Sve izmjene e biti pisane ovim fontom i bojom (oldgateLANEoutline ili sl.), neki dio teksta e biti highlightan(žuto), strelice, pokušaj slika itd. :) ali nijedan originalan dio ne e biti brisan! (samo strelice i sl. ne e biti zelene nego crvene)

# Komunikacijske mreže

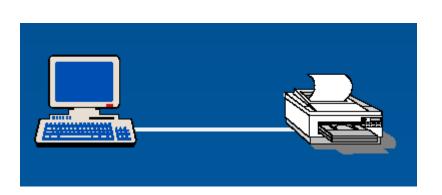
Sve primjedbe, greške, možda dodatne komentare koje imate vi u bilj. pa da ih dodam i sve što može pomo i poboljšanju ovoga javite na PM!

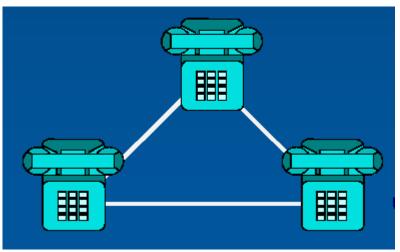
By:egislav





- u najjednostavnijem slučaju informacija se prenosi između dvaju izravno povezanih uređaja
- ovaj način prijenosa se naziva prijenos od točke do točke (point-to-point)
  - uređaji mogu biti udaljeni stotinama i tisućama kilometara
  - neekonomično je graditi komunikacijski sustav koji će povezati samo dva uređaja

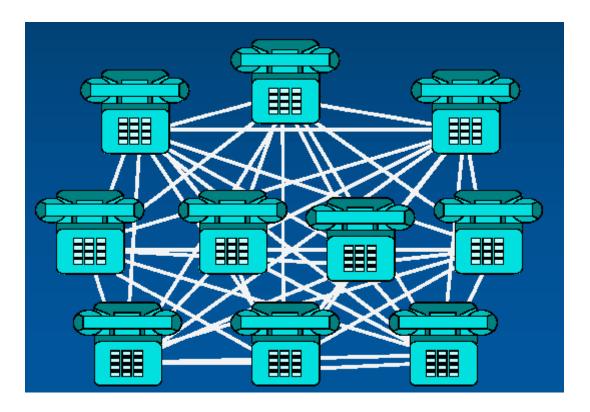








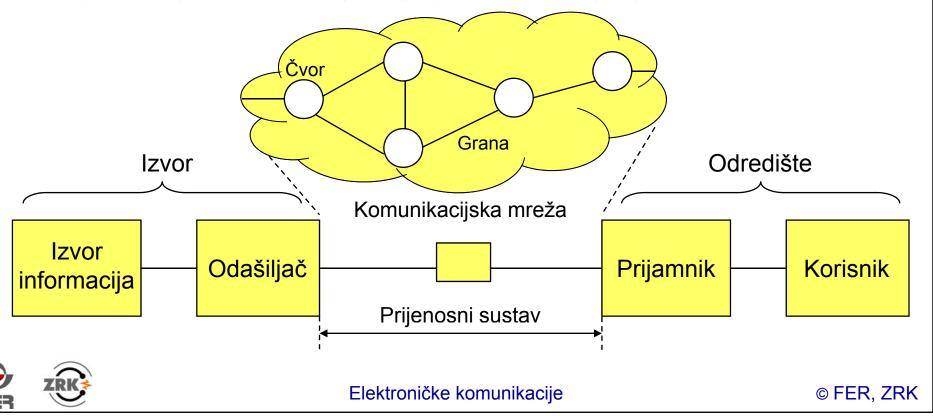
 ukoliko se rabi skup uređaja od kojih svaki treba povezati s sa svakim nepraktično je zasebnom vezom povezati svaki par uređaja







- rješenje je priključivanje uređaja na komunikacijsku mrežu
  - zamjenjuje prijenosni sustav u općem modelu komunikacijskog sustava
  - čine ju međusobno povezani komunikacijski sustavi na koje se spaja korisnička i druga potrebna oprema
  - građena je od čvorova (node) i grana ili veza (link)



- čvorovi i grane
  - uređaji na izvoru i odredištu se povezuju na čvorove
  - čvorovi razmjenjuju informaciju i prenose je od izvora do odredišta
    - provode usmjeravanje (routing) informacije kroz mrežu, komutaciju odnosno prospajanje (switching) sa svojih ulaza na izlaze te po potrebi procesiranje i pohranjivanje informacije
    - izvor i odredište se nazivaju još i krajnji čvorovi
      - na izvoru i odredištu se nalazi korisnička oprema koja se spaja na mrežne čvorove
  - grane međusobno povezuju čvorove u mrežu
- korisnik (user)
  - uređaj ili sustav priključen na mrežu
  - rabi mrežu za različite informacijske i komunikacijske usluge i aplikacije
  - korisnički uređaj je npr. mobilni telefon koji se preko bazne postaje (čvor) priključuje na komunikacijsku mrežu, a s baznom postajom je povezan putem radijskog prijenosa (grana)





- - način prijenosa podataka
  - namjena
  - postupak komutacije
  - topologija
  - smjer prijenosa informacije
  - veličina i rasprostranjenost
  - vrsta informacije, itd.
- kriteriji se međusobno ne isključuju već se nadopunjuju





- u odnosu na način spajanja uređaja i čvorova veze mogu biti
  - komutirane veze (switched connections) -> op e javne mreže
    - čvorovi služe za komutaciju (switching)
    - komutacija je usmjeravanje informacije na određeni prijenosni put od čvora do čvora i konačno do željenog odredišta
    - određeni izvor i određeno odredište mogu se povezati na različite načine

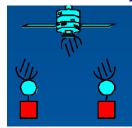


- zakupljene veze (leased-line connections) pr. banke
  - privatne veze kod kojih su dvije lokacije ili dva uređaja stalno međusobno povezani, a prijenos informacije se odvija uvijek istim putem
- namjenske veze (dedicated connections)
  - isto što i zakupljene veze, ali krajnji korisnici su vlasnici veze za važnije primjene, gdje nesmijemo izgubiti vezu Elektroničke komunikacije

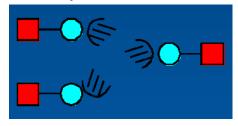


- u odnosu na način prijenosa podataka mreže mogu biti
  - - komunikacija između izvora i odredišta obavlja se preko međusobno povezanih čvorova koji usmjeravaju podatke
    - čvor može biti komutator ili preklopnik (switch), usmjerivač (router) i sl.
  - mreže s neusmjerenim odašiljanjem (broadcast network) → npr. prostdrom
    - nemaju međučvorove za komutaciju (intermediate switching nodes)
    - informacija se prenosi od izvora svih čvorova u mreži istodobno
    - ukoliko se prijam omogućen samo podskupu čvorova način prijenosa se naziva višesmjerno odašiljanje (multicasting)
    - primjeri: lokalne mreže, satelitska radiodifuzija itd.

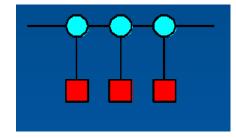
Satelitska radiodifuzija



Radijska lokalna mreža



Lokalna mreža sa sabirnicom







- u odnosu na namjenu mreža može biti
  - javna mreža (public network)
    - dostupna korisnicima (pretplatnicima) s ugovornim odnosom s mrežnim operatorom (network operator)
    - pretplatniku je omogućeno komuniciranje s pretplatnicima i korisnicima vlastite ili drugih mreža te davateljima usluga (service provider) u zemlji i inozemstvu, bez vremenskih i prostornih ograničenja
  - privatna mreža (private network)
    - namijenjena ograničenoj skupini korisnika unutar određene zajednice
    - privatne mreže povezuju se s javnim mrežama, uz ograničenja određena namjenom privatne mreže
    - primjeri: korporacijska mreža (corporate network), akademska istraživačka mreža (ARN, Academic Research Network) – Hrvatska akademska istraživačka mreža (CARNet, Croatian Academic Research Network)
- javne mreže su u manjinskom, većinskom ili potpunom privatnom vlasništvu, a privatne mreže u državnom (npr. akademska istraživačka mreža) ili privatnom vlasništvu (npr. bankovna mreža)





- izvedba javnih mreža uključuje
  - fiksne (nepokretne) mreže:
    - javna komutirana telefonska mreža (PSTN, Public Switched Telephony Network)
    - digitalna mreža integriranih usluga (ISDN, Integrated Services Digital Network)
  - pokretne mreže:
    - globalni sustav mobilnih komunikacija (GSM, Global System for Mobile Communications), s proširenjima za komunikaciju podacima:
      - opća usluga paketskog radijskog prijenosa (GPRS, General Packet Radio Service)
      - poboljšane brzine prijenosa za razvoj GSM-a (EDGE, Enhanced Data rates for GSM Evolution)
    - univerzalni sustav mobilnih telekomunikacija (UMTS, Universal Mobile Telecommunication System)





## Vrste mreža → Važno!

- u odnosu na postupak komutacije mreže se dijele na
  - mreže s komutacijom kanala (circuit switching networks)
    - između izvora i odredišta uspostavlja se namjenski prijenosni put (dedicated transmission line) koji se naziva kanal
    - za vrijeme trajanja veze svi podaci se prenose uspostavljenim putem
  - mreže s komutacijom paketa (packet switching networks)
    - u izvoru informacije se formiraju paketi podataka u kojima se nalazi adresa odredišta
    - izvor šalje pakete čvoru na koji je spojen, a on ga šalje do drugog čvora najpovoljnijim putem u danom trenutku
    - paketi se šalju od čvora do čvora sve do odredišta
    - dvije su vrste komutacije paketa
      - komutacija paketa u obliku datagrama (datagram packet switching)
        - komutacija paketa virtualnim kanalima (*virtual-circuit packet switching*)

Zapravo, nešto izme u komutacije paketa i kanala



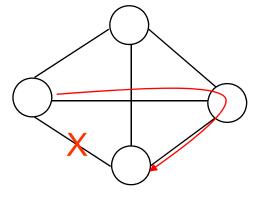


- topologija mreže
  - raspored i način povezivanja čvorova komunikacijske mreže fizičkim (stvarnim) ili logičkim (virtualnim) putem
  - dvije mreže imaju istu topologiju ako je konfiguracija veza ista, iako se mreže mogu razlikovati u fizičkom povezivanju čvorova, udaljenosti između čvorova, brzini prijenosa i/ili vrsti signala
- standardne topologije mreže
  - potpuna povezanost (full mesh)
  - stablo (tree)
  - sabirnica (bus)
  - prsten (ring)
  - zvijezda (star)
  - kombinacija navedenih topologija





- potpuna povezanost
  - svaki mrežni čvor je izravno povezan sa svim ostalim mrežnim čvorovima u mreži
  - prednost:
    - olakšano usmjeravanje informacije kroz mrežu
    - pouzdan prijenos
      - prilikom prekida komunikacije zbog kvara u jednoj grani, informacija se preusmjerava na drugu granu
  - nedostatak
    - visoki troškovi izvedbe mreže
  - primjena
    - povezivanje manjeg broja mrežnih čvorova na ograničenom području







#### stablo

- hijerarhijska struktura
  - na glavni čvor vežu glavne (primarne) grane na koje se povezuju čvorovi niže razine (sekundarni čvorovi), na sekundarne čvorove se vežu tercijarni čvorovi itd.

 komunikacija između čvora više razine i s njim povezanog čvora niže razine je izravna, a svaka druga komunikacija zahtijeva posredovanje jednog ili više čvorova

#### – prednost

- jednostavno proširenje mreže
- segmentacija mreže olakšava otkrivanje kvarova
- nedostatak
  - kvarovi glavnog čvora onemogućavaju komunikaciju između različitih segmenata mreže
- primjena: telefonska mreža
  - međunarodna, nacionalna, regionalna, gradska i lokalna razina





#### sabirnica

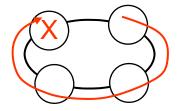
- svi čvorovi su priključeni na zajednički prijenosni medij
- svaki čvor može odašiljati podatke u bilo kojem vremenskom trenutku
- podaci odaslani s pojedinog čvora mogu biti primljeni na svim ostalim čvorovima
- čvorovi ne sudjeluju u prosljeđivanju podataka (pasivna topologija)
- prednost
  - ekonomična uporaba kabela
  - proširenje mreže je jednostavno
- nedostatak
  - osjetljivost na kvarove
    - zbog kvara u glavnoj grani veliki broj mrežnih čvorova može ostati bez mogućnosti komuniciranja
- primjena: lokalne mreže





#### prsten

- svi čvorovi su povezani na zajednički prijenosni medij koji čini zatvorenu petlju (prsten), a komunikacija duž petlje je jednosmjerna
- aktivna topologija
  - čvorovi sudjeluju u prosljeđivanju podataka
  - podaci odaslani s pojedinog čvora se primaju i obrađuju na sljedećem čvoru u prstenu te prosljeđuju do idućeg čvora



#### prednost

 moguć prijenos na velike udaljenosti jer svaki čvor na putu od izvora do odredišta sudjeluje u komunikaciji i omogućava obnavljanje signala

#### nedostatak

- osjetljivost na kvarove jer jedan čvor izvan funkcije prekida petlju
- proširenje mreže novim čvorovima zahtijeva prekid rada cijele mreže
- primjena: mreže velikog kapaciteta (optičke mreže)





#### zvijezda

- svi čvorovi su povezani na središnji čvor preko kojeg se obavlja sva komunikacija
- središnji čvor uvijek sudjeluje u prosljeđivanju podataka
- ova topologija omogućava centralizirano upravljanje mrežom
- prednost
  - olakšano određivanje mjesta kvara te otklanjanje kvarova
  - jednostavno proširenje mreže novim čvorovima bez utjecaja na postojeće čvorove

#### nedostatak

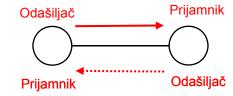
- potreba za velikom količinom kabela kako bi se svi čvorovi povezali na središnji čvor
- pogreška ili kvar središnjeg čvora onemogućava funkcioniranje cijele mreže
- primjena: lokalne mreže



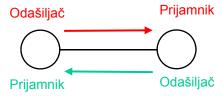


# Vrste mreža VAŽNO

- u odnosu na smjer prijenosa informacije mreže mogu biti
  - jednosmjerne (simplex)
  - poludvosmjerne (half-duplex)
  - dvosmjerne (full-duplex)
- jednosmjerne mreže
  - informacija se može odašiljati u samo jednom smjeru (jedan čvor je odašiljač, a drugi prijamnik)



- poludvosmjerne mreže
  - informacija se može odašiljati u oba smjera, ali ne istodobno (čvor može biti i odašiljač i prijamnik ali ne u istom trenutku)

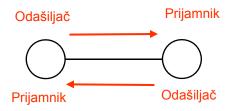


 potrebno je rabiti proceduru kojom će se jedan čvor odrediti kao odašiljač, a drugi kao prijamnik (walkie-talkie)





- dvosmjerne mreže
  - informacija se može odašiljati u oba smjera istodobno
  - pojedini čvor istodobno može biti i odašiljač i prijamnik, a podaci se prenose u oba smjera u isto vrijeme
  - djelotvoran način komunikacije, jer nema potrebe za određivanjem načina djelovanja čvora u određenom vremenskom trenutku







- u odnosu na veličinu, mreže mogu biti
  - osobne mreže (PAN, Personal Area Network)
  - lokalne mreže (LAN, Local Area Network)
  - gradske mreže (MAN, Metropolitan Area Network)
  - regionalne mreže ili mreže širokih područja (WAN, Wide Area Network)

brojke su samo otprilike, nije ih važno znati

Udaljenost	Mreza se nalazi na
1 m	na istom kvadratnom metru
10 m	u istoj prostoriji
100 m	u istoj zgradi
1 km	u istoj organizacijskoj jedinici
10 km	u istom gradu
100 km	u istoj državi
1 000 km	na istom kontinentu
10 000 km	na više kontinenata

Osobna mreža

Lokalna mreža

Gradska mreža

Regionalna mreža





#### osobne mreže

- namijenjene su jednoj osobi
- primjer: radijska mreža koja povezuje središnju jedinicu računala s mišem, tipkovnicom i pisačem

#### lokalne mreže

- privatne mreže unutar jedne zgrade ili više zgrada koje pripadaju istom organizacijskom području
- najčešće se rabe za povezivanje osobnih računala i radnih postaja radi razmjene podataka između korisnika mreže (elektronička pošta, prijenos datoteka i sl.), te radi raspodjele i zajedničkog korištenja namjenske programske podrške, uređaja i opreme (npr. pisača, poslužitelja i sl.).
- brzine prijenosa su u pravilu veće nego u MAN i WAN mrežama
- najčešće se rabi neusmjereno odašiljanje, a tipične topologije su topologija sabirnice i topologija prstena





#### gradske mreže

- mreže koje pokrivaju područje jednog grada ili većeg naselja
- primjeri: mreže za kabelsku televiziju, mreže za fiksni širokopojasni radijski pristup (FBWA, Fixed Broadband Wireless Access) kao što je npr. WiMAX
  - mreže za kabelsku televiziju omogućavaju distribuciju velikog broja televizijskih programa te pristup Internetu
  - mreže za fiksni širokopojasni radijski pristup omogućavaju povezivanje korisnika radijskim putem na javnu ili privatne mreže, a služe za dvosmjerni prijenos podataka visokim brzinama

#### mreže širokih područja

- pokrivaju veliko geografsko područje
- sadrže veliki broj međusobno povezanih komutacijskih čvorova te u najvećem dijelu pripadaju skupini javnih mreža
  - izvode se i kao mreže s komutacijom kanala i kao mreže s komutacijom paketa





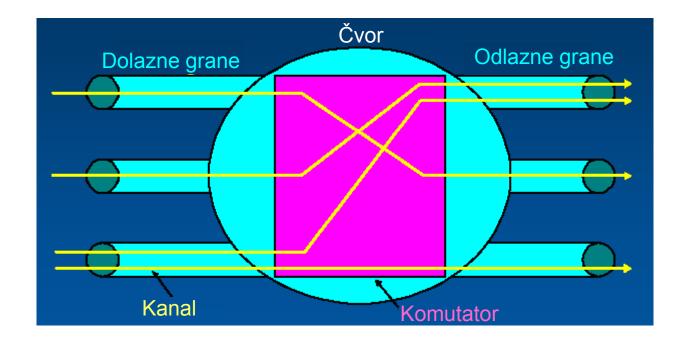
#### komunikacija se obavlja u tri faze

- uspostavljanje kanala
  - izvor signalizacijskim porukama komunicira s mrežom i izražava želju za uspostavljanjem veze s određenim odredištem (signal poziva)
  - mreža određuje namjenski prijenosni put, tj. grane i čvorove, kojima će se prenositi informacija između izvora i odredišta
  - prijenosni put se ne uspostavlja ako potrebni kapacitet kanala nije raspoloživ na prijenosnom putu od izvora do odredišta (poziv je odbačen i komunikacija je neuspješna)
  - kanal zauzima fiksni kapacitet pojedine grane za vrijeme cijelog trajanja veze
  - kapacitet koji se ne rabi unutar uspostavljenog kanala ne može biti iskorišten u drugim kanalima koji se prenose istom granom
- prijenos podataka
  - prijenos podataka započinje nakon uspostavljanja prijenosnog puta
  - za cijelo vrijeme trajanja veze svi podaci se prenose istim prijenosnim putem
- raskidanje veze
  - nakon završetka komunikacije između izvora i odredišta veza se raskida
  - zahtjev za raskid dolazi iz izvora ili odredišta
  - nakon raskida veze mreža oslobađa sve resurse koje mogu rabiti druge veze





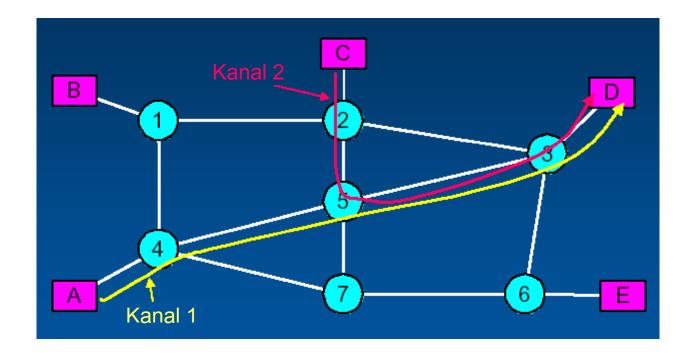
čvor u mreži s komutacijom kanala







mreža s komutacijom kanala

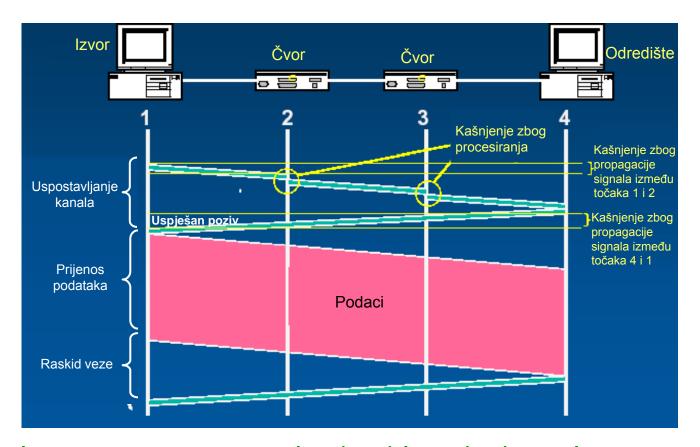






## Mreže s komutacijom kanala važno!

kašnjenje signala u mreži s komutacijom kanala







- kašnjenje signala u mreži s komutacijom kanala
  - uspostavljanje veze unosi kašnjenje u prijenos informacije
    - signal kojim se rezervira put kroz mrežu (signal poziva) mora doći do odredišta, koje potvrđuje da li želi prihvatiti komunikaciju s izvorom
    - potvrda se šalje od odredišta natrag prema izvoru
  - nakon uspostavljanja poziva jedino kašnjenje u prijenosu izazvano je širenjem signala kroz prijenosni medij (kašnjenje zbog propagacije)
    - ovisi o vrsti prijenosnog medija i duljini grane
  - komutatori ne unose znatnije kašnjenje u prijenos informacije





- prednost mreže s komutacijom kanala
  - omogućava kontinuirani prijenos informacije s malim kašnjenjem
  - omogućava komunikaciju u stvarnom vremenu
- nedostatak mreže s komutacijom kanala
  - kanal zauzima fiksni kapacitet za vrijeme cijelog trajanja veze neovisno o tome da li se i koliko se informacije prenosi
  - ovakav način komutacije može biti neučinkovit i skup ukoliko se mali dio kapaciteta kanala rabi za prijenos informacije
- primjeri mreža s komutacijom kanala
  - telefonska mreža (PSTN, Public Switched Telephone Network)
  - digitalna mreža s integriranim uslugama (ISDN, Integrated Services Digital Network)





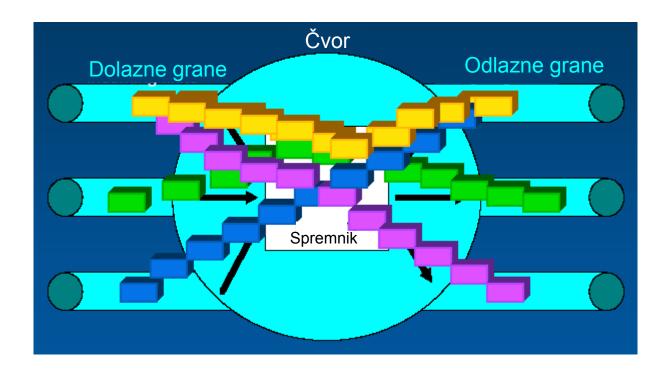
- podaci se odašilju o obliku paketa
  - paket je oblikovani slijed bita
  - informacija se u izvoru informacije dijeli na pakete, svakom paketu se dodjeljuje redni broj i paketi se šalju jedan za drugim u mrežu
  - paketi se prenose od čvora do čvora prema odredištu
  - ako u određenoj grani na putu prema odredištu nema slobodnog kapaciteta, paketi čekaju u spremnicima
  - u ovisnosti o stanju u mreži mijenja se kašnjenje u prijenosu paketa
  - paket se sastoji se od zaglavlja (header), podataka (data) i završnog dijela (trailer)
    - zaglavlje i završni dio prenose upravljačke informacije čiji sastavni dio mora biti adresa odredišta







čvor u mreži s komutacijom paketa





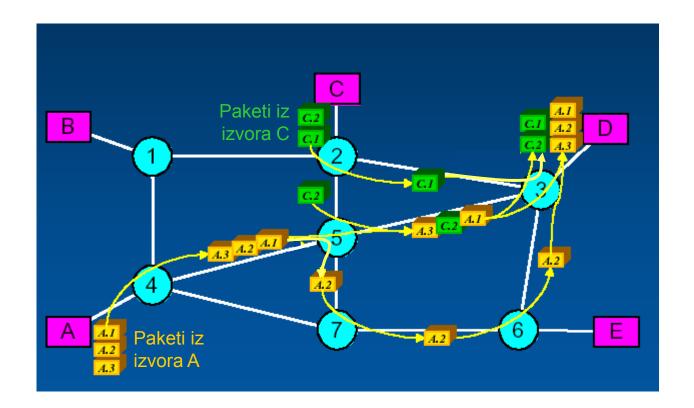


- komutacija paketa u obliku datagrama
  - datagrami su paketi s neovisnim usmjeravanjem
    - mrežni čvorovi procesiraju svaki paket neovisno o ostalim paketima
      - npr. ukoliko računalo A šalje dva paketa računalu B putem datagramske mreže, čvorovi u mreži ne znaju da paketi pripadaju jedan drugom tako da se paketi mogu usmjeravati kroz mrežu do računala B različitim putovima
  - datagrami omogućavaju nespojnu (connectionless) mrežnu uslugu
    - prije prijenosa paketa kroz mrežu nije potrebno prethodno uspostaviti vezu između izvora i odredišta
  - zaglavlje svakog paketa mora sadržavati potpunu adresu odredišta
  - posljedica neovisnog procesiranja paketa u čvorovima
    - slijed paketa može biti primljen u promijenjenom redoslijedu u odnosu na redoslijed paketa pri odašiljanju
- glavni primjer mreže s komutacijom datagrama je Internet





mreža s komutacijom datagrama





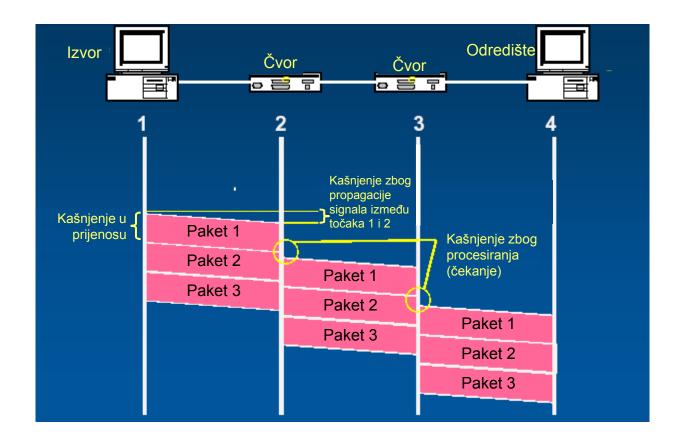


- kašnjenje signala u mreži s komutacijom datagrama
  - prije prijenosa paketa kroz mrežu nije potrebno prethodno uspostaviti vezu između izvora i odredišta, tako da uspostavljanje veze ne unosi kašnjenje u prijenos paketa
  - zbog čekanja paketa u spremnicima čvora može se pojaviti značajno kašnjenje u prijenosu paketa
  - u slučaju zagušenja u mreži kašnjenje u prijenosu paketa raste
  - kašnjenje zbog propagacije izazvano je širenjem signala kroz prijenosni medij (ovisi o duljini grane i vrsti prijenosnog medija)
  - kašnjenje u prijenosu informacije ovisi u duljini paketa i kapacitetu pojedine grane
    - smanjenjem duljine paketa kašnjenje se smanjuje
    - porastom kapaciteta kašnjenje se smanjuje





kašnjenje signala u mreži s komutacijom datagrama



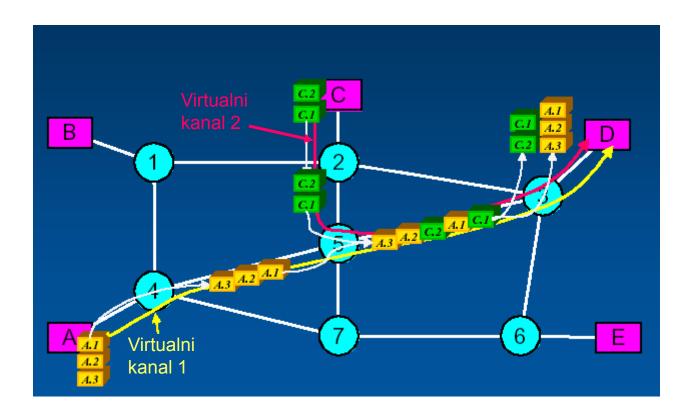




- komutacija paketa virtualnim kanalima
  - objedinjuje načela komutacije kanala i komutacije paketa
  - podaci se odašilju u obliku paketa
  - svi paketi koji pripadaju jednom slijedu paketa prenose se unaprijed uspostavljenim virtualnim kanalom
  - zajamčeno je dostavljanje paketa u točno određenom slijedu
  - paketi različitih virtualnih kanala mogu biti isprepleteni u prijenosu
- primjeri mreža s komutacijom paketa virtualnim kanalima
  - X.25 mreže
    - razvijene 70-ih godina prošlog stoljeća i korištene za javnu mrežu s komutacijom paketa
  - mreže s asinkronim načinom prijenosa (ATM, Asynchronous Transfer Mode)
    - razvijene 80-ih godina prošlog stoljeća za prijenos govora, videa i podataka jedinstvenom mrežom



mreža s komutacijom paketa virtualnim kanalima







## Mreže s komutacijom paketa

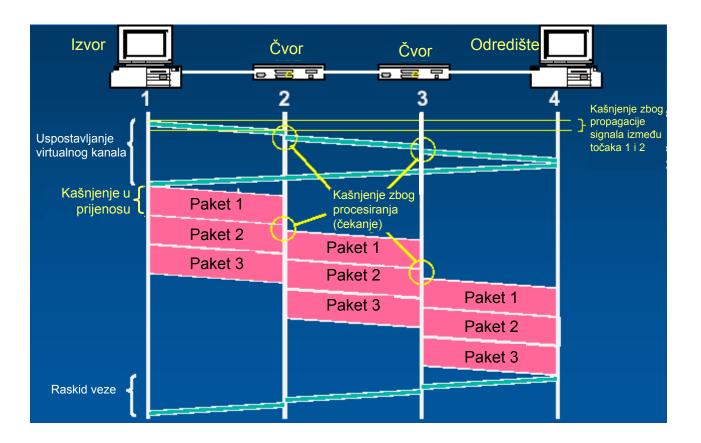
- mreža s komutacijom paketa virtualnim kanalima
  - virtualnim kanalom oponaša se koncept stvarnog kanala kojim se uspostavlja put kroz mrežu od izvora i odredišta, a koji se dodjeljuje na zahtjev ili trajno
  - najprije se uspostavlja put kojim će prolaziti svi paketi za traženu komunikaciju izvor-odredište
  - taj put se označava u čvorovima mreže na putu te se nakon toga svi paketi prenose tim putem
  - paketi u nepromijenjenom redoslijedu dolaze do odredišta
  - nakon završetka komunikacije virtualni kanal se prekida





### Mreže s komutacijom paketa

 kašnjenje signala u mreži s komutacijom paketa virtualnim kanalima







## Mreže s komutacijom paketa

- prednost mreže s komutacijom paketa
  - kapaciteti mreže su zauzeti samo za vrijeme prijenosa paketa
  - broj i veličina paketa može se prilagoditi značajkama izvora informacije
  - u vremenskim intervalima u kojima jedan izvor ne odašilje pakete, mogu se prenositi paketi drugih izvora
- nedostatak mreže s komutacijom paketa
  - zbog kašnjenja i promjenjivosti kašnjenja otežana je komunikacija u stvarnom vremenu
  - dio kapaciteta mreže se troši na prijenos upravljačkih informacija (zaglavlja paketa)
  - -- paketi se nesmiju previše smanjiti jer e tada zaglavlje biti ve e od korisne informacije





# Usporedba komutiranih mreža-jako važno!

Komutacija kanala	Komutacija datagrama	Komutacija paketa virtualnim kanalima
<ul> <li>namjenski prijenosni put</li> </ul>	• ne rabi se namjenski prijenosni put	<ul> <li>ne rabi se namjenski prijenosni put</li> </ul>
<ul> <li>kontinuirani prijenos</li> </ul>	<ul> <li>prijenos paketa</li> </ul>	<ul> <li>prijenos paketa</li> </ul>
<ul> <li>isti prijenosni put za vrijeme trajanja veze</li> </ul>	<ul> <li>neovisni prijenos paketa različitim prijenosnim putovima</li> </ul>	<ul> <li>isti prijenosni put za slijed paketa</li> </ul>
<ul> <li>kašnjenje zbog uspostavljanja</li></ul>	<ul> <li>nema kašnjenja zbog</li></ul>	<ul> <li>kašnjenje zbog uspostavljanja</li></ul>
veze	uspostavljanja veze	veze
<ul> <li>zanemarivo kašnjenje u</li></ul>	<ul> <li>znatno kašnjenje u prijenosu za</li></ul>	<ul> <li>znatno kašnjenje u prijenosu za</li></ul>
prijenosu	svaki paket	svaki paket
<ul> <li>nema kašnjenja zbog čekanja</li></ul>	<ul> <li>prisutno kašnjenje zbog čekanja u</li></ul>	<ul> <li>prisutno kašnjenje zbog čekanja u</li></ul>
u čvorovima	čvorovima	čvorovima
<ul> <li>fiksna širina pojasa za svaki</li></ul>	<ul> <li>paketi dijele raspoloživu širinu</li></ul>	<ul> <li>paketi dijele raspoloživu širinu</li></ul>
kanal	pojasa	pojasa
<ul> <li>u slučaju zagušenja u mreži</li></ul>	<ul> <li>zagušenje u mreži povećava</li></ul>	<ul> <li>zagušenje u mreži povećava</li></ul>
veza se ne uspostavlja	kašnjenje paketa	kašnjenje paketa
<ul> <li>nakon uspostavljanja poziva prenosi se samo korisna informacija</li> </ul>	<ul> <li>u svakom paketu su uz korisnu prisutne i upravljačke informacije</li> </ul>	<ul> <li>u svakom paketu su uz korisnu prisutne i upravljačke informacije</li> </ul>





#### Usporedba komutiranih mreža

- za vrednovanje svojstava mreže s komutacijom kanala rabi se vjerojatnost blokiranja
  - vjerojatnost da pozivajući korisnik ne dobije vezu
    - ovisi o brojnim parametrima kao što su: topologija (građa) mreže, ulazni promet, kapaciteti grana, način usmjeravanja
  - vjerojatnost blokiranja i-te grane ovisi o broju kanala u grani i ulaznom prometu
  - razmatrajući uspostavljanje veze preko svih grana na putu od izvora do odredišta određuje se vjerojatnost blokiranja koja predstavlja kriterij kvalitete u ovoj vrsti mreža





#### Usporedba komutiranih mreža

- za vrednovanje svojstava mreže s komutacijom paketa rabi se kašnjenje paketa
  - srednja vrijednost vremena zadržavanja paketa u mreži
    - ovisi o brojnim parametrima kao što su: topologija (građa) mreže, ulazni promet, kapaciteti grana, način usmjeravanja
  - karakteristike i-te grane ovise o ulaznom prometu, prosječnoj duljini paketa te brzini prijenosa u grani
  - razmatrajući mrežu u cijelosti može se odrediti srednja vrijednost vremena kašnjenja paketa u mreži koja predstavlja kriterij kvalitete u ovoj vrsti mreža





u ovom dijelu texta kanal se n<sup>‡</sup>odnosi samo na fekv. podru je,

nego ima šire zna enje

- multipleksiranje (multiplexing)
  - postupak kojim se većem broju izvora i odredišta omogućava istodobna uporaba iste grane ili veze (*link*) u mreži
  - prijenosni medij, koji se rabi u određenoj grani, višestruko je iskorišten
  - omogućena je optimalna uporaba kapaciteta veze uz što manje preopterećenja i podopterećenja
  - višestruka uporaba prijenosnog medija omogućena je raspodjelom kapaciteta prijenosnog medija na nekoliko načina
    - raspodjela po frekvenciji
    - raspodjela po vremenu
    - raspodjela po kodu
    - raspodjela po valnoj duljini
    - statistička raspodjela, itd.

svakome korisniku njegov kod

🔷 (niz 0 i 1) po kojem se njemu dodijeljuje

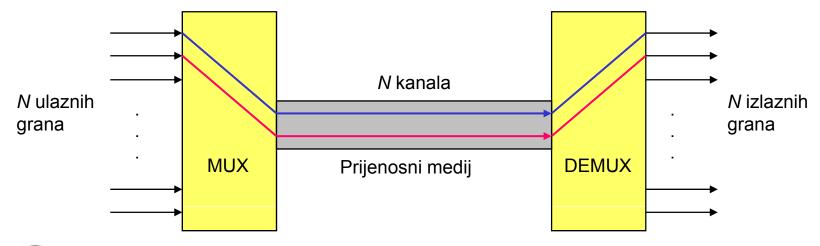
odre eno frekv. ili vremensko

podru je





- načelo multipleksiranja
  - u uređaj za multipleksiranje (MUX) ulazi N grana
  - uređaj za multipleksiranje povezan je s uređajem za demultipleksiranje (DEMUX) preko zajedničkog prijenosnog medija, tj. jednom vezom od točke do točke
  - uređaj za multipleksiranje kombinira podatke iz N grana u jedan zajednički signal koji se šalje prema uređaju za demultipleksiranje
  - DEMUX izdvaja pojedine podatke i dostavlja ih na odgovarajući izlaz





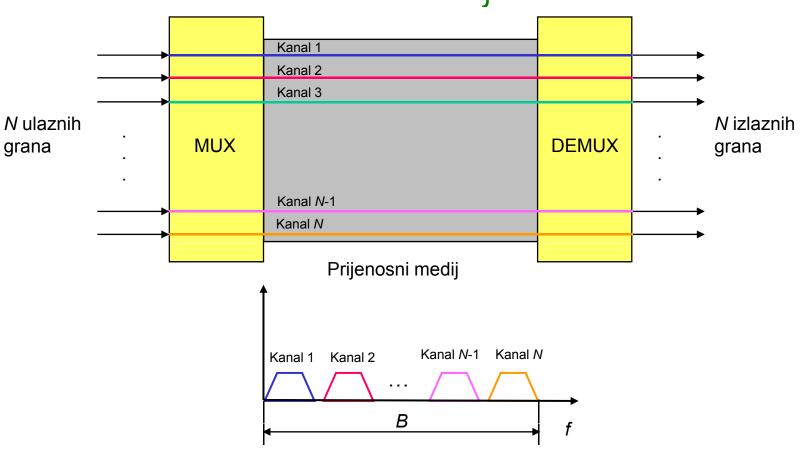


- multipleksiranje po frekvenciji (FDM, Frequency Division Multiplexing)
  - raspoloživi pojas frekvencija B dijeli se na manje dijelove kanale
    - svakom paru, jednoj ulaznoj i jednoj izlaznoj grani, dodjeljuje se određeni frekvencijski kanal u koji se smještaju modulirani signali za prijenos podataka (SVakom korisniku B/N dio frekv. podru ja, gdje je N
  - između susjednih kanala ostavlja se zaštitni pojas frekvencija broj korisnika)
    - zaštitni pojas je potreban kako bi se spriječilo da sporedne spektralne komponente moduliranog signala, koje padaju izvan dodijeljenoga kanala, ometaju susjedne kanale
  - zaštitni pojasevi uzrokom su frekvencijske neučinkovitosti FDM-a
    - zaštitni se pojasevi ne koriste za prijenos podataka pa je time smanjen kapacitet prijenosa u FDM-sustavu
  - rabi se za radiodifuziju radijskih i televizijskih programa, satelitske komunikacije, prijenos analognog telefonskog signala govora
    - npr. u analognoj telefonskoj mreži potrebna je širina pojasa za prijenos govora od 3,1 kHz, za prijenos se dodjeljuje 4 kHz, a u kanalu širine pojasa 64 kHz može se prenositi 16 razgovora  $4\chi16=64$





• multipleksiranje po frekvenciji najjednostavnije i prvo korišteno, N kanala naj eš e se koristi u analognom







**∃**kanali

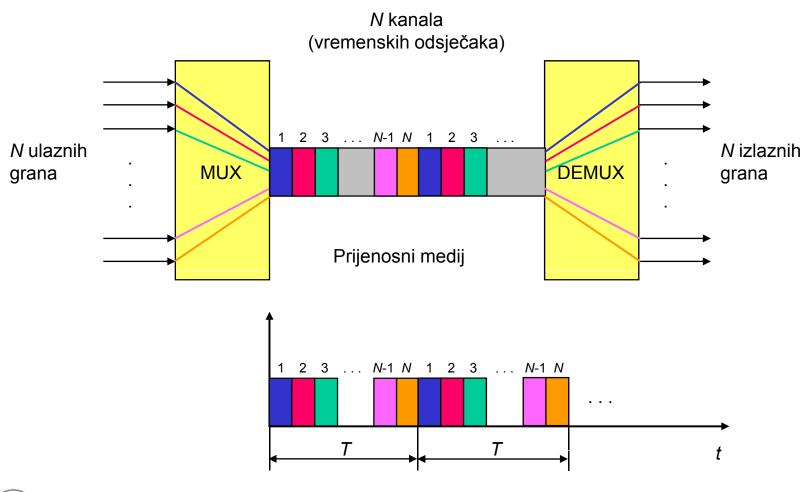
### Tehnike multipleksiranja

- multipleksiranje po vremenu (TDM, *Time Division Multiplexing*)
  - raspoloživo vrijeme dijeli se na vremenske okvire T (frame), a svaki
     okvir na manje vremenske odsječke jednakog trajanja odsje ci=korisnici=
  - svakom paru, jednoj ulaznoj i jednoj izlaznoj grani, dodjeljuje se određeni vremenski odsječak (time slot) unutar okvira (fixno)
  - okviri se ponavljaju, a odsječci ciklički izmjenjuju
    - dijelovi signala iz pojedinog izvora isprepleteni su u vremenu s dijelovima ostalih signala
  - vremenski slijed odsječaka namijenjen jednom paru ulazne i izlazne grane naziva se kanal
  - fiksna dodjela vremenskih odsječaka uzrokuje neučinkovitost TDM-a
    - vremenski odsječak dodijeljen pojedinom paru ulazne i izlazne grane ima fiksno trajanje, a trajanje vremenskog odsječka ne mijenja se bez obzira na to da li ima ili nema podataka za prijenos u tom odsječku
  - rabi se u prijenosu digitalnog telefonskog signala, prijenosu podataka, satelitskim komunikacijama, itd.





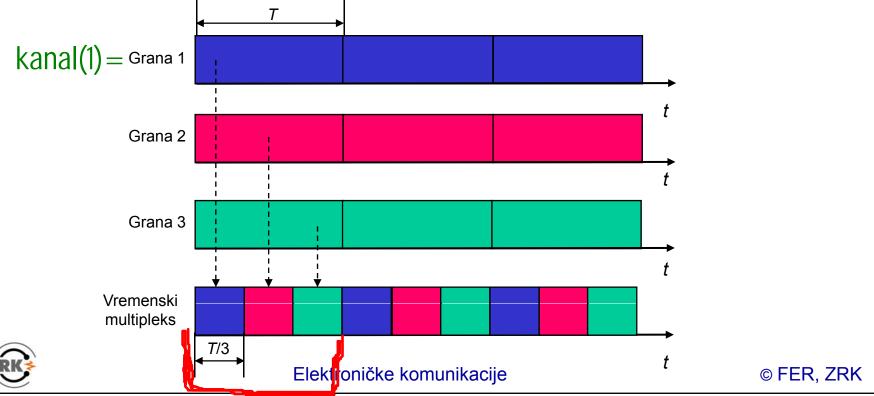
multipleksiranje po vremenu







- primjer multipleksiranja po vremenu s tri ulazne grane
  - vremenski odsječci (T/3) mogu predstavljati bitove ili oktete
  - svaki kanal može na zajedničkom prijenosnom putu koristiti samo 1/3 vremena izvornog kanala
  - brzina prijenosa (kapacitet) zajedničkog prijenosnog puta je tri puta veća od brzine svakoga ulaznog kanala (kako ne bi svaki kanal ekao-slao- ekao)



1 okvir, ponavlja se svakih T

- statističko multipleksiranje (SM, Statistical Multiplexing) poboljšanje TDM
   primjenjuje se na podatke koji su organizirani u pakete postupka
  - temelji se na činjenici da izvori spojeni na ulaz uređaja za multipleksiranje uglavnom ne šalju podatke stalno, a različiti izvori rijetko šalju podatke istodobno
  - vremenski odsječci se dinamički dodjeljuju pojedinim izvorima u skladu s količinom podataka koju izvor generira
    - paketi se prije odašiljanja pohranjuju u međuspremniku
    - kako nije unaprijed poznato kojem izvoru će biti pridružen koji vremenski odsječak neophodno je podacima pridružiti adresu kako bi se omogućila točna isporuka podataka
    - veći broj vremenskih odsječaka dodjeljuje se izvoru koji generira veći broj paketa
      - u TDM sustavu se skupu od N ulaznih grana pridružuje N vremenskih odsječaka u okviru
      - u SM sustavu se skupu od N ulaznih grana pridružuje M vremenskih odsječaka pri čemu je M < N





usporedba TDM i SM Prazni vremenski odsječak Adresa koja se TDM signal dodaje podacima Izvor 1 Izvor 2  $T_2$  $T_3$  $T_4$ MUX TDM- ili SM-signal Izvor 3 SM signal Izvor 4 N=4 ulazne grane Treći Četvrti Prvi ciklus ciklus ciklus





- usporedba TDM i SM; primjer, nije tol'ko važan slajd
  - na ulaz uređaja za multipleksiranje spojene su 4 grane (N = 4), a na svaku granu jedan izvor informacije
    - proces multipleksiranja započinje u trenutku  $t_0$ , u trenutku  $t_1$  na raspolaganju su paketi iz izvora 1 i 2, dok izvori 3 i 4 ne odašilju podatke, u intervalu od  $t_1$  do  $t_2$  niti jedan izvor nije generirao pakete, a u intervalu od  $t_2$  do  $t_3$  izvori 2 i 3 generiraju podatke
  - uređaj za multipleksiranje u TDM sustavu
    - podaci iz intervala od  $t_0$  do  $t_1$  iz izvora 1 i 2 smještaju se u odgovarajuće vremenske odsječke, a odsječci koji pripadaju izvorima 3 i 4 prenose se prazni (*empty slot*)
    - u intervalu od  $t_1$  do  $t_2$  svi odsječci se prenose prazni i nastavlja se multipleksiranje podataka iz intervala od  $t_2$  do  $t_3$
  - uređaj za multipleksiranje u SM sustavu
    - podaci iz intervala od  $t_0$  do  $t_1$  iz izvora 1 i 2 smještaju se u odgovarajuće vremenske odsječke, a iza njih smještaju podaci iz intervala od  $t_2$  do  $t_3$  jer u intervalu od  $t_1$  do  $t_2$  niti jedan izvor nije generirao pakete



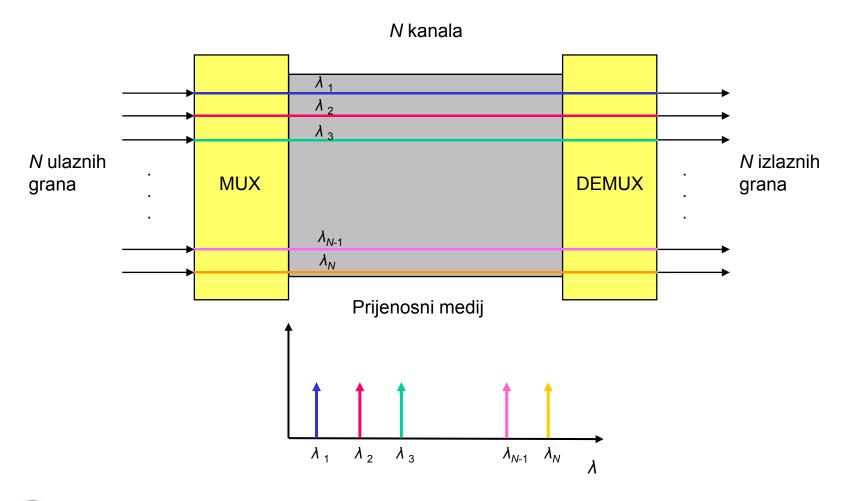


- multipleksiranje po valnoj duljini (WDM, Wavelength Division
   Multiplexing); zapravo isto što i FDM, jer je lambda=c/f, samo druga jed nica
  - rabi se samo u optičkim komunikacijskim sustavima
  - svakom paru, jednoj ulaznoj i jednoj izlaznoj grani, dodjeljuje se određena valna duljina koja se naziva optički kanal
  - više različitih valnih duljina se multipleksira i prenosi jednim svjetlovodom
  - kako je valna duljina proporcionalna recipročnoj vrijednosti frekvencije, WDM je koncepcijski sličan FDM-u
  - raspoloživa širina pojasa u WDM-u iznosi nekoliko THz (zato je brža optika)
  - razvijena su dva sustava WDM-a: rijetki (Coarse CWDM) i gusti (Dense - DWDM)
    - kod CWDM se koristi 2 do 10 kanala po svjetlovodu s razmakom kanala od 5 do 50 nm manje kanala s ve im razmakom
    - kod DWDM se koristi 10 do 100 kanala po svjetlovodu s razmakom kanala od 0,1 do 5 nm više kanala s manjim razmakom





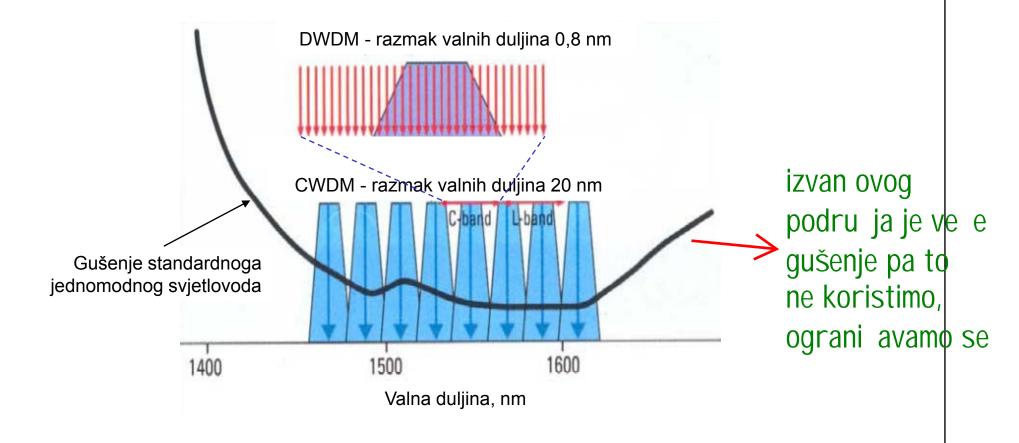
multipleksiranje po valnoj duljini







multipleksiranje po valnoj duljini







#### Komunikacijski protokol

- zadatak komunikacijske mreže je omogućiti razmjenu informacija između uređaja
  - ovaj zadatak može biti vrlo složen i zahtijeva visoki stupanj suradnje između uključenih strana
  - suradnja se postiže kroz obvezivanje strana uključenih u komunikaciju da se pridržavaju skupa pravila (protokola) za komunikaciju
  - složenost zadatka, koji treba ispuniti komunikacijska mreža, reducira se podjelom u podzadatke
    - svaki podzadatak treba biti implementiran neovisno o ostalima
    - svaki podzadatak treba pružiti usluge drugom podzadatku
       (kao kod programiranja, procedure i funkcije, a ne sve u gl.
       programu)





#### Komunikacijski protokol

- protokol
  - skup pravila i dogovora koji se rabe pri komunikaciji entiteta različitih sustava
    - entitet je aktivni dio sustava koji ima sposobnost slanja i prijama informacije
    - entiteti mogu biti uređaji, programska podrška, čvorovi pa čak i ljudi
  - kljušni elementi protokola su sintaksa, semantika i vrijeme
    - sintaksa
      - format, veličina i sadržaj poruke ili paketa
    - semantika
      - značenje poruke ili paketa, radnje koje treba poduzeti kao odgovor na prijam različitih poruka ili paketa
    - vrijeme
      - kada odbaciti poruku ili paket, ponovno ih odaslati, odustati od slanja, itd.





- protokoli mogu postati vrlo složeni
  - rješenje: organizacija mreže vertikalnom podjelom na slojeve (layer)
- slojevi mreže
  - sloj se sastoji od jednog ili više entiteta
  - entiteti, koji se nalaze na istom sloju ali na različitim uređajima, nazivaju se ravnopravni entiteti (peer entities)
  - svaki sloj provodi točno definirane funkcije
    - entitet N-tog sloja provodi funkcije sloja N
  - komunikacijom između ravnopravnih entiteta N-tog sloja upravlja odgovarajući protokol koji se naziva protokol sloja N
  - skup protokola koje rabi određeni sustav (jedan ili više protokola po sloju) naziva se protokolni složaj (protocol stack) (tj. stog)





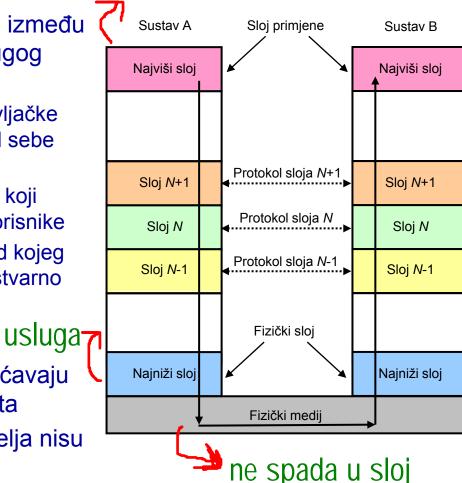
- slojevi mreže
  - za svaki sloj definirane su
    - usluge sloja
    - sučelja sa susjednim slojevima
    - protokoli
  - pojedini sloj pruža uslugu višem sloju (viši sloj rabi uslugu nižeg sloja)
     ne opterećujući ga detaljima njezine realizacije
    - usluga sloja N je usluga koju sloj N pruža sloju N+1
  - za svaki sloj specificiraju se sučelja sa susjednim slojevima
    - sloj N koristi usluge sloja N-1 i pruža usluge sloju N+1
    - sučelje (*interface*) između slojeva može biti skup instrukcija i podataka (objekt), operacija ili usluga koju jedan sloj pruža višem sloju
  - protokol sloja N određuje komunikacijsko ponašanje dva entiteta koji se nalaze na istom sloju u različitim sustavima
    - dva procesa, dva računala, dva korisnika i sl.





- komunikacija između slojeva
  - komunikacija se ne provodi izravno između sloja N jednog sustava i sloja N drugog sustava
    - viši sloj prosljeđuje podatke i upravljačke informacije sloju neposredno ispod sebe dok se ne dođe do najnižeg sloja
    - najviši sloj je uvijek aplikacijski sloj koji predočava aplikacije i usluge za korisnike
    - najniži sloj je uvijek fizički sloj ispod kojeg se nalazi fizički medij kroz koji se stvarno provodi komunikacija
- arhitektura mreže
  - skup slojeva i protokola koji omogućavaju razmjenu informacije između entiteta
  - detalji realizacije i specifikacija sučelja nisu dio arhitekture mreže





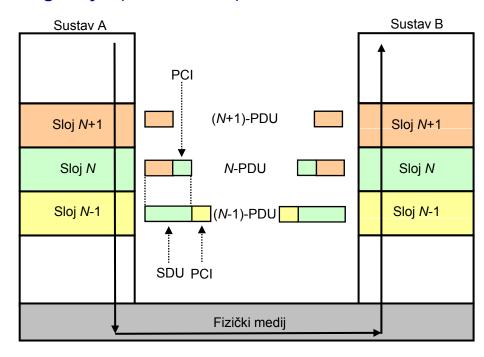




izme u 2 sloja postoji su elje

- komunikacija između slojeva
  - jedinica podataka koju koristi protokol sloja N naziva se protokolna jedinica podataka sloja N (N-PDU, N-Protocol Data Unit)
  - N-PDU se sastoji od protokolne upravljačke informacije (PCI, Protocol Control Information) i jedinice podataka usluge (SDU, Service Data Unit)
  - PCI se naziva i zaglavlje (H, *Header*)

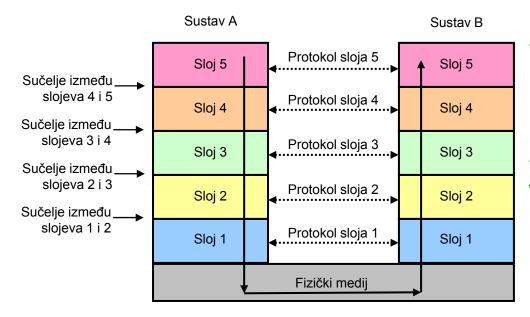
nije važno znati naziv, to je zaglavlje







- primjer: mreža s 5 slojeva
  - stvarna komunikacija označena je punom crtom, a prividna komunikacija isprekidanom crtom

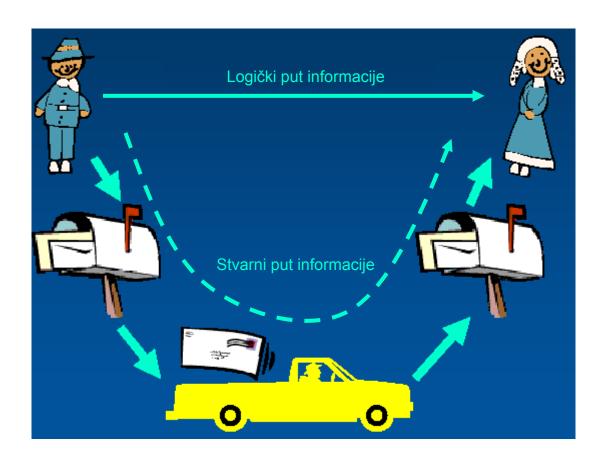


zaglavlja smanjuju u inkovitost jer im informacija ide niže zaglavlja se dodaju i sve ih je više





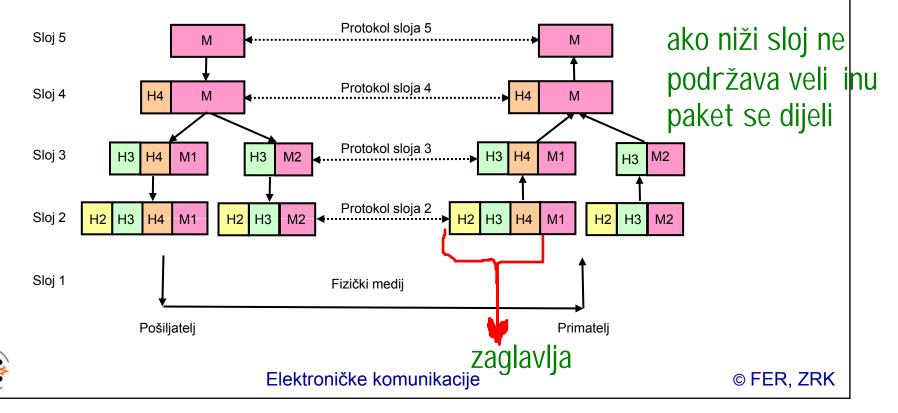
primjer: Ivica šalje pismo Ani







- tok podataka u mreži s 5 slojeva ; primjer
  - poruka M generira se u sloju 5 na strani pošiljatelja i prenosi u sloj 4, koja dodaje zaglavlje H4
  - ukoliko je veličina paketa koja se može slati protokolom sloja 3 ograničena, u sloju 3 provodi se podjela dolazne poruke na dva dijela (M1 i M2), dodaju se zaglavlja H3 i sve se prosljeđuje sloju 2
  - sloj 2 dodaje vlastita zaglavlja i provodi prosljeđivanje sloju 1 koji fizički šalje podatke
  - na strani primatelja uklanjaju se zaglavlja uzlazno od sloja do sloja
  - ravnopravni slojevi virtualno komuniciraju u horizontalnom smjeru pomoću odgovarajućeg protokola



- projektiranje slojeva
  - funkcije koje mora obavljati svaki sloj
    - raspoznavanje pošiljatelja i primatelja
      - zbog postojanja više mogućih odredišta za određivanje s kim se želi komunicirati rabi se određeni oblik adresiranja
    - određivanje pravila prijenosa prijenosa informacije
      - treba odrediti da li radi o jednosmjernom, poludvosmjernom ili dvosmjernom prijenosu
      - protokolom treba odrediti broj logičkih kanala po vezi i njihov prioritet
  - funkcije koje može obavljati svaki sloj
    - upravljanje pogreškama (*error control*)
      - odnosi se na otkrivanje pogrešaka (error detection) i ispravljanje pogrešaka (error correction)
      - pogreške su slučajne, a događaju se pojedinačno (pogreške jednog bita 0 postaje 1 ili 1 postaje 0) ili u snopu (burst error), tj. skupini bita u slijedu





- održavanje ispravnog redoslijeda paketa (grupiranje)
  - u mrežama s komutacijom paketa može u prijenosu doći do promjene redoslijeda paketa
  - protokolom se mora predvidjeti mehanizam za uspostavljanje ispravnog redoslijeda paketa
- upravljanje tokom podataka (flow control) ;da ne do e do zagušenja
  - u svakom sloju može se javiti problem neusklađenosti brzine odašiljanja i prijama tako da primatelj može biti preopterećen velikim brojem paketa koje ne može obraditi
  - rješenje ovog problema postiže se uporabom upravljanja tokom podataka
  - primjeri upravljanja tokom podataka su slanje povratne poruke pošiljatelju o trenutnom stanju primatelja ili ograničenje brzine odašiljanja na unaprijed dogovorenu vrijednost
- upravljanje dužinom paketa
  - neki procesi ne mogu prihvatiti pakete velike dužine, a u nekim slučajevima je rad s kratkim paketima neučinkovit
  - rabe se mehanizmi rastavljanja i sastavljanja paketa
- multipleksiranje/demultipleksiranje
  - višestrukom uporabom raspoložive veze povećava se djelotvornost prijenosa
     Elektroničke komunikacije
     © FER, ZRK





su putevi virtualni)

- sloj može sloju iznad sebe ponuditi dvije različite vrste usluga
  - spojne usluge (connection-oriented service)
    - usluge s uspostavljanjem izravne veze
    - prijenosu informacije prethodi uspostavljanje veze kojim se određuje put kroz mrežu, a po završetku prijenosa podataka veza se prekida (tuneliranje,|ako
    - sve jedinice podataka prenose se na isti način
    - veza može biti: stvarna, virtualna, logička, itd.
      - primjer: telefonski razgovor (podižemo slušalicu, biramo broj, razgovaramo, spuštamo slušalicu)
  - nespojne usluge (connectionless service)
    - usluge bez uspostavljanja izravne veze
    - svaka jedinica podataka izmjenjuje se neovisno o ostalima, odnosno usmjerava i isporučuje na odredištu neovisno o ostalim jedinicama
    - ne jamči se isporuka podataka na odredištu (usluga je nepouzdana)
      - primjer: poštanski sustav (kada na istu adresu istodobno šaljemo dva pisma, svako pismo sadrži punu adresu odredišta i svako se neovisno usmjerava tako da se može dogoditi da jedno stigne prije drugog)





- s obzirom na potvrdu prijama usluge mogu biti
  - usluge s potvrdom prijama
    - pouzdane usluge jer omogućavaju prijenos bez gubitaka
    - pouzdanost se postiže time što primatelj mora potvrditi prijam jedinice podataka tako da pošiljatelj bude siguran da je ona stigla na odredište
    - potvrđivanje prijama zahtijeva dodatne kapacitete mreže i unosi kašnjenje
    - pouzdanost je jedan od parametara usluge koji djeluje na kvalitetu usluge (OPS) (nevažno)
  - usluge bez potvrde prijama
    - nepouzdane usluge u kojima odredište ne potvrđuje prijam jedinica podataka te je moguć njihov gubitak





- odnos između usluga i protokola
  - ova dva pojma se često izjednačavaju iako su jasno razgraničeni
  - usluga je skup osnovnih operacija koje niži sloj pruža višem sloju unutar jednog sustava
    - usluga se definira preko sučelja između slojeva pri čemu je niži sloj davatelj usluge, a viši sloj korisnik usluge
    - sloj provodi određene operacije za korisnika ali je način njihove provedbe korisniku potpuno skriven
  - protokol je skup pravila i dogovora koji vrijede u komunikaciji između istih slojeva različitih sustava
    - protokol se odnosi na realizaciju usluge i nije vidljiv korisniku usluge
    - protokoli se mogu promijeniti u skladu s potrebama ali pri tome mora biti ispunjen uvjet da usluge vidljive korisnicima ostanu nepromijenjene (korisnik ne smije uočiti promjenu protokola)





- prednosti slojevite arhitekture mreže
  - olakšano projektiranje mreža
    - mreža se projektira po slojevima pri čemu treba slijediti pravila odgovarajućeg protokola
  - olakšana rekonstrukcija mreže
    - u slučaju promjena unutar sloja od nove inačice sloja zahtijeva se samo da sloju iznad sebe ponudi isti skup usluga kao i ranije
- nedostaci slojevite arhitekture mreže
  - nedjelotvornost (zaglavlja)
    - svaki sloj mreže dodaje vlastite upravljačke informacije
  - ograničenost
    - sloj N ne može pristupiti slojevima ispod sloja N-1 (može samo onom do sebe)
  - redundancija (suvišnost)
    - neke funkcije (adresiranje, upravljanje tokom podataka, kontrola pogrešaka) ponavljaju se u svakom sloju





#### Referentni modeli

- referentni modeli slojevite arhitekture mreže
  - definiraju koncepte i postavljaju norme
  - utvrđuju pravila povezivanja sustava u mrežu te mreža međusobno
  - omogućavaju stvaranje otvorenih rješenja, neovisnih o proizvođaču opreme ili mrežnom operatoru
- osnovni modeli
  - referentni model OSI 

    teorijski
    - referentni model povezivanja otvorenih sustava (OSI, Open System Interconnection)
    - normirala ga je Međunarodna organizacija za normizaciju (ISO, International Organisation for Standardisation)
  - referentni model TCP/IP, tzv. internetski model realni model
    - nosi naziv prema dvama najvažnijim protokolima koji se u modelu rabe: protokolu za upravljanje prijenosom (TCP, *Transmission Control Protocol*) i internetskom protokolu (IP, *Internet Protocol*)





### Referentni model OSI VAŽNO

- referentni model OSI
  - sastoji se od sedam slojeva
  - ne predstavlja arhitekturu mreže jer se njime ne određuju stvarne usluge i protokoli za svaki sloj







- fizički sloj (Physical Layer)
  - omogućava prijenos signala (nestrukturiranog slijeda bita) u komunikacijskom kanalu
  - bavi se mehaničkim, električkim/ optičkim, funkcijskim i proceduralnim karakteristikama sučelja za pristup prijenosnom mediju
  - značajke prijenosnog medija nisu dio fizičkog sloja

7	Aplikacijski sloj
6	Prezentacijski sloj
5	Sloj sjednice
4	Transportni sloj
3	Mrežni sloj
2	Sloj podatkovne veze
1	Fizički sloj





- sloj podatkovne veze (Data Link Layer)
  - osigurava komunikaciju između dva izravno povezana čvora u mreži
  - omogućava pouzdani prijenos informacije podjelom ulaznih podataka na okvire podataka (data frame) koji se šalju jedan za drugim
  - ako je usluga pouzdana, primatelj
     potvrđuje prijam svakog okvira šaljući
     pošiljatelju okvir za potvrdu
     (acknowledgement frame)(može ali nemora)
  - osnovne funkcije
    - prijenos okvira
    - upravljanje pogreškama
    - upravljanje tokom podataka







- usluge koje sloj podatkovne veze pruža mrežnom sloju
  - nespojne usluge bez potvrde prijama (unacknowledged connectionless service)
    - izvor šalje neovisne okvire bez prethodnog uspostavljanja veze između izvora i odredišta, a odredište ne potvrđuje prijam okvira
    - rabi se za prijenos podataka u mrežama gdje je vjerojatnost pogreške bita mala (npr. LAN) te komunikaciju u stvarnom vremenu
  - nespojne usluge s potvrdom prijama (acknowledged connectionless service)
    - izvor šalje neovisne okvire bez prethodnog uspostavljanja veze između izvora i odredišta, a odredište potvrđuje prijam svakog okvira
    - pogodno za sustave s izraženim smetnjama (npr. radijske sustave)
  - spojne usluge s potvrdom prijama
     (acknowledged connection-oriented service)
    - prije razmjene podataka uspostavlja se veza između izvora i odredišta
    - rabi se u sustavima gdje je zahtijevana visoka pouzdanost





- mrežni sloj (Network Layer)
  - osigurava višim slojevima neovisnost o tehnologijama prijenosa i komutacije
    - sloj podatkovne veze osigurava vezu između dva izravno povezana (susjedna) čvora, ali ako se između dvaju čvorova pojavljuju međučvorovi mora se aktivirati mrežni sloj
  - osnovne funkcije
    - uspostava, održavanje i raskidanje veza
    - usmjeravanje jedinica podataka (npr. paketa) od izvora prema odredištu
    - upravljanje pogreškama
    - upravljanje tokom podataka
    - povezivanje heterogenih mreža

7	Aplikacijski sloj
6	Prezentacijski sloj
5	Sloj sjednice
4	Transportni sloj
3	Mrežni sloj
2	Sloj podatkovne veze
1	Fizički sloj





- transportni sloj (*Transport Layer*)
  - osigurava pouzdan i transparentan prijenos podataka između izvora i odredišta (s kraja na kraj mreže)
  - osnovne funkcije
    - definiranje transportnih usluga koje se nude sloju sjednice
      - npr. prijenos od točke do točke s ispravljanjem pogrešaka i održavanjem redoslijeda ili prijenos izoliranih poruka bez jamčenja redoslijeda pristizanja
    - upravljanje pogreškama s kraja na kraj
    - upravljanje tokovima podataka s kraja na kraj

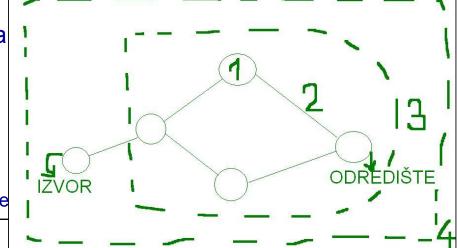
**SLOJEVI:** 

7	Aplikacijski sloj
6	Prezentacijski sloj
5	Sloj sjednice
4	Transportni sloj
3	Mrežni sloj
2	Sloj podatkovne veze
1	Fizički sloj





Elektroničke komunikacije



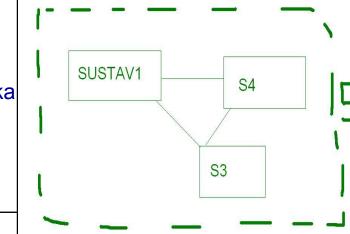
- sloj sjednice (Session Layer)
  - usklađuje sustave koji međusobno komuniciraju i omogućava korisnicima različitih sustava da međusobno uspostave sjednicu
  - osnovne funkcije
    - provodi uspostavljanje, upravljanje i raskidanje veza (sjednica) između aplikacija koje međusobno surađuju
    - nudi usluge kao što su:
      - upravljanje dijalogom između aplikacija (određivanje čiji je red za slanje poruka)
      - dodjela prava za komuniciranje (onemogućavanje sudionika da istodobno pokrenu istu operaciju)
      - sinkronizacija (provjeravanje dugih nizova podataka kako bi se u slučaju prekida komunikacije, komunikacija mogla nastaviti od točke prekida)



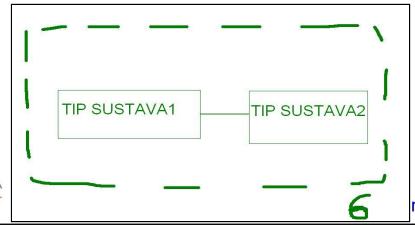




Elektroničke komunikacije



- prezentacijski sloj (Presentation Layer)
  - omogućava aplikacijskim procesima neovisnost o razlikama u načinu prikaza podataka (sintaksa)
  - osnovne funkcije
    - obrađuje apstraktne strukture podataka nastale kodiranjem, kompresijom i šifriranjem
    - omogućava promjenu formata podataka koji se prenose i time komunikaciju između sustava različitih svojstava



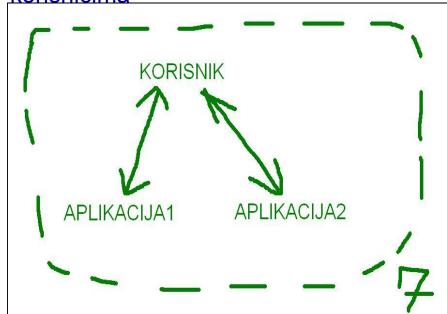
7	Aplikacijski sloj
6	Prezentacijski sloj
5	Sloj sjednice
4	Transportni sloj
3	Mrežni sloj
2	Sloj podatkovne veze
1	Fizički sloj





nikacije

- aplikacijski sloj (Application Layer)
  - omogućava korisnicima pristup okruženju OSI i stvara uvjete za realizaciju usluga
  - osnovne funkcije
    - sadrži skup protokola najčešće potrebnih korisnicima



7	Aplikacijski sloj
6	Prezentacijski sloj
5	Sloj sjednice
4	Transportni sloj
3	Mrežni sloj
2	Sloj podatkovne veze
1	Fizički sloj





- komunikacija između dva sustava
  - aplikacijski sloj jednog sustava poziva aplikacijski sloj drugog sustava koji treba primiti podatke i s njim uspostavlja ravnopravan odnos rabeći protokol sloja 7
  - protokol sloja 7 zahtijeva od sloja 6 potrebne usluge tako da sloj 6 uspostavlja ravnopravan odnos s drugim istim slojem uz pomoć protokola sloja 6
  - protokol sloja 6 zahtijeva potrebne usluge od sloja 5, itd., sve do fizičkog sloja
  - protokoli slojeva 4-7 protežu se izravno između ravnopravnih slojeva jednog i drugog sustava (boli ih briga za niže slojeve)
  - na slojevima 1-3 protokoli se lančano vežu jedan na drugi, tako da veza između odgovarajućih ravnopravnih slojeva nije izravna (1-3 me usobno komuniciraju i nisu toliko odvojeni jedni od drugih)



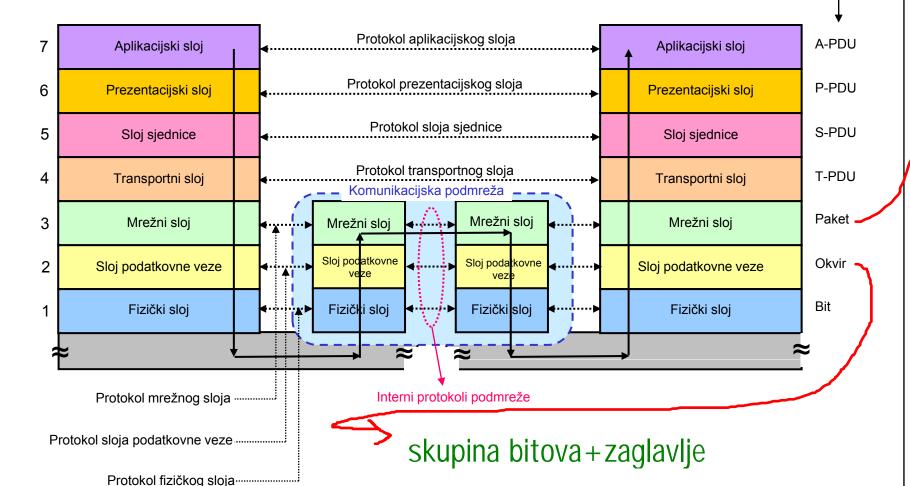


Jedinica podataka

#### VAŽAN SLAJD! Referentni model OSI

>> okviri + zaglavlje

komunikacija između dva sustava







- podjelu na slojeve moguće je primijeniti na korisničke i upravljačke informacije
  - prva četiri sloja obavljaju zadatak transporta korisničkih i upravljačkih informacija
  - slojevi 1 i 2 izvode operaciju prijenosa, a slojevi 3 i 4 operaciju komutacije
  - slojevi 5, 6 i 7 izvode operaciju procesiranja upravljačke informacije u komutacijskim čvorištima





- doprinosi modela OSI
  - uspostavio je jasne granice između usluge, sučelja i protokola
    - svaki sloj obavlja usluge za sloj iznad sebe, a definicija usluge odnosi se samo na ono što sloj treba obaviti (ne definira kako to obavlja)
    - sučelje ukazuje entitetima gornjeg sloja kako pristupiti donjem sloju, koje parametre rabiti i kakvi se rezultati mogu očekivati (ne ovisi o tome kako donji sloj radi)
    - protokoli određenog sloja odnose se samo na taj sloj, a sloj može rabiti bilo kakve protokole sve dok obavlja predviđene zadatke (obavlja usluge
  - općenit model koji se može rabiti za različite skupove protokola i za opisivanje različitih mreža
  - napretkom tehnologije stari protokoli se mogu jednostavno zamijeniti novim protokolima



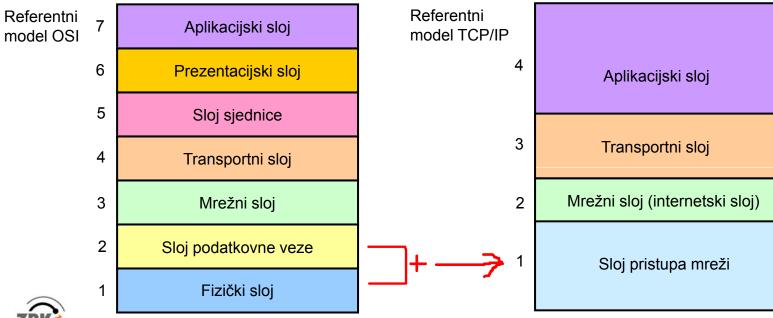


- kritika modela OSI
  - model je izuzetno složen, a protokoli se teško implementiraju i nedjelotvorni su u radu
  - protokoli OSI pojavili su se prekasno kada su konkretni TCP/IP protokoli već bili u široj uporabi u akademskom okruženju
  - raspodjela funkcija slojeva je neujednačena tako da su sloj podatkovne veze i mrežni sloj jako opterećeni, a sloj sjednice i prezentacijski sloj gotovo prazni
  - u mrežnom sloju podržava spojne i nespojne usluge, ali u transportnom sloju podržava samo spojne usluge (transportnu uslugu vide i korisnici, koji u tom slučaju nemaju izbor vrste usluge)
  - neke funkcije (adresiranje, upravljanje tokom podataka, upravljanje pogreškama) ponavljaju se u svakom sloju





- referentni model TCP/IP
  - sastoji se od četiri sloja
  - odnosi se na mreže s komutacijom paketa gdje se svaki paket usmjerava zasebno (komutacija datagrama)
  - pokriva iste funkcije kao i referentni model OSI, ali se raspodjela funkcija po slojevima razlikuje u odnosu na referentni model OSI







- sloj pristupa mreži
  - nije posebno obrađen
  - može se temeljiti na bilo kojoj normi
  - uključuje funkcije fizičkog sloja i sloja podatkovne veze referentnog modela OSI
  - omogućava razmjenu podataka između krajnjeg čvora i mreže
  - protokol za povezivanje s mrežom nije definiran i mijenja se od čvora do čvora i od jedne mreže do druge

4	Aplikacijski sloj
3	Transportni sloj
2	Mrežni sloj
1	Sloj pristupa mreži





- mrežni/internetski sloj (Network/Internet Layer)
  - temelji se na internetskom protokolu (IP)
  - definira format paketa i adresiranje
  - usmjerava pakete prema odredištu ili u drugu mrežu
  - omogućava međusobno povezivanje mreža i podmreža (*internetworking*)
  - osim temeljnog protokola (IP) uključuje i upravljačke protokole, protokole za usmjeravanje, protokole za preslikavanje između IP adresa i fizičkih adresa sučelja

4	Aplikacijski sloj
3	Transportni sloj
2	Mrežni sloj
1	Sloj pristupa mreži





- transportni sloj
  - osigurava pouzdan i transparentan prijenos paketa između izvora i odredišta (s kraja na kraj mreže)
  - u njemu su definirana dva protokola koji se spajaju od kraja do kraja
    - protokol za upravljanje prijenosom (TCP)-
    - protokol za korisničke datagrame (UDP, User Datagram Protocol)
    - Nespojne i nepouzdane (u stvarnom vremenu)



> spojne(Transmission Control Protocol)





- protokol za upravljanje prijenosom (TCP) (komutacija kanala)
  - pouzdan protokol s uspostavljanjem izravne veze (spojna usluga) koji omogućava prijenos bez pogrešaka u nepromijenjenom redoslijedu
  - početni tok podataka dijeli se na zasebne poruke i svaka se prosljeđuje mrežnom sloju
  - upravlja tokom podataka tako da brzi pošiljatelj ne može zagušiti sporog primatelja velikim brojem poruka
- 4 Protokoli aplikacijskog sloja
  3 TCP UDP
  2 IP
  1 Sloj pristupa mreži
- protokol za korisničke datagrame (UDP, *User Datagram Protocol*)
  - nepouzdan protokol bez uspostavljanja izravne; ali zato koristimo raznorazne veze i očuvanja redoslijeda datagrama metode zaštite (npr. paritetni bitovi)
  - namijenjen je aplikacijama koje same (umjesto protokola TCP) uređuju pakete i upravljaju tokom podataka
  - rabi se za aplikacije gdje brzina isporuke i malo kašnjenje ima prednost pred točnošću (prijenos govora ili videosignala)





- aplikacijski sloj
  - sadrži aplikacijske protokole koji pružaju uslugu korisniku
  - korisnički protokoli:
    - SMTP (Simple Mail Transfer Protocol) za elektroničku poštu
    - HTTP (Hyper Text Transfer Protocol) za preuzimanje stranica s WWW (World Wide Web)
  - protokoli sustava:
    - DNS (Domain Name System) sustav za imenovanje domena radi preslikavanja imena računala u njegovu mrežnu adresu
    - SNMP (Simple Network Management Protocol) za upravljanje mrežom

4	Aplikacijski sloj
3	Transportni sloj
2	Mrežni sloj
1	Sloj pristupa mreži

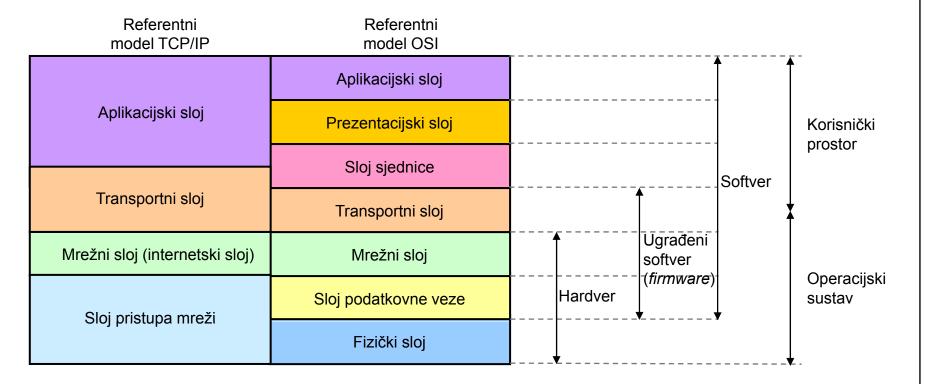
nije toliko važno





# Usporedba OSI i TCP/IP

 odnos referentnih modela TCP/IP i OSI s označenim načinom implementacije pojedinih slojeva







- doprinosi modela TCP/IP
  - jednostavan model
  - protokoli TCP i IP su pažljivo projektirani i izvrsno prilagođeni modelu
  - u transportnom sloju podržava spojne i nespojne usluge nudeći korisnicima izbor vrste usluge
- kritika modela TCP/IP
  - model nije povukao jasnu granicu između usluge, sučelja i protokola pa da su promjene unutar mreže, do kojih dolazi napretkom tehnologije, otežane
  - model nije dovoljno općenit
    - model je nastao nakon pojave odgovarajućih protokola, tako da je uklapanje modela u drugi skup protokola neizvedivo
  - fizički sloj i sloj podatkovne veze nisu dio modela što model čini nepotpunim



