

# Vláknové programování

## část V

**Lukáš Hejtmánek, Petr Holub**

`{xhejtman, hopet}@ics.muni.cz`



Laboratoř pokročilých síťových technologií

PV192  
2014-03-25

# Přehled přednášky

Paměťový model Javy

GUI v Javě

Vlákna a JNI

```
long promenna = 10000000L;
```

# Paměťový model Javy

- *happens-before*
  - částečné uspořádání

The rules for *happens-before* are:

**Program order rule.** Each action in a thread *happens-before* every action in that thread that comes later in the program order.

**Monitor lock rule.** An unlock on a monitor lock *happens-before* every subsequent lock on that same monitor lock.<sup>3</sup>

**Volatile variable rule.** A write to a volatile field *happens-before* every subsequent read of that same field.<sup>4</sup>

**Thread start rule.** A call to `Thread.start` on a thread *happens-before* every action in the started thread.

Tabulka převzata z JCiP, Goetz

## Paměťový model Javy

**Thread termination rule.** Any action in a thread *happens-before* any other thread detects that thread has terminated, either by successfully return from `Thread.join` or by `Thread.isAlive` returning `false`.

**Interruption rule.** A thread calling `interrupt` on another thread *happens-before* the interrupted thread detects the interrupt (either by having `InterruptedException` thrown, or invoking `isInterrupted` or `interrupted`).

**Finalizer rule.** The end of a constructor for an object *happens-before* the start of the finalizer for that object.

**Transitivity.** If *A happens-before B*, and *B happens-before C*, then *A happens-before C*.

Tabulka převzata z JCIp, Goetz

# Paměťový model Javy

- Piggybacking
  - spojení happens-before pravidla s jiným pravidlem, obvykle monitorem nebo `volatile`
  - raději nepoužívat
  - příklad: <http://kickjava.com/src/java/util/concurrent/FutureTask.java.htm>
    - ◆ postaveno na `tryReleaseShared` happens-before `tryAcquireShared`
    - ◆ kombinace volatilní proměnné `runner`, do které `tryReleaseShared` zapisuje s program order

# Paměťový model Javy

```
2   void innerSet(V v) {  
4       for (;;) {  
6           int s = getState();  
8           if (ranOrCancelled(s))  
10              return;  
12          if (compareAndSetState(s, RAN))  
            break;  
        }  
        result = v;  
        releaseShared(0);  
        done();  
    }
```

```
2   V innerGet() throws InterruptedException JavaDoc, ExecutionException JavaDoc,  
4       acquireSharedInterruptibly(0);  
6       if (getState() == CANCELLED)  
8           throw new CancellationException JavaDoc();  
           if (exception != null)  
               throw new ExecutionException JavaDoc(exception);  
           return result;  
    }
```



# Paměťový model Javy

```
1     protected int tryAcquireShared(int ignore) {  
2         return innerIsDone()? 1 : -1;  
3     }  
  
4  
5     /**  
6      * Implements AQS base release to always signal after setting  
7      * final done status by nulling runner thread.  
8      */  
9     protected boolean tryReleaseShared(int ignore) {  
10        runner = null;  
11        return true;  
12    }  
  
13  
14    boolean innerIsCancelled() {  
15        return getState() == CANCELLED;  
16    }  
  
17  
18    boolean innerIsDone() {  
19        return ranOrCancelled(getState()) && runner == null;  
20    }  
21
```





# Paměťový model Javy

- líná inicializace

```
public class UnsafeLazyInitialization {
2   private static Resource resource;

4   public static Resource getInstance() {
        if (resource == null)
6           resource = new Resource(); // unsafe publication
        return resource;
8   }

10  static class Resource {
        }
12 }
```





# Paměťový model Javy

```
2 @ThreadSafe
3 public class SafeLazyInitialization {
4     private static Resource resource;
5
6     public synchronized static Resource getInstance() {
7         if (resource == null)
8             resource = new Resource();
9         return resource;
10    }
11
12    static class Resource {
13    }
14 }
```

- líná inicializace thread-safe



# Paměťový model Javy

```
2 @ThreadSafe
3 public class EagerInitialization {
4     private static Resource resource = new Resource();
5
6     public static Resource getResource() {
7         return resource;
8     }
9
10    static class Resource {
11    }
12 }
```

- „dychtivá“ inicializace
- využívá skutečnosti, že statické inicializátory jsou vždy dokončeny před použitím třídy



## Paměťový model Javy

```
2 @ThreadSafe
3 public class ResourceFactory {
4     private static class ResourceHolder {
5         public static Resource resource = new Resource();
6     }
7
8     public static Resource getResource() {
9         return ResourceFactory.ResourceHolder.resource;
10    }
11
12    static class Resource {
13    }
14 }
```

- idiom líné inicializace s použitím holder class
- využívá líné inicializace tříd



# Paměťový model Javy

```
2 public class DoubleCheckedLocking {  
3     private static Resource resource;  
4  
5     public static Resource getInstance() {  
6         if (resource == null) {  
7             synchronized (DoubleCheckedLocking.class) {  
8                 if (resource == null)  
9                     resource = new Resource();  
10            }  
11        }  
12        return resource;  
13    }  
14 }
```



# Paměťový model Javy

```
public class DoubleCheckedLocking {
2     private static Resource resource;

4     public static Resource getInstance() {
        if (resource == null) {
6             synchronized (DoubleCheckedLocking.class) {
                if (resource == null)
8                     resource = new Resource();
            }
10        }
        return resource;
12    }
}
```



- Double Checked Locking anti-pattern
- pomíjí možnost, že `resource` je v nedefinovaném stavu
- od Java 5.0 možno spravít použitím `volatile`
- nepoužívat
  - ani v C/C++!

# Java SWING

- Multiplatformní GUI v Javě
- SWING single-thread rule
  - všechny prvky mohou být vytvářeny, měněny a dotazovány pouze z vlákna obsluhujícího události
  - `SwingUtilities.isEventDispatchThread` – kontrola, zda jsme ve vlákně obsluhující události
  - `SwingUtilities.invokeLater` – předávání `Runnable` do vlákna obsluhujícího události
  - `SwingUtilities.invokeAndWait` – předávání `Runnable` do vlákna obsluhujícího události a zablokuje se do dokončení akce
  - callbacky se řeší pomocí akcí `action listener` z vlákna obsluhujícího události
  - dlouho běžící callbacky je možno odštípnout do nového vlákna (přímo nebo přes `Executory`)

# Java SWING

- Inicializace

```
public class JavaGUI {  
2  
    public static void main(String[] args) {  
4        CounterDialog dialog = new CounterDialog();  
        dialog.setSize(400,300);  
6        dialog.setVisible(true);  
    }  
8  
}
```



# Java SWING

- Předávání vláknu událostí SWINGu

```
2  @Override
3  public void run() {
4      for (int i = 0; i <= 1000; i++) {
5          if (shouldShutdown.get()) {
6              break;
7          }
8          final String labelText = String.valueOf(i);
9          javax.swing.SwingUtilities.invokeLater(new Runnable() {
10             public void run() {
11                 counterLabel.setText(labelText);
12             }
13         });
14         try {
15             Thread.sleep(1000);
16         } catch (InterruptedException ignored) {
17         }
18         runButton.setText("Run");
19         runButton.setEnabled(true);
20     }
```

# Java SWING

- Callbacky

```
1      buttonRun.addActionListener(new ActionListener() {  
2          public void actionPerformed(ActionEvent e) {  
3              onRun();  
4          }  
5      });
```

```
1      private void onRun() {  
2          if (!isRunning.get()) {  
3              buttonRun.setText("Stop");  
4              isRunning.set(true);  
5              if (counterThread != null) {  
6                  try {  
7                      counterThread.join();  
8                  } catch (InterruptedException ignored) {  
9                      }  
10             }  
11             counterThread = new CounterThread(counterLabel, buttonRun);  
12             counterThread.start();  
13         } else {  
14             buttonRun.setEnabled(false);  
15             counterThread.requestShutdown();  
16             counterThread.interrupt();  
17             isRunning.set(false);  
18         }  
19     }  
20 }
```

# Java Native Interfaces

- Volání nativních metod z Javy
- Struktura JNI volání

```
2  /* C */
3  JNIEXPORT void JNICALL Java_ClassName_MethodName
4      (JNIEnv *env, jobject obj, jstring javaString)
5  {
6      //ziskani nativniho retezce z javaString
7      const char *nativeString = (*env)->GetStringUTFChars(env, javaString, 0);
8      ...
9      //nezapomenout uvolnit!
10     (*env)->ReleaseStringUTFChars(env, javaString, nativeString);
11 }
12
13 // C++
14 JNIEXPORT void JNICALL Java_ClassName_MethodName
15     (JNIEnv *env, jobject obj, jstring javaString)
16 {
17     //ziskani nativniho retezce z javaString
18     const char *nativeString = env->GetStringUTFChars(javaString, 0);
19     ...
20     //nezapomenout uvolnit!
21     env->ReleaseStringUTFChars(javaString, nativeString);
22 }
```

# Vlákna a JNI

- Ukazatel na `JNIEnv` je platný pouze z vlákna, jemuž je přiřazen
  - nelze předávat mezi vlákny
  - stejný při opakovaných voláních v témže vlákne
- Lokální reference nesmí opustit vlákno
  - lokální reference jsou platné pouze v rámci daného volání
    - ◆ nelze se je uschovávat ve `static` proměnných
  - převést na globální, pokud je třeba (`NewGlobalRef`)
  - globální reference vylučují objekt z garbage collection
  - existují slabé lokální reference (`NewWeakGlobalRef`)
    - ◆ umožňují garbage collection odkazovaného objektu
    - ◆ potřeba kvůli class unloading
    - ◆ musí se kontrolovat, zda odkazovaný objekt existuje (`IsSameObject` s `NULL` parametrem)

# Vlákna a JNI

```
2  static jclass stringClass = NULL;
3  ...
4  if (stringClass == NULL) {
5      jclass localRefCls =
6          (*env)->FindClass(env, "java/lang/String");
7      if (localRefCls == NULL) {
8          return NULL; /* exception thrown */
9      }
10     /* Create a global reference */
11     stringClass = (*env)->NewGlobalRef(env, localRefCls);
12
13     /* The local reference is no longer useful */
14     (*env)->DeleteLocalRef(env, localRefCls);
15
16     /* Is the global reference created successfully? */
17     if (stringClass == NULL) {
18         return NULL; /* out of memory exception thrown */
19     }
20 }
21 ...
22 // potreba explicitne mazat
23 if (terminate) {
24     (*env)->DeleteGlobalRef(env, stringClass);
25 }
```

# Vlákna a JNI

- Použití monitorů
  - vždy monitor uvolnit

```
1 synchronized (obj) {  
2     ... // synchronized block  
3 }
```

```
1 if ((*env)->MonitorEnter(env, obj) != JNI_OK) ...;  
2 ...  
3 if ((*env)->ExceptionOccurred(env)) {  
4     ... /* exception handling */  
5     /* remember to call MonitorExit here */  
6     if ((*env)->MonitorExit(env, obj) != JNI_OK) ...;  
7 }  
8 ... /* Normal execution path. */  
9 if ((*env)->MonitorExit(env, obj) != JNI_OK) ...;
```

Zdroj: JNI Book

# Vlákna a JNI

- Wait/Notify
  - generické volání metod (`GetMethodID`, `CallVoidMethod`)
  - potřeba držet monitor

```
1  /* precomputed method IDs */
2  static jmethodID MID_Object_wait;
3  static jmethodID MID_Object_notify;
4  static jmethodID MID_Object_notifyAll;
5
6  void
7  JNU_MonitorWait(JNIEnv *env, jobject object, jlong timeout) {
8      (*env)->CallVoidMethod(env, object, MID_Object_wait, timeout);
9  }
10
11 void
12 JNU_MonitorNotify(JNIEnv *env, jobject object) {
13     (*env)->CallVoidMethod(env, object, MID_Object_notify);
14 }
15
16 void
17 JNU_MonitorNotifyAll(JNIEnv *env, jobject object) {
18     (*env)->CallVoidMethod(env, object, MID_Object_notifyAll);
19 }
```

# Vlákna a JNI

- Explicitní získání `JNIEnv` pro stávající vlákno
  - např. callback volaný OS
  - odkaz na `JavaVM` lze předávat mezi voláními a vlákny
  - získání odkazu např. `JNI_GetCreatedJavaVMs` nebo `GetJavaVM`

```
1  JavaVM *jvm; /* already set */  
3  f() {  
    JNIEnv *env;  
5   (*jvm)->AttachCurrentThread(jvm, (void **)&env, NULL);  
    ... /* use env */  
7  }
```

Zdroj: JNI Book



# Vlákna a JNI

- Mapování vláknového modelu OS a JVM
  - záleží, zda pro danou platformu JVM podporuje nativní vlákna
  - závisí od dané platformy i od daného JVM
- Můžeme implementovat v Javě afinitu k CPU
  - závisí od dané platformy i od daného JVM
  - `sched_setaffinity(gettid(), ...)`
  - v praxi může pro danou platformu dobře fungovat