Mrezni protokol IPv6

- IP nespojna usluga izvedena datagramski (komutacija paketa)
- Svaki datagram se usmjerava odvojeno sadrzi potpune informacije o izvoru i odredistu
- Moguci problemi: gubitci paketa (zbog pogreske ili zagusenja), pogresan redosljed dostave paketa, vece kasnjenje u slucaju retransmisije s kraja na kraj mreze, nema povratne info
- Funkcionalnosti IP-a:
 - Definira shemu adresiranja jedinstveni adresni prostor, svako mrezno sucelje po 1 IP, routing, broadcast/multicast/loopback
 - Fragmentacija datagram mora stati u ethernet okvir, sastavlja se na odredistu
- Ipv4 32bit adresa:
 - A klasa [0][7bit NetID][24bit HostID]
 - B klasa [10][14bit NetID][16bit HostID]
 - o C klasa [110][21bit NetID][8bit HostID]
 - o D klasa [1110][28bit HostID] multicast
 - E klasa [1111][28bit HostID] rezervirano
- Loopback 127.0.0.0/8
- Broadcast 255.255.255.255
- NetID prva adresa u rasponu 10.0.0.0/8
- Prefiksni prikaz oznacava duljinu mreznog dijela 10.0.0.0/8
 => 8 bitova NetID-a
- CIDR classless inter-domain routing routing baziran na varijabilnoj maski, a ne klasama
- Format IP datagrama:
 - **Version -** verzija internet protokola (Ipv4)
 - IHL duljina zaglavlja, broj 32-bitnih rijeci (od 5 do 15)
 - o duljina broj okteta u paketu, ukljucujuci zaglavlje
 - o **identifikacija -** jedinstveni broj datagrama, isti za sve fragmente
 - o **zastavice -** 3 bita za oznake kod fragmentiranja
 - mjesto fragmenta (offset) oznaka za izracunavanje mjesta u datagramu
 - TTL najveci broj skokova kroz routere (kada dodje do 0, paket se odbaci)
 - o **protokol** oznaka protokola u payloadu (TCP, UDP, ...)
 - checksum zaglavlja zastitna suma za otkrivanje gresaka u zaglavlju
 - o source i destination IP
 - o opcije posebne mogucnosti
 - o **punjenje -** nule za 32-bit align

- Fragmentacija rade je routeri, sastavlja se na odredistu nepozeljna jer gubitak fragmenta zahtjeva retransmisiju cijelog datagrama, prenosi se vise kontrolnih informacija (zaglavlja) za istu kolicinu korisnih
- Routing postupak: dodje paket -> provjeri se checksum (ako ne valja discarda se paket, salje se ICMP poruka) -> smanji se TTL, ako je 0 provjeri se je li mreza direktno spojena, ako nije odbacuje se, ako jest dostavlja se -> ako nije onda se gledaju prvo specificne pa defaultna ruta -> ako ne postoji ni jedno, odbacuje se i salje se ICMP poruka
- ICMP definira dvije vrste kontrolnih poruka: poruke o greskama i zahtjeve za informacijama
- IPv6 nadogradnja na IPv4. Ograni enja IPv4:broj raspolozivih adresa, prevelike routing tablice, problemi upravljanja mrezom, nedovoljni sigurnosi mehanizmi, nedovoljni mehanizmi pokretljivosti, nedovoljna podrska za prijenos u stvarnom vremenu (QoS)
 - 128-bitno adresiranje
 - Pojednostavljen format zaglavlja (manje polja, fiksna duljina)
 - Unaprijedjen routing
 - Mogucnost oznacavanja tokova
 - Podrska za QoS
 - Provjera autenticnosti, integriteta i privatnost
 - Podrska za pokretljivost
- Zaglavlje:
 - Verzija verzija IP protokola (IPv6)
 - Prometna klasa (class) odredjuje rukovanje paketom ovisno o zagusenju
 - promet upravljan zagusenjem izvoriste provodi kontrolu zagusenje i daje prioritet upravljackom prometu, pa interaktivnom, pa prometu koji prenosi veliku kolicinu podataka.
 - promet neupravljan zagusenjem koristi se za real-time promet (video, audio, etc)
 - Oznaka toka (flow label) odredjuje sve pakete koji pripadaju istom toku (idu od istog izvorista, istom odredistu i istoj aplikaciji), a zahtjevaju posebno rukovanje na usmjeriteljima
- Dodatna zaglavlja dolaze nakon osnovnog
 - Hop-by-hop header informacija namjenjena svakom cvoru na putu, sadrzi informaciju o akciji koju svaki cvor poduzima (prijenos vrlo velikih paketa, ne fragmentati i sl.)
 - Destination header (1,2) informacija namjenjena prvom sljedecem cvoru i svima u Routing headeru (1) ili samo za krajnje odrediste (2) - primjer: Mobile IPv6

- Routing header sadrzi popis usmjeritelja kojima datagram mora proci na putu do odredista, primjer: Mobile IPv6, odabir ISP-a
- Fragment header zaglavlje koje opisuje fragmente u slucaju fragmentiranja, fragmentira se samo na izvoristu (za razliku od IPv4). Ukoliko dodje do potrebe za daljnjim fragmentiranjem, odbacuje se paket i salje ICMP poruka
- Authentication header (AH) jamci autenticnost izvora IP datagrama i da datagram nije mijenjan
- Encapsulating security payload header (ESP) jamci povjerljivost i integritet
 - transporni nacin zastita samo TCP/UDP paketa
 - tunelski nacin zastita cijelog datagrama
- IPv6 adrese su 128 bitne zapisuju se kao 16bitne adrese odvojene dvotockama
 - o niz nula se moze zamijeniti s :: samo jednom
 - stare adrese ce se pretvarati dodavanjem nula, pa je zapis ::10.1.1.1 moguc
 - o moguca prefiksna notacija kao i kod IPv4
- Vrste IPv6 adresa:
 - Unicast jednoodredisna, identificira jedno sucelje, globalne i lokalne
 - Globalne koriste se na javnom Internetu
 - Lokalne na razini organizacije (site-local)
 - Lokalne na razini poveznice (link-local) izvode se iz MAC-a
 - Posebne
 - o Multicast odredjuje skup sucelja, dostavlja se svima
 - Anycast isto kao multicast samo se dostavlja najblizem sucelju
- Globalne unicast adrese:
 - o [001][TLA ID 13bit][RES 8bit][NLA ID 24bit][SLA ID 16bit]
 [Interface ID 64bit]
 - **001** format prefiks
 - **TLA ID** identifikator davatelja usluge najvise razine (Tier 1)
 - Res rezervirano za buduce potrebe
 - NLA ID Tier 2 identifikator
 - SLA ID Tier 3 identifikator
 - Interface ID identifikator sucelja u IEEE EUI-64 standardu
- Lokalne unicast adrese
 - FE80::/64

- automatski se konfiguriraju i koriste za komunikaciju u subnetu
- ne proslijedjuje ih usmeritelj
- potrebne za autokonfiguraciju i otkrivanje susjeda (NDP)
- o FC00::/48
 - analogne privatnim adresama (10.0.0.0/8, 172.16.0.0/12, 192.168.0.0/16)
 - ne konfiguriraju se automatski
- Multicast adrese paketi poslani na tu adresu dostavljaju se svima u toj grupi
 - o [1111 1111][F 4bit][S 4bit][Group ID 112bit]
 - o **F (flag) -** definirana samo T zastavica koja koristi krajnji desni bit
 - 0001 privremeno dodjeljena adresa
 - 0000 trajno dodjeljena adresa
 - o S (scope) naznacuje doseg adrese
 - 0001 node local
 - 0010 link local
 - 0101 site local
 - 1000 organization local
 - 1110 global
 - o **Group ID -** jedinstvena adresa grupe unutar dosega
- Anycast adresa dodijeljuje se vecem broju sucelja, paketi se prosljedjuju do najblizeg (metrikom)
 - iste kao Unicast adrese
 - Posebna jedino **Subnet-router** adresa koja se dodjeljuje routerima. Zapravo je oznaka mreze.
- Posebne adrese:
 - nespecificirane adrese npr ::, koristi se kao i 0.0.0.0 kod IPv4
 - Loopback adresa ::1 isto kao i 127.0.0.1
 - IPv4 kompatibilne ::10.1.1.1
 - IPv4 preslikane ::ffff:10.1.1.1 ne koriste se kao izvoriste ili odrediste
 - 6to4 adrese 2002::/16 za tuneliranje IPv6 prometa kroz
 IPv4 mrezu
- Kontrolni protokoli:
 - o ICMPv6 sluzi da dojavu pogresaka i dijagnostiku
 - nije kompatibilan s ICMPv4
 - sadrzi podrsku za multicasting
 - poruke o pogreskama, ping, pripadnost grupi, podrska za NDP
 - NDP (Neighbour discovery protocol) zamjenjuje ARP i prosiruje funkcionalnost, sastavni dio ICMPv6

- Otkrivanje routera, prefiksa, parametara (MTU i sl.), autokonfiguracija adrese
- zamjenjuje ARP, otkrivanje sljedeceg skoka, provjera dostupnosti, provjera dvostruke adrese
- redirect funkcija usmjeritelj informira racunalo o boljem
 putu
- MLD (Multicast listener directory) zamjenjuje IGMP i prosiruje, ICMPv6
- DHCPv6 dinamicke IPv6 adrese i druge konfiguracijske informacije
 - zasniva se na: lokalnoj adresi (link-local) koja se autokonfigurira i viseodredisnom adresiranju DHCPv6 servera i relayeva

Poruke:

- DHCP Solicit multicast poruka kojom se trazi server ili relay
- DHCP Advertise oglasava se posluzitelj
- DHCP Request odabire se posluzitelj i zahtjevaju parametri
- DHCP Replay dostavljaju se parametri
- DHCP Release otpustavnje parametara
- DHCP Reconfigure rekonfiguraicija nekih parametara.

Pokretljivost u IP mrezi / Uvodjenje IPv6-a

- Kod klasicnog IPv4 interneta IP adresa globalno i jednoznacno odredjuje racunalo. U slucaju promjene tocke prikljucka u drugi subnet potrebno je promijeniti IP adresu.
- Zahtjevi za pokretljivost u Internetu su:
 - pokretan cvor mora moci komunicirati s drugima nakon promjene tocke prikljucka
 - mora moci komunicirati sa svojom stalnom IP adresom, bez obzira na tocku prikljucka
 - o mora moci komunicirati s ne-pokretljivim cvorovima
 - o ne smije biti izlozen dodatnim sigurnosnim rizicima
- Mobile IPv4/IPv6 implementirani na mreznom sloju transparentno za TCP/UDP/ i fizicki sloj

• Mobile IP adrese:

- o domaca adresa (home address) stalna adresa dodjeljena cvoru, ne mijenja se promjenom tocke prikljucka
- trenutna adresa (care-of address) adresa dodjeljena cvoru kada je prikljucen preko neke tocke. Mijenja se promjenom prikljucne tocke, destinacijska je kada se nesto salje cvoru.

- Mobile IP funkcijski entiteti:
 - Mobile node, MN (pokretni cvor) cvor koji mijenja tocku prikljucka
 - Home agent, HA (domaci agent) router sa suceljem na domacem linku. Pokretni cvor ga obavjestava o promjeni care-of adrese, omogucava usmjeravanje prema stalnoj IP cvora, tunelira promet prema care-of adresi
 - Foreign agent, FA (strani agent) router na stranom linku, obavjestava home agent o trenutnoj adresi, usmjerava datagrama ka/od MN-a.

• Trenutne adrese:

- o posredstvom stranog agenta IP adresa stranog agenta. Mrezni prefiks ove vrste ne mora biti jednak mreznom prefiksu stranog linka. Vise MN-ova moze koristiti ovakvu adresu istovremeno
- mjesna trenutna adresa IP adresa dodjeljena sucelju pokretnog cvora. Mrezni prefiks mora odgovarati, moze je koristiti samo jedan agent. Ne treba postojati strani agent.
- Otkrivanje agenta ICMP poruke
 - Oglasavanje agenta (AA agent advertisment) svaki agent periodicki salje ove poruke na poveznice gdje sluzi kao HA ili FA (broadcast ili multicast). Prosirena poruke Router Advertisment. Dodana polja Lifetime govori koliko cesto se salje AA poruka (u pravilu puno cesce nego Lifetime vrijednost zbog gubitaka) i Care-of address trenutna adresa stranog agenta koju ce cvoru sluziti za registraciju s domacim
 - Trazenje agenta (AS agent solicitation) MN salje kako bi potaknuo HA ili FA da posalje AA. Poruka slicna ICMP Router solicitation, TTL postavljen na 1.

• Utvrdjivanje promjene poveznice:

- Ako ne primi AA od FA u Lifetime vremenu
- Ako u AA poruci detektira promjenu mreznog prefiksa ili router adrese
- Problemi s otkrivanjem agenta ne primi AA ni nakon slanja nekoliko AS
 - 1. pretpostavka nalazi se u domacoj mrezi, a ne radi HA.
 Pokusava komunicitirati s default gateway-em
 - 2. pretpostavka nalazi se u stranoj mrezi. Pokusava dobiti adresu DHCPom ili je rucno konfigurira.

Postupak registracije:

- Obavlja se putem Registration request/reply poruka (UDP).
- Prijavljuje se preko FA, a ukoliko isti ne postoji dobiva se adresa od DHCP-a i direktno se salje Registration Request HAu, koji potvrdjuje s Reply-em. Ukoliko nakon nekoliko pokusaja ne dobijemo Reply registracija je nuspjesna.

- Postupak deregistracije:
 - koriste se iste poruke
 - o Provodi se kada se MN vrati u domacu mrezu
- Autenticnost i integritet poruka koristi se MD5 hash i PKI infrastruktura. Kreira se fiksni dio Request poruke i Mobile Home Authentication prosirenje. Sve se hashira i potpisuje privatnim kljucem. HA desifrira javnim kljucem i provjerava hash. Zamjenjene uloge kod Reply-a.

• Usmjeravanje datagrama:

- Prema pokretnom cvoru se dize tunel do FA. FA vadi datagrame iz tuneliranih i isporucuje MN-u.
- Od pokretnog cvora ide routingom preko FA ili nekog drugog routera navedenog u AA poruci.
- Problem trokutastog usmjeravanja izrazen kada je MN blizu sugovornika, a oboje su daleko od HA. Puno efikasnije rjesenje bilo bi direktan tunel. Rijesno u Mobile IPv6.

• Mobile IPv6:

- o isto kao i Mobile IPv4: MN, HA, domaca poveznica, strana poveznica
- drugacije: adresiranje (domace i care-of adrese), nema FA koristi se IPv6 router.
- novo: anycast adresiranje HA, optimizacija puta je dio specifikacije (problem trokutastog routinga), zastita (IPSec)
- Entiteti MN, HA, CN (Corresponding node, sugovornik)
- Nacin rada: MN otkriva promjenu tocke prikljucka, autokonfigurira adresu i registrira je kod HA, HA tunelira sav promet prema novoj adresi, ako CN nema podrsku za Mobile IPv6 kreira se dvosmjerni tunel, a ako ima onda se optimizira routing. Komunikacija MN i HA zasticena IPSec-om.
- Za otkrivanje routera koristi se NDP (Router Advertisment i Router Solicitation).
- Router advertisment se salju multicastom ako unutar nekog vremena ne primi RA od default routera, znaci da je promijenio poveznicu i prelazi na autokonfiguraciju (to radi i kad se promjeni default gateway). Prefiks trenutne adrese odgovora prefiksu mreze.
- Registracija Binding sustinski ista kao MIPv4. Koriste se poruke koje se prenose dodatnim MIPv6 zaglavljem Mobility header:
 - o Binding Update MN obavjestava HA o trenutnoj adresi
 - o Binding Acknowledgment HA potvrdjuje Binding Update
 - Binding Refresh Request CN cvor zahtjeva da mu HA posalje Binding Update poruku s trenutnom adresom MN
 - Home Address poruka koju salje MN kao obavijest o svojoj domacoj adresi

- Dodatne podatkovne strukture:
 - Binding cache spremnik pridruzenih adresa (u IPv6 routeru)
 - pri primitku svake Binding Update poruke, adresa se pohranjuje u spremnik. Kod slanja paketa provjerava se cache i ako postoji adresa usmjerava se direkntno na trenutnu adresu koristeci dodatno zaglavlje
 - Binding update list svaki MN cuva popis svih Binding update poruka koje je posla HA ili CN, a kojima nije istako Lifetime
 - Home Agents List svaki MN cuva listu HAova sastavljenih na temelju RA

• Optimizacija usmjeravanja:

- MN salje CN-u dvije poruke, jednu s svoje home address (Home Test Init - HoTI) i jednu s svoje care-of adrese (Care-of Test Init - CoTI). CN potvrdjuje s Home Test - HoT i Care-of Test - CoT. Poruke HoT i HoTI idu preko HA. Nakon toga MN salje Binding Update CN-u. Tu poruku cachiraju svi IPv6 usmjeritelji na putu. Kada CN posalje poruku prema MN-u, provjerava se cache i ako postoji adresa koristi se dodatno routing zaglavlje da bi se paket dostavio direktno, a ne kroz tunel. U tom zaglavlju definira se put kojim treba usmjeravati pakete, a ima 2 hop-a. Prvi hop je trenutna adresa, a drugi je "povratna petlja" unutar samog cvora, a sadrzi adresu HA.
- Zastita: koristi se AH zaglavlje za authenikaciju (integritet) i ESP zaglavlje za privatnost (kriptiranje)
- **Uvodjenje IPv6 u mrezu -** za komunikaciju IPv6 cvorova preko IPv4 mreze potrebni su posebni mehanizmi
 - Dual-stack implementacija
 - Tuneliranje (rucno, automatsko, konfigurirano)
 - Prevodjenje protokola
- Tuneliranje enkapsulira se IPv6 paket unutar IPv4 paketa i takav putuje kroz IPv4 mrezu. Kada dodje do dijela gdje je podrzan IPv6, odbacuje se IPv4 zaglavlje, po potrebi obnavlja IPv6 zaglavlje i tako dalje putuje.
 - Router-to-router konfigurirano tuneliranje kreiraju tunel izmedju sebe
 - Host-to-router konfigurirano tuneliranje
 - Router-to-host automatsko tuneliranje
 - Host-to-host automatsko tuneliranje

Protokoli usmjeravanja

- **Usmjeravanje** postupak pronalazenja puta i prosljedjivanja paketa od izvorista do odredista. Datagrami mogu putovati razlicitim putevima.
- Odredjivanje puta temlji se na odredisnoj IP adresi
- **Usmjeritelj -** sustav s najmanje dva sucelja u dvije razlicite mreze. Sadrzi tablicu usmjeravanja
- Protokole usmjeravanja dijelimo s obzirom na podrucje djelovanja:
 - Unutar autonomnog sustava AS-a (Interior gateway protocol)
 - **Izmedju AS-ova** (Exterior gateway protocol)
- Algoritam usmjeravanja moze biti:
 - o **staticki -** neadaptivan
 - o dinamicki adaptivan
- Na osnovu routing tablica nalazi se optimalan put kroz mrezu
- Osnovne upravljacke informacije:
 - Odredisna adresa
 - Izvorisna adresa
 - o TTL
- CIDR routing bez klasa
 - o prednosti su efikasnije iskoristavanje IP prostora, manje routing tablice
 - o nedostatak je slozenost
- **Protokoli usmjeravanja -** izvedeni su u usmjeriteljima, a ukljucuju strategiju usmjeravanja i algoritme usmjeravanja
- **Proces usmjeravanja:** prikuplja znanje o topologiji, azurira podatke i sprema ih u tablicu usmjeravanja i na osnovu tih podataka bira put za svaki datagram.
- IGP protokoli:
 - o RIPv2 temelji se na algoritmu vektora udaljenosti
 - o OSPFv2 temelji se na algoritmu stanja poveznice
- EGP protokoli:
 - o BGPv4 temelji se na algoritmu vektora puta
- Algoritam usmjeravanja:
 - Azurira tablicu usmjeravanja
 - Zahtjevi korektnost, robusnost, jednostavnost, stabilnost, optimalnost, pravednost
 - Kriterij optimalnosti puta kasnjenje, udaljenost, cijena, sigurnost
 - Staticki putevi se postavljaju prilikom inicijalizacije i ne mijenjaju se (usmjeravanje najkracim putem, preplavljivanje)

- Dinamicki putevi se dinamicki mjenjaju s promjenama u mrezi (usmjeravanje prema vektoru udaljenosti, usmjeravanje prema stanju poveznice)
- RIPv2 classless routing, ruta sljedeceg skoka, autentifikacija, multicast usmjeravanje, koristi UDP, distance-vector

• Timing:

- Prilikom pokretanja salje broadcast gdje zahtjeva routing tablice
- O U aktivnom nacinu svakih 30sec salje svoju tablicu
- Svaka promjena se broadcasta
- Ako u 6 ciklusa (180sec) ne dobije tablicu od susjeda, postavlja metriku na 16, a nakon sljedecih 60sec je brise.

• Ogranicenja:

- Ne uzima u obzir stanje linka, samo broj hopova
- o Maksimalno 16 hopova, neprikladno za vece mreze
- Spora konvergencija
- o Brojanje do beskonacno

• Rjesenja za brojanje do beskonacno:

- Split horizon nikada ne oglasavati rutu na interface na koji je naucena
- Split horizon with poison reverse oglasavati takvu rutu s metrikom 16
- Postaviti hold-down timer (60-120sec) nakon detekcije ispada
 zanemariti bilo kakve informacije o ruti u tom vremeno
- Rjesenje za sporu konvergenciju:
 - Triggered update slati update cim se detektira promjena
- OSPF open shortest path first protocol
 - Brza konvergencija
 - CIDR
 - o manji promet izmedju routera
 - Slozeniji od RIPv2

• Osnovne operacije:

- Otkrivanje susjeda
- Izbor nadleznog usmjeritelja (DR) i pomocnog nadleznog (backup)
- Sinkronizacija tablice usmjeravanja
- Kreiranje/odrzavanje tablica
- Oglasavanje stanja poveznica (LSA link state advertisment)
- Hijerarhijsko usmjeravanje grupiranje u podrucja (areas), gdje svako podrucje ima svoj DR i backup DR. Kategorizira se: internal, border, backbone
- Multipath routing vise linkova s istim costom load balancing
- Identicne informacije u svim routerima

- Router posjeduje potpunu sliku mreze svaki router salje informacije o stanju poveznica DR-u i backup DR-u
- DR i backup DR primljene informacije salju svim ostalim routerima u areai
- Uzima u obzir stanje linka pri racunanju costa
- Salju se samo promjene u tablici, ne cijele tablice
- Podrzava authentifikaciju
- Svaki usmjeritelj odrzava LSDB (link-state database) informacije o svim routerima s kojima nisu direkno vezani
- Tipovi poruka
 - Hello otkrivanje i odrzavanje susjednih odnosa kod usmjeritelja - salje se svakih 10 sec, nakon 40sec bez Hello paketa zakljucuje prekid veze
 - Database Description opisuje bazu podataka, poruke se razmjenjuju tijekom inicijalne sinkronizacije
 - o Link State Request poruka kojom se zahtjeva stanje linka
 - Link State Update poruke kojima se opisuju ili osvjezavaju stanja linkova
 - Link State Acknowledgment poruke kojima se potvrdjuje osvjezeno stanje linka
- Inicijalna sinkronizacija:
 - Razmjena baza podataka
 - Salju se zaglavlja svih LSA-ova (serijom paketa Database Description)
 - Salju se zahtjevi svih LSA-ova kojih nema (Link State Request) i odgovori (Link State Update)
- Kontinuirana sinkronizacija:
 - Pojavom novih LSA-ova
 - Preplavljivanjem
 - o Pocinje kada usmjeritelj zeli osvjeziti neki od svojih LSAova

Obavezno pogledati RIP i OSPF crteze u skripti