### Нишки в Java

### Любомир Чорбаджиев

Технологично училище "Електронни системи" Технически университет, София

15 март 2017 г.



### Забележка: Тази лекция е адаптация на лекции от следните курсове:

- Prof. Judson Harward, Prof. Steven Lerman: 1.00 / 1.001 Introduction to Computers and Engineering Problem Solving Fall 2005 (MIT OpenCourseWare: Massachusetts Institute of Technology)
   Лиценз: Creative commons BY-NC-SA
- Dr. George Kocur: 1.00 Introduction to Computers and Engineering Problem Solving Spring 2005 (MIT OpenCourseWare: Massachusetts Institute of Technology)

Лиценз: Creative commons BY-NC-SA

# Литература:

• The Java Tutorials. Trail: Essential Classes; Lesson: Concurrency.

# Съдържание

- 🕕 Процеси и нишки
- Мласът Thread
- 3 Пускане и спиране на нишки
- Пример за използване на нишки
- Пеобходимост от синхронизация на нишки
- **6** Състояние на надпревара
- Померати (critical section)
- 8 Критичен участък в Java: sychronized

### Процеси и нишки

- Повечето операционни системи позволяват едновременно (конкурентно) изплънение на няколко процеса.
- Процесите са ресурсоемки.
- Процесите са толкова добре изолирани един от друг, че това прави комуникацията между тях трудна и сложна.
- За разлика от процесите нишките са значително по-леки и по-малко ресурсоемки. Нишките работят в рамките на едни процес, и между тях на практика няма изолация.

#### Нишки в Java

- Java е един от малкото езици за програмиране, които имат вградена в езика поддръжка за многонишково програмиране.
- Един от първите масови езици за програмиране, които разполагат с вградена поддръжка за многонишково програмиране е Ada.
- С# също притежва вградена поддръжка за многонишково програмиране.
- Езиците С и С++ нямат вградена поддръжка за многонишково програмиране. Вместо това те разчитат на външни библиотеки, които да предоставят такава поддръжка.
- Очакваният нов стандарт за C++ предвижда въвеждане в стандартната C++ библиотека на средства за многонишково програмиране (http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg21/docs/papers/2008/n2497.html).

#### Нишки в Java

- В Java сибирането на "боклука" от обекти, които не са нужни, се изпълнява от виртуалната машина в отделна нишка.
- Библиотеките за създаване на графични интерфейси използват отделна нишка за обработка и разпределение на събитията, генерирани от графичния интерфейс. Това позволява на графичния интерфейс на приложението да остава отзивчив дори когато приложението е заето с дълги пресмятания или входно/изходни операции.
- Всичко това показва, че на езика Java му е вътрешно присъща могонишковост. Дори когато дадена програма е написана така, че да не използва повече от една нишки, средата в която се изпълнява тази програма използва много нишки.
- Java предоставя средства, чрез които програмистите могат лесно да създават многонишкови приложения.

#### Класът Thread

- Класът Thread предоставя поддръжка за създаване на нишки в Java.
- Има два начина, по които можете да кажете на нишката какво да прави:
  - Като наследим класа Thread и заместим метода run().
  - Като предадем на конструктора на класа Thread обект, който реализира интерфейса Runnable.

### Класът Thread: заместване на метода run()

• Наследяваме класа Thread и предефинираме метода void run():

```
class MyThread extends Thread {
    ...
    void run() {
        // код, който се изпълнява от нишката
    }
}
```

• За да създадем нишка трябва да създадем обект от класа MyThread и да извикаме метода start().

```
1 MyThread myThread=new MyThread();
2 myThread.start();
```

#### Класът Thread: използване на Runnable

• Друг възможен вариант за описание на поведението на нишка е да се използва отделен клас, който наследява интерфейсът Runnable:

```
interface Runnable {
   public void run();
3 }
```

• За тази цел трябва де дефинирате клас, който реализира интерфейса Runnable:

```
class MyRunnable implements Runnable {
   public void run{
     // код, който се изпълнява в нишка
5 }
```

#### Класът Thread: използване на Runnable

• При създаването на нишка в конструктора на класа Thread ce предава обект от класа MyRunnable:

```
1 Thread myThread=new Thread(new MyRunnable());
2 myThread.start();
```

• Една от причините да се използва този подход при дефиниране на поведението на нишки е, че в Java класовете могат да наследяват само един клас. При това положение, ако класът в който трябва да се опише поведение на нишка, вече е наследил друг клас, то използването на предходната стратегия става невъзможна.

# Пускане и спиране на нишки

• За да се пусне нишка е необходимо да се създаде обект от класа Thread или негов наследник и да се извика метода start().

```
1 Thread t1=new MyThread();
2 t1.start();
3 Thread t2=new Thread(new MyRunnable());
4 t2.start();
```

 Класът Thread по принцип притежва метод stop(). Целта на този метод е била той да се използва за спиране не нишки. Този метод обаче е несигурен от гледна точка на конкурентното програмиране. Поради това изпозването на този метод не се препоръчва и предстои махането на този метод от класа Thread.

# Пускане и спиране на нишки

- Начинът за спиране на една нишка е нейният метод run() да завърши работа. Не използвайте метода stop() за да спрете нишка.
- Класът Thread притежава метод isAlive(), с който можете да проверите дали нишката все още работи или е завършила работа:

```
1 Thread t=new MyThread();
2 t.start();
3 . . .
4 if (t.isAlive()) {
5 // нишката все още работи
6 } else {
7 // нишката е завършила
8 }
```

# Пускане и спиране на нишки

• Класът Thread притежава метод join(), с чиято помощ можете да изчакате завършването на работата на дадена нишка:

```
1 Thread t=new MyThread();
2 t.start();
3 . . .
4 t. join(); // спира и изчаква докато нишката t завърши
5 . . .
```

```
package labs.threads;
3 public class URLCopyMain {
  public static void main(String argv[]){
     String[][] fileList={
7 "http://www.nps.gov/imr/pgallerycontent/p/1/20071129184415.
8 "Bryce.jpg"},
9 {
10 "http://microscopy.fsu.edu/micro/gallery/dinosaur/dino1.jpg
11 "dino1.jpg"},
12 {
13 "http://java.sun.com/docs/books/tutorial/index.html",
"tutorial.index.html"}};
```

```
for (int i=0;i<fileList.length;i++){</pre>
15
        Thread th:
16
        String threadName="T"+i;
17
        String fromURL=fileList[i][0];
18
        String toFile=fileList[i][1];
19
20
        th=new URLCopyThread(threadName,fromURL,toFile);
21
        th.start();
22
        System.err.println("Thread,"+th.getName()
23
            +"utoucopyufromu"+fileList[i][0]+"utou"
24
             +fileList[i][1]+"ustarted");
25
26
27
28 }
```

```
package labs.threads;
3 import java.io.BufferedInputStream;
4 import java.io.BufferedOutputStream;
5 import java.io.FileOutputStream;
6 import java.io.IOException;
7 import java.net.MalformedURLException;
8 import java.net.URL;
10 public class URLCopyThread extends Thread {
   private URL fromURL;
11
  private BufferedInputStream input;
12
private BufferedOutputStream output;
  private String from to;
14
```

```
public URLCopyThread(String n,String f,String t){
15
      super(n);
16
      from=f;
17
      to=t;
18
      try{
19
        fromURL=new URL(from);
20
        input=new BufferedInputStream(fromURL.openStream());
21
        output=new BufferedOutputStream(
22
            new FileOutputStream(to));
23
      }catch(MalformedURLException m){
24
        System.err.println("MalformedURLException"
25
            +" creating URL "+from);
26
      }catch(IOException io){
27
        System.err.println("IOExceptionu"+io.toString());
28
29
30
```

```
public void run(){
32
      byte[] buf=new byte[512];
33
      int nread;
34
      try{
35
        while ((nread=input.read(buf, 0, 512))>0){
36
          output.write(buf,0,nread);
37
          System.err
38
               .println(getName()+":"+nread+"bytes");
39
40
        input.close();
41
        output.close();
42
        System.err.println("Thread"+getName()+"copying"
43
            +from+"utou"+to+"ufinished");
44
      }catch(IOException ioe){
45
        System.out.println("IOException:"+ioe.toString());
46
48
49 }
```

# Необходимост от синхронизация на нишки

```
package labs.threads;
3 public class UnsynchornizedExample {
    final static int THREADS COUNT=50;
    final static int CYCLES=1000000:
    public long value=0;
    public static class Incrementor implements Runnable {
      private UnsynchornizedExample ute;
10
      public Incrementor(UnsynchornizedExample ute){
11
        this.ute=ute;
12
13
      public void run(){
14
        for (int i=0; i < CYCLES; i++) {</pre>
15
          ute.value++;
16
17
19
```

```
public static void main(String[] args){
20
      UnsynchornizedExample ute
          = new UnsynchornizedExample();
      Thread[] threads=new Thread[THREADS_COUNT];
23
      for (int i=0;i<THREADS_COUNT;i++) {</pre>
24
        threads[i] = new Thread(new Incrementor(ute));
25
      for (int i=0;i<THREADS COUNT;i++){</pre>
27
        threads[i].start();
29
      try{
30
        for(int i=0;i<THREADS_COUNT;i++){</pre>
          threads[i].join();
32
33
      }catch(InterruptedException e){
34
        e.printStackTrace();
35
      System.out.println("value="+ute.value);
38
39 }
```

21

22

26

28

31

36

37

# Необходимост от синхронизация на нишки

- Дадени са 50 нишки, които инкрементират една и съща променлива 1000000 пъти. Очакването е след като нишките прюключат работа, стойността на променливата value да бъде равна на 50\*1000000=50000000
- Резултата от няколко последователни пускания на програмата е следния:

```
value=47643339
value=47822482
value=50000000
value=48498127
```

• Проблемът е липсата на синхронизация на нишките при едновременен достъп до общ ресурс — променливата value.

# **Атомарност**

• За да бъде коректно предходната програма UnsynchronizedExample.java, е необходимо операцията:

#### value++;

да бъде атомарна.

• *Атомарна* се нарича операция, която се изпълнява изцяло, без да бъде прекъсвана от виртуалната машина.

# **Атомарност**

• Операцията

```
value++;
```

типично не е атомарна.

 Изпълнението на операцията value++ може да се представи по следния начин:

```
local1=value;
local1=local1+1;
value=local1;
```

# Състояние на надпревара

- Когато две нишки или повече нишки се опитат конкурентно да променят състоянието на общ ресурс, инструкциите им могат да се преплетат.
- Преплитането на инструкциите на две или повече нишки зависи от начина, по който нишките се планират върху процесора.

# Състояние на надпревара

 Да предположим, че първоначално value=5. Един вариант за преплитане на инструкциите на две нишки е следния:

```
thread[0]: local0=value
                               /*local1 = 5*/
2 thread [0]: local 0 = local 0 + 1 /*local 1 = 6*/
3 thread[1]: local1=value
                            /*local2 = 5*/
4 thread [1]: local1=local1+1 /*local2 = 6*/
5 thread[1]: value=local1
                         /*value = 6 */
6 thread [0]: value=local0
                               /*value = 6 */
```

 Стойността на value става 6, докато правилния резултат трябва да бъде 7.

# Състояние на надпревара

- Състояние на надпревара (race condition) се нарича ситуацията, при която няколко процеса или нишки конкурентно манипулират данни, които са общи, поделени между конкурентните процеси (нишки).
- Крайната стойност на поделените (общите) данни зависи от начина, по който процесите се планират върху процесора.
- За да се предотврати състоянието на надпревара (race condition), манипулацията на общите ресурси от конкурентните процеси (нишки) трябва да бъде синхронизирана.

# Критичен участък (critical section)

- Няколко процеса или нишки се състезават за достъп до общи (поделени) данни.
- Всеки процес или нишка има участък от кода, в който работи с общите данни. Такъв участък от кода се нарича критичен участък.
- Трябва да се изгради механизъм, чрез който да се гарантира, че когато един процес се намира в критична секция, никой друг процес не може да влезе в своя критичен участък.

# Критичен участък в Java: sychronized

- За дефиниране на критични участъци от кода Java предоставя ключовата дума synchronized.
- Ключовата дума synchronized може да се използва по няколко начина. Една от възможните употреби е методи да се дефинират като **synchronized**.

```
1 class Foo {
2 . . .
public synchronized void bar() {
```

# Критичен участък в Java: sychronized

- Дефинирането на метода bar() като synchronized означава, че този метод не може да бъде прекъснат (не може да се преплете) с други synchronized методи, работещи върху същия обект.
- Ако друга нишка се опита да изпълни synchronized метод върху същия обект, то тя ще бъде блокирана, докато първия synchronized метод не завърши работа.
- Обърнете внимание, че synchronized методи се блокират само от други synchronized методи. Методите, които не са синхронизирани, работят независимо.
- Синхронизират се методите, работещи върху един и същи обект. Докато работи synchronized метод върху даден обект, друга нишка може да изпълнява synchronized метод на друг обект.

### Критичен участък в Java: sychronized

4日 → 4日 → 4 目 → 4 目 → 9 Q ○