ZIMSKI ISPITNI ROK 2014./2015.

20 pitanja na zaokruzivanje (20b) + 11 zadataka (45b) PITANJA:

Promatramo slojevitu mrežnu arhitekturu, pri čemu (N)-PDU odgovara protokolnoj jedinici podataka na N-tom sloju, (N)-PCI odgovara protokolnoj upravljačkoj informaciji na N-tom sloju te (N)-SDU uslužnoj jedinici podataka na N-tom sloju. Koji je od navedenih izraza točan?

- (a) (N)-PDU = ((N)-PCI, (N+1)-SDU)
- (b) (N)-PDU = ((N+1)-PCI, (N)-SDU))
- (c) (N)-SDU = (N-1)-PDU
- (d) (N)-SDU = (N+1)-PDU

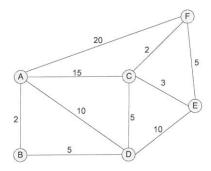
Uz primjenu jednosmjernog protokola "stani i čekaj", koliko će predajnik najmanje čekati na potvrdu odaslanog okvira veličine 20 kbit, uz brzinu prijenosa 10 Mbit/s i propagacijsko kašnjenje od 1 ms između lokacija na kojima su smješteni predajnik i prijamnik okvira? Prilikom izračuna zanemarite veličinu potvrde.

- (a) 2 ms.
- (b) 3 ms.
- (c) 4 ms.
- (d) 5 ms.

Isti brojevi, dodali potvrdu velicine 10 kbit.

U lokalnoj mreži *Ethernet* (verzije *IEEE 802.3*) dva izravno povezana čvora razmjenjuju okvire. Promatramo slučaj kada je jedinica podataka mrežnog sloja veličine 100 okteta isporučena sloju podatkovne poveznice. Tada se

- (a) jedinica podataka mrežnog sloja smješta u okvir fiksne duljine te se okviru dodaje ispuna (engl. *padding*) do pune duljine okvira.
- (b) jedinica podataka mrežnog sloja smješta u okvir varijabilne duljine te se posebnim znakom (zastavica, engl. *flag*) označava početak i kraj okvira.
- (c) jedinica podataka mrežnog sloja smješta u okvir varijabilne duljine te se u zaglavlju okvira zapisuje duljina polja podataka.
- (d) jedinica podataka mrežnog sloja smješta u okvir fiksne duljine te se okviru dodaje ispuna (engl. *padding*) u vidu fragmenta sljedeće jedinice podataka mrežnog sloja.



Na slici 2 dane su udaljenosti između čvorova mreže (udaljenost između čvorova A i B jednaka je 2, između A i C jednaka je 15, itd.). Za danu mrežu potrebno je odrediti najkraće udaljenosti između čvora A i svih ostalih čvorova korištenjem Dijkstrinog algoritma. Incijalizacija algoritma se označava nultim korakom. Koja je tvrdnja točna?

- (a) U 3. koraku se odredi minimalna udaljenost do čvora C, koja iznosi 15.
- (b) U 4. koraku se odredi minimalna udaljenost do čvora C, koja iznosi 12.
- (c) U 4. koraku se odredi minimalna udaljenost do čvora F, koja iznosi 14.
- (d) U 4. koraku se odredi minimalna udaljenost do čvora E, koja iznosi 15.

Malo promijenili odgovore i ako se ne varam tezinu brida DE

U mreži usmjeritelja usmjeravanje se zasniva na stanju poveznice. Nakon što usmjeritelji izmjere kašnjenja prema ostalim usmjeriteljima te izmjene poruke o stanju poveznice koje su dolje navedene, određuje se topologija usmjeravanja čitave mreže.

	4			
Broj l	Broj u nizu			
Sta	Starost			
por	uke			
В	4			
E	5	(

В			
Broj l	Broj u nizu		
Sta	Starost		
por	uke		
Α	4		
C 2			
F 6			

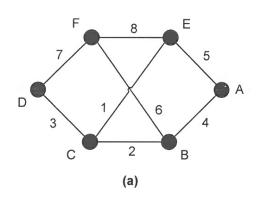
Broj u nizu			
Sta	rost		
por	uke		
B 2			
D 3			
Е	1		

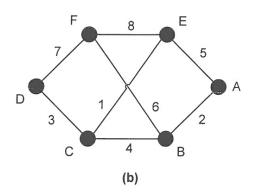
)		
Broj u nizu		
rost		
uke		
3		
F 7		

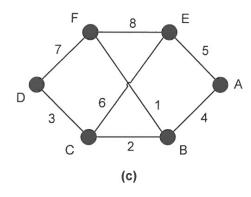
E		
Broj t	ı nizu	
Sta	rost	
poruke		
Α	5	
С	1	
F	8	

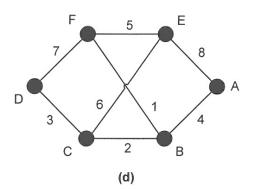
	=	
Broj u nizu		
Starost		
poruke		
В	6	
D 7		
E	8	

Kako izgleda pripadajući graf mreže? (a) (b) (c) (d)





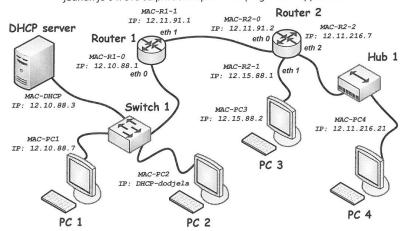




IP-adresa 192.168.19.1/17 dana je u prefiksnom prikazu. Koliko se bita odnosi na računalni dio te adrese?

- (a) 15 bita.
- (b) 16 bita.
- (c) 17 bita.
- (d) Ovaj zapis je neispravan, s obzirom da računalni dio IP-adrese zahtijeva barem 16 bita.

Simbolički su zadane MAC-adrese mrežnih sučelja (MAC-PC1, MAC-PC2, itd.). Mrežni uređaji spojeni su u lokalnu mrežu Ethernet izvedbe 100BASE-T. Tablice usmjeravanja na svim računalima su ispravno podešene. Podrazumijevani iznos parametra TTL za sva računala jednak je 64. Sva su priručna spremišta (engl. caches) prazna.



U nastavku su dane <u>potpune</u> tablice usmjeravanja usmjeritelja *Router 1* i *Router 2* nakon što su im statički promijenjeni unosi:

Router	Odredišna adresa/prefiks	Adresa sljedećeg usmjeritelja	Odlazno sučelje
1	12.11.216.21/32	12.11.91.2	eth1

Router	Odredišna adresa/prefik	Adresa sljedećeg usmjeritelja	Odlazno sučelje
2	12.11.216.21/32	12.11.91.1	eth0

Računalo *PC 1* provjerava dostupnost (*ping*) računala *PC 4* koristeći TTL=6. Koje će ICMP-poruke snimiti alat *Wireshark* na sučelju *eth0* usmjeritelja *Router 1*?

- (a) Samo ICMP-poruku Echo Request.
- (b) Samo ICMP-poruku Time Exceeded.
- (c) ICMP-poruke Echo Request i Time Exceeded.
- (d) ICMP-poruke Echo Request i Echo Reply.

U mreži na slici 3 računalu *PC 2* je podešeno dinamičko dodjeljivanje IP-adrese. Nakon uključenja u mrežu, računalo *PC 2* započinje proces dinamičke dodjele adrese. Kako glasi izvorišna IP-adresa poruke *DHCP Request* koju šalje računalo *PC 2*?

- (a) 0.0.0.0
- (b) 12.10.88.255
- (c) 255.255.255.255
- (d) IP-adresa koju DHCP-poslužitelj nudi računalu PC 2.

Na računalu su pokrenuta dva poslužitelja, jedan na TCP-vratima (engl. *port*) 6000, a drugi na UDP-vratima 6000. S obzirom na (ne)ovisnost vrata različitih transportnih protokola:

- (a) UDP-poslužitelj ne može primati podatke na vratima 6000.
- (b) UDP-poslužitelj može primati podatke na vratima 6000, ali samo od računala koje nema istovremeno uspostavljenu TCP-vezu na ta vrata.
- (c) UDP-poslužitelj može primati podatke na vratima 6000 od bilo kojeg računala, neovisno o TCP-vezama.
- (d) UDP-poslužitelj može primati podatke na vratima 6000, ali ih mora proslijediti TCP-poslužitelju na obradu.

Računalo *misko.tel.fer.hr* za pristup web-poslužitelju *www.tel.fer.hr* koristi IPsec (sigurnosna arhitektura za IP), i to sigurnosno ovijanje podataka (engl. *Encapsulating Security Payload*, ESP). Ovisno o načinu rada, može li potencijalni napadač, koji prisluškuje komunikaciju u mreži, saznati adresu vrata (engl. *port*) na računalu *misko.tel.fer.hr* koja su korištena za pristup web-poslužitelju?

- (a) Može saznati adresu vrata samo ako se koristi transportni način rada.
- (b) Može saznati adresu vrata samo ako se koristi tunelski način rada.
- (c) Može saznati adresu vrata, bez obzira na korišteni način rada.
- (d) Ne može saznati adresu vrata.

Prilikom učitavanja web-stranice korisničko računalo šalje web-poslužitelju *moj.tel.fer.hr* HTTP-zahtjev za dohvatom datoteke *attachment.gif* smještene u korijenskom direktoriju. Kako glasi prvi redak tog HTTP-zahtjeva?

- (a) GET moj.tel.fer.hr/attachment.gif HTTP/1.1
- (b) GET http://moj.tel.fer.hr/attachment.gif HTTP/1.1
- (c) GET /attachment.gif HTTP/1.1
- (d) GET moj.tel.fer.hr HTTP/1.1

Kako glasi potpun, apsolutan URI (*Uniform Resource Identifier*) datoteke *attachment.gif* za kojom je HTTP-zahtjev poslan web-poslužitelju *moj.tel.fer.hr*?

- (a) moj.tel.fer.hr/attachment.gif
- (b) www.moj.tel.fer.hr/attachment.gif
- (c) http://moj.tel.fer.hr/attachment.gif
- (d) http://www.moj.tel.fer.hr/attachment.gif

Promijenili naziv poslužitelja

Dva korisnika primjenjuju simetričnu kriptografiju za razmjenu povjerljivih tekstova (tekstova s tajnim podacima), nakon što im je sigurno dostavljen tajni ključ. Uljez presreće i preuzima šifrirane tekstove, modificira ih (bez kriptoanalize) te prosljeđuje primatelju. Kakve probleme uljez stvara korisnicima?

- (a) Nikakve, jer uljez ne može saznati tajne podatke.
- (b) Uljez može saznati tajne podatke i promijeniti ih.
- (c) Primatelj za sve tekstove može ustanoviti da su modificirani i odbaciti ih.
- (d) Primatelj za čitljiv tekst ne može zaključiti da je modificiran te će ga prihvatiti.

Svaki ISP razine 1 (engl. *Tier 1*):

- (a) je izravno povezan (engl. *peering*) sa svim ISP-ovima razine 2 te ne naplaćuje promet razmijenjen s njima.
- (b) je izravno povezan sa svim ostalim ISP-ovima razine 1 te naplaćuje promet razmijenjen s njima.
- (c) je izravno povezan sa svim ostalim ISP-ovima razine 1 te ne naplaćuje promet razmijenjen s njima.
- (d) je izravno povezan sa svim ISP-ovima razine 2 te naplaćuje promet razmijenjen s njima.

Koliko je dugačka IPv6-adresa?

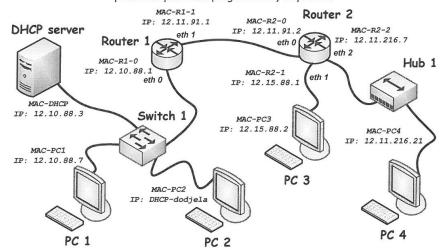
- a) 32 bita.
- b) 48 bita.
- c) 64 bita.
- d) 128 bita.

ZADACI:

Između dva računala uspostavljena je TCP-veza. RTT (Round Trip Time) između tih računala iznosi 2 ms, a najveća moguća brzina prijenosa 100 Mbit/s. Kolika je minimalna veličina prozora primatelja potrebna za tu TCP-vezu kako bi pošiljatelj mogao slati segmente maksimalne veličine 500 okteta bez čekanja potvrde? Izračunajte i objasnite postupak. U izračunu zanemarite veličinu TCP-zaglavlja.

Nisu stavili RTT vec propagacijsko kasnjenje i pormijenili velicinu segmenta (100 okteta)

Zadane su MAC-adrese mrežnih sučelja (MAC-PC1, MAC-PC2, itd.). Mrežni uređaji spojeni su u lokalnu mrežu Ethernet izvedbe 100BASE-T. Tablice usmjeravanja na svim računalima su ispravno podešene. Podrazumijevani iznos parametra TTL za sva računala jednak je 64. Sva priručna spremišta (engl. caches) su prazna.



Kako glasi adresa podmreže kojoj pripada računalo *PC 2*, ako je maska podmreže 255.255.255.224?

Adresa podmreže:		

Koliko se različitih mrežnih sučelja može adresirati u podmreži kojoj pripada računalo *PC 2,* ako je maska podmreže 255.255.255.224?

Broi	različitih	mrežnih	sučelia:		

Promijenili masku podmreže u 255.255.252.0

Navedite puni naziv metode CSMA/CD te objasnite zašto se ona ne primjenjuje u izvedbama lokalnih mreža s velikim brzinama prijenosa (*Fast Ethernet*, *Gigabit Ethernet*).

Objasnite osnovnu primjenu funkcija NAT (*Network Address Translation*) i PAT (*Port Address Translation*) te slučajeve kad ih je potrebno koristiti zajedno.

Ostali zadaci:

Objasni fragmentaciju?

Objasni ulogu MTU u prijenosu podataka viseg sloja okvirom podatkovne poveznice.

Kakve vrste fragmentacije postoje?

Koja se vrsta fragmentacije koristi u Internetu?

Trebalo je nacrtati sve DNS upite koji prethode uspostavljanju SMTP veza prilikom slanja maila s pero@fer.hr na mojca@lte.si.

Trebalo je nacrtati slijed TCP segmenata prilikom uspostavljanja veze između 2 racunala, slanja 4000 okteta podataka (MSS = 2000 okteta, rwnd = 1500 okteta nepromjenjivo!, RTT = 2 vremenske jedinice) i zatvaranja veze.

Prikazati simbolicki kriptiranje javnim kljucem između korisnika A i B (zadani njihovi kljucevi E_A, E_B, D_A, D_B).

Zadana mreza i snimanje Wiresharkom, pitanje adrese izvorista i odredista te sadrzaj prvog snimljenog ARP upita.

Zadana mreza s komutatorima (tablice prazne). Trebalo je odrediti sadrzaj tablice komutiranja Switch1 nakon slanja TCP segmenta.