    @Override public void close() (
    private final Lock lock;
class SynchronizedCounter(
    public int increment()
        try(LockGuard - new LockGuard(lock))
             if(value == Integer.MAX VALUE)
```

```
class SynchronizedCounter(
   public synchronized int increment(){
      if(value ** Integer.MAX_VALUE)
        return value;
      return ++value;
   }
   private int value;
}
```

(scoped locking)

výhody:

- po opuštění bloku se zámek vždy automaticky uvolní
 - možnost soustředit se na ostatní věci
 - prevence deadlocku
- manipulace se zámkem napsána jednou v Guard třídě, pak se provádí implicitně
 - stručnost
 - jednodušší údržba
 - DRY

(scoped locking)

někdy je ale potřeba zámek uvolnit uvnitř bloku

```
class LockGuard:
class Lock (
    virtual void acquire() = 8;
    virtual void release() = 0;
    friend LockGuard:
class LockGuard {
    LockGuard(Lock& lock) :lock (&lock) {
        lock_->acquire();
    ~LockGuard() (
        release();
    Void release() (
        if (lock_)
            lock_->release();
        lock = nullptr;
    Lock lock ;
    //zakażeme kopirovani
    LockGuard(const LockGuard&) = delete;
    LockGuard& operator=(const LockGuard&) = delete;
```

- kdybychom nepřistupovali skrze Guard, uvolnil by se dvojitě - chyba / undefined
- zobecnění: libovolné zdroje hlídané zámkem mít jako jeho privátní položky přístupné jedině přes Guard -> vynucení že nebudou manipulovány když zámek není držen

```
Lock *lock;

{LockGuard guard(*lock);

    //...
    if (something()) {
        guard.release();
        do_something();
        return;
    }
    //...
}
```

(scoped locking)

na co si dát pozor - C++:

- volání destruktorů zajištěné pouze sémantikou jazyka
- při volání funkce, ze které se nevrací (př. exit, exec,...), nebo Céčkovské longjmp k uvolnění zámku nedojde
- otravné stížnosti kompilátoru na nepoužívanou proměnnou

(scoped locking)

na co si dát pozor - Java/C#:

- antipattern: zámek na this vidí i náhodné objekty zvenku klidně taky mohou zamykat -> nepředvídatelný deadlock
- řešení: vytvořit si privátní objekt
- obdobně pro statické metody a typeof(this)

```
class synchronizedCounter(
   public synchronized int Increment(){
        iff(value == Integer_NUK_VALUE)
            return value;
        return ++value;
}

private int value;
}
```

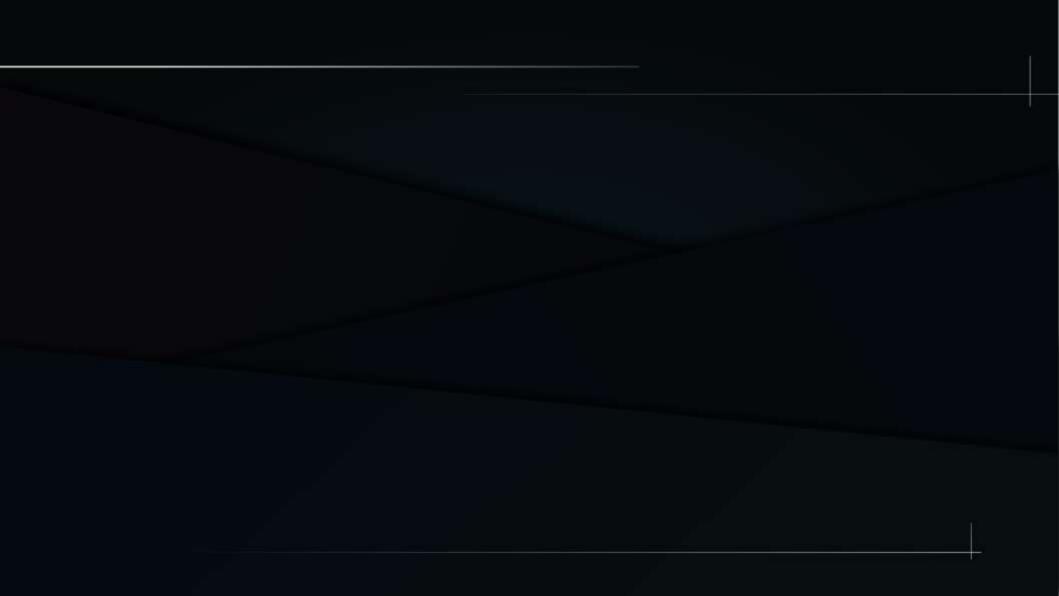
```
class SynchronizedCounter
{
    public wint Increment()
    {
        lock (this)
        {
            if (_value == wint.MaxValue)
                return _value;
                return ++_value;
        }
    }
    private wint _value;
}
```



(scoped locking)

s čím lze kombinovat:

- Strategized Locking: jediná implementace platná pro všechny možné typy zámků ještě víc
 DRY
- Thread-safe interface: ještě větší odolnost proti self-deadlocku
- prakticky jakýkoliv reálný scénář kde je potřeba držet nějaký zámek (reálně používáno skoro všude)



(strategized locking)

- problém: jeden kus funkcionality, několik různých prostředí (co do interakce vláken)
 ve kterých má běžet
- řešení: pro každé prostředí naimplementovat funkcionalitu znovu (velmi nepraktické) X použít návrhový vzor Strategie do ní zamykání vyabstrahovat
- samotný objekt zámku i strategii pro jeho používání pro stručnost zkoncentrujeme do jediného objektu, kterým je naše funkcionalita parametrizována

- strategie předána např. polymorfně nebo jako typový parametr (silnější)
- všechny typy zámků se musí shodnout na rozhraní mohou se hodit vzory Adaptér, Wrapperová fasáda, ...
- vhodné zkombinovat s blokovým zamykáním naimplementovat obecný Guard rovněž parametrizovaný zámkem (= strategií)

```
template<typename TLock>
class Guard {
public:
        Guard(TLock& lock) :lock_(&lock) {
            lock_->acquire();
        }
        *Guard() {
            lock_->release();
        }

private:
        std::remove_reference_t<TLock> *lock_;

        //zaksłeme kopirovani
        Guard(const Guard&) = delete;
        Guard& operator=(const Guard&) = delete;
};
```

```
template<typename TLock>
struct SynchronizedCounter {
  public:
     SynchronizedCounter(TLock lock):lock_(lock){}

     unsigned increment() {
        Guard<TLock> _(lock_);
        if (value_ == UINT_MAX)
            return value_;
        return ++value_;
    }

private:
    TLock lock_;
    unsigned value_;
};
```

(strategized locking)

na co si dát pozor:

- mít na zámkový typ co nejméně požadavků vyhýbat se dvojitému zamčení apod.
 (jinak pro některé parametry self-deadlock) -> viz např. Thread-Safe Interface pattern
- může se stát, že jsme v čistě single thread prostředí šikovný trik: lock s prázdnou implementací dodat jako parametr a zbavíme se lockovacího overheadu

```
class NullLock {
public:
    void acquire(){}

    void release(){}
};
```

(strategized locking)

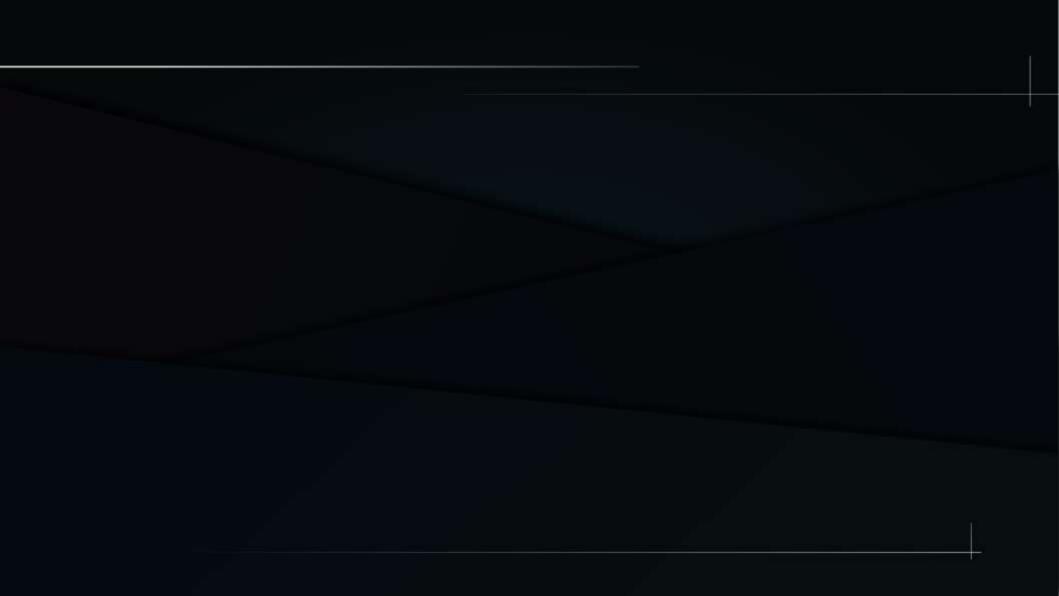
výhody:

- jako u obecného použití patternu Strategie
- flexibilita a možnost přizpůsobení (možné spojit libovolnou komponentu a strategii jak zrovna člověk potřebuje)
- jednodušší údržba DRY každá věc napsána jen na jednom místě
- výsledek obecnější, znovupoužitelnější
- zamykací strategie a funkcionalita komponenty nuceně ortogonální -> větší přehlednost

(strategized locking)

na co si dát pozor:

- zamykací strategie a funkcionalita komponenty nuceně ortogonální někdy se nehodí
- při compile-time parametru rozhlašujeme do světa, jaká konkrétní zamykací strategie bude použita
- někdy není třeba (v praxi bude použita vážně jen jediná zamykací strategie) zbytečná komplexita a prostor pro vznik chyb (např. nezkušený programátor
 parametrizuje čím nemá -> neočekávané chování)



- situace: komponenta v paralelním prostředí, jejíž metody se vzájemně volají
- cíl: snížit zamykací overhead, zamezit self-deadlockům
- myšlenka: zamknout pouze jednou na hranici komponenty, jakmile jsme uvnitř, už se o zámek nestarat
- možné řešení:
 - privátní metody... v nich veškerá logika komponenty; věří, že při jejich volání je již zámek držen
 - veřejné metody... pouze zajistí zámek a zavolá privátní metodu, volána pouze zvenku komponenty, nikdy ne zevnitř (-> self-deadlock)

```
templatectypename TLock)
struct SynchronizedCounter {
    SynchronizedCounter(TLock lock):lock_(lock){}
    unsigned increment and get() {
        Guard (TLock ) (lock );
        increment();
        return value ;
    void increment() {
        Guard (TLock > (lock );
        if (value_ != UINT_MAX)
            ++value_;
private:
    TLock lock ;
    unsigned value ;
```

```
template<typename TLock>
struct SynchronizedCounter (
publica
   SynchronizedCounter(TLock lock):lock_(lock){}
    unsigned increment and get() {
       Guard<TLock> (lock );
       return increment and get impl();
   void increment() {
       Guard<TLock>_(lock_);
       return increment_impl();
    TLock lock :
   unsigned value_;
   unsigned increment and get_impl() (
       increment_impl();
        return value_;
   void increment_impl() {
       if (value_ != UINT_MAX)
           ++value_;
```

- nevýhody:
 - metody psány pokaždé dvakrát
 - volání veřejné funkce z privátní chyba X kompilátor ji nepodchytí
- lepší řešení: při psaní komponenty ignorovat synchronizaci, zamykání soustředíme do *Dekorátoru*, kterým komponentu příp. obalíme
 - např. java.util.Collections.synchronizedMap()
 - větší modularita, nemožné volat zamykací metodu z 'privátní'

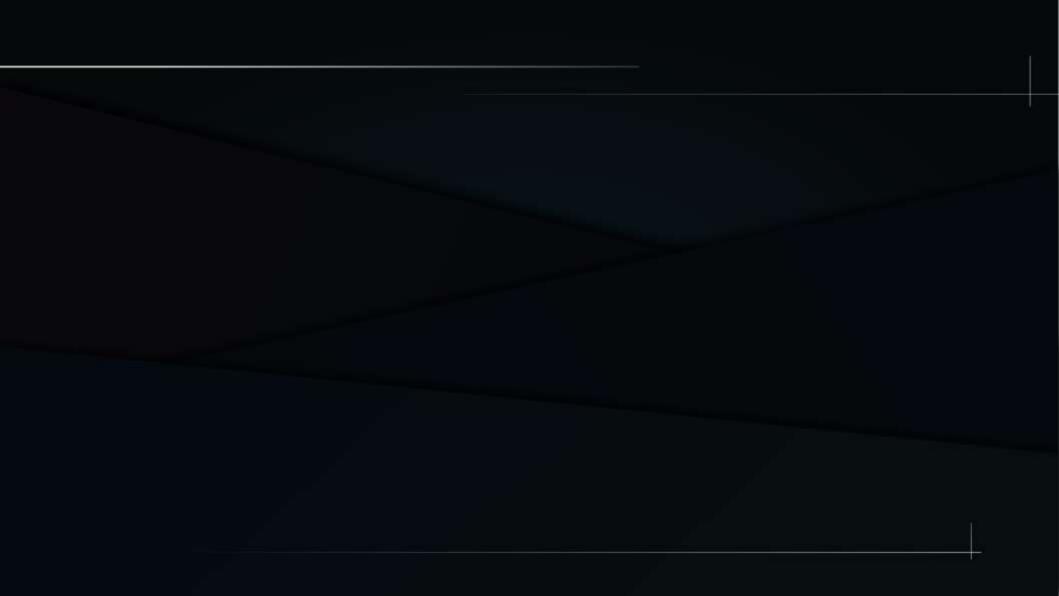
```
public void increment():
public int incrementAndGet():
 SynchronizedCounter implements Counter(
public SynchronizedCounter(Counter impl)(
    this impl = impl:
@Override public void increment() {
        impl.increment();
@Override public int incrementAndGet()
        return impl.incrementAndGet();
private final Counter impl:
private final Object lock = new Object();
```

- implementace skrze polymorfismus objekt navíc zbytečný overhead
- pořád musíme psát synchronizační Dekorátor pro každé rozhranní zvlášť
- v C++ se dá přetížením operator->() napsat proxy synchronizující obecně libovolný objekt
- někdy chceme jedním zámkem synchronizovat přístup k celé síti objektů synchronizovaná *Fasáda*

```
public void increment():
   public int incrementAndGet():
class SynchronizedCounter implements Counter(
    public SynchronizedCounter(Counter impl)(
        this impl = impl:
   @Override public vaid increment() {
            impl.increment();
   @Override public int incrementAndGet()
           return impl.incrementAndGet();
   private final Counter impl:
   private final Object lock = new Object();
```

na co si dát pozor:

- self-deadlock pořád možný (z privátní metody voláme jiný objekt ten obratem volá naši veřejnou metodu)
- znemožňuje zamykání jemněji než vždy pro celou metodu ne dokonale optimální (zbytečné zamykání apod.)



- situace: kritická sekce, která má proběhnout nanejvýš jednou za běh programu, uvnitř procedury, jež je volána velmi často (př. u *Singletonu*)
- chceme, aby zamykání proběhlo vážně jen jednou a nepřineslo overhead ke každému volání procedury

Není thread-safe

```
class Singleton {
public:
    static Singleton *get_instance() {
        if (!instance_)
            instance_ = new Singleton();
        return instance_;
    }

private:
    static Singleton* instance_;
    static Lock lock_;
};
```

Zbytečný overhead

```
class Singleton {
public:
    static Singleton *get_instance() {
        Guard<Lock>_(lock_);
        if (!instance_)
            instance_ = new Singleton();
        return instance_;
    }

private:
    static Singleton* instance_;
    static Lock lock_;
};
```

1. nápad

```
class Singleton {
public:
    static Singleton *get_instance() {
        if (!instance_) {
            Guard<Lock>_(lock_);
            instance_ = new Singleton();
        }
        return instance_;
    }

private:
    static Singleton instance_;
    static Lock lock_;
};
```

víceméně funkční řešení

problémy - C++:

- kompilátor může prohodit pořadí instrukcí, odoptimalizovat 2. test pryč, ... -> řešení: volatile proměnná nebo bariéra
- někdy CPU cache nejsou transparentní (Itanium, ...) - potřeba specielní bariéra
- přiřazení pointeru nemusí být atomické -> race condition SEGFAULT
- -> špatná portabilita

Java/C#:

- mají standardně volatile proměnné (Java od v5.0)
- většinou není vůbec potřeba řešit
 - pořadí inicializace statických proměnných dobře definované, probíhá líně až při 1. interakci s třídou
 - narozdíl od C++
 - nedefinované pořadí inicializace napříč kompilačními jednotkami
 - všechno globální se inicializuje vždy a hned při spuštění
 - -> inicializovat explicitně líně je jediné řešení

Class loader vyhodnotí líně

```
class Singleton
{
    public static Singleton Instance { get; } = new();
}
```

Načtena až voláním Singleton.Instance

```
class Singleton
{
    //some other stuff...

    private static class InstanceContainer
    {
        public static Singleton Instance { get; } = new();
    }
    public static Singleton Instance *> InstanceContainer.Instance;
    //other stuff...
}
```

další varianta:

```
class Singleton
    private static readonly object lock = new object();
    private static Singleton globalInstance = null;
    [ThreadStatic]
    private static Singleton _threadLocalInstance = null;
    public static Singleton Instance { get {
        if( threadLocalInstance == null)
                lock ( lock)
                    if (_globalInstance == null)
                        globalInstance = new Singleton();
                    _threadLocalInstance = globalInstance;
            return threadLocalInstance;
    }}
```