Java-projekt @ ZEMRIS

Java tečaj

7. dio Višedretvenost

© 2018.

Višedretvenost

 Današnje predavanje: podrazumijevamo odslušani OS + OOPJ (ili knjiga, poglavlje 19)

Pokretanje novih dretvi: primjer

 Napisati program koji će pokrenuti novu dretvu koja će uvećati brojač za zadani broj puta.
 Glavna dretva treba sačekati da dretva "radnik" završi, i potom ispisati rezultat uvećavanja.

pokretanjeDretve.java

Pokretanje novih dretvi

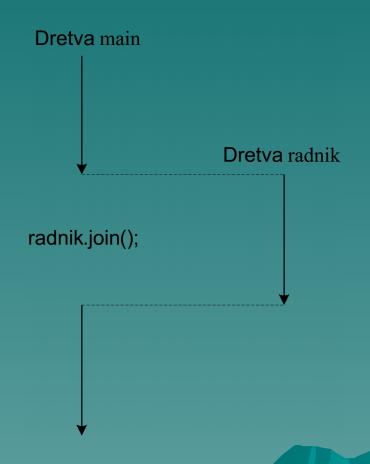
```
public class PokretanjeDretve {
  private static int brojac = 0;
  public static void main(String[] args)
                  throws InterruptedException {
  public static class PosaoDretve
                  implements Runnable {
```

Pokretanje novih dretvi

```
public class PokretanjeDretve {
  public static void main(String[] args) throws
  InterruptedException {
  System.out.println("Brojac: "+brojac+".");
  PosaoDretve posao =
  new PosaoDretve(500);
  Thread thread = new Thread(posao, "radnik");
  thread.start();
  thread.join();
  System.out.println("Brojac: "+brojac+".");
```

Pokretanje novih dretvi: primjer

Thread.join() – čekanje na dretvu



Pokretanje novih dretvi

```
public static class PosaoDretve implements Runnable {
    private int brojUvecavanja;
    public PosaoDretve(int brojUvecavanja) {
             this.brojUvecavanja = brojUvecavanja;
     public void run() {
             obaviPosao();
    private void obaviPosao() {
             for(int i=0; i<bre>i<bre>torojUvecavanja; i++) {
                    brojac++;
```

Pokretanje novih dretvi: primjer

- Rezultat?
- Potencijalni problem:
 - Dretva main može sadržaj varijable brojac zapamtiti u cache-u i prilikom ispisa ne pogledati u memoriju koje je stvarno stanje (što je promijenila druga dretva)
 - Pokušati s ključnom riječi volatile

Pokretanje novih dretvi

```
public class PokretanjeDretve {
  private static volatile int brojac = 0;
  public static void main(String[] args)
                  throws InterruptedException {
  public static class PosaoDretve
                  implements Runnable {
```

Volatile

- Ključna riječ volatile
 - naređuje dretvi (zapravo kompajleru koji generira kod) da vrijednost varijable ne smije držati u lokalnoj memoriji (npr. u registru) jer neka druga dretva može promijeniti tu vrijednost
 - pri svakom pristupu efektivno se radi sinkronizacija svih lokalnih kopija sa sadržajem glavne memorije

Volatile

- **Kada koristiti** volatile?
 - Tipično kao boolean zastavicu kojom jedna dretva javlja drugoj da ova treba prestati s radom
 - Zašto je bez volatile ovo opasno:

```
boolean stopMe = false;
public void doStuff() {
   while(!stopMe) {
        ...
   }
}
public void requestStop() { stopMe = true; }
```

Pokretanje novih dretvi: primjer

 Napisati program koji će pokrenuti 5 novih dretvi koje će uvećati brojač za zadani broj puta.

Glavna dretva treba sačekati da sve dretve "radnici" završe, i potom ispisati rezultat uvećavanja.

ParalelnoUvecavanje.java

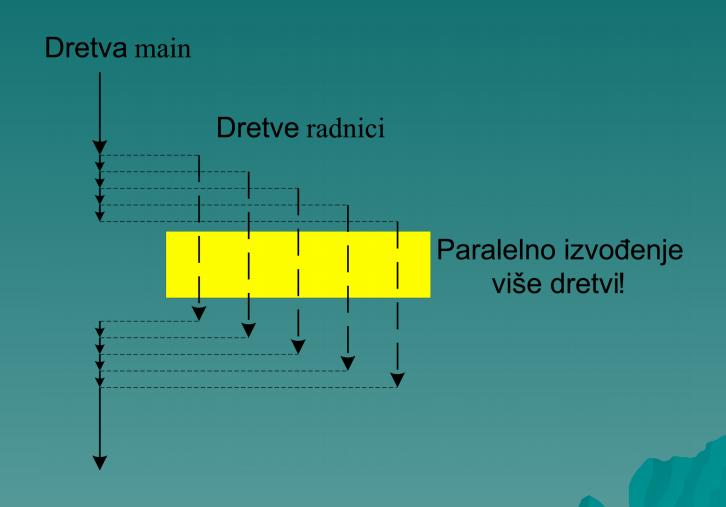
Pokretanje novih dretvi

```
public class ParalelnoUvecavanje {
  private static volatile long brojac = 0;
  private static int ZELJENI BROJ DRETVI = 5;
  public static void main(String[] args)
  throws InterruptedException {
  public static class PosaoDretve
  implements Runnable {
```

Pokretanje novih dretvi

```
public static void main(String[] args)
                         throws InterruptedException {
    PosaoDretve posao = new PosaoDretve (1000000);
    Thread[] dretve = new Thread[ZELJENI BROJ DRETVI];
    for(int i=0; i<dretve.length; i++) {</pre>
           dretve[i] = new Thread(posao);
           dretve[i].start();
    for(int i=0; i<dretve.length; i++) {</pre>
           dretve[i].join();
    System.out.println("Brojac: "+brojac+".");
```

Pokretanje novih dretvi: primjer



Pokretanje novih dretvi: primjer

Je li rezultat izvođenja u skladu s očekivanjima?

Objasnite!

Volatile

Važno: brojac = brojac+1; nije atomarna naredba, niti je to brojac++; konceptualno:

```
int tmp; // npr. registar procesora
tmp = brojac;
tmp = tmp + 1;
Brojac = tmp;
```

- Posljedica: read-update-modify nije višedretveno siguran
- Za jednostavne slučajeve možemo se osloniti na strojnu implementaciju naredbe CAS (compare&set) i dakako volatile modifikator
- CAS (expected, new) sadržaj varijable mijenja atomarno u novi samo ako je stari jednak očekivanoj vrijednosti

```
volatile int brojac = 0;
void incrementBrojac() {
  while(true) {
    int staro = brojac;
    int novo = staro + 1;
    if(CAS(&brojac, staro, novo))
      return;
```

- Treba podršku u sklopovlju, no to danas imamo
- Implementacija je dakako JVMspecifična i ovisi o platformi na kojoj se izvodi
- Apstrakcija oko toga (raspoloživa programerima) su atomički omotači oko volatile varijabli, paket java.util.concurrent.atomic

Raspoloživo:

AtomicBoolean

AtomicInteger & AtomicIntegerArray

AtomicLong & AtomicLongArray

AtomicReference & AtomicReferenceArray

i još ponešto...

Pokretanje novih dretvi: primjer

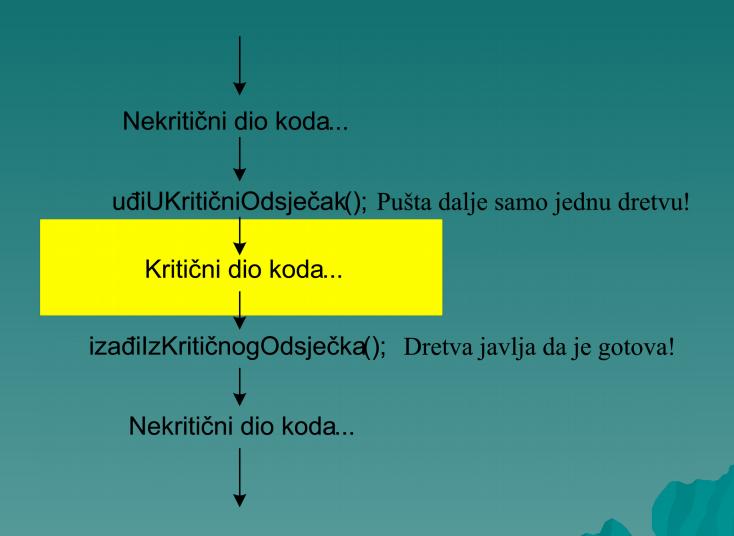
 Riješiti primjer paralelnog uvećavanja brojača uporabom razreda AtomicLong

Možemo se osloniti na get: long + compareAndSet: boolean; možemo koristiti gotovu metodu incrementAndGet koja to radi za nas.

- U složenijim situacijama nužno je odgovarajućim sinkronizacijskim mehanizmima osigurati kritične odsječke u kojima se atomarno može mijenjati više podataka!
- Kritičan odsječak:
 dio koda koji u jednom trenutku
 smije izvoditi samo jedna dretva

U kodu se kritični odsječak ograđuje s dvije metode:

- uđiUKritičniOdsječak();
- izađiIzKritičnogOdsječka();



```
public static class PosaoDretve implements Runnable {
    private int brojUvecavanja;
    public PosaoDretve(int brojUvecavanja) {
            this.brojUvecavanja = brojUvecavanja;
    public void run() {
            obaviPosao();
    private void obaviPosao() {
            for(int i=0; i<br/>brojUvecavanja; i++)
                    brojac = brojac + 1;
                                                 Kritični odsječak!
```

- U Javi bilo koji objekt može služiti za ostvarivanje kritičnog odsječka
- Važno je samo da sve dretve pri ulasku u kritični odsječak za dopuštenje pitaju ISTI objekt!
- Za najavu kritičnog odsječka Java ima blok

```
synchronized(objektKontroler)
{...}
```

- synchronized(objektKontroler)
 {...}
- objektKontroler u operacijskim sustavima poznat je pod nazivom mutex (ili lock)
- PosaoDretve moramo modificirati tako da uvećavanje stavimo u kritični odsječak, a mutex predamo konstruktoru

```
public static void main(String[] args)
                         throws InterruptedException {
   Object mutex = new Object();
    PosaoDretve posao = new PosaoDretve(1000000, mutex);
    Thread[] dretve = new Thread[ZELJENI BROJ DRETVI];
    for(int i=0; i<dretve.length; i++) {</pre>
           dretve[i] = new Thread(posao);
           dretve[i].start();
    for(int i=0; i<dretve.length; i++) {</pre>
           dretve[i].join();
    System.out.println("Brojac: "+brojac+".");
```

```
public static class PosaoDretve implements Runnable {
 private int brojUvecavanja;
 private Object mutex;
 public PosaoDretve(int brojUvecavanja, Object mutex) {
    this.brojUvecavanja = brojUvecavanja;
    this.mutex = mutex;
  public void run() {
    obaviPosao();
  private void obaviPosao() {
    for(int i = 0; i < brojUvecavanja; i++) {</pre>
      synchronized(mutex) {
        brojac = brojac + 1;
                                                         Kritični odsječak!
```

Prilikom uporabe bloka synchronized metodu uđiUKritičniOdsječak(); predstavlja sam ulazak u blok, a metodu izađiIzKritičnogOdsječka(); izlazak iz bloka

- Drugi način osiguravanja kritičnih odsječaka jest proglašavanje čitavih metoda sinkroniziranim
 - private synchronized void metoda() {}
- Sinkronizacija se tada obavlja nad samim objektom (this) nad kojim je ta metoda pozvana!
- Različiti objekti mogu se u tom slučaju koristiti nezavisno

Ako je metoda statička, sinkronizaciju radi objekt koji opisuje razred trenutnog objekta (this.getClass())

```
private static synchronized void metoda()
{}
```

Kako sinkronizaciju sada radi objekt koji predstavlja opisnik samog razreda, posljedica je da se svi primjerci tog razreda natječu za pravo pristupa (jer statička metoda pripada razredu a ne primjerku).

Primjer paralelizacije

- Ubrzanje "drobljenja" brojeva
- Generator Mandelbrotovog fraktala

```
package hr.fer.zemris.java.tecaj_06.fractals;

public interface IFractalProducer {
   public void produce(
     double reMin, double reMax, double imMin, double imMax,
     int width, int height, long requestNo,
     IFractalResultObserver observer
   );
}
```

Primjer paralelizacije

- Ubrzanje "drobljenja" brojeva
- Generator Mandelbrotovog fraktala

```
package hr.fer.zemris.java.tecaj_06.fractals;

public interface IFractalResultObserver {
   public void acceptResult(
      short[] data, short limit, long requestVersion
   );
}
```

FractalViewer.show(IFractalProducer prod);

Primjer paralelizacije

- Implementirati IFractalGenerator koji slijedno odradi čitav posao
- 2. Implementirati računanje različitih područja slike kroz različite dretve; stvoriti

Runtime.getRuntime().availableProcessors()

dretvi i toliko poslova

Primjer paralelizacije

- 3. Kao (2) samo napraviti više manjih poslova jer poslovi različito traju; poslove ugurati u:
 - BlockingQueue<X> (koristiti LinkedBlockingQueue, .put/.add, .take)
- 4. Osloniti se na concurrent paket; poslove modelirati s Callable, koristiti Executors razred i pool dretvi.

Napomene

- Kod pristupa 3 moramo osmisliti način na koji dretvama-radnicima reći kada da završe izvođenje kako bi ih glavna dretva dočekala
 - Koristi se tehnika poznata kao Threadpoisoning: nakon svih poslova ubaci se još toliko "posebnih" poslova koliko ima dretvi; svaki radnik kada dobije takav posao odmah prekida s radom

Napomene

- Kod pristupa 4 posao moramo izvesti iz razreda ForkJoinTask
 - Još jednostavnije je posao izvesti iz podrazreda RecursiveAction koji u metodi compute() posao računa direktno ako je dovoljno mali ili ga rekurzivno dijeli u podposlove koje dalje paralelizira metodom invokeAll(...)
 - Sve započinje predajom velikog posla bazenu metodom invoke (posao).

(Dodatne teme)

- pogledati u knjizi
- Dodatak 1: podsjetnik na dretve

- Svaki pokrenuti "program" za operacijski sustav predstavlja jedan proces
- proces ima svoj memorijski prostor, zauzete resurse (npr. datoteke), te niz dretvi
- Dretva virtualni procesor koji izvršava niz instrukcija

- Operacijski sustav svakom procesu prilikom pokretanja stvara jednu dretvu – dretvu koja započinje izvođenje metode "main"
- U Javi za rad s dretvama postoji razred Thread
- Dretve se logički grupiraju u hijerarhijske skupove dretvi: ThreadGroup

- Razred Thread ima niz statičkih metoda
 - Thread currentThread(); vraća objekt koji predstavlja dretvu koja izvršava taj poziv
 - void sleep(long interval);
 trenutnu dretvu šalje na spavanje u
 trajanju interval

- Razred Thread ima niz ne-statičkih metoda
 - ThreadGroup getThreadGroup(); vraća grupu kojoj dretva pripada
 - String getName();
 vraća ime dretve
 - int getPriority();
 vraća prioritet dretve

- Razred Thread ima niz ne-statičkih metoda
 - -boolean isAlive();
 vraća indikaciju je li dretva "živa"
 - boolean isDaemon();
 vraća indikaciju je li dretva demon
 - void join();
 trenutna dretva čeka da ta dretva umre
 (nikada ne zove dretva nad sobom)

- Razred Thread ima niz ne-statičkih metoda
 - void start();
 pokreće izvršavanje dretve
 - -void stop(); / void suspend();
 trajno/privremene zaustavljanje dretve
 (ne koristiti! Ozbiljno!)
 - void yield(); pušta neku drugu dretvu da se izvršava

- Pokretanje novih dretvi tipično kroz nativne funkcije operacijskog sustava
- Kako je Java platformski neovisna, sve oko dretvi je apstrahirano, a konkretne "implementacije" nudi JVM
- Java nudi dva načina pokretanja dretvi
 - Nasljeđivanjem razreda Thread (rijeđe)
 - Predavanjem "izvršivog" objekta Thread-<mark>u</mark>

Pristup 1: 00 "Okvirna metoda"

Napisati novi razred koji nasljeđuje razred Thread, i definira metodu void run();

Dretva1.java, PokretacDretve1.java

Ne preferiramo ovaj pristup jer usko povezuje dretvu i posao koji treba izvesti. Bolje je posao modelirati zasebno, pa odluku o tome tko će ga, kada i kako izvesti možemo donijeti naknadno.

```
public class Dretval extends Thread {
  @Override
  public void run() {
    System.out.println("Hello from new thread!");
public class PokretacDretve1 {
  public static void main(String[] args) {
    Dretval dretva = new Dretval();
    dretva.start();
```

Pristup 2: 00 "Strategija"

Napisati novi razred koji implementira sučelje Runnable (i time definira metodu:) void run();

Dretva2.java, PokretacDretve2.java

```
public class Dretva2 implements Runnable {
 public void run() {
    System.out.println("Hello from new thread!");
public class PokretacDretve2 {
  public static void main(String[] args) {
    Thread dretva = new Thread(new Dretva2());
    dretva.start();
```

Napomena:

Nikako prilikom stvaranja ne zvati metodu run () dretve!

Zašto?

 Dodatak 2: višedretvenost i java collection framework, uporaba, potpuni zastoj

Sinkronizacija: kolekcije

- Osnovne izvedbe kolekcija iz Java Collection Framework-a su višedretveno nesigurne: moraju se koristiti jednodretveno
- Za svako sučelje (Set, List, Map) razred Collections nudi metodu koja objekt tog sučelja omata u sinkronizirajući proxy (Oblikovni obrazac Proxy)

Sinkronizacija: kolekcije

Metode su:

```
- List synchronizedList(List list);
- Set synchronizedSet(Set set);
- Map synchronizedMap(List map);
```

 Sinkronizirajući proxy je objekt koji čuva referencu na osnovni objekt i istog je sučelja; sve su mu metode jedan kritični odsječak i u njemu posao delegira sadržanom objektu

Sinkronizacija: kolekcije

- Performanse koje se time dobiju nisu bajne, ali je pristup primjenjiv na proizvoljnu implementaciju kolekcije
- Performantnije implementacije pojedinih kolekcija koje su višedretveno sigurne nalaze se u paketu java.util.concurrent (npr.

ConcurrentHashMap,
CopyOnWriteArrayList,
ConcurrentLinkedQueue, ...)

- Tamo gdje više od jedne dretve istovremeno čita i barem jedna dretva nešto mijenja
- Čitav Collection Framework je po tom pitanju nesiguran!
- Swing korisničko sučelje je također nesigurno

- Uočimo da nije uvijek nužno garantirati ekskluzivan pristup (samo jedna dretva u jednom trenutku)
- Primjerice, podatke neke liste istovremeno može pretraživati čitav niz dretvi u svrhu čitanja
- Ali kada jedna dretva želi nešto izmijeniti, tada treba ekskluzivno pravo nad listom

- Kako bi se olakšao rad s dretvama, u Javi postoji niz gotovih rješenja
- java.util.Collections nudi za sve
 kolekcije metodu synchronizedXYZ
 koja prima kolekciju a vraća
 sinkroniziranu verziju iste (wrapper
 objekt)

- Na raspolaganju je razred java.util.concurrent (od Jave 5.0)
 - Implementacije paralelnih kolekcija
 - Implementacije sinkronizacijskih mehanizama
 poput Lock-ova, ReadWriteLock-ova, Semaphorea, Barrier-a i sl.
 - Implementacije ThreadPool-ova
 - Implemetacije blokirajućih redova (princip proizvođači/potrošači)

Tipična uporaba višedretvenosti

- ◆ I/O operacije (diskovi)
- Mrežne aplikacije (socket-i)
- Dugotrajuće operacije
- Paralelizacija posla na višeprocesorskim sustavima (ubrzanje!)
- Pozadinski poslovi (logiranje, provjere, ...)

Tipična uporaba višedretvenosti

- Mi ćemo se s višedretvenosti upoznati kod:
 - Izrade korisničkog sučelja u Swingu
 - Izrade poslužitelja i klijenta koji komuniciraju na prijenosnom sloju (TCP, UDP protokoli)
 - Obrade HTTP zahtjeva pomoću Java Servlet tehnologije

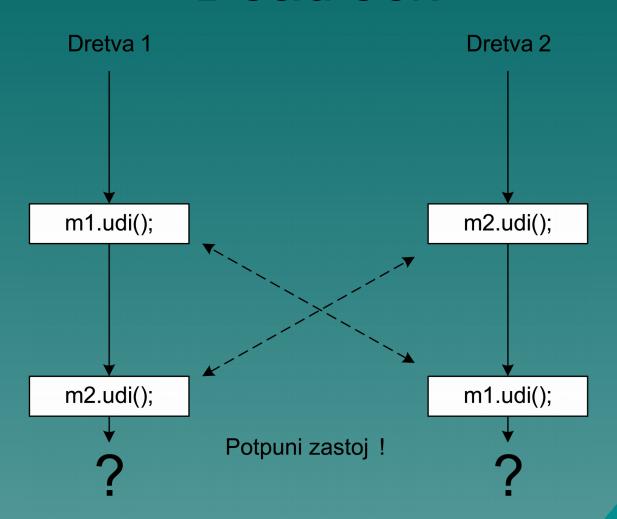
– ...

Na kraju, treba još spomenti jedan od čestih problema koji nastaju u višedretvenim aplikacijama: potpuni zastoj (odnosno deadlock)

Sinkronizacija: primjer Mutex

```
public class Primjer {
   private Mutex m1;
   private Mutex m2;
  public obrada1() {
    m1.udi();
    m2.udi();
    // posao ...
    ml.izadi();
    m2.izadi();
   public obrada2() {
    m2.udi();
    m1.udi();
    // posao ...
    m2.izadi();
    ml.izadi();
```

- Dretva 1 zove metodu obradi1(), dretva 2 metodu obradi2()
- Naime, obje dretve moraju zaključati oba mutex-a prije no što mogu nastaviti s poslom
- Gdje je problem?



U ovom slučaju, rješenje je vrlo jednostavno – mutexi se uvijek moraju zaključavati istim redosljedom! Dodatak 3: izrada monitora

- Često je potrebno ostvariti složenije sinkronizacijske mehanizme, poput kritičnih odsječaka koji se protežu kroz više metoda, binarne ili opće semafore, barijere i sl.
- U operacijskim sustavima uči se da je to moguće ostvariti uporabom monitora

- Monitor je sinkronizacijski mehanizam koji je izgrađen uporabom mutex-a za izgradnju kritičnog odsječka, te uvjetnih varijabli za suspenziju izvršenja dretvi
- Za izradu monitora Java nudi podršku kroz sam razred Object (dakle, primjenjivo na svaki objekt)

- ◆ Korisne metode razreda Object
 - -public void wait(); (i varijante)
 dretvu koja je ovo pozvala suspendira i
 stavlja u red čekanja; ta se dretva više
 ne izvodi
 - -public void notify();
 budi jednu (neku) dretvu koja čeka u
 redu čekanja
 - -public void notifyAll();
 budi sve dretve

- Metode wait(), notify() i notifyAll() obavezno se moraju pozvati nad objektom koji je dretva prethodno zaključala uporabom ključne riječi synchronized.
- Kada se neka dretva probudi, ona prvo ponovno zaključa objekt, pa tek kada to uspije, nastavi s izvođenjem prve linije iza wait() gdje je stala

Metoda wait() u slučaju prijevremenog buđenja izaziva iznimku InterruptedException

Sinkronizacija: primjer

Izgradimo razred Mutex koji će imati dvije metode: udi() i izadi(), a služit će za izgradnju kritičnog odsječka.

Mutex.java

Sinkronizacija: primjer Mutex

```
public class Mutex {
  private boolean netkoJeUnutra = false;
  public void udi() throws InterruptedException {
       synchronized(this) {
               while(netkoJeUnutra) { this.wait(); }
               netkoJeUnutra = true;
  public void izadi() {
       synchronized(this) {
               netkoJeUnutra = false;
               this.notify();
```

Sinkronizacija: primjer Mutex

```
public class Uporaba {
  private Mutex mutex;
  public Uporaba(Mutex mutex) {
      this.mutex = mutex;
  public void akcija() throws InterruptedException {
      mutex.udi();
      // ovdje ide kriticni odsjecak...
      mutex.izadi();
```