

Рачунарска Мрежа 22.04.2021

1. Задаток. Traceroute је мрежни алат који се користи на одређеном путању (пути) који покреће прелазе од изворног рачунара до одређеног уређаја у мрежи. Када пошље мање пакете ICMP или UDP пакете и анализира одговор са мрежног уређаја на путу.

Како функционисаће?

Traceroute шаље низ пакета према одређеном, посебно повећава време TTL у сваком следећем пакету.

Рутер прима пакет, декрементира TTL...

Када пакет коначно стигне до одређеног, урачуна одговор ICMP Echo Reply (што се користи ICMP) или 'Port Unreachable' што се користи UDP.

Traceroute користи временске разлике из ICMP одговора да израчуна брзину (latency) на сваком чвору.

На крају, приказује листу рутера кроз које су пакети протекли, заједно са латенцијом на сваком чвору. Значи, мрежа израчунава traceroute путању, такође показује колико рутера на путу од извора до одређеног!!!

I) На основу, прегледамо износ $(2 \cdot 6 \cdot 8) + 10 = 106 [B]$

• Врхуна IP пакета:

$$106 - (6 + 6 + 2) = 92 [B]$$

↓ Dst Mac
↓ Src Mac
Length Type

↓ Dst Mac
↓ Src Mac

FCS!

• Врхуна Ethernet фрејма: $106 + 4 = 110 [B]$

II) У току Protocol IP содржа је 0x01 (ICMP - Internet Control Message Protocol)
tracertom то изгледа као ping.

III) Компјутеризован src и dest?

Изражавање адреса \Leftrightarrow Socket-i

Source:

co	u8	15	b2
1100 0000	1010 1000	0001 0101	1011 0010
→ 192.	168.	21.	178

Destination

d8	3a	cf	44
1101 1000	0011 1010	1100 1111	0100 0100
→ 216.	58.	207.	68

ICMP je samo deo IP protokola, iako ga on nema poruke
oni ima svoje Type koji idu sa kom tipu poruke

se mogu, ali je Type

$$\left\{ \begin{array}{l} 0x08 \iff \text{ICMP Request} \\ 0x00 \iff \text{ICMP Reply} \end{array} \right\}$$

Знаки: Идентификатор процеса је појам који се користи да
описује специфичне информације које омогућавају идентификовање
комуникације између два уређаја на мрежи. Ово укључује и адресу:

IP адреса, Protocol - одређује протокол комуникације два
уређаја. У овом случају користи се ICMP протокол са
различитим порукма, Port или ICMP идентификатор:

• Код TCP/UDP комуникације, поредом су део идентификације
процеса је омогућавају разишколовање комуникација на једном
уређају.

• Код ICMP-а (који што је ближе), идентификатори и садржај у
одредбеном ICMP поруци иду са протокол комуникације
тип. Echo Request/Reply поруке.

Закључак: Знамо, може се 'tracert' попуно са
избавом на одређеним информацијама, а tracert попуно
ICMP протокол на окупације две уређаје (рутера) на
истом путу, нарочито Echo Request попуно се може на
одређеној IP адреси.

IV) Становарна базира tracert попуно је нешто 100[B]...

V) Због!!

Ово је уређај у у посматрајућем месту, а пошто
је $TTL=0$, овој адреси ће бити одговор на рутеру!

2. Задатак.

I) 1 Основна

Domain Name System

I) 1с

0001 1100 \Rightarrow 28[B]

ако UDP је неопуштено пренос, нема гарантовања да
се попуно преноси одама у први попуно
по је базирајући први попуно да од 28[B].

1

II) Point to Point протокол у којем се адреса не користи

① MAC адреса, а првог Data Link слоја.

IV) ① multicast IPv4: 224-239.X.X.X, gde

$$16 \cdot 2^8 \cdot 2^8 \cdot 2^8 = 2^4 \cdot 2^{24} = 2^{28}$$

$$X - 0 - 255 = 256$$

$$= 2^8 \text{ комбинација!}$$

Експерименталне IPv4: 240-255.X.X.0-254, gde

$$16 \cdot 2^8 \cdot 2^8 \cdot (2^8 - 1) = 2^{20} (2^8 - 1)$$

IPv4 C адреса: 192-223.X.X.X, gde 2^{29}

V) Максималna величина TCP порта je 60[B]!

Како и код IPv4, gde je код IPv6, leader функционисао на 40[B].

3. Задатак. Друга порука je DHCP OFFER:

source: 10.10.10.1 — 67

destination: 255.255.255.255 — 68

Vezano za treći zadatak, klasična Client-DHCP-server komunikacija..

Proces komunikacije između DHCP klijenta i servera:

1. Klijent šalje DHCPDISCOVER (Broadcast):

- Klijent ne zna adresu servera, pa šalje ***broadcast poruku preko porta 68 ka portu 67 (server).***

2. Server odgovara DHCPOFFER:

- | |
|---|
| <ul style="list-style-type: none">○ <i>DHCP server šalje ponudu klijentu na njegov port 68 koristeći svoj port 67.</i> |
|---|

3. Klijent šalje DHCPREQUEST:

- Klijent prihvata ponudu i šalje zahtev (opet sa porta 68 ka portu 67).

4. Server šalje DHCPACK:

- DHCP server potvrđuje dodelu IP adrese, ponovo koristeći portove 67 i 68.

255.255.255.224 tj.

255.255.255.1110 0000 – 0 su bitovi koji pripadaju hostovima!

4. Završeno)

I) ① 255.255.255.224 \Leftrightarrow /27

I) ① DNS server može ga biti u glavnoj mreži.

① III) ↓ *Priznaj na mreži 'iznaukray' odgovarajućeg servera, prilikom koje server!!*

192.168.34.001/01111 host

192.168.34.001/00000 \Rightarrow .32 na serveri i na mreži

192.168.34.001/11111 \Rightarrow .63 na broadcast

Dakle, na 192.168.34.47 serveri odgovarajućeg servera je

192.168.34.33 – 62 može ga se serveri od default gateway-a 192.168.34.1 ne može ga se serveri od servera!

Mozemo reći da je odgovarajućeg servera ali ne u default gateway ali odgovarajućeg!!!

① IV) ↓ *Na kraju je check-upon Use the following IP address!!*

Da je serveri bilo odgovarajućeg servera DHCP serveri ne bi mogli biti odgovarajućeg (III) odgovarajućeg servera!

Logično!!

**Host i njegov
DefaultGateway
moraju biti u istoj
mreži!!**

5. Zgodovinski. Kako smo Ethernet oblikovali!

- Stage L₂ (Data Link):

Oblizje zložištev o MAC adresah. (4. stopnja je fizijski link).

6 razložitvenih MAC adres.

⚡ (6-8, zobusci od računalnikov jer imajo svoje svoje mesto v mreži računalnikov)

- Stage L₃ (Network), zložištev o IP adresah.

4 L₃ ure (Source IP address, destination IP address, izvirni interfejs prvotnega računalnika in njegov od glavnega interfejsa prvotnega računalnika.)

- Stage L₄ (Transport), ICMP je Layer 3 tako da ga od

L₄ ne moremo razložiti!

7. Задача. У ARP cache-у рутера NewYork та сутим

		Fa 1/0
{	10.21.1.1 —	0060.7320.D632
	10.1.1.2 —	0060.7320.D631
		Fa 0/0

У ARP cache-у интерфејса
не ситимо податке
изгубили IP-MAC
таблицу интерфејса!!!

Упутимо се ping на NewYork рутероје Fa 0/1 интерфејса
рутера Denver:

10.21.1.2 — 0040.8517.44C4

Собрамој ARP поруке:

10.21.1.2 0040.8517.44C4 dynamic

Sender Hardware Address: 00 60 73 20 d6 32 → мој MAC ADR.

Sender Protocol Address: On 15 01 01 → мој IP ADR.
↑ 10.21.1.1

Target Hardware Address: 00 00 00 00 → ~~то смо још~~ ~~глејемо~~ dest MAC ADR.

Target Protocol Address: On 15 01 02 → dest IP адреса
↑ 10.21.1.2

6. Задание. 10.11.48.0/24

$$\left\{ \begin{array}{l} 60 \text{ hosts: } /26 \\ 30 \text{ hosts: } /27 \\ 14 \text{ hosts: } /28 \\ 6 \text{ hosts: } /29 \end{array} \right.$$

1. Нужно найти по таблице на рисунке...

10.11.48. 0000 0000 /24
по таблице

10.11.48. 00 0000 00 = 0/26 *

10.11.48. 01 0000 00 = 64/26

10.11.48. 10 0000 00 = 128/26

10.11.48. 11 0000 00 = 192/26

10.11.48. 01 000 000 = 64/26
по таблице

10.11.48. 01 000 000 = 64/27 *

10.11.48. 01 100 000 = 96/27

10.11.48. 011 0000 = 96/27
по таблице

10.11.48. 011 0000 = 96/28 *

10.11.48. 011 1000 = 112/28

10.11.48. 0111 0000 = 112/28
по таблице

10.11.48. 0111 0000 = 112/29 *

10.11.48. 0111 1000 = 120/29

192.168.1.0/24

70 hosts: /25 2^7-2

15 hosts: /27 2^5-2

8 hosts: /28 2^4-2

4 hosts: /29 2^3-2

192.168.1.00000000

192.168.1.0/25 *

192.168.1.128/25

192.168.1.10000000/25

192.168.1.128/27 *

192.168.1.160/27

192.168.1.1010000/27

192.168.1.10100000 = 160/28 *

192.168.1.101100000 = 176/28

192.168.1.10110000/28

192.168.1.176/29

192.168.1.184/29

6. Задача

$$192.168.1.0/24$$

$$70 \text{ hosts:}/25$$

$$15 \text{ hosts:}/27$$

$$8 \text{ hosts:}/28$$

$$2 \text{ hosts:}/30$$

$$2 \text{ hosts:}/30$$

$$1) 192.168.1.(0000 \ 0000)/24$$

$$192.168.1.0/25 *$$

$$192.168.1.1000 \ 0000 = .128/25$$

$$2) 192.168.1.(1000 \ 0000)/25$$

$$192.168.1.128/27 *$$

$$192.168.1.1010 \ 0000 = .160/27$$

$$3) 192.168.1.101(0000)/27$$

$$192.168.1.160/28 *$$

$$192.168.1.1011 \ 0000 = .176/28$$

$$4) 192.168.1.1011(0000)/28$$

$$192.168.1.176/30 *$$

$$192.168.1.1011 \ 0100 = 180/30$$

$$192.168.1.1011 \ 1000 = 184/30$$

The network 192.168.1.0/24 has 254 hosts.
Your subnets need 97 hosts.

NAME	HOSTS NEEDED	HOSTS AVAILABLE	UNUSED HOSTS	NETWORK ADDRESS	SLASH	MASK	USABLE RANGE	BROADCAST
1	70	126	56	192.168.1.0	/25	255.255.255.128	192.168.1.1 - 192.168.1.126	192.168.1.127
2	15	30	15	192.168.1.128	/27	255.255.255.224	192.168.1.129 - 192.168.1.158	192.168.1.159
3	8	14	6	192.168.1.160	/28	255.255.255.240	192.168.1.161 - 192.168.1.174	192.168.1.175
4	2	2	0	192.168.1.176	/30	255.255.255.252	192.168.1.177 - 192.168.1.178	192.168.1.179
5	2	2	0	192.168.1.180	/30	255.255.255.252	192.168.1.181 - 192.168.1.182	192.168.1.183