

# Komunikacijske mreže

Kristo Palić

0246074767

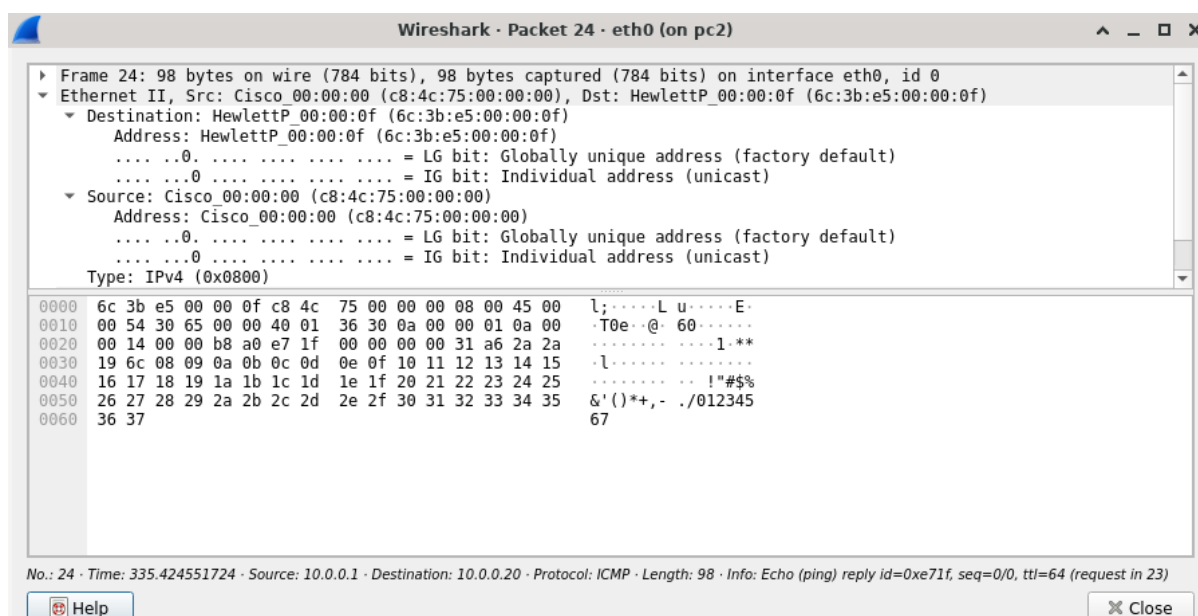
## 1. Laboratorijska vježba

### 1. zadatak

Učitamo Ping/ping.imn u IMUNES i stisnemo execute. Pokrenemo snimanje u alatu Wireshark. Otvorimo terminal za pc2 i naredbom **ping 10.0.0.1** pošaljemo ICMP request prema pc1

```
root@pc2:/ # ping 10.0.0.1
PING 10.0.0.1 (10.0.0.1): 56 data bytes
64 bytes from 10.0.0.1: icmp_seq=0 ttl=64 time=0.074 ms
64 bytes from 10.0.0.1: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.084 ms
```

19	297.385797916	fe80::ca4c:75ff:fe0...	ff02::9	RIPng	226	Command Response, Version 1
20	315.318423990	10.0.0.1	224.0.0.9	RIPv2	186	Response
21	335.424506746	HewlettP_00:00:0f	Broadcast	ARP	42	Who has 10.0.0.1? Tell 10.0.0.20
22	335.424541666	Cisco_00:00:00	HewlettP_00:00:0f	ARP	42	10.0.0.1 is at c8:4c:75:00:00:00
23	335.424543901	10.0.0.20	10.0.0.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0xe71f, seq=0/0, ttl=64 (reply in 24)
24	335.424551724	10.0.0.1	10.0.0.20	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0xe71f, seq=0/0, ttl=64 (request in 23)
25	336.436042849	10.0.0.20	10.0.0.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0xe71f, seq=1/256, ttl=64 (reply in 26)
26	336.436062684	10.0.0.1	10.0.0.20	ICMP	98	Echo (ping) reply id=0xe71f, seq=1/256, ttl=64 (request in 25)
27	337.466605113	10.0.0.20	10.0.0.1	ICMP	98	Echo (ping) request id=0xe71f, seq=2/512, ttl=64 (reply in 28)

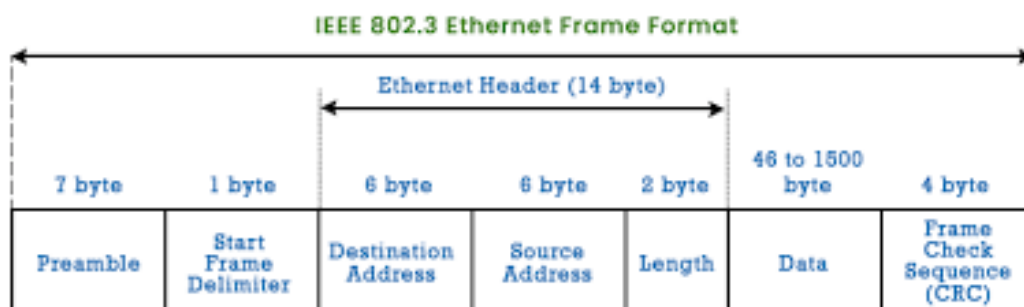


OUI – prva tri para heksadecimalnih brojeva : C8:4C:75 (Cisco systems inc.)

NIC – zadnja tri para heksadecimalnih brojeva : 00:00:00

## 2. zadatak

```
6c 3b e5 00 00 0f c8 4c 75 00 00 00 08 00 45 00
00 54 30 65 00 00 40 01 36 30 0a 00 00 01 0a 00
00 14 00 00 b8 a0 e7 1f 00 00 00 00 31 a6 2a 2a
19 6c 08 09 0a 0b 0c 0d 0e 0f 10 11 12 13 14 15
16 17 18 19 1a 1b 1c 1d 1e 1f 20 21 22 23 24 25
26 27 28 29 2a 2b 2c 2d 2e 2f 30 31 32 33 34 35
36 37
```



Ukupna veličina zaglavlja Ethernet okvira u Wiresharku je 14 bajtova (6 bajtova odredišna adresa + 6 bajtova izvorišna adresa + 2 bajta tip/dužina). Prepoznavamo zaglavlje koje sam već opisao i 46 bajtova namjenjenih za podatke.

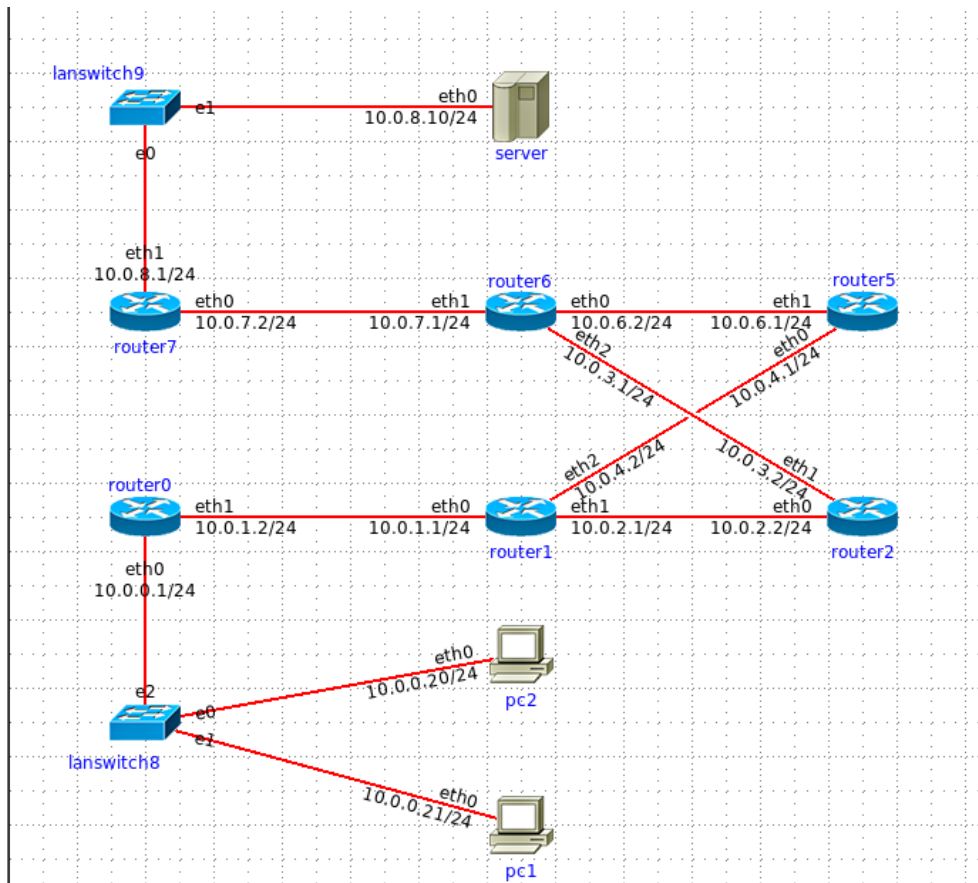
Preambula, SFD i CRC nisu prikazani u Wiresharku jer se oni obrađuju na razini fizičkog sloja (Layer 1).

## 3. zadatak

Pomoću polja Type u Ethernet zaglavlju. Dugo je dva bajta i nalazi se između izvorišne MAC adrese te podatkovnog polja okvira.

Polje Type sadrži Ethernet kod koji identificira protokol višeg sloja. (IP, ARP, VLAN itd.)

#### 4. zadatak



```
root@pc1:/ # traceroute 10.0.8.10
traceroute to 10.0.8.10 (10.0.8.10), 64 hops max, 40 byte
 1 10.0.0.1 (10.0.0.1) 0.088 ms 0.047 ms 0.036 ms
 2 10.0.1.1 (10.0.1.1) 0.034 ms 0.032 ms 0.017 ms
 3 10.0.4.1 (10.0.4.1) 0.023 ms 0.060 ms 0.036 ms
 4 10.0.6.2 (10.0.6.2) 0.043 ms 0.090 ms 0.069 ms
 5 10.0.7.2 (10.0.7.2) 0.047 ms 0.099 ms 0.041 ms
 6 10.0.8.10 (10.0.8.10) 0.129 ms 0.060 ms 0.027 ms
```

```
root@server:/ # traceroute 10.0.0.21
traceroute to 10.0.0.21 (10.0.0.21), 64 hops max, 40 byte
 1 10.0.8.1 (10.0.8.1) 0.169 ms 0.059 ms 0.027 ms
 2 10.0.7.1 (10.0.7.1) 0.037 ms 0.060 ms 0.101 ms
 3 10.0.6.1 (10.0.6.1) 0.073 ms 0.061 ms 0.091 ms
 4 10.0.4.2 (10.0.4.2) 0.103 ms 0.101 ms 0.075 ms
 5 10.0.1.2 (10.0.1.2) 0.098 ms 0.063 ms 0.036 ms
 6 10.0.0.21 (10.0.0.21) 0.058 ms 0.082 ms 0.055 ms
```

Putevi su simetrični.

#### 5. zadatak

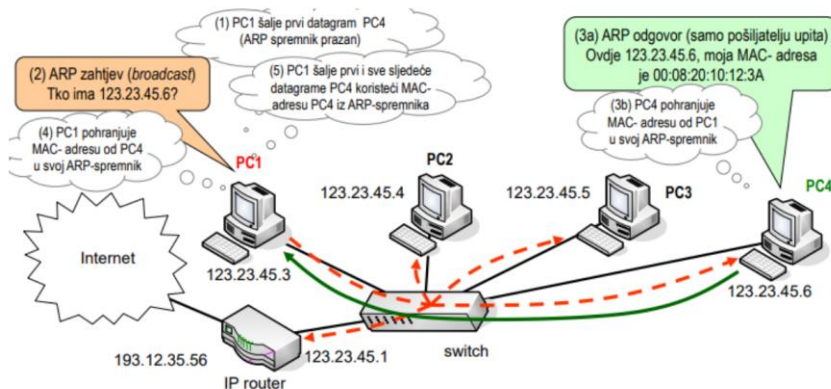
IP paketi se prenose Ethernet protokolom unutar lokalne mreže na podatkovnom sloju OSI modela i koristi MAC adrese kako bi pravilno usmjerio pakete unutar lokalne mreže.

Protokol ARP (Address Resolution Protocol) igra ključnu ulogu u tom procesu. Koristi se za mapiranje IP adresa (sloj 3) na odgovarajuće MAC adrese (sloj 2) uređaja unutar lokalne mreže. ARP šalje upit za IP-adresu mreži, tj. svim sučeljima. Svi primaju upit, no odgovor šalje samo uređaj s traženom IP adresom, no ne svima već samo prozivatelju. ARP spremnik pohranjuje uparene IP-MAC adrese na temelju navedenih upita i odgovora te ih u daljnoj komunikaciji koristi kako se ne bi ponavljao upit cijeloj mreži.

## 6. zadatak

2	3.429221032	RealtekA 00:00:10	Broadcast	ARP	42 Who has 10.0.0.1? Tell 10.0.0.21
3	3.429258467	Cisco 00:00:00	RealtekA 00:00:10	ARP	42 10.0.0.1 is at c8:4c:75:00:00:00

- Kada uređaj želi poslati podatke drugom uređaju unutar iste lokalne mreže, ali zna samo njegovu IP adresu, šalje ARP zahtjev.
- ARP zahtjev sadrži IP adresu traženog uređaja i šalje se kao broadcast, što znači da ga svi uređaji u lokalnoj mreži primaju.
- Uređaj s traženom IP adresom prepoznaje zahtjev i šalje ARP odgovor, koji sadrži njegovu MAC adresu.
- Početni uređaj prima ARP odgovor i ažurira svoju ARP tablicu s MAC adresom traženog uređaja. Sada može poslati podatke na odgovarajuću MAC adresu.



## 7. zadatak

```
ping [-AaDdfnoQqRrv] [-c count] [-G sweepmaxsize] [-g sweepminsize]
[-h sweepincrsz] [-i wait] [-l preload] [-M mask | time] [-m ttl]
[-P policy] [-p pattern] [-S src_addr] [-s packetsize] [-t timeout]
[-W waittime] [-z tos] host
ping [-AaDdfLnoQqRrv] [-c count] [-I iface] [-i wait] [-l preload]
[-M mask | time] [-m ttl] [-P policy] [-p pattern] [-S src_addr]
[-s packetsize] [-T ttl] [-t timeout] [-W waittime] [-z tos]
mcast-group
```

- c count – Određuje broj paketa prilikom slanja pinga
- G sweepmaxsize – Određuje maksimalnu veličinu ICMP datagrama prilikom pročešljavanja
- g sweepminsize – Određuje minimalnu veličinu ICMP datagrama prilikom pročešljavanja
- h sweepincrsz – Određuje koliko se veličina ICMP datagrama povećava nakon svake iteracije
- i wait – Određuje koliko će vremena proći između dva pinga
- l preload – Ako je specifičan argument, ping šalje taj broj paketa dok se ne vrati u normalno ponašanje
- M mask | time – Postavlja ICMP oznaku na echo ili repl, time je vrijeme slanja, primanja i transmisije
- m ttl – Postavlja Time To Live paketa
- P policy – Postavlja odredbe policy za odgovarajuću ping sjednicu
- p pattern – Puni pakete sa do 16 bajtova sadržanih u pattern
- S src\_addr – u odlaznim paketima koristi src\_addr kao adresu pošiljatelja zahtjeva
- s packetsize – Određuje veličinu paketa
- t timeout – Određuje vrijeme tijekom kojeg će se ping izvršavati
- W waittime – vrijeme čekanja odgovora u milisekundama. Zakašnjeni odgovori se ne ispisuju
- z tos – određuje koji će se tip usluge koristiti

## 8. zadatak

```
root@pc1:/ # ping -m 3 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 56 data bytes
92 bytes from 10.0.2.2: Time to live exceeded
Vr HL TOS Len ID Flg off TTL Pro cks Src Dst
4 5 00 0054 27ce 0 0000 01 01 75bd 10.0.0.21 10.0.8.10

92 bytes from 10.0.2.2: Time to live exceeded
Vr HL TOS Len ID Flg off TTL Pro cks Src Dst
4 5 00 0054 16be 0 0000 01 01 86cd 10.0.0.21 10.0.8.10

92 bytes from 10.0.2.2: Time to live exceeded
Vr HL TOS Len ID Flg off TTL Pro cks Src Dst
4 5 00 0054 27cf 0 0000 01 01 75bc 10.0.0.21 10.0.8.10

92 bytes from 10.0.2.2: Time to live exceeded
Vr HL TOS Len ID Flg off TTL Pro cks Src Dst
4 5 00 0054 27d0 0 0000 01 01 75bb 10.0.0.21 10.0.8.10
```

TTL je dopušten broj skokova. S obzirom da je traženi server udaljen za više od 3 skoka, vraća nam se error poruka ttl exceeded

## 9. zadatak

242	1023.4196896...	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	1162 Echo (ping) request id=0xa40c, seq=10/2560, ttl=64 (reply in 249)
243	1023.4199156...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
244	1023.4199226...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
245	1023.4199248...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=2960, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
246	1023.4199265...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=4440, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
247	1023.4199285...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=5920, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
248	1023.4199301...	10.0.0.21	10.0.0.21	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=7400, ID=8cd3) [Reassembled in #249]
249	1023.4199318...	10.0.0.21	10.0.0.21	ICMP	1162 Echo (ping) reply id=0xa40c, seq=10/2560, ttl=59 (request in 242)

Maksimalna transmisijaska jedinica MTU iznosi 1500 okteta i to je najveća veličina koja se može prenijeti u jednom komadu. Tada je maksimalni IP datagram koji možemo poslati 1472 okteta + 8 okteta ICMP + 20 okteta zaglavlja = 1500.

Kada je ping velik 10000 okteta prvo mu se doda 8 za ICMP te iznosi 10008. Zatim se fragmentira na :

1. 1480 + 20
2. ...
7. 80 + 20 + 8

```
root@pc1:/ # ping -s 70000 10.0.8.10
ping: packet size too large: 70000 > 65507
root@pc1:/ #
```

Najveći broj paketa je  $65507 + 8 = 65515$

## 10. zadatak

- veliki paket

```
root@pc1:/ # ping -s 10000 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 10000 data bytes
10008 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=2 ttl=59 time=0.349 ms
10008 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=3 ttl=59 time=0.826 ms
10008 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=4 ttl=59 time=0.472 ms
10008 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=5 ttl=59 time=0.333 ms
10008 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=6 ttl=59 time=0.995 ms
^^
```

- neizravno spojeni

```
root@pc1:/ # ping 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 56 data bytes
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=0 ttl=59 time=0.128 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=1 ttl=59 time=0.246 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=2 ttl=59 time=0.205 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=3 ttl=59 time=0.244 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=4 ttl=59 time=0.117 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=5 ttl=59 time=0.092 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=6 ttl=59 time=0.601 ms
^C
--- 10.0.8.10 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 packets received, 0.0% packet loss
round-trip min/avg/max/stddev = 0.092/0.233/0.601/0.161 ms
```

- izravno spojeni

```
root@pc1:/ # ping 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 56 data bytes
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=0 ttl=62 time=0.113 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=1 ttl=62 time=0.518 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=2 ttl=62 time=0.309 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.454 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.219 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.306 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.556 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=7 ttl=62 time=2.211 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=8 ttl=62 time=0.608 ms
^C
--- 10.0.8.10 ping statistics ---
9 packets transmitted, 9 packets received, 0.0% packet loss
round-trip min/avg/max/stddev = 0.113/0.588/2.211/0.594 ms
```

U nekom normalnom slučaju bi vrijeme izravno spojenih trebalo bit manje nego kod neizravno spojenih, ali je moje računalo odlučilo protestirat. TTL se promijeni jer postoji izravni skok sa r0 na r7



## 11. zadatak

### Uz kašnjenje

```
root@pc1:/ # ping 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 56 data bytes
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=0 ttl=59 time=32.454 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=1 ttl=59 time=13.433 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=2 ttl=59 time=4.227 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=3 ttl=59 time=14.296 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=4 ttl=59 time=13.882 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=5 ttl=59 time=12.809 ms
^C
--- 10.0.8.10 ping statistics ---
6 packets transmitted, 6 packets received, 0.0% packet loss
round-trip min/avg/max/stddev = 4.227/15.183/32.454/8.461 ms
root@pc1:/ # █
```

### Bez kašnjenja

```
root@pc1:/ # ping 10.0.8.10
PING 10.0.8.10 (10.0.8.10): 56 data bytes
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=0 ttl=59 time=0.094 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=1 ttl=59 time=0.499 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=2 ttl=59 time=0.565 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=3 ttl=59 time=0.278 ms
64 bytes from 10.0.8.10: icmp_seq=4 ttl=59 time=0.451 ms
^C
--- 10.0.8.10 ping statistics ---
5 packets transmitted, 5 packets received, 0.0% packet loss
round-trip min/avg/max/stddev = 0.094/0.377/0.565/0.171 ms
root@pc1:/ # █
```

Propagacijsko kašnjenje ima veliki utjecaj na vrijeme prijenosa. U ovim primjerima smo dodali delay između pc1 i lanswitch8

## 12. zadatak

2	6.134062011	RealtekA_00:00:10	Broadcast	ARP	42	Who has 10.0.0.1? Tell
3	6.134103357	Cisco_00:00:00	RealtekA_00:00:10	ARP	42	10.0.0.1 is at c8:4c:7
4	6.134107268	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	98	Echo (ping) request i
5	6.134224043	10.0.8.10	10.0.0.21	ICMP	98	Echo (ping) reply i
6	7.143816323	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	98	Echo (ping) request i
7	7.143977237	10.0.8.10	10.0.0.21	ICMP	98	Echo (ping) reply i
8	8.155641011	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	98	Echo (ping) request i
9	8.155718953	10.0.8.10	10.0.0.21	ICMP	98	Echo (ping) reply i
10	9.180199160	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	98	Echo (ping) request i
11	9.180525737	10.0.8.10	10.0.0.21	ICMP	98	Echo (ping) reply i
12	10.200660699	10.0.0.21	10.0.8.10	ICMP	98	Echo (ping) request i
13	10.201030578	10.0.8.10	10.0.0.21	ICMP	98	Echo (ping) reply i
14	14.000000000	6:00:00:00:00:00	6:00:00:00:00:00	RTD=	226	Command Response: No



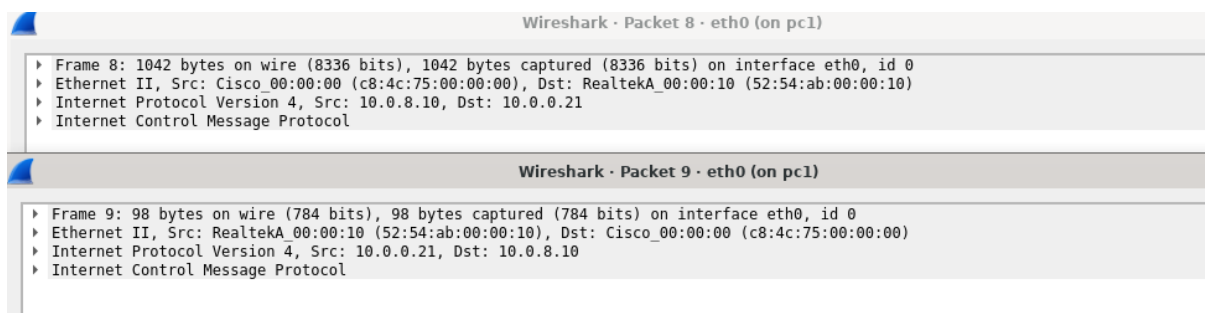
ICMP (Internet Control Message Protocol) – alat ping koristi ovaj protokol za slanje Echo Request poruka i primanje Echo Reply poruka. Pripada mrežnom sloju (sloj 3) u TCP/IP modelu.

IP – ICMP koristi IP za usmjeravanje između izvorišnog i odredišnog računala. Također pripada mrežnom sloju (sloj 3) u TCP/IP modelu

Ethernet – služi za prijenos IP paketa unutar LAN mreže između računala i mrežnih uređaja. Pripada sloju pristupa mreži (Data Access Layer) sloj 2

ARP – (Address Resolutin Protocol) – kada računalo treba poslati paket unutar LAN koristi protokol ARP kako bi pronašlo odgovarajuću MAC adresu za odredište. Pripada sloju pristupa mreži (sloj 2)

### 13. zadatak



Mijenjaju se: polje podataka, duljina, padding ako je polje podataka premalo i FCS

### 14. zadatak

Kada pingamo loopback adresu (127.0.0.1), promet se ne šalje na ethernetsko sučelje računala. Umjesto toga, promet ostaje unutar lokalnog računala. ICMP Echo Request i ICMP Echo Reply poruke generirane naredbom ping neće napustiti računalo, već će se obraditi unutar IP sloja lokalnog računala. Kao rezultat toga, promet na ethernetskom sučelju računala ostaje nepromijenjen i neće biti vidljiv u alatu Wireshark ili drugim alatima za praćenje mrežnog prometa.

## 15. zadatak

```
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 70
ifconfig: ioctl SIOCSIFMTU (set mtu): Invalid argument
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 72
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 9020
ifconfig: ioctl SIOCSIFMTU (set mtu): Invalid argument
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 9019
ifconfig: ioctl SIOCSIFMTU (set mtu): Invalid argument
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 9018
root@pc1:/ # ifconfig eth0 mtu 1500
root@pc1:/ # █
```

Teoretski min i max za MTU su 46 i 1500, ali ako pokušamo podesiti vidimo da su rezultati 72 i 9018.

## 16. zadatak

```
TRACEROUTE(8)      FreeBSD System Manager's Manual      TRACEROUTE(8)

NAME
  traceroute - print the route packets take to network host

SYNOPSIS
  traceroute [-adDeFISnrvx] [-f first_ttl] [-g gateway] [-M first_ttl]
             [-m max_ttl] [-P proto] [-p port] [-q nqueries] [-s src_addr]
             [-t tos] [-w waittime] [-A as_server] [-z pausesecs] host
             [packetlen]

DESCRIPTION
  The Internet is a large and complex aggregation of network hardware,
  connected together by gateways. Tracking the route one's packets follow
  (or finding the miscreant gateway that's discarding your packets) can be
  difficult. traceroute utilizes the IP protocol 'time to live' field and
  attempts to elicit an ICMP TIME_EXCEEDED response from each gateway along
  the path to some host.

  The only mandatory parameter is the destination host name or IP number.
  The default probe datagram length is 40 bytes, but this may be increased
  by specifying a packet length (in bytes) after the destination host name.
```

Alat traceroute može proizvesti neispravne rezultate u nekoliko situacija:

1. **Loše rutiranje ili petlje:** TTL exceeded bez dostizanja odredišta
2. **Promjene na putanji usmjeravanja tijekom izvođenja traceroutea:**  
Ako se putanja paketa između izvora i odredišta promijeni tijekom izvođenja traceroutea (npr. zbog promjena u mrežnoj topologiji ili dinamičkog usmjeravanja), rezultati mogu biti neispravni ili zastarjeli.
3. **Korištenje drugih protokola:** Traceroute obično koristi ICMP poruke za dobivanje informacija o putanji, ali u nekim implementacijama može koristiti i druge protokole kao što su UDP ili TCP. Ovi protokoli mogu biti podložni različitim politikama filtriranja i usmjeravanja u mreži, što može dovesti do neispravnih ili nepotpunih rezultata.

## 17. zadatak

54	67.641377885	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33435 Len=12
55	67.641406939	10.0.0.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
56	67.643092450	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33436 Len=12
57	67.643012844	10.0.0.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
58	67.643048603	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33437 Len=12
59	67.643058380	10.0.0.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
60	67.643977936	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33438 Len=12
61	67.643996653	10.0.1.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
62	67.644662380	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33439 Len=12
63	67.644684730	10.0.1.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
64	67.644731663	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33440 Len=12
65	67.644743676	10.0.1.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
66	67.644762393	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33441 Len=12
67	67.644782507	10.0.2.2	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
68	67.645470025	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33442 Len=12
69	67.645491816	10.0.2.2	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
70	67.645520031	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33443 Len=12
71	67.645550203	10.0.2.2	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)
72	67.645587358	10.0.0.21	10.0.8.10	UDP	54 50681 - 33444 Len=12
73	67.645613339	10.0.3.1	10.0.0.21	ICMP	82 Time-to-live exceeded (Time to live exceeded in transit)

Mehanizam rada alata traceroute:

1. Traceroute šalje pakete s početnom vrijednošću TTL-a postavljenom na 1.
2. Svaki usmjeritelj koji primi paket smanjuje vrijednost TTL-a za 1. Ako TTL padne na 0, usmjeritelj ne šalje paket dalje i umjesto toga šalje ICMP Time Exceeded poruku natrag na izvorno računalo.
3. Kad izvorno računalo primi ICMP Time Exceeded poruku, može zaključiti da je paket stigao do usmjeritelja s TTL-om jednakim 1. Računalo tada povećava TTL za 1 (na 2) i šalje novi paket.
4. Proces se ponavlja, a svaki puta kad izvorno računalo primi ICMP Time Exceeded poruku, povećava TTL za 1 i šalje novi paket.
5. Konačno, paket stiže do odredišnog računala. Odredišno računalo šalje ICMP Echo Reply poruku natrag na izvorno računalo umjesto ICMP Time Exceeded poruke.
6. Traceroute se zaustavlja kad izvorno računalo primi ICMP Echo Reply poruku ili kad se dostigne maksimalna vrijednost TTL-a.

### 18. zadatak

Protokol IP "pamti" vrstu paketa koji se prenosi u podatkovnom dijelu IP-datagrama pomoću polja Protocol (ili polja Next Header u slučaju IPv6) unutar IP zaglavlja. Polje Protocol je 8-bitno polje koje sadrži identifikacijski broj koji označava vrstu protokola koji se koristi u podatkovnom dijelu IP-datagrama. Npr. TCP, UDP, ICMP

### 19. zadatak

Nije moguće. IP protokol je dizajniran da bude neovisan o načinu prolaska kroz mrežu, što znači da ne postoji način da rekonstruiramo put kojim je paket prošao. To možemo jedino pomoću alata traceroute koji nije 100% siguran.

### 20. zadatak

IP protokol sam po sebi ne pruža mehanizam za potvrdu primitka paketa na odredištu. IP protokol je nesiguran protokol, što znači da ne jamči isporuku paketa, redoslijed paketa ili ispravnost podataka u paketu. Jedino uz pomoć viših protokola kao što su TCP ili ICMP

### 21. zadatak

Što je veći broj paketa to je veće vrijeme čekanja da se pristigli podatci procesiraju. Veća je mogućnost gubitka paketa te je veći dodatni protokolni overhead. Svaki paket ima svoj IP header što rezultira povećanjem poslanih bitova za istu količinu informacije.