#### LAPORAN SIMULASI PADA MININET

Disusun untuk memenuhi tugas besar mata kuliah Jaringan Komputer

Dosen pengampu: Muhammad Arief Nugroho, S.T., M.T.



Oleh:

Khalilullah Al Faath (1301204376)

Kelas: IF-44-08

Fakultas Informatika Telkom University

2022

# Daftar Isi

Daftar Isi		1
1. Bab 1 Pe	endahuluan	3
1.1. Lata	ar Belakang	3
1.2. Tuji	uan Penulisan	3
1.2.1.	CLO 1	3
1.2.2.	CLO 2	4
1.2.3.	CLO 3	4
1.2.4.	CLO 4	5
2. Bab 2 Ti	njauan Pustaka	6
2.1. Jari	ngan Komputer	6
2.1.1.	Topologi Jaringan	6
2.1.2.	Routing	7
2.1.3.	Buffer	8
2.2. Lin	ux	9
2.2.1.	Ubuntu	9
2.3. Wir	reshark Packet Sniffer	10
2.4. Mir	ninet	11
2.4.1.	iPerf	11
3. Bab 3 Im	nplementasi dan Analisis	12
3.1. CL0	O 1	12
3.1.1.	Desain subnetting dan Topologi	12
		13
3.1.2.	Assign IP sesuai subnet	13
3.1.3.	Uji Konektivitas dengan ping antara 2 host yang berada dalam 1 Network	16
3.2. CL0	O 2	18
3.2.1.	Uji Konektivitas Menggunakan Ping	18
3.2.2.	Membuat Tabel Routing di Semua Host, dibuktikan dengan ping antar-host	18
3.2.3.	Menganalisis Routing yang Digunakan Menggunakan Traceroute	21
3.3. CL0	O 3	22
3.3.1.	Generate Traffic Menggunakan iPerf	22
3.3.2.	Capture trafik menggunakan custom script atau Wireshark untuk diinspeksi, dibuk	tikan
dengan t	rafik di Wireshark/tcpdump	22

3	3.4. CI	LO 4	23
	3.4.1.	Generate Generate traffic menggunakan iPerf	23
	3.4.2.	Set ukuran buffer pada router: 20, 40, 60 dan 100	23
	3.4.3.	Capture pengaruh ukuran buffer terhadap delay	23
	3.4.4.	Analisis Eksperimen Hasil Variasi Ukuran Buffer.	24
4.	Kesimp	pulan	23 ran Buffer
5.	Daftar I	Pustaka	25

## 1. Bab 1

## Pendahuluan

## 1.1. Latar Belakang

Sebelum terjun ke dunia industri, khususnya di bidang *computer network*, seorang mahasiswa Informatika perlu mengetahui bagaimana cara menyimulasikan sebuah topologi. Ada beberapa *software* yang dapat digunakan dalam pengerjaan simulasi ini, seperti Cisco Packet Tracer dan Mininet. Penyimulasian ini perlu dilakukan untuk menguji sebuah topologi yang bersifat kompleks sebelum diaplikasikan dalam bentuk jaringan fisik.

## 1.2. Tujuan Penulisan

Laporan tugas besar ini ditulis untuk memenuhi penilaian dari 4 buah CLO sebagai berikut.

#### 1.2.1. CLO 1

Pada CLO ini terdapat spesifikasi pengerjaan dan kriteria penilaian yang akan dilakukan.

- Goal: Build topology sesuai dengan soal.
  - Desain subnet masing-masing network.
  - Assign IP sesuai subnet.
  - Uji konektivitas dengan ping antara 2 host yang berada dalam 1 network.

#### • Penilaian yang akan dilakukan adalah:

- Kesesuaian topologi yang dibangun dengan soal yang diberikan (30).
- Ketepatan penjelasan topologi yang dibangun (50).
- Konektivitas antar host yang berada pada subnet yang sama (20).
- NILAI TOTAL = 100.

#### 1.2.2. CLO 2

Pada CLO ini terdapat spesifikasi pengerjaan dan kriteria penilaian yang akan dilakukan.

- Goal: Mengimplementasikan mekanisme Routing pada topologi yang ada.
  - Uji konektivitas menggunakan ping.
  - Membuat tabel routing di semua host, dibuktikan dengan ping antar host.
  - Menganalisis routing yang digunakan menggunakan traceroute

#### • Penilaian yang akan dilakukan adalah:

- Ketepatan implementasi routing sesuai spesifikasi yang ada (30).
- Ketepatan penjelasan proses routing yang diimplementasikan (50).
- Konektivitas antar host yang berada pada subnet berbeda (20).
- NILAI TOTAL = 100.

#### 1.2.3. CLO 3

Pada CLO ini terdapat spesifikasi pengerjaan dan kriteria penilaian yang akan dilakukan.

- Goal: Membuktikan bahwa TCP telah diimplementasikan dengan benar pada topologi.
  - Generate *traffic* menggunakan iPerf.
  - Capture trafik menggunakan custom script atau Wireshark untuk diinspeksi, dibuktikan dengan trafik di Wireshark/tcpdump.

### • Penilaian yang akan dilakukan adalah:

- Ketepatan implementasi trafik TCP (40).
- Ketepatan penjelasan apa itu trafik TCP dan perbedaannya dengan UDP (60).
- NILAI TOTAL = 100.

## 1.2.4. CLO 4

Pada CLO ini terdapat spesifikasi pengerjaan dan kriteria penilaian yang akan dilakukan.

- Goal: Menginspeksi penggunaan queue pada router jaringan.
  - Generate traffic menggunakan iPerf.
  - Set ukuran buffer pada router: 20, 40, 60 dan 100.
  - Capture pengaruh ukuran buffer terhadap *delay*.
  - Analisis eksperimen hasil variasi ukuran buffer.
  - Mahasiswa mengerti caranya mengubah buffer dan mengenai pengaruh besar buffer.

#### • Penilaian yang akan dilakukan adalah:

- Ketepatan skenario perubahan besar buffer (40).
- Ketepatan penjelasan pengaruh besar buffer (60).
- NILAI TOTAL = 100.

## 2. Bab 2

## Tinjauan Pustaka

## 2.1. Jaringan Komputer

Jaringan komputer adalah dua atau lebih perangkat komputer yang saling terhubung atau terkoneksi antara satu sama lain dan digunakan untuk berbagi data atau informasi (mediaindonesia.com developer, 2021). Sedemikian sehingga setiap bagian dari jaringan komputer dapat meminta atau menerima layanan. Inilah yang disebut sebagai klien. Selain itu, terdapat pula pihak yang dapat memberikan atau mengirim layanan yang disebut sebagai server.

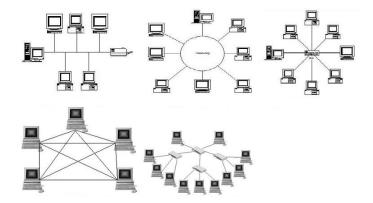
Sebuah jaringan komputer dapat dibagi berdasarkan hubungan antarkomponen yang ada di dalamnya yang disebut sebagai topologi jaringan.



Gambar 1 Jaringan Komputer

## 2.1.1. Topologi Jaringan

Topologi jaringan adalah pengaturan fisik dan logis dari node dan koneksi dalam jaringan. Node biasanya menyertakan perangkat seperti sakelar, router, dan perangkat lunak dengan fitur sakelar dan router. Topologi jaringan sering direpresentasikan sebagai graf (Fariza, 2022).



Gambar 2 Berbagai Jenis Topologi Jaringan

## **2.1.2.** Routing

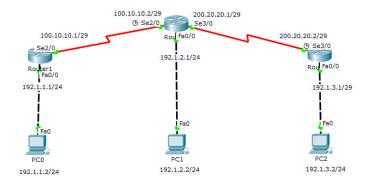
Routing adalah proses meneruskan paket-paket data dari satu jaringan ke yang lainnya. Proses ini dapat diartikan juga sebagai penggabungan beberapa jaringan untuk meneruskan paket data dari satu jaringan ke jaringan selanjutnya.

Alat yang melakukan proses routing bernama Router. Selain berfungsi mengirimkan paket data antar jaringan, router menentukan jalur terbaik untuk mencapai network tujuan.

Untuk menjalankan fungsi tersebut, router menggunakan routing table. Routing table berisi informasi keberadaan beberapa network, sekaligus merupakan pedoman jalur yang dilalui sebuah paket data agar bisa mencapai tujuannya.

Ada beberapa jenis routing dan yang akan dipakai pada tugas besar ini adalah routing statis.

**Routing statis atau Static Routing** adalah proses setting router jaringan menggunakan tabel routing yang dikonfigurasikan secara manual oleh *network administrator*. Seorang administrator jaringan akan mengisi setiap entri dalam forwarding table di setiap router yang terhubung pada jaringan tersebut. Mereka harus memasukkan atau menghapus rute statis jika adanya perubahan topologi. Konsep routing statis merupakan pengaturan routing paling sederhana dalam jaringan komputer. Maka dari itu, penggunaan routing statis cocok untuk jaringan internet skala kecil.



Gambar 3 Contoh routing statis

#### Kelebihan

- Meringankan kinerja processor router.
- Tidak ada bandwith yang terbuang saat terjadi pertukaran paket.
- Lebih aman.
- Administrator bebas menentukan jalur jaringan.
- Kebal terhadap usaha hacker untuk melakukan spoof dengan tujuan membajak trafik.

#### Kekurangan

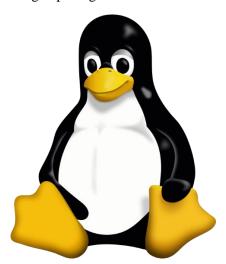
- Hanya dapat digunakan untuk jaringan berskala kecil.
- Rentan terhadap kesalahan saat melakukan entri data secara manual.
- Administrator jaringan harus mengetahui semua informasi tentang router yang tersambung di dalamnya.
- Administrasi cukup rumit dibanding dynamic routing, terlebih jika ada banyak router yang dikonfigurasikan secara manual.
- Jika ada satu router yang mengalami kerusakan, maka jaringan akan terhenti karena static route tidak akan memperbaharui informasi dan tidak menginformasikan ke router yang lain (Shinta, 2022).

#### **2.1.3.** Buffer

Buffer adalah data area yang dibagi oleh perangkat *hardware* atau proses program yang beroperasi pada kecepatan yang berbeda atau dengan penentuan prioritas yang berbeda. Buffer mampu membuat setiap device atau proses untuk beroperasi tanpa terganggu dengan yang lain. Untuk membuat buffer lebih efektif, ukuran buffer dan algoritma untuk perpindahan data masuk dan keluar buffer perlu diperhatikan oleh designer buffer (TechTarget Contributor, 2005).

## **2.2.** Linux

Linux adalah sistem operasi berbasis open source dikembangkan dengan menggunakan model lisensi GNU GPL (GNU General Public License), dimana kode sumber sistem operasi ini dapat dimodifikasi, digunakan dan didistribusikan kembali secara bebas tanpa harus mengeluarkan biaya untuk pembelian lisensi. Linux di kembangkan pertama kali oleh Linus Torvalds, seorang mahasiswa Universitas Helsinki, Finlandia pada bulan April 1991, dan pertama kali dipublikasikan pada tanggal 26 Agustus 1991. Linux telah lama dikenal untuk penggunaannya di server, dan didukung oleh perusahaan-perusahaan komputer ternama seperti Intel, Dell, Hewlett-Packard, IBM, Novell, Oracle Corporation, Red Hat, dan Sun Microsystems. Linux digunakan sebagai sistem operasi di berbagai macam jenis perangkat keras seperti superkomputer, server, dan embedded system seperti E-Book Reader, konsol game (PlayStation 2, PlayStation 3 dan XBox), handphone (Android) dan router. Para pengamat teknologi informatika beranggapan kesuksesan Linux dikarenakan Linux tidak bergantung kepada vendor (vendor independence), biaya operasional yang rendah, dan memiliki kompatibilitas hardware yang tinggi, serta faktor keamanan dan kestabilannya yang tinggi dibandingkan dengan sistem operasi lainnya seperti Microsoft Windows, BeOS, Macintosh dan lainnya. Ciri-ciri ini juga menjadi bukti atas keunggulan model pengembangan perangkat lunak sumber terbuka (opensource software).



Gambar 4 Gambar Tux, Logo Linux

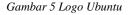
Karena keunggulan-keunggulan yang dimilikinya, saat ini Linux mulai di gunakan untuk penggunaan komputer desktop, baik untuk penggunaan pribadi maupun penggunaan perkantoran. Sistem operasi Linux sendiri terdiri dari Linux Kernel dan perangkat lunak pendukung seperti desktop environment (KDE, Gnome, XFCE), aplikasi perkantoran (OpenOffice, GNUCash) (Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University, 2022).

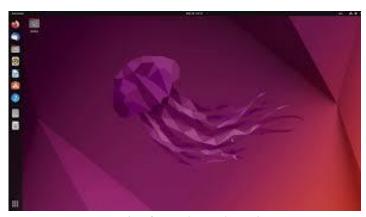
#### **2.2.1.** Ubuntu

Ubuntu adalah sebuah sistem operasi dan distribusi Linux berbasis Debian yang bersifat *open-source*. Sistem operasi ini dibangun dengan menggunakan infrastruktur Debian dan terdiri dari server, desktop, dan sistem operasi Linux.

Ubuntu adalah salah satu distro Linux yang tersedia secara gratis dengan dukungan komunitas yang profesional. Ubuntu berasal kata Afrika kuno yang berarti 'kemanusiaan untuk orang lain'. Hal ini sering digambarkan sebagai mengingatkan kita bahwa 'saya adalah saya karena kita semua'. Distribusi Ubuntu mewakili yang terbaik dari apa yang telah dibagikan oleh komunitas perangkat lunak dunia kepada dunia (Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University, 2022).



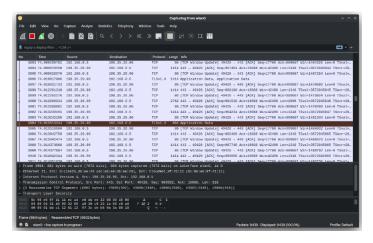




Gambar 6 Tampilan Desktop Ubuntu

## 2.3. Wireshark Packet Sniffer

Wireshark adalah penganalisis protokol jaringan yang terkemuka dan banyak digunakan di dunia. Ini memungkinkan untuk melihat apa yang terjadi di sebuah jaringan pada tingkat mikroskopis dan merupakan standar *de facto* (dan sering kali secara *de jure*) di banyak perusahaan komersial dan nirlaba, lembaga pemerintah, dan lembaga pendidikan. Pengembangan Wireshark berkembang pesat berkat kontribusi relawan dari pakar jaringan di seluruh dunia dan merupakan kelanjutan dari proyek yang dimulai oleh Gerald Combs pada tahun 1998 (Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University, 2022).



Gambar 7 Tampilan wireshark

## 2.4. Mininet

Mininet adalah sebuah emulator jaringan SDN berbasis CLI dengan cara menjalankan kumpulan virtual host, switch, router, dan link pada satu kernel Linux. Tiap perangkat virtual yang dijalankan oleh Mininet berperilaku seperti mesin sungguhan, yang berarti pengguna dapat mengkonfigurasi tiap perangkat virtual tersebut layaknya physical device. Pengguna juga dapat menentukan kecepatan, bandwidth, serta delay. Beberapa alasan mengapa Mininet digunakan sebagai emulator, yaitu:

- 1. Memungkinkan pengujian topologi kompleks, tanpa perlu memasang jaringan fisik.
- 2. Ketersediaan CLI yang digunakan untuk debugging atau menjalankan uji coba jaringan secara luas.
- 3. Mendukung kustomisasi topologi dan pengaturan parameter-parameter jaringan.
- 4. Dapat digunakan dengan minim pemrograman.
- 5. Ketersediaan API dalam bahasa Python untuk membuat eksperimen pada jaringan (Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University, 2022).

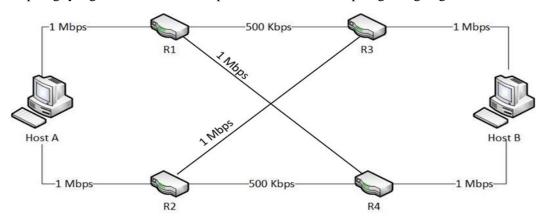
#### 2.4.1. iPerf

iPerf merupakan sebuah tool untuk mengukur performansi jaringan. iPerf sendiri bisa digunakan untuk mengukur performansi link dari sisi TCP maupun UDP. Di ubuntu bisa menggunakan perintah apt-get install iperf, di FreeBSD bisa menggunakan perintah pkg\_add iperf. Untuk ujicoba pastikan bahwa komputer tujuan ter-install dengan baik iPerf dan client test-nya. (Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University, 2022)

## 3. Bab 3

## Implementasi dan Analisis

Topologi yang akan disimulasikan pada Mininet adalah topologi dengan gambar berikut.



Gambar 8 Topologi sebelum setting IP

## 3.1. CLO 1

## 3.1.1. Desain subnetting dan Topologi

IP awal: 192.150.0.0/24

### **Subnetting Successful**

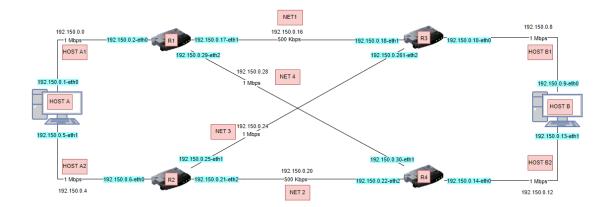
Major Network: 192.150.0.0/24
Available IP addresses in major network: 254
Number of IP addresses needed: 16
Available IP addresses in allocated subnets: 16
About 13% of available major network address space is used
About 100% of subnetted network address space is used

Subnet Name	Needed Size	Allocated Size	Address	Mask	Dec Mask	Assignable Range	Broadcast
HOST A1	2	2	192.150.0.0	/30	255.255.255.252	192.150.0.1 - 192.150.0.2	192.150.0.3
HOST A2	2	2	192.150.0.4	/30	255.255.255.252	192.150.0.5 - 192.150.0.6	192.150.0.7
HOST B1	2	2	192.150.0.8	/30	255.255.255.252	192.150.0.9 - 192.150.0.10	192.150.0.11
HOST B2	2	2	192.150.0.12	/30	255.255.255.252	192.150.0.13 - 192.150.0.14	192.150.0.15
NET 1	2	2	192.150.0.16	/30	255.255.255.252	192.150.0.17 - 192.150.0.18	192.150.0.19
NET 2	2	2	192.150.0.20	/30	255.255.255.252	192.150.0.21 - 192.150.0.22	192.150.0.23
NET 3	2	2	192.150.0.24	/30	255.255.255.252	192.150.0.25 - 192.150.0.26	192.150.0.27
NET 4	2	2	192.150.0.28	/30	255.255.255.252	192.150.0.29 - 192.150.0.30	192.150.0.31

Gambar 9 Tabel Subnetting

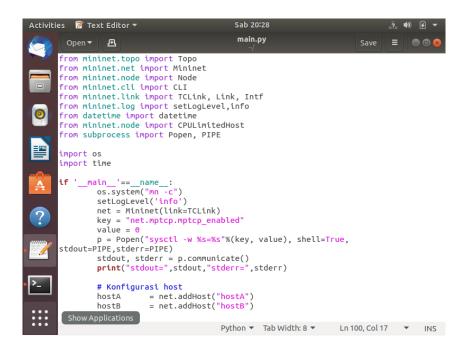
Dapat dilihat dari table subnetting di atas dibuat untuk setiap node yang ada pada topologi sebuah subnet, yaitu host A1, host A2, host B1, host B2, NET1, NET2, NET3, dan NET4 dengan allocated size di-assign dengan 2.

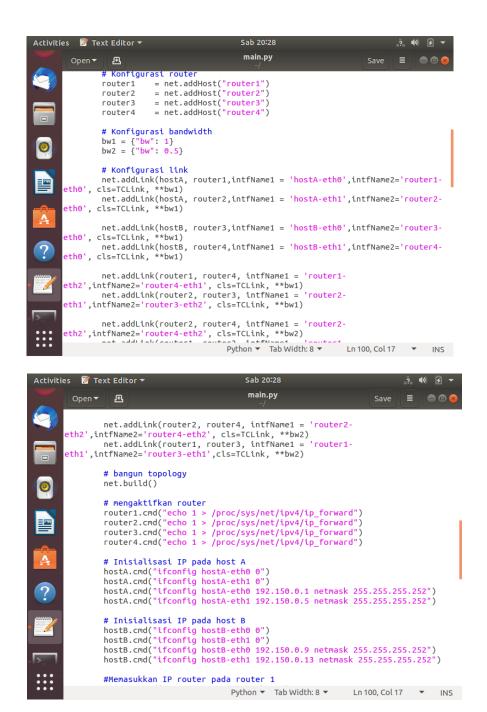
Berikut adalah topologi yang lengkap, disertai dengan IP addressnya masingmasing.

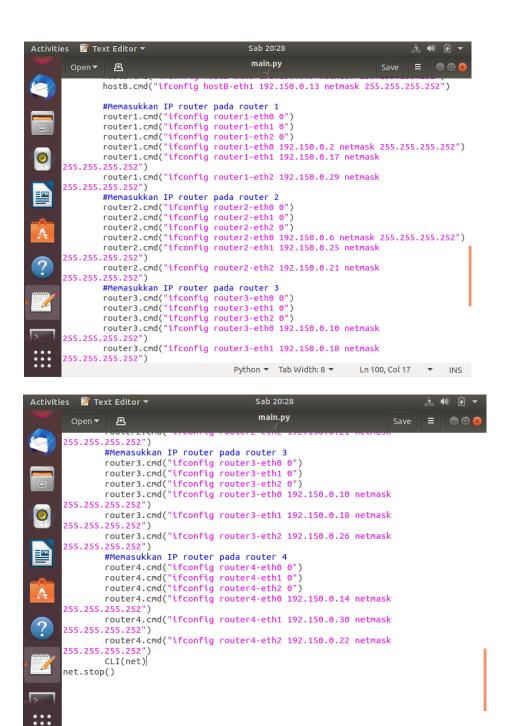


Gambar 10 Topologi setelah setting IP dan interface

## 3.1.2. Assign IP sesuai subnet







Python ▼ Tab Width: 8 ▼ Ln 100, Col 17 ▼ INS

# 3.1.3. Uji Konektivitas dengan ping antara 2 host yang berada dalam 1 Network

#### hostA ping router1

```
mininet> hostA ping router1

PING 192.150.0.2 (192.150.0.2) 56(84) bytes of data.

64 bytes from 192.150.0.2: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.056 ms

64 bytes from 192.150.0.2: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.052 ms

^C
--- 192.150.0.2 ping statistics ---

2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1019ms

rtt min/avg/max/mdev = 0.052/0.054/0.056/0.002 ms
```

#### hostA ping router2

```
mininet> hostA ping router2
PING 192.150.0.6 (192.150.0.6) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.6: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.060 ms
64 bytes from 192.150.0.6: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.046 ms
^C
--- 192.150.0.6 ping statistics ---
2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1004ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.046/0.053/0.060/0.007 ms
```

#### Router1 ping router4

```
mininet> router1 ping router4

connect: Network is unreachable

mininet> router1 ping 192.150.0.30

PING 192.150.0.30 (192.150.0.30) 56(84) bytes of data.

64 bytes from 192.150.0.30: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.062 ms

64 bytes from 192.150.0.30: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.067 ms
```

#### Router1 ping router3

```
mininet> router1 ping router3
connect: Network is unreachable
mininet> router1 ping 192.150.0.18
PING 192.150.0.18 (192.150.0.18) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.18: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.058 ms
64 bytes from 192.150.0.18: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.052 ms
64 bytes from 192.150.0.18: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.065 ms
64 bytes from 192.150.0.18: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.052 ms
```

#### hostB ping router3

```
mininet> hostB ping router3
PING 192.150.0.10 (192.150.0.10) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.10: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.086 ms
64 bytes from 192.150.0.10: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.051 ms
^C
--- 192.150.0.10 ping statistics ---
2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1028ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.051/0.068/0.086/0.019 ms
```

#### hostB ping router4

```
mininet> hostB ping router4

PING 192.150.0.14 (192.150.0.14) 56(84) bytes of data.

64 bytes from 192.150.0.14: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.086 ms

64 bytes from 192.150.0.14: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.042 ms

^C
--- 192.150.0.14 ping statistics ---

2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1004ms

rtt min/avg/max/mdev = 0.042/0.064/0.086/0.022 ms

mininet>
```

#### Router3 ping router2

```
mininet> router3 ping router2
connect: Network is unreachable
mininet> router3 ping 192.150.0.25
PING 192.150.0.25 (192.150.0.25) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.25: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.061 ms
64 bytes from 192.150.0.25: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.048 ms
64 bytes from 192.150.0.25: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.047 ms
^C
--- 192.150.0.25 ping statistics ---
3 packets transmitted, 3 received, 0% packet loss, time 2053ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.047/0.052/0.061/0.006 ms
```

#### Router2 ping router4

```
mininet> router2 ping router4
connect: Network is unreachable
mininet> router2 ping 192.150.0.22
PING 192.150.0.22 (192.150.0.22) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.22: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.058 ms
64 bytes from 192.150.0.22: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.075 ms
^C
--- 192.150.0.22 ping statistics ---
2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1006ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.058/0.066/0.075/0.011 ms
```

## 3.2. CLO 2

## 3.2.1. Uji Konektivitas Menggunakan Ping

hostA ping hostB

```
mininet> hostA ping hostB

PING 192.150.0.9 (192.150.0.9) 56(84) bytes of data.

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=1 ttl=62 time=0.156 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=2 ttl=62 time=0.079 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.087 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.075 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.076 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.097 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=7 ttl=62 time=0.088 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=8 ttl=62 time=0.066 ms

64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=9 ttl=62 time=0.102 ms

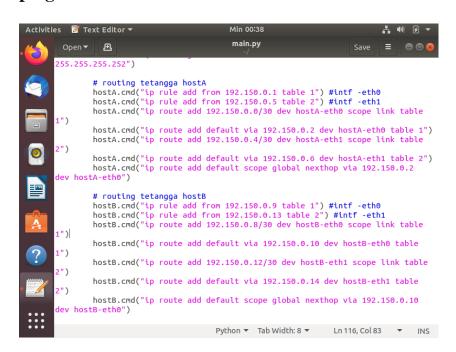
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=10 ttl=62 time=0.110 ms

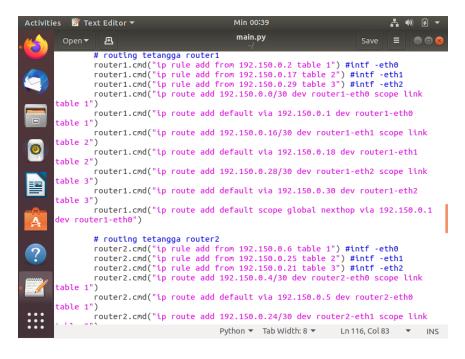
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=11 ttl=62 time=0.068 ms

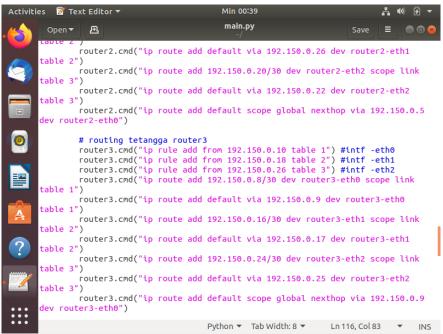
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=11 ttl=62 time=0.068 ms

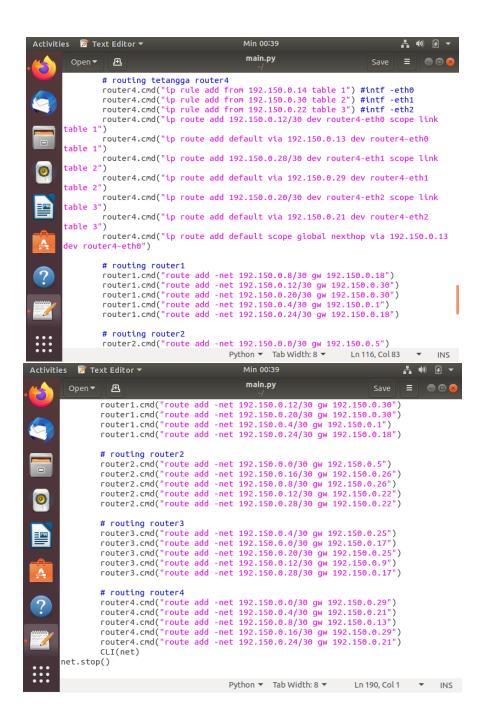
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=12 ttl=62 time=0.068 ms
```

# 3.2.2. Membuat Tabel Routing di Semua Host, dibuktikan dengan ping antar-host









# 3.2.3. Menganalisis Routing yang Digunakan Menggunakan Traceroute

hostA traceroute hostB

```
mininet> hostA traceroute hostB
traceroute to 192.150.0.9 (192.150.0.9), 30 hops max, 60 byte packets
1 192.150.0.2 (192.150.0.2) 0.317 ms 0.250 ms 0.242 ms
2 192.150.0.18 (192.150.0.18) 0.232 ms 0.203 ms 0.191 ms
3 192.150.0.9 (192.150.0.9) 0.179 ms 0.150 ms 0.137 ms
mininet>
```

#### hostB traceroute hostB

```
mininet> hostB traceroute hostA
traceroute to 192.150.0.1 (192.150.0.1), 30 hops max, 60 byte packets
1 192.150.0.10 (192.150.0.10) 0.332 ms 0.227 ms 0.213 ms
2 192.150.0.17 (192.150.0.17) 0.203 ms 0.177 ms 0.164 ms
3 192.150.0.1 (192.150.0.1) 0.154 ms 0.132 ms 0.117 ms
```

#### Hasil ubuntu versi 18

```
mininet> hostA traceroute hostB
traceroute to 192.150.0.9 (192.150.0.9), 30 hops max, 60 byte packets
1 _gateway (192.150.0.2) 0.253 ms 0.203 ms 0.194 ms
2 192.150.0.18 (192.150.0.18) 0.186 ms 0.158 ms 0.148 ms
3 192.150.0.9 (192.150.0.9) 0.138 ms 0.113 ms 0.101 ms
mininet> hostB traceroute hostB
traceroute to 192.150.0.9 (192.150.0.9), 30 hops max, 60 byte packets
1 khaleel-VirtualBox (192.150.0.9) 0.165 ms 0.130 ms 0.123 ms
mininet> hostB traceroute hostA
traceroute to 192.150.0.1 (192.150.0.1), 30 hops max, 60 byte packets
1 _gateway (192.150.0.1 (192.150.0.1), 30 hops max, 60 byte packets
1 _gateway (192.150.0.1) 0.253 ms 0.215 ms 0.204 ms
2 192.150.0.17 (192.150.0.17) 0.196 ms 0.172 ms 0.159 ms
3 192.150.0.1 (192.150.0.1) 0.147 ms 0.128 ms 0.114 ms
```

## 3.3. CLO 3

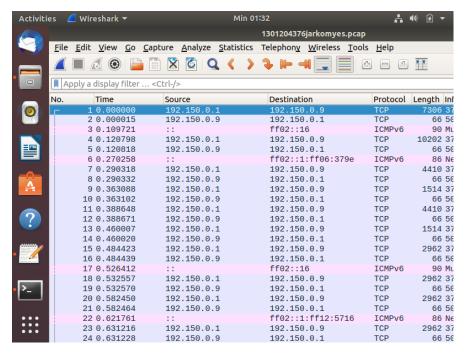
## 3.3.1. Generate Traffic Menggunakan iPerf

```
# Membuat server
hostB.cmd("iperf -s &")

# Membuat file wireshark
hostB.cmd("tcpdump -w 1301204376jarkomyes.pcap &")

# Membuat client
hostA.cmd("iperf -c 192.150.0.9 -t 100 &")
time.sleep(10)
hostA.cmd("iperf -c 192.150.0.9")
```

3.3.2. Capture trafik menggunakan custom script atau Wireshark untuk diinspeksi, dibuktikan dengan trafik di Wireshark/tcpdump.



Dapat dilihat bahwa tercapture packet TCP di wireshark. TCP karena merupakan *connection oriented* maka lebih lambat daripada UDP yang bersifat *connectionless oriented*.

### 3.4. CLO 4

3.4.1. Generate Generate traffic menggunakan iPerf.

```
# Menjalankan background traffic
hostB.cmd("iperf -s &")
hostA.cmd("iperf -t 60 -c 192.150.0.9")
```

- **3.4.2.** Set ukuran buffer pada router : 20, 40, 60 dan 100.
- 3.4.3. Capture pengaruh ukuran buffer terhadap delay.

```
Buffer size 20
 # Konfigurasi bandwidth dan buffer size
 bw1 = {"bw": 1, "max queue size" : 20}
 bw2 = {"bw": 0.5, "max queue size" : 20}
mininet> hostA ping hostB
PING 192.150.0.9 (192.150.0.9) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=1 ttl=62 time=0.060 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=2 ttl=62 time=0.078 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.075 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.071 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.105 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.077 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=7 ttl=62 time=0.086 ms
--- 192.150.0.9 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 received, 0% packet loss, time 6133ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.060/0.078/0.105/0.017 ms
Buffer size 40
 # Konfigurasi bandwidth dan buffer size
bw1 = {"bw": 1, "max_queue_size" : 40}
bw2 = {"bw": 0.5, "max queue size" : 40}
mininet> hostA ping hostB
PING 192.150.0.9 (192.150.0.9) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=1 ttl=62 time=0.065 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=2 ttl=62 time=0.086 ms
```

```
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=3 ttl=62 time=0.077 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.065 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.088 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.087 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=7 ttl=62 time=0.087 ms
--- 192.150.0.9 ping statistics ---
7 packets transmitted, 7 received, 0% packet loss, time 6131ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.065/0.079/0.088/0.011 ms
```

```
Buffer size 60
# Konfigurasi bandwidth dan buffer size
# Ubah nilai buffer size jadi 20,40,60,100
bw1 = {"bw": 1, "max queue size" : 60}
bw2 = {"bw": 0.5, "max queue size" : 60}
mininet> hostA ping hostB
PING 192.150.0.9 (192.150.0.9) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=1 ttl=62 time=1856 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=2 ttl=62 time=1103 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=3 ttl=62 time=493 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.107 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.074 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.065 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=7 ttl=62 time=0.087 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=8 ttl=62 time=0.081 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=9 ttl=62 time=0.098 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=10 ttl=62 time=0.062 ms
^C
--- 192.150.0.9 ping statistics ---
10 packets transmitted, 10 received, 0% packet loss, time 9148ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.062/345.318/1856.546/609.433 ms, pipe 2
Buffer size 100
 # Konfigurasi bandwidth dan buffer size
 # Ubah nilai buffer size jadi 20,40,60,100
 bw1 = {"bw": 1, "max queue size" : 100}
 bw2 = {"bw": 0.5, "max_queue_size" : 100}
mininet> hostA ping hostB
PING 192.150.0.9 (192.150.0.9) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=1 ttl=62 time=775 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=2 ttl=62 time=0.064 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp seq=3 ttl=62 time=0.090 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=4 ttl=62 time=0.085 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=5 ttl=62 time=0.070 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=6 ttl=62 time=0.077 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=7 ttl=62 time=0.107 ms
64 bytes from 192.150.0.9: icmp_seq=8 ttl=62 time=0.078 ms
^C
--- 192.150.0.9 ping statistics ---
8 packets transmitted, 8 received, 0% packet loss, time 7140ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.064/97.069/775.988/256.607 ms
```

## 3.4.4. Analisis Eksperimen Hasil Variasi Ukuran Buffer.

Berdasarkan hasil di atas berdasarkan teori, seharusnya terjadi perlambatan seiring dengan bertambahnya jumlah buffer. Namun, dari hasil di atas tidak didapatkan perlambatan yang berarti pada buffer size 20 dan 40. Namun, pada buffer size 60 dan 100 terjadi perlambatan, yaitu untuk masing-masing buffer size terjadi perlambatan sebesar 1856 ms dan 775 ms. Kemudian balik lagi seperti umumnya di sekitar 0.070-an ms.

## 4. Kesimpulan

Simulasi pada mininet, perlu diawali dengan melakukan subnetting kemudian setting IP dan interface pada tiap host. Kemudian setelah itu, lakukan routing untuk menghubungkan tiap-tiap host yang berbeda jalur dalam jaringan.

## 5. Daftar Pustaka

- Fariza, A. N. (2022, February 17). *Topologi Jaringan: Pengertian, Cara Kerja, & 6 Jenis-Jenis*. Sekawan Media | Software House & System Integrator Indonesia. Retrieved June 12, 2022, from https://www.sekawanmedia.co.id/blog/pengertian-topologi-jaringan/
- mediaindonesia.com developer. (2021, September 17). *Jaringan Komputer, Pengertian, Jenis, Transmisi, dan Topologi*. mediaindonesia.com. Retrieved June 12, 2022, from <a href="https://mediaindonesia.com/teknologi/433330/jaringan-komputerpengertian-jenis-transmisi-dan-topologi">https://mediaindonesia.com/teknologi/433330/jaringan-komputerpengertian-jenis-transmisi-dan-topologi</a>
- Shinta, A. (2022, June 9). Perbedaan Routing Statis dan Dinamis: Panduan Lengkap. Blog

  Dewaweb. Retrieved June 12, 2022, from <a href="https://www.dewaweb.com/blog/perbedaan-routing-statis-dan-dinamis/#:%7E:text=Routing%20statis%20atau%20Static%20Routing,yang%20terhubung%20pada%20jaringan%20tersebut.">https://www.dewaweb.com/blog/perbedaan-routing-statis-dan-dinamis/#:%7E:text=Routing%20statis%20atau%20Static%20Routing,yang%20terhubung%20pada%20jaringan%20tersebut.</a>
- TechTarget Contributor. (2005, April 5). What is Buffer? WhatIs.Com. Retrieved June 12, 2022, from
  - $\underline{https://www.techtarget.com/whatis/definition/buffer\#:\sim:text=A\%20buffer\%20is\%20a\%20data,held\%20up\%20by\%20the\%20other.}$
- Tim Dosen Jaringan Komputer Telkom University. (2022). *Modul Praktikum Jaringan Komputer* [E-book]. LMS Telkom University.