

## 7. Protokoli rutiranja

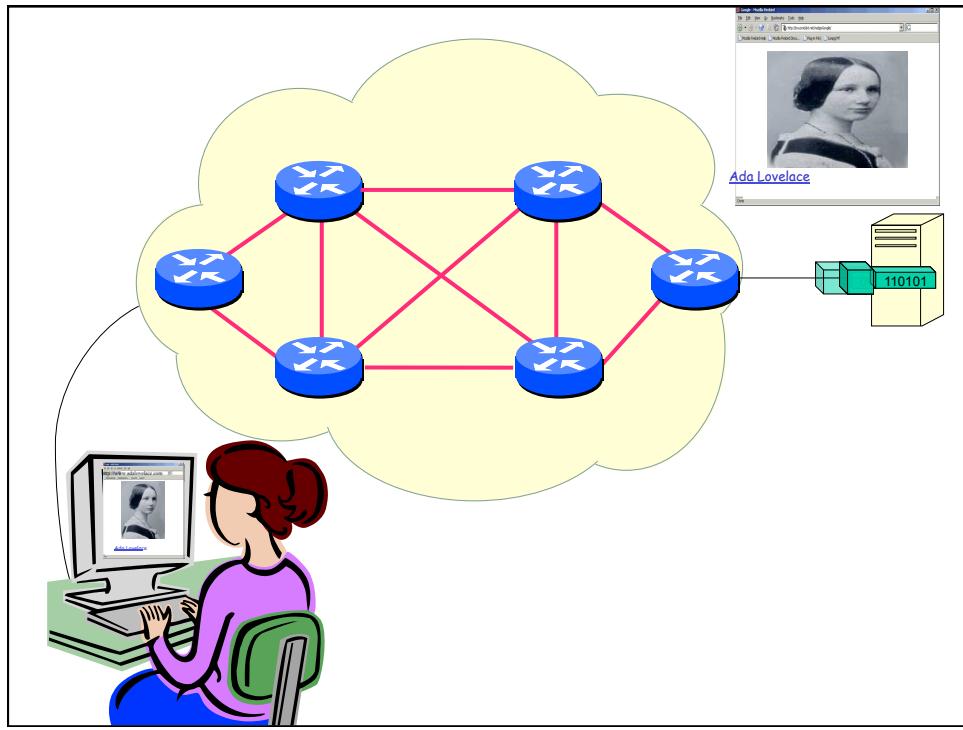
Sadržaj poglavlja

- 7.1. Kriterijumi za izbor protokola rutiranja
- 7.2. RIP i EIGRP
- 7.3. OSPF i IS-IS
- 7.4. BGP

### Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

#### Rutiranje

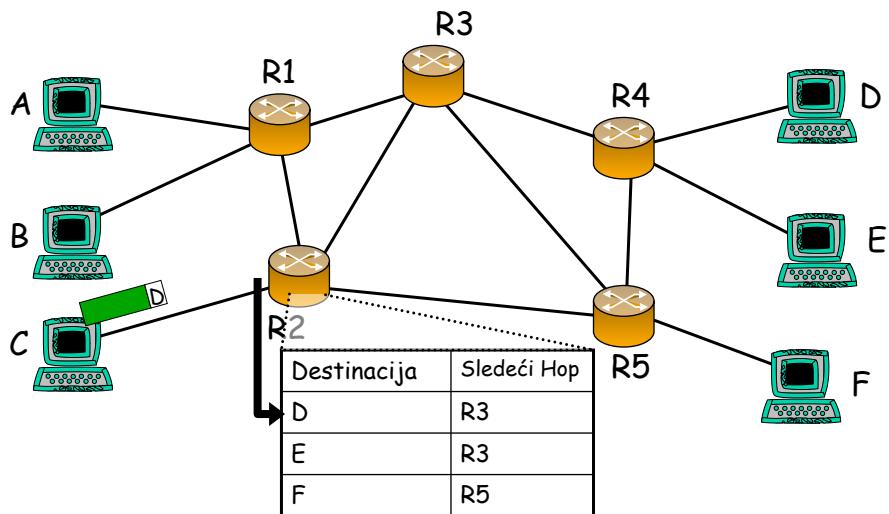
- Proces posleđivanja datagrama od jednog do drugog ruteru sa ciljem prenosa datagrama do odredišne mreže
- Rutiranje se obavlja u ruterima na osnovu tabele rutiranja koja predstavlja bazu podataka o dostupnosti pojedinih mreža
- Tabele rutiranja ažuriraju mrežni administratori (statičko rutiranje) ili protokoli rutiranja (dinamičko rutiranje)
- I računar ima svoju tabelu rutiranja (MS-DOS komanda route print)



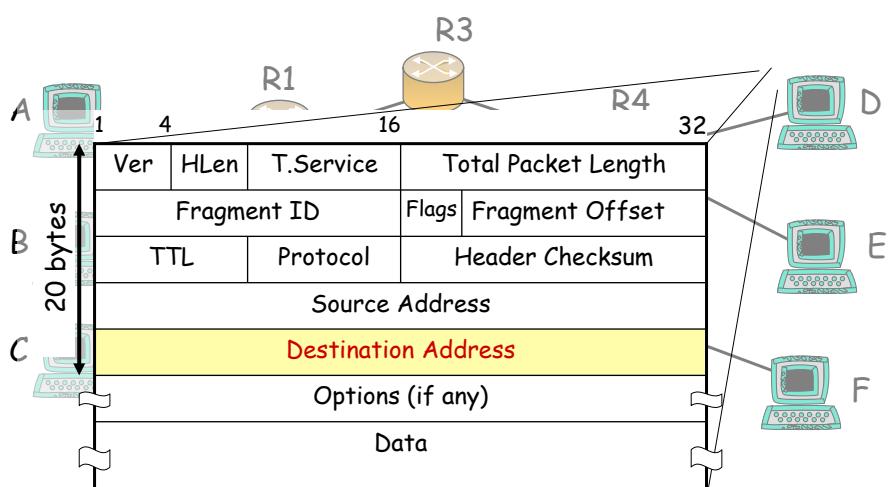
## Ruteri obrađuju zaglavlja



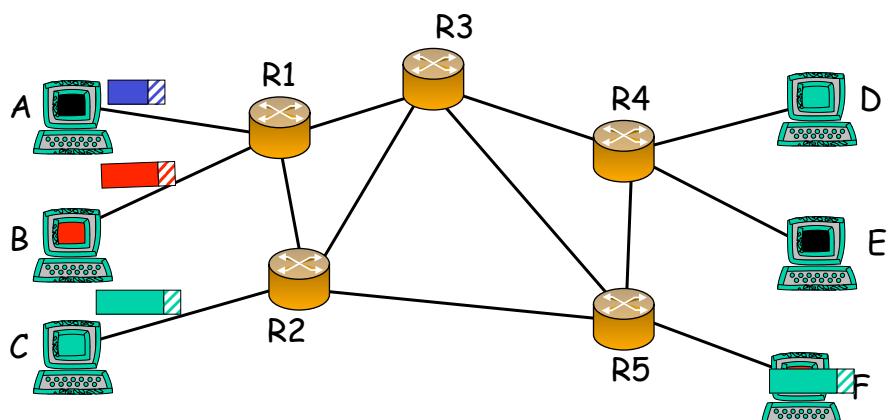
## Šta je rutiranje?



## Šta je rutiranje?



## Šta je rutiranje?



## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Rutiranje (koraci)

- Dekapsulacija (izdvajanje) IP datagrama iz frejma (npr. Ethernet frejma).
- Analiza ispravnosti zaglavlja IP datagrama na osnovu kontrolne sume.
- Analiza polja opcija IP datagrama
- Izdvajanje odredišne adrese iz IP datagrama (npr. 89.188.32.44)
- Donošenje odluke o daljoj putanji datagrama na osnovu odredišne adrese i tabele rutiranja.
- Ako je odredište sam ruter, dalju obradu datagrama vrši operativni sistem ruteru.

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

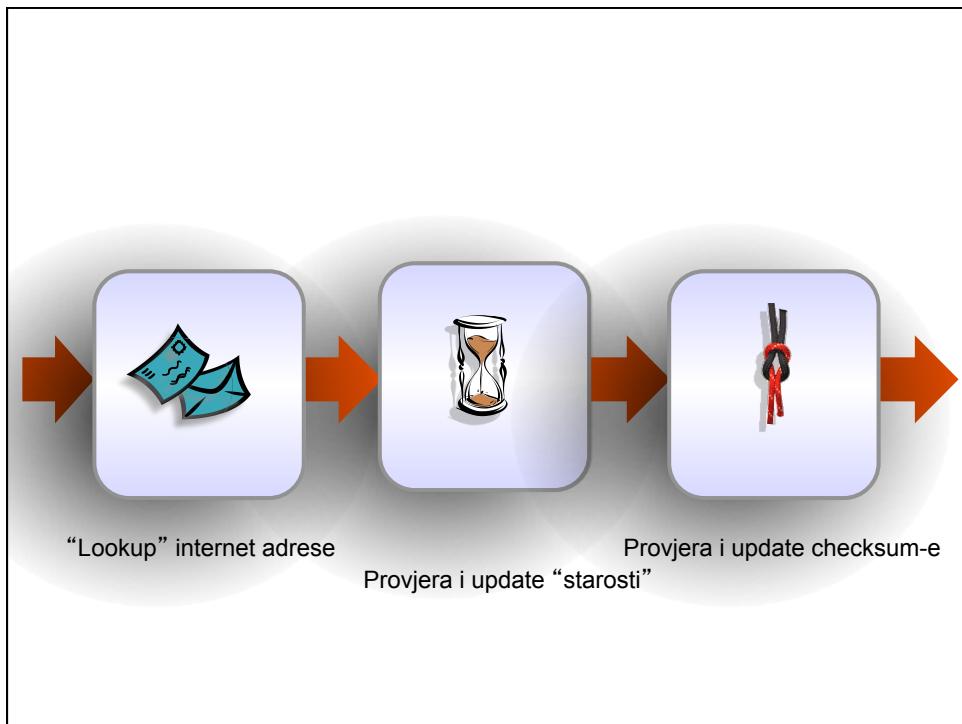
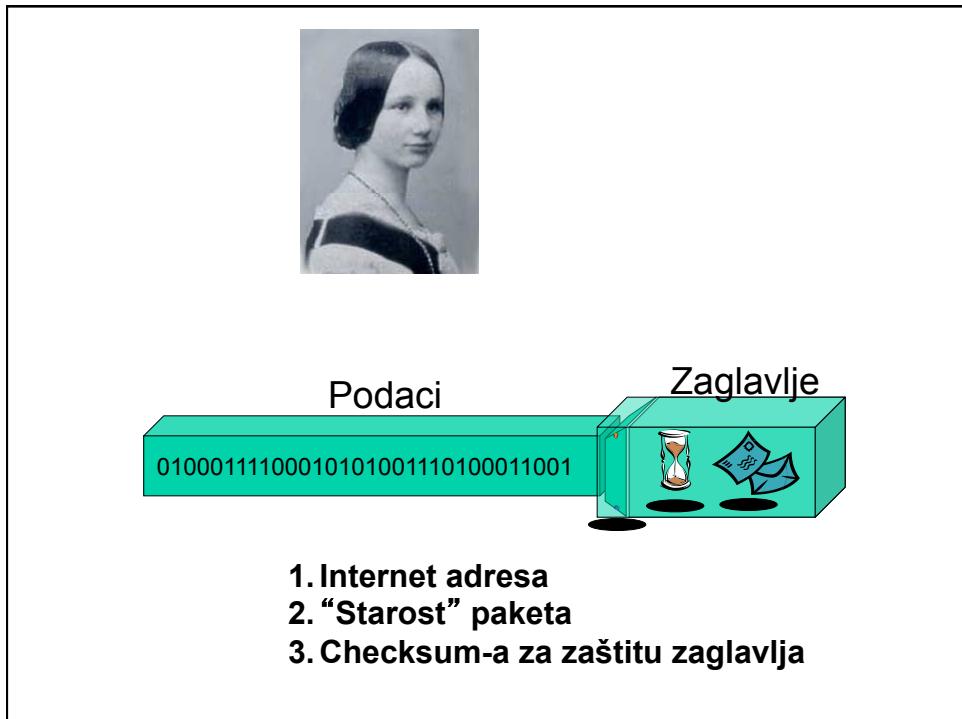
### Rutiranje (koraci)

- Ako je odredište van rутera, po potrebi se vrši fragmentacija datagrama radi prilagođavanja njegove dužine mrežnoj tehnologiji interfejsa na koji se upućuje.
- Donosi se odluka o izlaznom interfejsu na osnovu podataka u tabeli rutiranja.
- Datagram se potom prosleđuje na određeni interfejs rутera radi daljeg usmjeravanja kroz mrežu ka sledećem čvoru

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

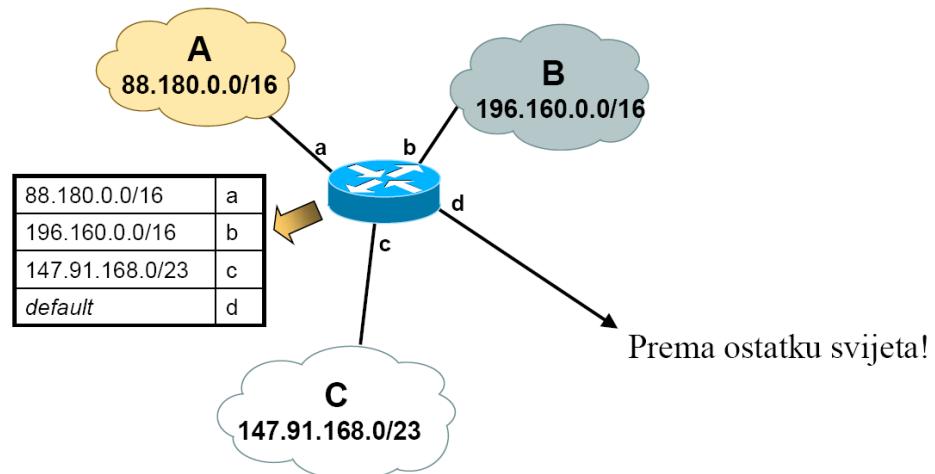
### Rutiranje (koraci)

- Provjera access liste na ruteru/interfejsu kako bi se utvrdilo da li datagram može da bude proslijedjen ili treba da bude odbačen.
- Ruter umanjuje vrednost TTL polja ( $TTL = TTL - 1$ ) pre njegovog prosleđivanja (ako je  $TTL = 0$  datagram se odbacuje).
- Na samom interfejsu pozivaju se funkcije *nivoa linka*, datagram se enkapsulira u *frejm* i dalje prenosi korišćenjem odgovarajućeg protokola (Ethernet, PPP, HDLC ...)
- određuje se MAC adresa za enkapsulaciju IP datagrama.



## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Rutiranje (nastavak)



## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Rutiranje (analiza tabele rutiranja)

- Tabela rutiranja se analizira prije prosleđivanja datagrama
- Traži se interfejs kojem odgovara mrežni prefiks koji se najbolje poklapa sa destinacionom adresom
- Ako je data tabela rutiranja

| <u>Destination</u> | <u>Next hop</u> | <u>Interface</u> |
|--------------------|-----------------|------------------|
| 88.180.8.0 /21     | 88.180.254.9    | Serial0          |
| 88.180.12.0 /22    | 88.180.254.13   | Serial1          |
| 0.0.0.0 /0         | 88.180.250.1    | Ethernet0        |

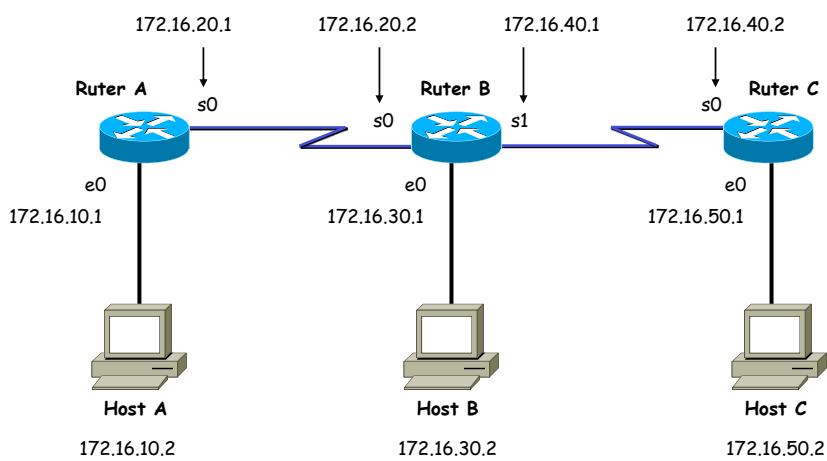
- Na koje interfejse će biti proslijeđeni datagrami sa odredišnim adresama: 88.180.9.1, 88.180.14.1, 88.180.1.1?

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Statičko rutiranje

- Manuelna konfiguracija ruteru
- Ruteri ne reaguju na promjene u mreži
- Kako su ove rute unidirekcione, moraju biti konfigurisane na svakom interfejsu što povlači problem skalabilnosti.
- Konfiguracija od strane čovjeka je nepouzdana.
- Nema generisanja dodatnog "nekorisnog" saobraćaja.
- Lakši za konfiguraciju od dinamičkog rutiranja
- Preporučuje se za *hub-and-spoke* topologije sa "sporim" konekcijama do udaljenih lokacija.
- Preporučuje se na granicama mreže (npr. Internet) gdje se ne razmjenjuju informacije rutiranja.

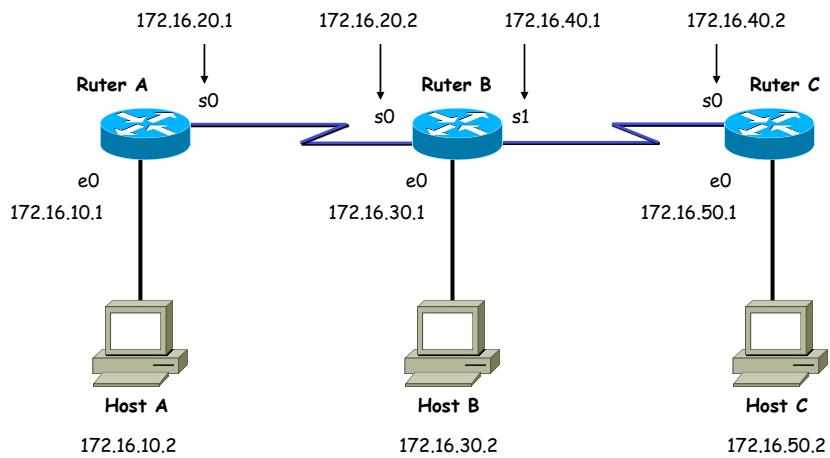
## Primjer statičkog rutiranja



```
RuterA(config)#ip route 172.16.50.0 255.255.255.0 172.16.20.2
```

Šalje pakete namijenjene podmreži 172.16.50.0/24 na adresu 172.16.20.2 (Ruter B)

## Primjer default rutiranja



```
RouterA(config)#ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 172.16.20.2
```

Ako destinaciona adresa nije lokalna pošalji paket na 172.16.20.2 (Ruter B)

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Dinamičko rutiranje

- Bazirano na protokolima rutiranja.
- Protokoli rutiranja reaguju nakon promjena u mreži
- Protokoli rutiranja koriste metrike za pronađenje najpovoljnijih putanja.
- Metrika može biti jedan parametar (broj skokova) ili više parametara (kapacitet, cijena, kašnjenje, broj skokova, pouzdanost,...)
- RIPv1 i RIPv2
- IGRP
- EIGRP
- OSPF
- IS-IS
- RIPng
- OSPFv3
- EIGRP za IPv6
- Border Gateway Protocol (BGP)

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

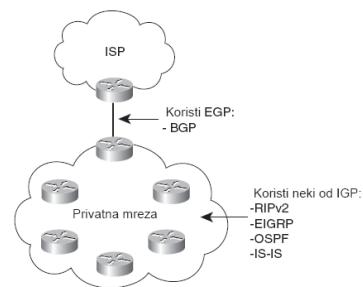
### Karakteristike protokola rutiranja

- Interni ili eksterni
- Način učenja ruta (*Distance-vector, link-state, ili hibrid*)
- Classless ili classful adresiranje
- FLSM (Fixed-length) ili VLSM adresni plan
- Flat ili hijerarhijski adresni plan
- IPv4 ili IPv6 protokol

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Interni i eksterni protokoli rutiranja

- IGP (Interior Gateway Protocol) se koriste unutar jednog administrativnog domena (interne ili privatne mreže)
- EGP (Exterior Gateway Protocol) se koristi između različitih administrativnih domena.



## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### *Distance vector rutiranje*

- Ruter nadzire tabele rutiranja koje sadrže poznate mreže, pravac (vektor) prema svakoj mreži, i rastojanje do svake mreže (broj hopova).
- Ruter periodično (npr. svakih 30s) šalje tabelu rutiranja ili njen update preko broadcast paketa do svih ruta na segmentu (svih susjeda)
- Ruter ažurira tabelu rutiranja, ako je potrebno, na bazi primljenih *broadcast* paketa
- $RIP_1$ ,  $RIP_2$ , IGRP, EIGRP, BGP,...

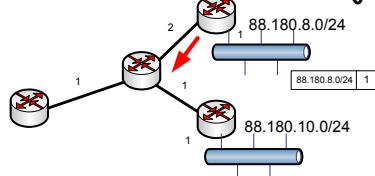
## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### *Distance vector rutiranje*

- Bellman-Fordov algoritam
- Svaka *routing update* poruka sadrži vektor tipa (adresa, rastojanje).
- Ruter, koji primi update poruku, dodaje faktor rastojanja i šalje update dalje ka ostalim rutačima (osim ruta od koga je primio update).
- Da bi se izbjegle petlje u rutiranju, maksimalno dozvoljeno kumulativno rastojanje je limitirano (15 za  $RIPv1$  i  $RIPv2$ ). Ovo je ozbiljno ograničenje u velikim mrežama!
- Konvergencija je drugi veliki problem za *distance vector* protokole.

## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### *Distance vector rutiranje*



## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### *Link state rutiranje*

- Nema razmjene tabele rutiranja ili njihovih update, razmjenjuju se samo informacije o tome kako je ruter povezan.
- Ruteri šalju update samo kada se dese promjene
- Ruter koji detektuju promjenu kreira LSA (*link-state advertisement*) i šalje ih susjedima
- Susjedi prosleđuju promjenu svojim susjedima
- Ruteri ažuriraju svoju topološku bazu podataka, ako je to potrebno

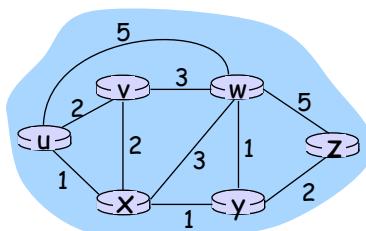
## Kriterijumi za izbor protokola rutiranja

### Link state rutiranje

- OSPF, IS-IS, ...
- Dijkstra algoritam (algoritam *shortest path first*)
- Ruter šalje update poruku sa informacijom o stanju njegovih interfejsa, zajedno sa metrikom.
- Ruteri primaju update poruke i na osnovu njih formiraju graf sa topologijom mreže
- Ruteri računaju optimalnu putanju do odredišta pomoću formiranog grafa koji modeluje topologiju mreže.
- Zahtijeva rutere sa većim resursima (CPU i memorija) nego DV

## Dijkstra algoritam: primjer čvorište U

| Korak | N'     | D(v),p(v) | D(w),p(w) | D(x),p(x) | D(y),p(y) | D(z),p(z) |
|-------|--------|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|
| 0     | u      | 2,u       | 5,u       | 1,u       | $\infty$  | $\infty$  |
| 1     | ux     | 2,u       | 4,x       |           | 2,x       | $\infty$  |
| 2     | uxy    | 2,u       | 3,y       |           |           | 4,y       |
| 3     | uxyv   |           | 3,y       |           |           | 4,y       |
| 4     | uxyvw  |           |           |           |           | 4,y       |
| 5     | uxyvwz |           |           |           |           |           |



## Izbor između Distance-Vector i Link-State

### Birati Distance-Vector za

- Jednostavnu, flat topologiju
- Hub-and-spoke topologiju
- Mrežu čiji su administratori početnici
- Mrežu kod koje vrijeme konvergencije nije od velikog značaja

### Birati Link-State za

- Hjерархијску topologiju
- Mrežu čiji su mrežni administratori iskusni
- Mrežu gdje je brza konvergencija od kritične važnosti

## Dinamički IP protokoli rutiranja

### Distance-Vector

- Routing Information Protocol (RIP) Verzija 1 i 2
- Interior Gateway Routing Protocol (IGRP)
- Enhanced IGRP
- Border Gateway Protocol (BGP)

### Link-State

- Open Shortest Path First (OSPF)
- Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS)

## Routing Information Protocol (RIPv1)

- Prvi standard za protokol rutiranja razvijen za TCP/IP okruženje
- RIP Verzija 1 je dokumentovana u RFC 1058 (1988)
- Broadcast-uje (IP broadcast) tabelu rutiranja svakih 30s; 25 ruta po paketu
- U slučaju izmjene odmah šalje broadcast
- Ako se neki ruter ne oglasi tokom 180s, smatra se da je otkazao i sve njegove rute se brišu
- Najčešće koristi jednu metriku rutiranja (broj hopova) za mjerjenje rastojanja do destinacije; maksimalan broj hopova je 15 pri čemu se 16 koristi da označi beskonačnu vrijednost
- Distance vector (Bellman Ford)
- RIPvver1 je classful protokol, pri čemu se za svaku destinaciju čuva samo jedna ruta
- UDP, port 520 (i za odredišni i za izvorišni port)
- IGP protokoli
- Split horizon with poison reverse za rješavanje problema brojanja do beskonačnosti!

## Prednosti i mane RIPv1

- Lak za konfiguraciju i otkrivanje grešaka
- Nema ograničenja po broju ruteru u mreži
- Uređaji mogu da osluškuju oglašavanje, a da se sami ne oglašavaju (serveri).
- Generiše veliku količinu saobraćaja na mreži
- Spora konvergencija
- Loša sigurnost
- Classful adrese
- Nema load balancinga
- Ograničena maksimalna veličina mreže

## Routing Information Protocol (RIPv2)

- RIP Verzija 2 je dokumentovan u RFC 2453 (1998)
- Namijenjen je za uklanjanje nedostataka RIPv1
- Distance vector
- Classless adresiranje
- Isti format paketa
- Autentifikacija
- Za oglašavanje svakih 30s se koristi multicast (224.0.0.9) radi smanjenja obima saobraćaja
- Maksimalni broj hopova je 15, maksimalan broj ruta 25
- Uključuje subnet masku u update-ima ruta

## Prednosti i mane RIPv2

- Classless adresiranje
- Autentifikacija
- Multicast
  
- Ograničena maksimalna veličina mreže
- Slab mehanizam autentifikacije

## IGRP (Interior Gateway Routing Protocol)

- classful
- 15-hop ograničenje u RIP-u
  - IGRP podržava 255 hopova
- Baziranje na jednoj metrici (broj hopova)
  - IGRP koristi kapacitet, kašnjenje, pouzdanost, opterećenje
  - (po defaultu koristi samo kapacitet i kašnjenje)
- RIP-ov 30s timer update
  - IGRP koristi 90s
- Triggered update, hold down timer, split horizon, poison reverse.

## EIGRP (Enhanced IGRP)

- Classless
- Brzo se prilagođava promjenama na mreži
- Update sadrži samo promjene, a ne čitave tabele rutiranja
- Update se šalju pouzdano i samo onim ruterima kojima je to potrebno
- Ruter prati tabele rutiranja svojih susjeda i koristi ih kao moguće sljedbenike
- Iste metrike kao IGRP, ali veća granularnost (32 bita u odnosu na 24 bita)

## Open Shortest Path First (OSPF)

- Otvoren standard definisan sa RFC2328
- Brzo se prilagođava promjenama
- Podržava vrlo velike mreže
- Ne koristi mnogo kapaciteta
- Link State algoritam (Dijkstra algoritam) koji se izvršava svakih 30 minuta
- Hello paketi se šalju svakih 10s
- Autentifikacija razmjene između protokola radi postizanja sigurnosnih ciljeva
- CIDR
- Metrika je težinski faktor putanje (cost)
- VLSM
- Load Balancing
- Oglašava samo izmjene
- Direktno koristi IP
- Update se šalju na multicast adrese 224.0.0.5 i 224.0.0.6

## OSPF Metrika

- Jedna bezdimenzionalna vrijednost koja se zove *cost*. Mrežni administrator dodjeljuje OSPF cost svakom interfejsu rutera. Što je manji cost, veća je vjerovatnoća da će interfejs biti izabran za prosleđivanje saobraćaja.
- Cost može imati vrijednost od 1 do 65535
- Na Cisco ruteru, cost interface po default-u je 100,000,000 podijeljeno sa kapacitetom interfejsa. Npr., Fast Ethernet interfejs ima težinski faktor jednak 1. Za veće kapacitete težinski faktor ima vrijednost 1.
- Zbog kapaciteta većih od 100Mb/s neki proizvođači koriste pri dijeljenju 1000,000,000 i više

## IS-IS

- Intermediate System-to-Intermediate System
- Alternativa za OSPF u kompanijskim mrežama
- Link-state protokol rutiranja
- Razvijen od strane ISO za OSI protokole ali je ipak definisan i u RFC 1142
- Integrисани (Dualni) IS-IS (RFC 1195) podržava i IP
- Najveća razlika u odnosu na OSPF leži u realizaciji hijerarhije
- Najčešće se primjenjuje u mrežama operatora

## Border Gateway Protocol (BGP)

- Exterior Gateway Protocol
- Verzija 4 (RFC1771)
- Dozvoljava da ruteri različitih autonomnih sistema razmjenjuju informacije rutiranja
  - Spoljašnji protokol rutiranja
  - Koristi se na Internetu između velikih ISP-ova i velikih kompanija
- Podržava bezklasno adresiranje i agregaciju ruta
- Glavna metrika je dužina liste brojeva autonomnog sistema, ali može podržavati rutiranje na bazi polisa
- TCP (port 179)
- BGP omogućava svakom AS:
  1. Dobijanje informacije o dostižnosti sa susjednih AS-ova.
  2. Prosleđivanje prethodne informacije svim ruterima u okviru AS.
  3. Utvrđivanje "dobre" rute do podmreža baziranih na informaciji o dostižnosti i politici.
- Dozvoljava podmreži oglašavanje svog prisustva ostatku Interneta:  
*"Ovdje sam"*
- De facto standard

## IPv6 protokoli rutiranja

- RIPng (next generation) za IPv6
  - RFC 2080
  - RIP mehanizmi ostaju isti (ograničenje broja hopova na 15, brojanje do beskonačno), i split horizon with poison reverse.
  - UDP po portu 521.
  - Podrška za IPv6 adrese i prefikse.
  - Multicast grupa FF02::9 za RIP update za sve RIP rutere.
- EIGRP
  - Cisco
  - EIGRP za IPv6 se konfiguriše odvojeno od EIGRP za IPv4
  - Koristi multicast grupu FF02::A za update
- OSPFv3
  - RFC 2740
  - OSPF algoritmi i mehanizmi su identični (flooding, designated router [DR] election, areas, shortest path first [SPF] calculations).
  - Podrška za IPv6 adresiranje
  - multicast grupa FF02::5 za sve OSPF rutere i FF02::6 za sve designated rutere.

## IPv6 protokoli rutiranja

- IS-IS za IPv6
  - Draft IETF
  - Novi TLV (type, length, value) objekti, reachability TLV, TLV adresa interfejsa
- BGP4
  - RFC 2545
  - MP\_REACH\_NLRI (multiprotocol-reachable) atribut opisuje destinacije koje se mogu doseći. Uključuje next-hop adresu i listu Network Layer Reachability Information (NLRI) prefiksa mreža koje se mogu doseći.