



DISTRIBUOVANÉ PROGRAMOVÁNÍ (NTI/DPG)

Co se nikam nevešlo

Ing. Igor Kopetschke – TUL, NTI

<http://www.nti.tul.cz>



Zámky (Lock)

- Pro exkluzivitu přístupu do kritických sekcí jsme zatím používali **monitor** a **synchronized**
- Od verze 5 Java podporuje tzv. **explicitní zámky**
- Součástí balíku **java.util.concurrent.locks**
- Umožňují mnohem větší kontrolu a flexibilitu
- Negativem je složitější kód
- Obecně tyto zámky implementují rozhraní **Lock**
- Výhodné při větším množství jednodušších procesů či vláken
- Rozhraní **Lock** předepisuje následující metody



Zámky (Lock)

- Rozhraní Lock předepisuje mj. tyto základní metody
- `void lock()`
 - Požádá o zámek. Není-li dostupný, zařadí vlákno mezi čekající
- `void unlock()`
 - Uvolní zámek
- `boolean tryLock()`
 - Požádá o zámek, v případě neúspěchu na něj nečeká a vrátí **false**
 - Další podoba metody definuje čas čekání



Zámky (Lock)

- Pro standardní použití se užívá implementační třída **ReentrantLock**
- Vlákno vlastnící zámek o něj může žádat opětovně
- Zámek ovšem registruje počet žádostí z vlákna ..
- A vyžaduje aby vlákno provedlo stejný počet uvolnění
- Až potom je zámek skutečně uvolněn pro ostatní vlákna
- Uvolnění vlákna je nutno zabezpečit tak, aby jej nevyřadilo vyhození výjimky
- Vhodným místem je tedy blok **finally**



Zámky (Lock)

■ Výhody :

- lepší kontrola nad uzamykáním prostředků a kritických sekcí
- řešení překrývání kritických sekcí. Například když nastane situace, kdy uvolnění jedné KS je možné až po vstupu do jiné kritické sekce
- Férové přidělení zámku - **boolean** v konstruktoru
- Je-li **true**, zámek je přidělen vláknu, které požádalo jako první
- Je-li **false**, přidělení zámku je náhodné

■ Doporučení:

- Instanci zámku jako **final** – ochrana před podstrčením jiné instance



Zámky (ReadWriteLock)

■ Dvojitý zámek:

- V praxi často situace, kdy současné čtení nevadí, problém nastane pouze při současném **read / write**
- Řešení nabízí implementace rozhraní **ReadWriteLock** a její metody
- **lock readLock()** – zámek pro vlákna, které chtějí číst
- **lock writeLock()** – zámek pro vlákna, které chtějí zapisovat
- Čtecí zámek připustí **více** vláken najednou
- Zápisový zámek pouze **jedno** vlákno
- Implementační třída **ReentrantReadWriteLock**



Vláknově bezpečné objekty a kolekce

- Používají se v paralelním prostředí
- Zabezpečení **atomicity** a ochrana konzistence dat
- Atomické objekty
 - **java.util.concurrent.atomic**
 - AtomicInteger, AtomicIntegerArray, AtomicLong, AtomicLongArray, AtomicBoolean ...
- Thread-safe kolekce
 - Původní třídy **Vector** a **Hashtable** – synchronizované, ale pomalé, dnes **zavržené**
 - třída **Collections** a její statické metody
 - `synchronizedCollection(Collection c)`
 - `synchronizedMap(Map m)`
 - `synchronizedSet(Set s)`
 - `synchronizedList(List l)`
 - Metody vrací kontejnery s vláknově zabezpečenými metodami, není zabezpečen **iterátor**



Vláknově bezpečné objekty a kolekce

- Použití kolekcí z balíku `java.util.concurrent`
- **ConcurrentLinkedQueue<E>**
 - Fronta synchronizující čtení a zápis
 - Neomezená velikost – pomalá metody `size()` – počítá prvky
 - na rozdíl od **Vector** neblokuje celou kolekci, iterátor není citlivý na paralelní změnu fronty
 - Iterátor je slabě konzistentní – pracují s obsahem platným v době aktivace a nemusí nutně respektovat následné změny
 - Iterátor nevyhodí výjimku `ConcurrentModificationException`
 - Podporuje více producentů a konzumentů
- Alternativou **LinkedBlockingQueue<E>**
 - implementace `BlockingQueue`
 - umožňuje čekat na položku (priorita, čas)



Vláknově bezpečné objekty a kolekce

■ **ConcurrentHashMap<K,V>**

- Synchronní přístup pro neomezený počet read/write vláken
- Na rozdíl od Hashtable **neblokuje** celou kolekci
- Počet write vláken je možno nastavit jako **concurrencyLevel**
- Malá hodnota – zdržování, velká hodnota – vysoká zátěž
- Pro write operace používá atomické operace

■ **CopyOnWriteArrayList<E>**

- vláknově bezpečný kontejner
- metody, které provádí změnu, vytváří kopii pole
- užitečné pouze tehdy, je-li kontejner často iterován a počet iteračních vláken výrazně převyšuje počet write vláken
- pokud vlákno změní obsah zrovna iterovaného kontejneru, nic se neprojeví, změna se promítne pouze v kopii objektu, procházené pole je nezměněno



.. A to je pro dnešek vše

DĚKUJI ZA POZORNOST