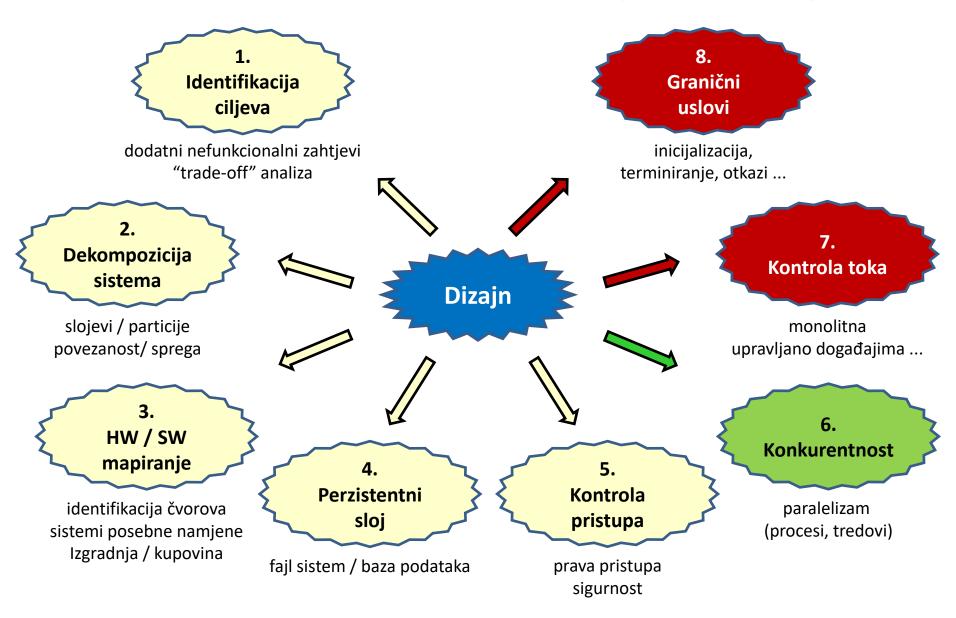
UNIVERZITET U BANJOJ LUCI ELEKTROTEHNIČKI FAKULTET

Prof. dr Dražen Brđanin

PROJEKTOVANJE SOFTVERA /konkurentnost/

Banja Luka 2024.

8 bitnih aktivnosti u projektovanju



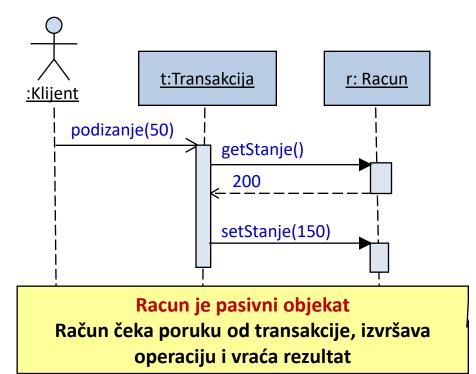
Sadržaj prezentacije

- pasivni i aktivni objekti
- sekvencijalne i konkurentne aplikacije
- problemi u komunikaciji konkurentnih procesa
- sinhronizacija konkurentnih procesa
- razmjena podataka između konkurentnih procesa
- identifikacija konkurentnosti u dinamičkom modelu sistema
- mapiranje dinamičkog modela
- implementacija konkurentnosti

Pasivni i aktivni objekti

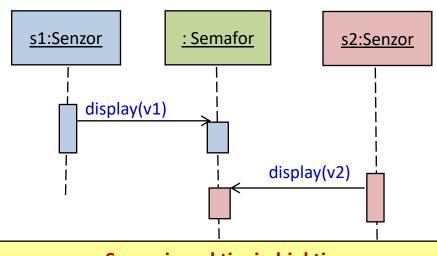
Pasivni objekti

- objekti koji čekaju poruku od drugog objekta i izvršavaju operaciju na zahtjev
- nikad ne iniciraju akcije



Aktivni objekti

- objekti koji iniciraju akcije i koji se izvršavaju nezavisno od drugih objekata
- još se nazivaju i konkurentni objekti (konkurentni procesi)

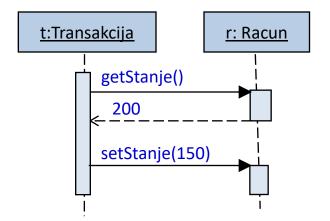


Senzori su aktivni objekti
Senzori mogu istovremeno, nezavisno jedan od
drugog, da mjere vrijednosti i šalju semaforu

Sekvencijalne i konkurentne aplikacije

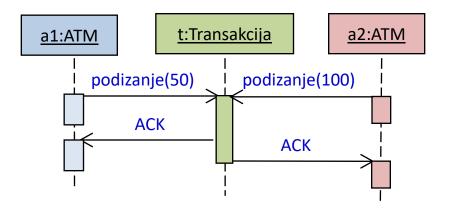
Sekvencijalne aplikacije

- sekvencijalni program čine samo pasivni objekti
- Kad neki objekat pozove operaciju na drugom objektu, kontrola se prenosi u pozvanu operaciju i pozivajući objekat čeka rezultat da bi nastavio izvršavanje
- U sekvencijalnim programima u komunikaciji se primjenjuje komunikacioni obrazac sinhrona poruka sa odgovorom



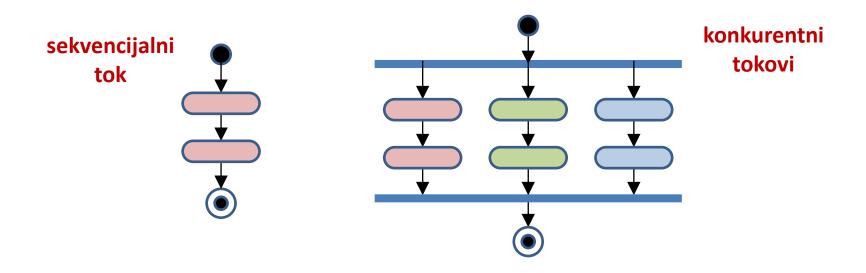
Konkurentne aplikacije

- konkurentni program ima više aktivnih (konkurentnih) objekata, pri čemu svaki aktivni objekat ima sopstveni kontrolni tok
- U konkurentnim programima primjenjuje se asinhrona komunikacija
- Konkurentni objekat šalje asinhronu poruku drugom objektu i nastavlja izvršavanje (odredišni objekat ima bafer u kojem drži sve primljene poruke, koje procesira kad bude raspoloživ)



Konkurentni objekti

- Alternativno se nazivaju: aktivni objekti, konkurentni procesi, konkurentni zadaci, niti
- Konkurentni objekat ima sopstvenu nit kontrole toka i može da se izvršava nezavisno od drugih objekata
- Pasivni objekti nemaju sopstvenu nit kontrole toka, već se izvršavaju unutar niti nekog aktivnog objekta
- Konkurentni objekat predstavlja izvršavanje jednog sekvencijalnog programa ili jedne sekvencijalne komponente konkurentnog programa
- Svaki konkurentni objekat ima svoj sekvencijalni tok

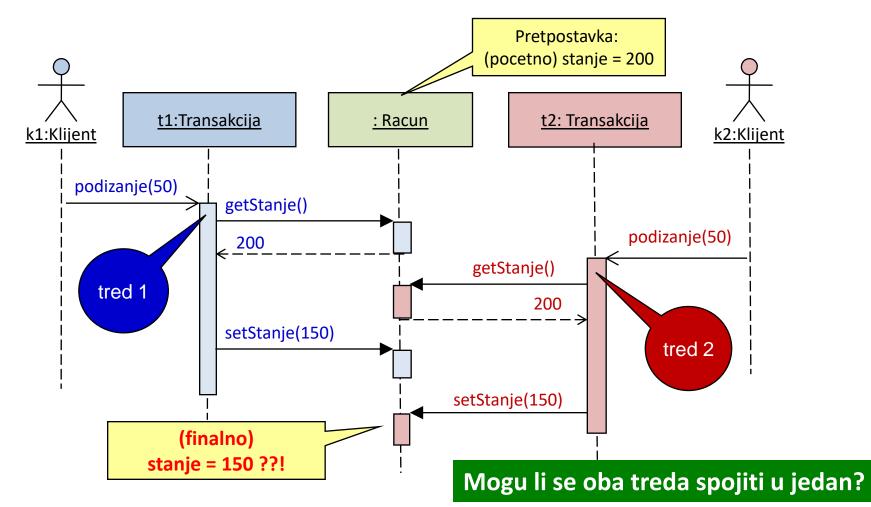


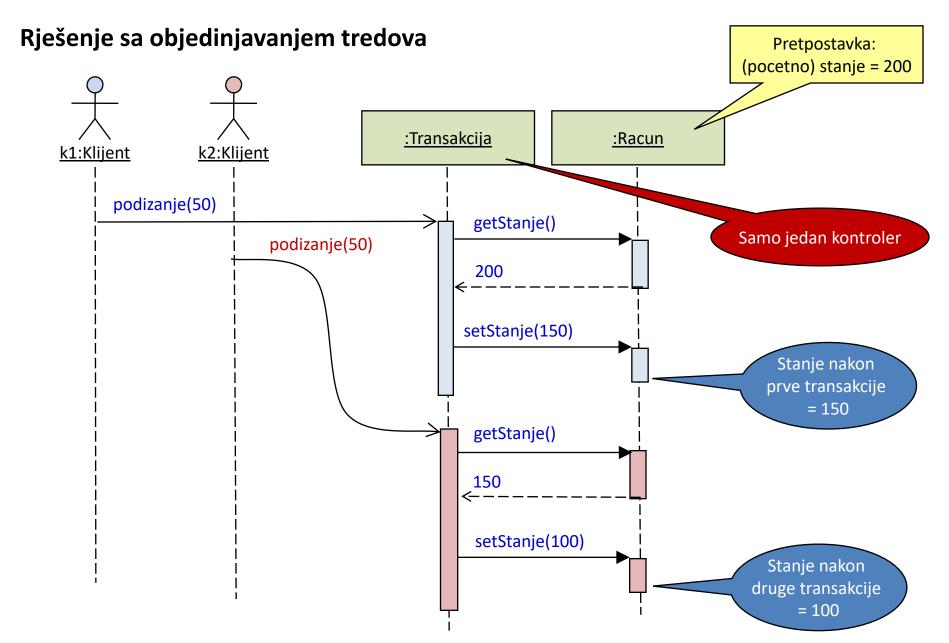
Problemi u komunikaciji konkurentnih procesa

- Konkurentni procesi izvršavaju se asinhrono (različitim brzinama)
- Konkurentni objekti međusobno asinhrono komuniciraju (s vremena na vrijeme)
 i moraju da se sinhronizuju
- U komunikaciji konkurentnih objekata javljaju se problemi koji ne postoje u sekvencijalnim procesima:
 - uzajamna isključivost (mutual exclusion)
 - kad više konkurentnih objekata treba ekskluzivan pristup istom resursu (npr. pristup istom dijeljenom podatku ili fizičkom uređaju)
 - proizvođač-potrošač (producer-consumer)
 - kad jedan aktivni objekat šalje podatke drugom aktivnom objektu
 - sinhronizacija
 - kad izvršavanje više konkurentnih objekata treba da se sinhronizuje

Uzajamna isključivost konkurentnih procesa

 više konkurentnih objekata treba ekskluzivan pristup istom resursu (npr. pristup istom dijeljenom podatku ili fizičkom uređaju)



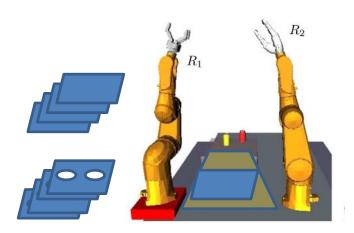


Sinhronizacija konkurentnih procesa

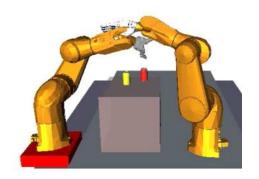
- Sinhronizacija više konkurentnih procesa bez međusobne razmjene podataka
- Mehanizam za sinhronizaciju signaliziranje događaja
 - Odredišni objekat je u stanju čekanja signala (operacija wait)
 - Izvorni objekat signalizira događaj šalje asinhronu poruka (signal, notify)

Primjer: sinhronizacija dva robota

- robot R₁ postavlja objekat
- 2 robot R₂ buši rupe
- 3 robot R₁ odnosi objekat i postavlja novi



Potencijalni problem ako nema sinhronizacije, jer se radni prostor oba robota preklapa pa može da dođe do havarije



Primjer: sinhronizacija dva robota

- robot R₁ postavlja objekat
- 2 robot R₂ buši rupe
- **3** robot R₁ odnosi objekat i postavlja novi

Dva sinhronizaciona problema (kolizije):

- R₁ mora da postavi objekat i da se
 izmakne prije nego što R₂ uđe u radni p.
- R₂ mora da završi bušenje i da se izmakne prije nego što R₁ uđe u radni p.

Rješenje: signalizacija događaja

- R₁ postavi objekat, izmakne se i signalizira da je objekat spreman (ObjectReady)
- R₂ prima signal ObjectReady i iz stanja čekanja započinje manipulaciju
- R₂ završi bušenje, izmakne se i signalizira da je objekat završen (ObjectCompleted)
- R₁ prima signal *ObjectCompleted* i odnosi završeni objekat

```
Proces R<sub>1</sub>
while (true)
{
   postaviNoviDio(),
   odmakniSe()
   signal(ObjectReady)
   wait(ObjectCompleted)
   odnesiZavrseniDio()
}
```

Proces R2 while (true) { wait(ObjectReady) busenje(), odmakniSe() signal(ObjectCompleted) }

Proizvođač-potrošač (producer-consumer)

- Proizvođač generiše podatke koje prima potrošač
- Potrebna je odgovarajuća sinhronizacija, kako bi došlo do razmjene podataka
 - proizvođač mora biti spreman da šalje podatke, a potrošač mora biti spreman da ih primi
 - ako je potrošač spreman za prijem, a proizvođač još ne može da ih pošalje, potrošač mora da čeka
 - ako proizvođač može da pošalje podatke prije nego što ih potrošač može primiti, tada proizvođač mora da čeka ili podaci moraju biti baferovani prije nego što ih potrošač preuzme
- Tipična rješenja:
 - asinhrone poruke proizvođač → potrošač (sa gubitkom informacija)
 - FIFO bafer između proizvođača i potrošača (bez gubitka informacija)



Identifikacija konkurentnosti u dinamičkom modelu sistema

- Za dva objekta kažemo da su inherentno konkurentna ako istovremeno mogu da prime neku poruku ili signal, nezavisno jedan od drugog:
 - to može da bude ista poruka/signal ili nezavisne poruke/signali
- Osnov za identifikaciju konkurentnosti:
 - objekti u dijagramu sekvence koji mogu simultano da primaju poruke/signale

Pitanja prilikom identifikacije konkurentnosti

- Da bismo identifikovali konkurentne tredove treba postavljati sljedeća pitanja:
 - Da li sistem omogućava (istovremeni) pristup većem broju korisnika?
 - Koji kontrolni objekti mogu da se izvršavaju nezavisno jedan od drugog?
 - Može li se neki upit prema sistemu dekomponovati u više upita i da li se ti upiti mogu rješavati u paraleli?
 - npr. pretraživanje u distribuiranoj bazi podataka
 - npr. segmentirano pretraživanje slika

– ...

Mapiranje dinamičkog modela u tredove

- Inherentno konkurentni objekti tipično se raspoređuju u različite upravljačke niti (tredove)
- Objekti sa uzajamno isključivom (mutual exclusive) aktivnošću raspoređuju se u isti tred (npr. pristup istom objektu koji ima za cilj promjenu stanja)
- Tred je putanja kroz stanja u dijagramu stanja u kojima je neki objekat stalno aktivan:
 - Tred se zadržava u nekom stanju sve dok objekat čeka:
 - rezultat poruke koju je poslao drugom objektu, ili
 - dok čeka neku poruku drugog objekta.
 - Cijepanje treda: kad objekat šalje ne-blokirajuću poruku (signal) drugom objektu

Implementacija konkurentnosti

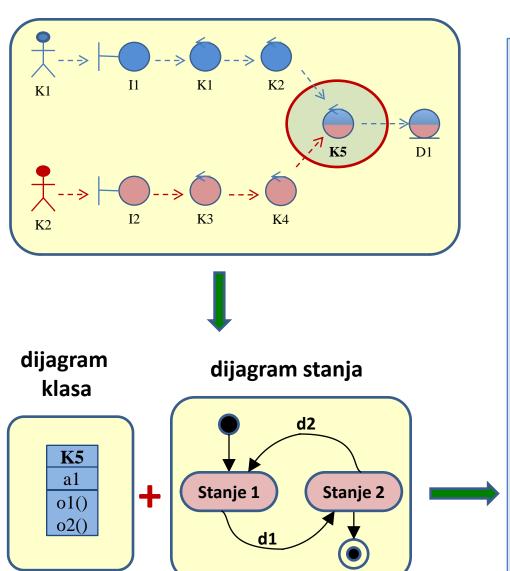
- Konkurentnost može da se realizuje u sistemima kod kojih je omogućena:
 - fizička konkurentnost
 - tredovi se raspoređuju na različite hardverske resurse
 - višeprocesorske mašine, klasteri, ...
 - logička konkurentnost
 - softverska realizacija tredova (neki jezici imaju mogućnost, npr. java)

```
Thread

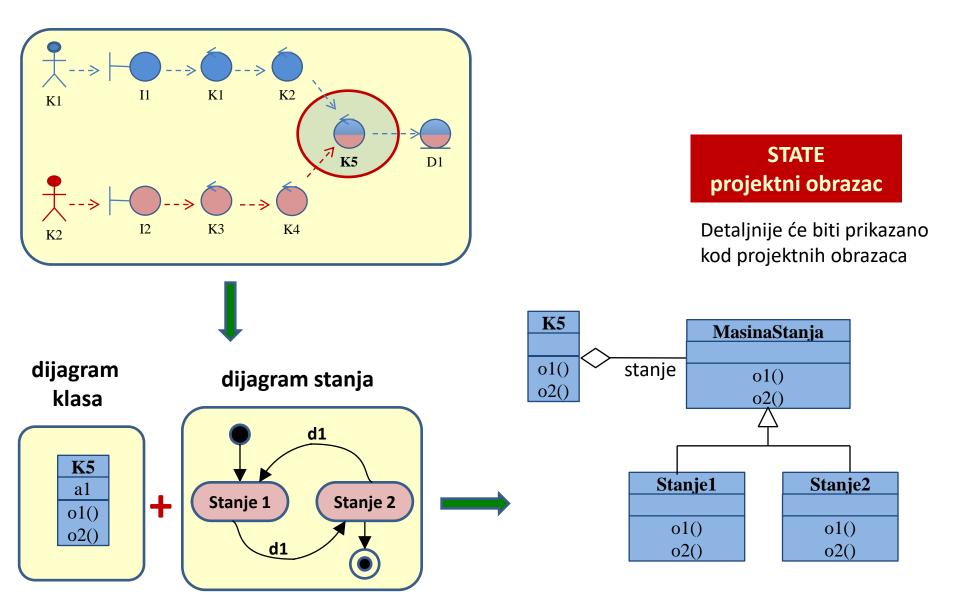
KonkurentniProces

run()
...
```

```
// instanciranje objekta i pokretanje niti
KonkurentniProces kp = new KonkurentniProces();
kp.start(); // poziva se run() metoda i sad imamo dvije niti
```



```
public class K5 extends Thread
  private int state=1;
  //...
 public void run()
    while (true)
      if (baf.get()==1 && state==1)
        stanje=2;
        // ...
      if (baf.get()==2 && state==2)
        stanje=1;
```

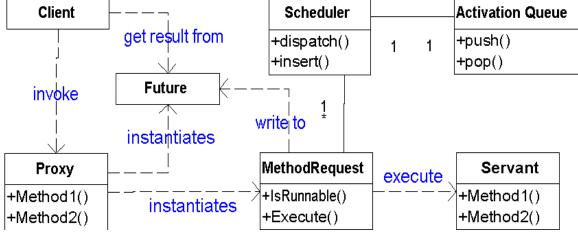


Projektovanje i implementacija aktivnih objekata

- Projektni obrazac: Active object (Actor Pattern)
 - uobičajena primjena u distribuiranim sistemima koji zahtijevaju višenitne servere
- omogućava razdvajanje aplikativne logike za poziv i izvršavanje metode

Scheduler A

struktura

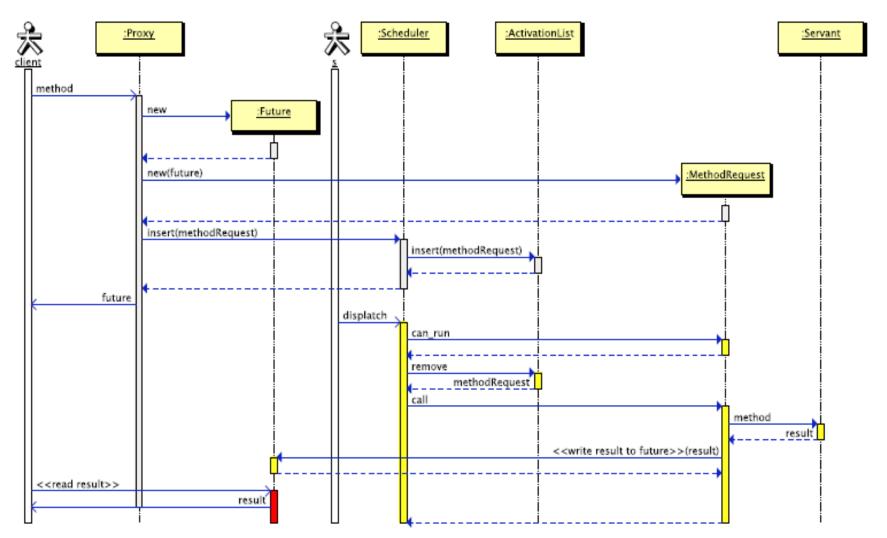


- Proxy pruža odgovarajući interfejs klijentu – omogućava poziv metoda
- MethodRequest je objekat koji reprezentuje poziv metode (svaki poziv metode inkapsulira se u objekat)
- Scheduler upravlja izvršavanjem zahtjeva (raspoređuje ih na servanta kad su spremni za izvršavanje)
- ActivationQueue sadrži sve zahtjeve koji čekaju na izvršavanje
- Servant implementira metode
- Future omogućava klijentu da preuzme rezultat poziva

Projektovanje i implementacija aktivnih objekata

Projektni obrazac: Active object (Actor Pattern)

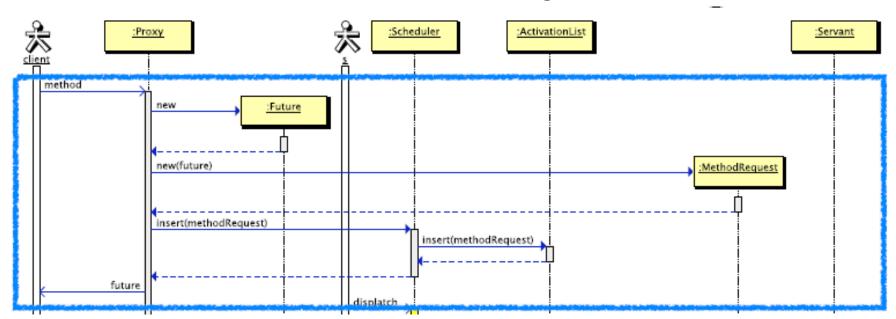
Interakcija objekata



Projektovanje i implementacija aktivnih objekata

Projektni obrazac: Active object (Actor Pattern)

Method scheduling



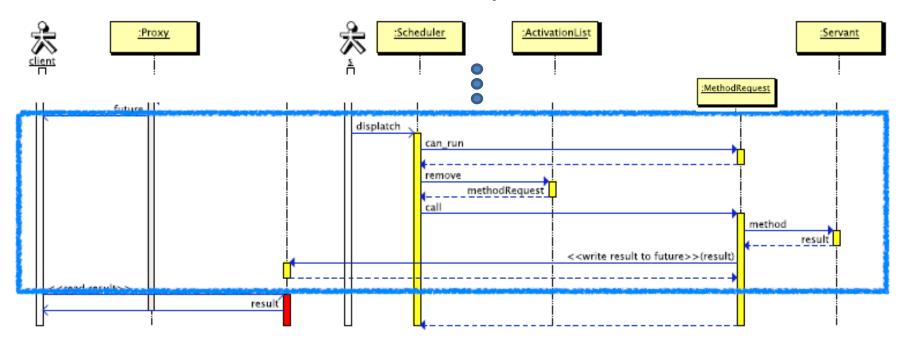
- 1. Klijent poziva željenu metodu Proxy objekta
- 2. Proxy kreira Future objekat koji će vratiti rezultat klijentu (ako bude rezultata)
- 3. Proxy kreira MethodRequest objekat i šalje mu referencu na Future (kako bi se u Future kasnije mogao smjestiti rezultat)

- 4. Proxy šalje zahtjev Scheduler-u, koji smješta taj zahtjev u ActivationList (Queue)
- 5. Ako poziv metode treba da vrati rezultat, Future objekat se vraća klijentu

Projektovanje i implementacija aktivnih objekata

Projektni obrazac: Active object (Actor Pattern)

Method dispatch

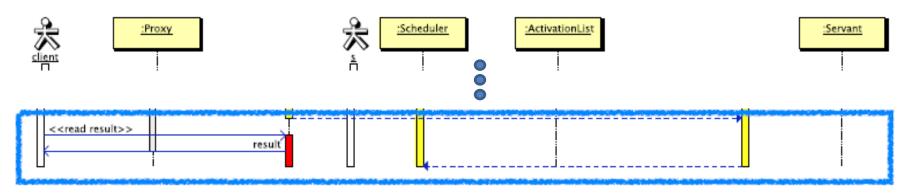


- 1. Scheduler provjerava da li se može izvršiti zahtjev
- 2. Ako zahtjev može da se izvrši, zahtjev se uzima iz reda (brisanje iz reda) i pokreće izvršavanje
- 3. Zahtjev poziva korespondentnu metodu servanta
- 4. Ako servant vrati rezultat, MethodRequest upisuje rezultat u korespondentni Future objekat

Projektovanje i implementacija aktivnih objekata

Projektni obrazac: Active object (Actor Pattern)

Results retrieving



1. Nakon što je rezultat upisan u Future, klijent može da ga pročita

Čitanje rezultata je asinhrono u odnosu na poziv metode

Implementacija konkurentnosti – definicija aktivnih objekata

Dvije vrste aktivnih objekata: Runnable i Callable

Runnable – komanda

ne može da vrati rezultat

```
public class Task implements Runnable
   // deklaracija atributa
  // definicija operacija
@Override
   public void run()
      try
         // aplikativna logika
      catch (InterruptedException e)
         e.printStackTrace();
```

Callable

može da vrati rezultat

```
import java.util.concurrent.Callable;
public class Task implements Callable<T>
   private T atr;
   public Task(T arg)
      { atr = arg; }
  @Override
   public T call() throws Exception
      // izracunaj rezultat
      return rezultat;
}
```

Primjer implementacije Producer-Consumer

```
// producer
class P implements Runnable
  private List<Integer> red;
  public P(List<Integer> r)
    this.red = r;
 @Override
  public void run()
    int brojac = 0;
    while (true)
       try { puni(brojac++); }
       catch (InterruptedException ex) {
          ex.printStackTrace();
```

```
private void puni(int i) throws
             InterruptedException
 synchronized (red) // zakljucavanje reda
   while (red.size() == 5)
      System.out.println("Red je pun. " +
       Thread.currentThread().getName() +
       " ceka, size: " + red.size());
      red.wait(); // ceka dok je red pun
       // otkljucava red i "spava" dok ne
        // dobije notifikaciju da je
        // oslobodjen prostor
   Thread.sleep(1000); // ceka 1s
   red.add(i);
    System.out.println("Upisano: " + i);
    red.notifyAll(); // budi sve tredove
            // koji su cekali
```

Primjer implementacije Producer-Consumer

```
// consumer
class C implements Runnable
  private List<Integer> red;
  public C(List<Integer> r)
    this.red = r;
 @Override
  public void run()
    while (true)
      try { prazni(); }
      catch (InterruptedException ex)
        ex.printStackTrace();
```

```
private void prazni() throws
              InterruptedException
  synchronized (red) // zakljucava red
    while (red.isEmpty())
      System.out.println("Red je prazan.
      + Thread.currentThread().getName()
      + " ceka, size: " + red.size());
      red.wait(); // ceka dok je prazan
        // otkljucava red i "spava" dok ne
        // dobije notifikaciju da je
        // nesto upisano u bafer
    Thread.sleep(1000);
    int i = (Integer) red.remove(0);
    System.out.println("Procitano: " + i);
    red.notifyAll(); // budi sve tredove
            // koji su cekali
```

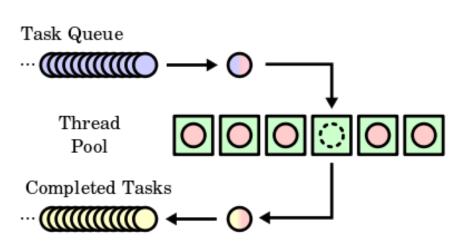
Primjer implementacije Producer-Consumer

```
// Demonstracija producer-consumer
public class PCdemo
   public static void main(String[] args)
      List<Integer> red = new ArrayList<Integer>();
      System.out.println("Start.");
      Thread tP = new Thread(new P(red), "P");
      Thread tC = new Thread(new C(red), "C");
      tP.start();
      tC.start();
```

```
Start.
Upisano: 0
Procitano: 0
Red je prazan. C ceka, size: 0
Upisano: 1
Upisano: 2
Procitano: 1
Procitano: 2
Red je prazan. C ceka, size: 0
Upisano: 3
Upisano: 4
Procitano: 3
Upisano: 5
Procitano: 4
Upisano: 6
Procitano: 5
Procitano: 6
Red je prazan. C ceka, size: 0
Upisano: 7
Procitano: 7
Red je prazan. C ceka, size: 0
```

Implementacija konkurentnosti – upravljanje nitima u Javi

- Executor framework
 - Svako kreiranje nove niti je skupa operacija i (može da) degradira performanse
 - Executor framework koristi thread pool za upravljanje konkurentnim taskovima



Thread pool je kolekcija niti koju executor koristi za izvršavanje konkurentnih taskova

Thread pool može imati fiksnu ili promjenljivu veličinu

Ako ima više taskova nego niti, taskovi se smještaju u *Task Queue* (FIFO bafer) i čekaju na izvršavanje

Kad neka nit završi izvršavanje taska, iz bafera može da uzme i izvrši sljedeći task

Kad se izvrše svi taskovi, niti ostaju aktivne i čekaju sljedeće taskove

Implementacija konkurentnosti – upravljanje nitima u Javi

- ThreadPoolExecutor klasa (implementira Executor i ExecutorService interfejse)
- ThreadPoolExecutor razdvaja kreiranje i izvršavanje konkurentnog objekta
- U korisničkoj aplikaciji treba:
 - instancirati thread pool,
 - kreirati konkurentne objekte (tipa Runnable ili Callable)
 - poslati kreirane objekte u thread pool
 - na kraju zatvoriti thread pool
- ThreadPoolExecutor vodi računa o performansama i opterećenju niti (nije preporučljivo razvijati sopstveni sistem za upravljanje nitima i konkurentnim taskovima)

```
import
 java.util.concurrent.Executors;
import
java.util.concurrent.ThreadPoolExecutor;
public class ThreadPoolExample
  public static void main(String[] args)
     ThreadPoolExecutor executor =
        (ThreadPoolExecutor)
        Executors.newFixedThreadPool(2);
     Task t = new Task();
     executor.execute(t);
     executor.shutdown();
```

Implementacija konkurentnosti – upravljanje nitima u Javi

- Postoji pet vrsta ThreadPoolExecutor objekata:
 - Fixed thread pool executor
 - fiksan broj niti prekobrojni taskovi čekaju u redu
 executor = (ThreadPoolExecutor) Executors.newFixedThreadPool(10);
 - Cached thread pool executor
 - broj niti nije fiksan kreiraju se dodatne niti po potrebi (nije preporučljivo za vremenski zahtjevne taskove niti za mnogo taskova može da naruši performanse)
 executor = (ThreadPoolExecutor) Executors.newCachedThreadPool();
 - Scheduled thread pool executor
 - omogućava odgođeno ili periodično izvršavanje executor = (ThreadPoolExecutor) Executors.newScheduledThreadPool(10);
 - Single thread pool executor
 - samo jedna nit kad imamo samo jedan konkurentni task
 executor = (ThreadPoolExecutor) Executors.newSingleThreadPool();
 - Work stealing thread pool executor
 - Kreira dovoljno niti da obezbijedi projektovani nivo paralelizma (multiprocessing) executor = (ThreadPoolExecutor) Executors.newWorkStealingThreadPool(4);

Implementacija konkurentnosti – definicija aktivnih objekata

Definicija aktivnog objekta koji se izvršava asinhrono i vraća rezultat

```
import java.util.concurrent.Callable;
public class AktObj implements Callable<T>
{
   private T atr;
   public AktObj(T arg)
      { atr = arg; }
   @Override
   public T call() throws Exception
      // izracunaj rezultat
      return rezultat;
```

Klasa AktObj implementira interfejs Callable.

Callable reprezentuje asinhroni proces koji vraća rezultat.

Klasa AktObj definiše metodu call() kojom implementira aplikativnu logiku.

Implementacija konkurentnosti

Poziv asinhronog procesa (Future)

```
import java.util.concurrent.ExecutionException;
import java.util.concurrent.Executors;
import java.util.concurrent.Future;
import java.util.concurrent.ThreadPoolExecutor;
public class AktObjTest
  public static void main(String[] args)
    throws ExecutionException,
           InterruptedException
    ThreadPoolExecutor executor =
        (ThreadPoolExecutor)
        Executors.newFixedThreadPool(2);
    AktObj aobj = new AktObj(arg);
    Future<T> f = executor.submit(aobj);
    // ...
    T rez = f.get();
```

Klasa AktObjTest ilustruje korištenje AktObj objekata.

executor upravlja životnim ciklusom asinhronih procesa.

Pomoću metode submit() executor prima i inicira izvršavanje Callable objekta.

Future (implementira Runnable) reprezentuje rezultat izvršavanja asinhronog procesa.

Objekat tipa Future dobija se odmah, a vrijednost rezultata biće naknadno pribavljena.

Primjer implementacije - ThreadPool & Future

```
public class Fact implements Callable<int>
{
   private int n;
   public Fact(int n) { this.n = n; }
   @Override
   public int call() throws Exception
   {
      int f = 1;
      if (n>1) for (int i=2; i<=n; f*=i++);
      System.out.println(n + "! -> " + f);
      return f;
   }
}
```

```
4! -> 24
6! -> 720
Future: 720 Task done: is true
Future: 24 Task done: is true
2! -> 2
6! -> 720
Future: 720 Task done: is true
Future: 720 Task done: is true
```

```
public class CallableDemo
 public static void main(String[] args)
   ThreadPoolExecutor executor =
        (ThreadPoolExecutor)
        Executors.newFixedThreadPool(2);
   List<Future<int>> fl=new ArrayList<>();
   Random random = new Random();
   for (int i=0; i<4; i++) {
      int n=random.nextInt(10);
      Fact f = new Fact(n);
      Future<int> r=executor.submit(f);
     fl.add(r);
   for(Future<int> f:fl) {
     try {
        System.out.println("Future: " +
       f.get()+" Task done:" + f.isDone());
      catch (...) { e.printStackTrace(); }
   executor.shutdown();
```