Komunikacijski protokoli

Modeliranje komunikacijskih protokola programskim alatom Promela/Spin



Creative Commons











- dijeliti umnožavati, distribuirati i javnosti priopćavati djelo
- remiksirati prerađivati djelo
- pod sljedećim uvjetima:
 - imenovanje. Morate priznati i označiti autorstvo djela na način kako je specificirao autor ili davatelj licence (ali ne način koji bi sugerirao da Vi ili Vaše korištenje njegova djela imate njegovu izravnu podršku).
 - nekomercijalno. Ovo djelo ne smijete koristiti u komercijalne svrhe.
 - dijeli pod istim uvjetima. Ako ovo djelo izmijenite, preoblikujete ili stvarate koristeći ga, preradu možete distribuirati samo pod licencom koja je ista ili slična ovoj.

U slučaju daljnjeg korištenja ili distribuiranja morate drugima jasno dati do znanja licencne uvjete ovog djela. Najbolji način da to učinite je linkom na ovu internetsku stranicu.

Od svakog od gornjih uvjeta moguće je odstupiti, ako dobijete dopuštenje nositelja autorskog prava.

Ništa u ovoj licenci ne narušava ili ograničava autorova moralna prava.



Tekst licencije preuzet je s http://creativecommons.org/.

Sadržaj predavanja

- Organizacija
 - Upute i rokovi
 - Preuzimanje alata
- Specifikacija, modeliranje i verifikacija protokola
- Programski alat Promela/Spin
 - Jezik Promela detalji
- CPN Tools



Ocjenjivanje

Komponente ocjene	Bodovi	
Sudjelovanje u nastavi	5	(aktivnost)
Laboratorijske vježbe	10	(projektni zadatak)
Domaća zadaća	10	
Međuispit	30	(prvi dio gradiva)
Završni ispit - pismeni	30	(sve, s naglaskom na drugi dio)
Završni ispit - usmeni	15	

ili ispitni rok 75=60+15 (cijelo gradivo)

Prolazna ocjena: ≥ 55 uz usmeni ispit ≥ 5, labosi >0



Projektni zadatak

- prvi dio Promela
 - predaja do 28.10.
- drugi dio CPN
 - predaja do 17.11.
- podjela zadataka putem e-maila

- izvještaj putem <u>Moodlea</u>
- gradivo laboratorijskih vježbi ulazi u MI, ZI i ispitne rokove



Modeliranje protokola







Promela/Spin

- http://spinroot.com/spin/Man/Manual.html
- Promela
 - Jezik za modeliranje komunikacijskih protokola i raspodijeljenih sustava
 - Modelira se komunikacija
 - Ostali detalji (npr. podaci koji se prenose) se zanemaruju
- Spin
 - Alat za verifikaciju raspodijeljenih sustava i komunikacijskih protokola
 - Provjeravaju se odsustvo zastoja (*deadlock*), nedefinirani primatelji poruka, nepotrebna stanja



Preuzimanje alata - Promela i Spin (1)

- Poteškoće s izvođenjem na Windowsima
- Virtualni stroj (Centos 6, 64-bitni) sa podešenim okružjem
 - http://public.tel.fer.hr/KomPro-LTI-LOI-Centos.ova
- Pokrenuti alatom za virtualizaciju
 - VirtualBox (http://www.oracle.com/technetwork/server-storage/virtualbox/downloads/index.html)
- Login: korisničko ime: student LTI, lozinka: protokoli
- Na desktopu otvoriti: ispin
- Primjer s predavanja: u direktoriju /home/student/Desktop
- Ostali primjeri: u direktoriju /home/student/Downloads/Spin/Examples



Preuzimanje alata - Promela i Spin (2)

- Unix/Linux, Mac OS X
 - Ako koristite neki od ovih OS-ova, možete preuzeti alat spin i instalirati na vlastito računalo
 - Pratiti upute sa http://spinroot.com/spin/Man/README.html
 - Potrebno je imati instaliran gcc i Tcl/Tk



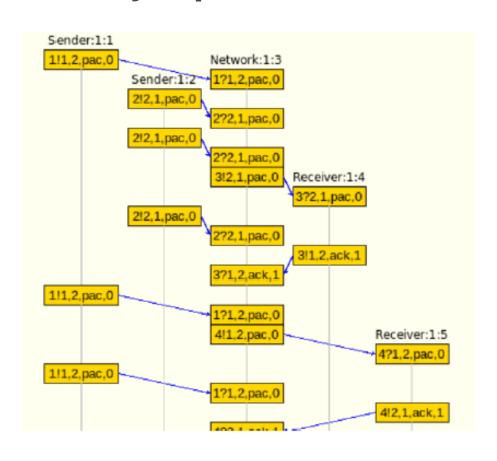
Promela

- Osnovni elementi jezika
 - Procesi globalni
 - Kanali globalni/lokalni
 - Varijable globalni/lokalni



Spin

Redoslijed poruka



Verifikacija

unreached in init
(0 of 6 states)
unreached in proctype Sender
(0 of 15 states)
unreached in proctype Network
(0 of 73 states)

unreached in proctype Receiver (0 of 11 states)

pan: elapsed time 0.23 seconds No errors found -- did you verify all claims?



Tipovi podataka (1)

lme	Veličina (bitovi)		Raspon
bit	1	nepredznačni	01
bool	1	nepredznačni	01
byte	8	nepredznačni	0255
mtype	8	nepredznačni	0255
short	16	predznačni	-2^152^15-1
int	32	predznačni	-2^322^32-1



Tipovi podataka (2)

```
mtype = {ack, err};
=

#define ack 2;
#define err 1;
```

```
byte state[N];
state[0] = state[4]+8*state[4*2/n];
```



Izvodivost

- Nema razlike između uvjeta (conditions) i izraza (statements)
- Uvjeti (npr. a==b) se mogu koristiti kao izrazi
- Svaki izraz je izvodiv ili blokiran
- Izvodivost je osnovni način sinkronizacije

```
while (a!=b)
skip

isto se postiže i izrazom:
```

$$(a==b)$$



Procesi (1)



• Opisuju ponašanje kojim se mijenja stanje varijabli i komunikacijskih kanala

```
proctype A() {
  byte state;
  state=3
}
```

• Za odvajanje izraza može se koristiti ; ili ->



Procesi (2)

```
byte state = 2;
proctype A() {
 (state == 1) -> state=3
proctype B() {
 state = state - 1
```



Inicijalizacija procesa (1)

• Pri pokretanju Promela modela, izvršava se proces init

```
int state;
init {
  state=3;
  run A();
  run B();
}
```



Inicijalizacija procesa (2)

```
proctype A (byte state; short foo) {
 (state == 1) -> state = foo
init {
 run A(1,3)
```



Izvođenje procesa

• Čitanje i izmjena globalne varijable

```
byte state = 1;
proctype A() {
    (state==1) -> state = state +1
}
proctype B() {
    (state==1) -> state = state -1
}
init {
    run A(); run B()
}
```



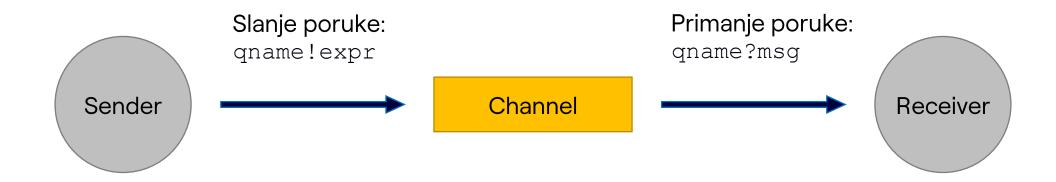
Naredba atomic

• Naredbe u bloku atomic se izvode slijedno i ništa ih ne može prekinuti

```
byte state = 1;
proctype A() {
 atomic {
      (state==1) -> state = state +1
proctype B() {
 atomic {
      (state==1) -> state = state -1
init {run A(); run B()}
```



Kanali



• Služe za modeliranje prijenosa poruka između procesa

```
chan qname = [16] of { short }
chan qname = [16] of { byte, int, chan, byte}
```

Prijenos poruka po FIFO redoslijedu



Kanali (2)

• Moguće je slanje i primanje više podataka

```
qname!expr1,expr2,expr3
qname?var1,var2,var3
=
qname!expr1(expr2,expr3)
qname?var1(var2,var3)
```

```
#define msgtype 11;
chan name = [1] of {byte, byte, byte};
proctype A() {
  name!msgtype(12,13)
}
```



Kanali (3)

```
proctype A(chan q1) {
  chan q2;
  q1?q2;
 q2!123;
Proctype B(chan qforb) {
  int x;
 qforb?x;
 printf("x = %d\n", x)
Init {
  chan qname = [1] of {chan};
  chan qforb = [1] of {int};
  run A(qname);
  run B(qforb);
  qname!qforb
```



Kanali (4)

- Broj poruka u kanalu: len (qname)
- Provjera nalazi li se u kanalu podatak: qname? [var]
 - 1 ako se nalazi
 - 0 ako se ne nalazi
- Sinkrona komunikacija kanal ne pohranjuje podatke chan qname = [0] of {byte}
- Asinkrona komunikacija kanal može pohraniti podatke chan qname = [N] of {byte}



```
chan name = [0] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
 name!8,16,32;
proctype B() {
 int state1, state2, state3;
 name?state1, state2, state3
init {
 atomic {
                                               Channel
                                                                         Receiver
                     Sender
       run A();
                      1 2 4
      run B();
```



```
chan name = [0] of {int, int, int};
proctype A() {
  name!1,2,4;
  name!8,16,32;
                                          1.1) Sto će se dogoditi pri izvršavanju ovog programa?
                                          1.2) Što se nalazi na kanalu?
proctype B() {
                                          1.3) Jesu li procesi završili/ostali blokirani?
  int state1, state2, state3;
                                          1.4) Koje su vrijednosti varijabli?
  name?state1, state2, state3
                                            Sinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
                                                     Channel
                                                                                   Receiver
                        Sender
       run A();
                        8 16 32
                                                                                    1 2 4
       run B();
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
 name!8,16,32;
                                       2.1) Što bi se dogodilo kad bi veličina kanala bila 1?
proctype B() {
  int state1, state2, state3;
 name?state1, state2, state3
                                         Asinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
                                                  Channel
                                                                              Receiver
                      Sender
       run A();
                       1 2 4
       run B();
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
                    Na kanalu!
  name!8,16,32;
                                       2.1) Što bi se dogodilo kad bi veličina kanala bila 1?
proctype B() {
  int state1, state2, state3;
 name?state1, state2, state3
                                         Asinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
                       Sender
                                                  Channel
                                                                              Receiver
       run A();
                                                                               1 2 4
       run B();
                                                          32
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
 name!8,16,32;
proctype B()
                                      3.1) Što će se dogoditi pri izvršavanju ovog programa?
  int state1, state2, state3;
 name?[state1, state2, state3] ->
 name?state1, state2, state3
                                        Asinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
       run A();
                      Sender
                                                 Channel
                                                                            Receiver
                      1 2 4
       run B();
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
 name!8,16,32;
proctype B()
                                       3.1) Što će se dogoditi pri izvršavanju ovog programa?
  int state1, state2, state3;
 name?[state1, state2, state3] ->
 name?state1, state2, state3
                                        Asinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
       run A();
                      Sender
                                                 Channel
                                                                            Receiver
                      8 16 32
       run B();
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
proctype A() {
 name!1,2,4;
 name!8,16,32;
proctype B()
                                       3.1) Što će se dogoditi pri izvršavanju ovog programa?
  int state1, state2, state3;
 name?[state1, state2, state3] ->
 name?state1, state2, state3
                                        Asinkrona komunikacija!
init {
  atomic {
       run A();
                      Sender
                                                 Channel
                                                                            Receiver
                      8 16 32
                                                                             1 2 4
       run B();
```



```
chan name = [1] of {int, int, int};
        proctype A() {
          name!1,2,4;
                            Na kanalu!
          name!8,16,32;
        proctype B()
                                               3.1) Što će se dogoditi pri izvršavanju ovog programa?
          int state1, state2, state3;
Provjera
          name?[state1, state2, state3] ->
          name?state1, state2, state3
                                                 Asinkrona komunikacija!
        init {
          atomic {
               run A();
                               Sender
                                                          Channel
                                                                                     Receiver
                                                                                      1 2 4
               run B();
                                                                 32
                                                            16
```



Kontrola toka

Slijed izraza

$$(a==b) -> state=3$$

- Paralelno izvođenje procesa
- Blok atomic

- Odabir slučaja (naredba if)
- Ponavljanje (petlje)
- Uvjetni skokovi



Odabir slučaja (1)

```
if
:: (a != b) -> option1
:: (a == b) -> option2
fi
```

- Izvršava se samo jedan slijed naredbi
- Ako se ne može izvesti niti jedan slijed naredbi, proces je blokiran

```
if
:: (a == 3) -> option1
:: (b == 5) -> option2
fi
```



Odabir slučaja (2)

```
#define a 1
#define b 2
chan ch = [0] of { byte };
proctype A() { ch!a }
                               Sender A
                                  а
proctype B() { ch!b }
                                                                           Receiver
proctype C() {
                                                    Channel
 if
 :: ch?a
                                Sender B
 :: ch?b
                                  b
 fi
init { atomic { run A(); run B(); run C() }}
```



Odabir slučaja (3)

 Ako se može izvesti više sljedova naredbi, onaj koji će se izvesti se bira slučajnim odabirom

```
byte count;
proctype counter() {
 if
  :: count = count + 1
  :: count = count - 1
 fi
```

```
byte count;
proctype counter() {
 if
  :: count = count + 1
  :: count = count - 1
  :: count = 1
  :: count = 0
 fi
```



Petlje

```
byte count;
proctype counter() {
 do
 :: count = count + 1
 :: count = count - 1
 :: (count == 0) \rightarrow break
 od
```



Petlje – izlaz (1)

```
byte count;
proctype counter() {
 do
       :: (count!=0) ->
              if
                     :: count = count + 1
                     :: count = count - 1
              fi
       :: (count==0) -> break
 od
```



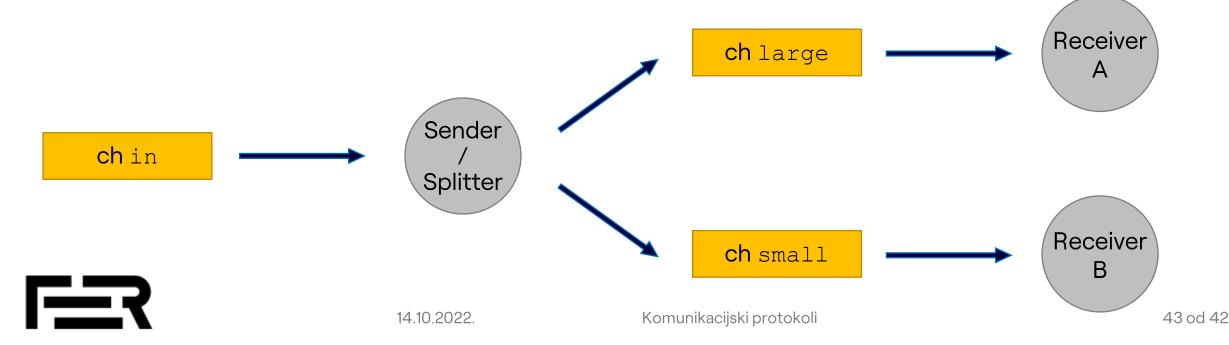
Petlje – izlaz (2)

```
byte count;
proctype counter() {
     do
       :: (count!=0) ->
              if
                     :: count = count + 1
                     :: count = count - 1
              fi
       :: (count==0) -> goto done
     od
done:
     skip
```



Primjer 1

- Napisati program koji filtrira poruke u kanalu
 - Vrijednosti veće od 128 se prenose kanalom large do primatelja A
 - Vrijednosti manje od 128 se prenose kanalom small do primatelja B
 - · Nakon što primatelji prime poruke, ponovno ih šalju ispočetka



Primjer 1 – pokretanje procesa

```
#define N 128
#define size 16
chan in = [size] of { short };
chan large = [size] of { short };
chan small = [size] of { short };
proctype A() {...}
proctype B() {...}
proctype split() {...}
init {
       in!345; in!12; in!677; in!32; in!0;
       run split();
       run A();
       run B()
```



Primjer 1 – procesi A i B

```
proctype A() {
    short cargo;

    do
    :: large?cargo; in!cargo
    od
}
```

```
proctype B() {
    short cargo;

    do
    :: small?cargo -> in!cargo
    od
}
```



Primjer 1 – proces koji filtrira poruke

```
proctype split() {
       short cargo;
       do
       :: in?cargo ->
              if
              :: (cargo >= N) -> large!cargo
              :: (cargo < N) -> small!cargo
              fi
       od
```



Primjer 2 (1)

Sinkronizacija procesa pomoću semafora

```
chan sema = [0] of { bit }
proctype dijkstra() {
       do
       :: sema!0
       :: sema?1
       od
proctype user() {
       do
       :: sema?0; /* critical section */
           sema!1; /* non-critical section */
       od
```



Primjer 2 (2)

Sinkronizacija procesa pomoću semafora

```
chan sema = [0] of { bit }
proctype dijkstra() {
       byte count = 1;
       do
       :: (count == 1) -> sema!0; count = 0
       :: (count == 0) -> sema?1; count = 1
       od
proctype user() {
       do
       :: sema?0; /* critical section */
           sema!1; /* non-critical section */
       od
```



Prekid procesa

Istek vremena

```
proctype watchdog() {
    do
    :: ch?a
    :: timeout -> guard!reset
    od
}
```

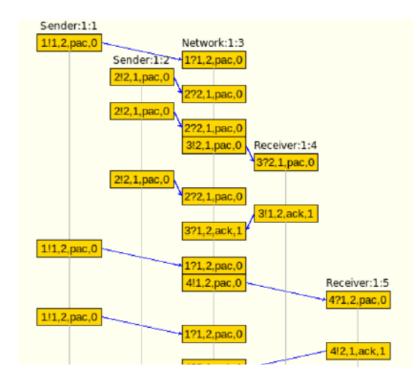
Izvršava se kad ostale naredbe u do bloku nisu izvršive. Samostalno treba implementirati što činiti u takvom slučaju!

```
timer, set, expire...
```



Spin

- Edit/View
- Simulate/Replay
 - Izvršiti simulaciju specificiranog protokola
 - Isporbati različite seedove
 - polje Random, with seed
 - Staviti sliku dijela s razmjenom poruka u izvještaj
- Verification
 - Opcija Run
 - Provjeriti greške i nedostignuta stanja



unreached in init
(0 of 6 states)
unreached in proctype Sender
(0 of 15 states)
unreached in proctype Network
(0 of 73 states)
unreached in proctype Receiver
(0 of 11 states)

pan: elapsed time 0.23 seconds No errors found -- did you verify all claims?





CPN Tools

- Alat za modeliranje konkurentnih sustava korištenjem Petrijevih mreža
 - Mreža mjesta i prijelaza
- Preuzeti sa web-stranice http://cpntools.org/download
- Zadaci
 - Modeliranje komunikacijske mreže pomoću Petrijeve mreže
 - Opisati mjesta i funkcije prijelaza
 - Analiza Petrijeve mreže alatom CPN Tools (State Space Tool)
 - Određivanje svih svojstava mreže (s predavanja)
 - Graf stanja (djelomični)



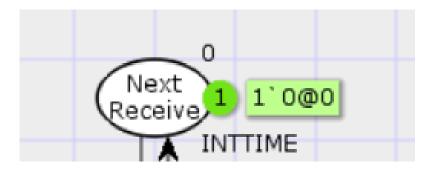
CPN Tools – osnove

- Većina opcija desni klik miša
- Tool box
 - Net opcije oko spremanja i naziva
 - Simulation
 - Hierarchy
 - State space verifikacija mreže, određivanje svojstava
- Standard priorities konstante
- Standard declarations
 - Skup (boja) skup kojem pripadaju oznake u stanjima
 - Varijable
 - Prenose se granama
 - Moraju odgovarati skupu boja u stanju iz kojeg/u koje prelaze



Mjesta

- Jedinstveni naziv
- Skup oznaka
 - INT sve integer *vrijednosti*
 - Proizvoljno definirane vrijednosti (1,2,3)
 - Složeni skupovi (jedna oznaka: 1, poruka INT, STRING)
- Početna oznaka
- Uređivanje zapisa klik na mjesto, pomicanje tipkom TAB

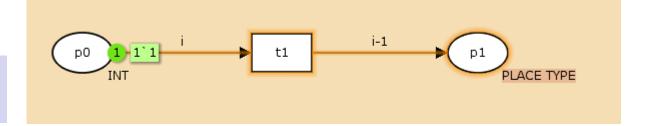




Mjesta (2)

- PLACE TYPE
 - grana koja vodi u mjesto mora imati odgovarajući COLSET
 - direktno na grani je moguće mijenjanje vrijednosti
- varijabla mora biti definirana nakon COLSET-a

```
▼colset INT = int;
▼var i: INT;
```

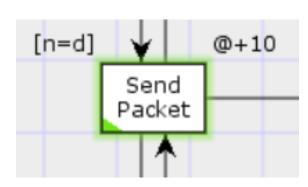




Prijelazi

- Jedinstveni naziv
- Uvjet izvršavanja -> mora biti zadovoljen da bi se prijelaz izveo
- Vremenska oznaka @
 - Za simulacije u ovisnosti u vremenu
 - Definira se trajanje prijelaza
- Prioritet
- Kod
 - Mogućnost definiranja određenih akcija
 - Alternativa: definiranje akcija na granama
- Uređivanje zapisa klik na prijelaz, pomicanje tipkom TAB





Prijelazi (2)

• moguće više uvjeta na istom prijelazu

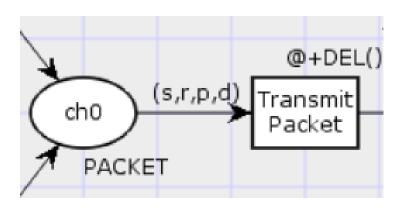
```
vcolset INT = int;
vcolset INT2 = product INT*INT;
var i,j: INT;
```

```
1'(1,1) [i>0,j>2]
p0 1 (i,j) p1
INT2 t1
```



Grane

- Varijable
- Izrazi
- Kašnjenja
- Varijable i rezultati izraza moraju biti u skupu koji podržava mjesto spojeno na granu!
- Na granu se može postaviti funkcija koja uzrokuje gubitkom poruke/potvrde

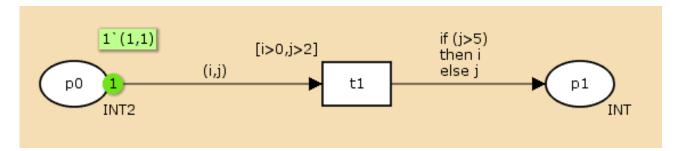




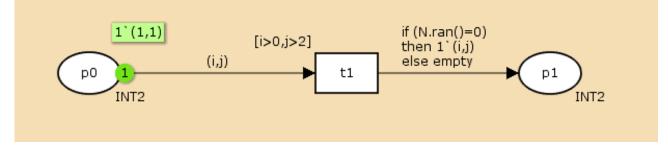
Grane (2)

vcolset INT = int;
vcolset INT2 = product INT*INT;
var i,j: INT;

• if - else na grani



• if - else s gubitkom



▼colset N = int with 0..1;



Primjeri

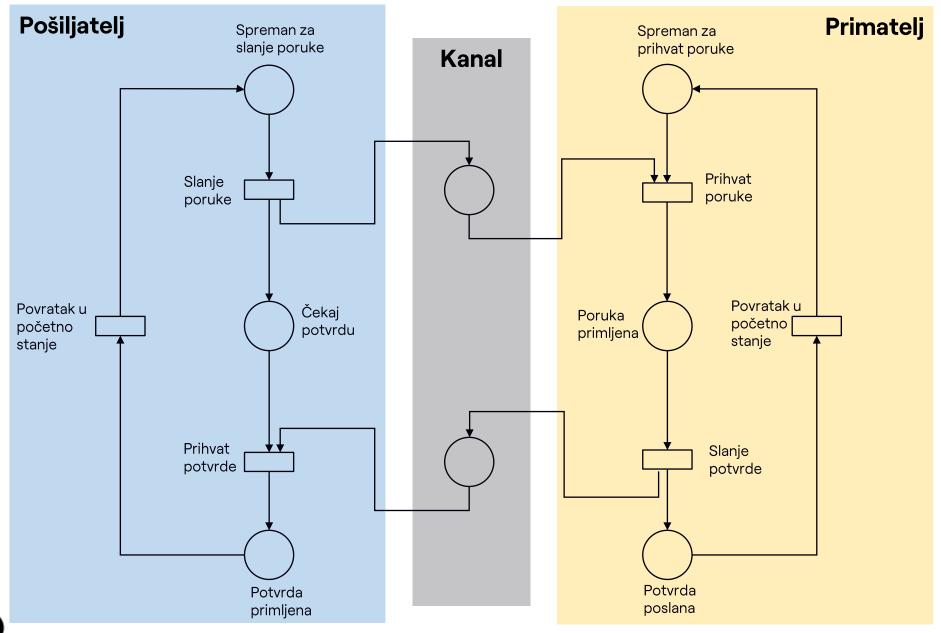
- CPN Tools
 - Osnovni model protokola
 - Gubitak 1 predajnik, 1 prijamnik
 - CPN Tools/Sample CPN Models/Timed Protocol



Verifikacija – svojstva Petrijeve mreže

- Ograničenja
 - Best Integer Bounds
- Domaće stanje stanje u koje se moguće vratiti reverzibilnost
- Aktivnost
 - Mrtva stanja stanja iz kojih nema izlaza
 - Mrtvi prijelazi prijelazi koji se ne mogu izvršiti
 - Izvršivi prijelazi
- Pravednost (Fairness)
 - Koliko se često izvodi određeni slijed prijelaza







Demo - Spin i CPN Tools

 https://www.youtube.com/playlist?list=PLRFTXn5ZdqaNjeUKXeqk_X41bL37rKqn

