BAB 3 METODE PENELITIAN

Pada bab ini dibahas mengenai proses perancangan dan implementasi analisis performansi VPLS (*virtual private LAN Service*) dengan Vlan *encapsulation* berbasis SDN (*software defined network*) menggunakan ONOS *controller*. Pengiriman paket menggunakan D-ITG dengan *protocol* UDP dari PC 1 ke PC 3. Dalam penelitian skripsi ini penulis menggunakan dua skenario, yaitu skenario pertama dengan *bandwidth* sebesar 10 *Mbps* mengiriman paket menggunakan D-ITG dari PC 1 ke PC 3, sedangkan PC 2 dan PC 4 dijadikan sebagai beban trafik menggunakan iPref dengan lima varian berbeda yaitu 2 *Mbps*, 4 *Mbps*, 6 *Mbps*, dan 8 *Mbps*, Nantinya akan mengirim paket secara bersamaan dan dilakukan 30 kali masing-masing percobaan.

Skenario kedua masih sama dengan skenario pertama tetapi *bandwidth* tidak di beri batas atau *unlimited*. Dengan demikian akan diketahui bagaimana kinerja sebuah jaringan SDN dengan bandwitdh yang berbeda berdasarkan parameter *delay* , *jitter*, *throughput* dan *packet loss*.

3.1 FLOWCHART PENELITIAN

Pada gambar 3.1 menampilkan *flowchart* penelitian skripsi analisis performansi (VPLS) *virtual private LAN Service* dengan Vlan *encapsulation* berbasis (SDN) *software defined network* menggunakan ONOS *controller*.



Gambar 3.1 Flowchart Penelitian.

3.2 TEMPAT DAN WAKTU PENGAMBILAN DATA

Pada proses pengerjaan skripsi ini penulis melakukan penelitian, perancangan dan pengujian jaringan di laboratorium komputer Institut Teknologi Telkom Purwokerto. Dalam pengerjaan skripsi ini penulis membutuhkan waktu dua bulan dalam perancangan hingga pengujian jaringan.

3.3 PERANGKAT PENELITIAN

3.3.1 PERANGKAT KERAS (Hardware)

Dalam penelitian ini penulis menggunakan satu unit perangkat keras dengan spesifikasi sebagaimana ditampilkan pada table 3.1.

Spesifikasi	Laptop		
Merk	Lenovo		
Processor	Intel Core i5 @ 1.60 GHz		
Memory (RAM)	8 GB		
Operating System	Windows 8 Enterprise 64-bit		
VGA	NVIDIA GT 720M 2 GB		

Tabel 3.1 Spesifikasi Personal Komputer.

3.3.2 PERANGKAT LUNAK (Software)

1. Mininet

Mininet untuk membangun simulasi jaringan Vlan, jaringan dalam simulasi ini di buat secara *Virtual* dengan menggunakan 6 unit *switch* dan 4 unit *host* yang di beri *IP address* dan Vlan setiap *host*nya. *mininet* berjalan pada Sistem operasi *linux* 14.04 LTS. Table 3.2 menjelaskan *minimum system requiment* untuk menjalankan *software mininet* 2.2.2.

Spesifikasi	Minimum requirements
Ubuntu	10.04++
Processor	1 Core CPU
RAM	1024 MB/1 GB
Harddisk	10 GB

 Table 3.2 Minimum System Requiment Mininet 2.2.2.

2. ONOS Controller

Digunakan sebagai *controller* yang nanti akan menjalankan fungsi *switch* dalam jaringan dan menampilkan sebuah *topologi* yang digunakan di *mininet*. Serta mengatur apa saja yang di butuhan pada sebuah jaringan VPLS. Sistem operasi yang digunakan pada penelitian ini *linux server* 16.04 LTS. Tabel 3.3 menunjukan *system requiment* atau standarisasi perangkat ONOS yang di butuhkan agar dapat dijalankan secara maksimal.

SpesifikasiSystem requirementsUbuntu16.04 LTSProcessor2 Core CPURAM2 GBHarddisk10 GBNIC1

 Tabel 3.3 System Requirements ONOS 1.8.

3. VMware

Digunakan sebagai simulator instalasi *ubuntu Server* 16.04 LTS digunakan sebagai *controller* dan *ubuntu Server* 14.04 LTS sebagai *Mininet* 2.2.2. Berfungsi sebagai penghubung antara *controller* layer dan *physical layer*.

4. UBUNTU

Ubuntu Server 16.04 LTS di gunakan sebagai controller ONOS. Nantinya sebagai tempat dimana controller digunakan untuk mengatur sebuah jaringan SDN. Mininet juga menggunakan sistem operasi ubuntu versi 14.04 LTS digunakan sebagai simulasi perangkat jaringan SDN.

5. Wireshark

Digunakan dalam proses pengambilan data simulasi jaringan. Aplikasi *wireshark* men-*capture* informasi semua paket yang keluar masuk di sisi *client* saat dilakukan pengiriman paket data.

6. PuTTY

Digunakan untuk menghubungkan system operasi *ubuntu* menggunakan SSH agar lebih mudah saat meng-configuration perintah. Serta sebagai penghubung *host* pada jaringan SDN. *Putty* berjalan pada system operasi *windows* dapat di *download* secara gratis.

7. Xming

Digunakan untuk membuka CLI pada setiap *host* yang terhubung pada jaringan SDN. Nantinya Xming akan terhubung dengan pada *putty* menamplikan CLI pada *host*, sehingga dapat menulis perintah mengirim paket data antar *host*.

8. D-ITG

Digunakan untuk mengirimkan paket data dari sisi penerima ke pengirim, berupa *protocol* UDP.

9. *iPerf*

Digunakan untuk memberikan beban trafik pada bandwidth di sebuah jaringan.

3.4 SIMULASI PENELITIAN

3.4.1 PERANCANGAN TOPOLOGI

Dalam penelitian ini dilakukan pengujian terdapat 4 *client* di ujung jaringan topologi dengan Vlan ID yang berbeda. Jaringan ini menggunakan alamat *IP*v4 yang sudah tersimpan pada *mininet*. Dalam topologi jaringan dibuat dengan menggunakan 6 unit *switch* saling terhubung. Nantinya akan tedapat jalur VPLS yang akan di lalui *traffic*. Terlihat gambar 3.2 jaringan topologi VPLS dimana nantinya terdapat dua jalur yaitu VPLS1 dan VPLS2.



Gambar 3.2 Topologi Jaringan VPLS.

Pada gambar diatas menampilkan jaringan topologi *bus* (*linier*), Pada bagian komputer PC1 menggunakan alamat *network* 192.168.10.1/32 dengan Vlan ID 200 dan pada wilayah salah satunya lagi pada computer PC3 menggunakan alamat *network* 192.168.10.3/32 dengan Vlan ID 200. Nantinya kedua buah *client* tersebut akan saling terhubung memalui VPLS1 jalur berwarna merah. Pada Komputer PC2 menggunakan alamat *network* 192.168.10.2/32 dengan Vlan ID 300 dan pada computer satunya lagi PC4 menggunakan alamat *network* 192.168.10.4/32 dengan Vlan ID 300.

Topologi jaringan VPLS menggunakan *OpenFlow* 1.0 dan *VSwitch* pada semua *switch* yang terdapat dalam jaringan. Berdasarkan topologi jaringan yang di tampilkan pada gambar 3.2 berikut ini rincian konfigurasi *IP* tiap *device* di tampilkan pada tabel 3.3.

Device	Interfaces	Мас	IP	Vlan	VPLS
PC1	h1-eth0	00:00:00:00:01	192.168.10.1	200	VPLS1
PC2	h2-eth0	00:00:00:00:02	192.168.10.2	300	VPLS2
PC3	h3-eth0	00:00:00:00:03	192.168.10.3	200	VPLS1
PC4	h4-eth0	00:00:00:00:04	192.168.10.4	300	VPLS2

Tabel 3.4 Konfigurasi Device Jaringan VPLS.

Gambar 3.2 jaringan VPLS dibuat pada *software Mininet* menggunakan program *phyton* yang di simpan pada folder *custom*. Gambar 3.3 *script phyton* yang digunakan untuk membuat topologi pada *software mininet*. *Self.add host* sendiri untuk menambahkan *host*, memberi *IP address* dan Vlan ID. *Self.add switch*

menambahkan berapa jumlah *switch* yang akan di butuhkan pada jaringan ini. Serta *self.add link* untuk menghubungkan perangkat.

```
return r
hosts = { 'vlan': VLANHost }
class MyTopo( Topo ):
    "Simple topology example."
    def __init__( self ):
        # Initialize topology
        Topo. init ( self )
        # Menambah dan Memberi IP serta Vlan
        h1=self.addHost( 'h1', ip='192.168.1.1', cls=VLANHost, vlan=200)
        h2=self.addHost( 'h2', ip='192.168.1.2', cls=VLANHost, vlan=300)
h3=self.addHost( 'h3', ip='192.168.1.3', cls=VLANHost, vlan=200)
        h4=self.addHost( 'h4', ip='192.168.1.4', cls=VLANHost, vlan=300)
        # Menambah Switch
        s1 = self.addSwitch( 's1' )
        s2 = self.addSwitch( 's2'
        s3 = self.addSwitch( 's3'
                                     - 1
        s4 = self.addSwitch( 's4' )
        s5 = self.addSwitch( 's5' )
        s6 = self.addSwitch( 's6' )
        # Menhubungkan Host KeSwitch
        self.addLink(s1,h1)
        self.addLink(s2,h2)
        self.addLink(s6,h3)
        self.addLink(s6,h4)
        # Menghubungkan Antar Switch
        self.addLink(s1,s3)
         self.addLink(s2,s3)
        self.addLink(s3,s4)
         self.addLink(s4,s5)
        self.addLink(s5,s6)
topos = { 'mytopo': ( lambda: MyTopo() ) }
```

Gambar 3.3 Script Python Mininet.

3.4.2 PERANCANGAN CONTROLLER

Perancangan *controller* ONOS pada jaringan berbasis SDN. Pada penelitian ini *controller* diinstall dalam sistem oprerasi *ubuntu Server* 16.04 LTS. Dalam instalasi ONOS di perlukan instalasi *Java8* dan *curl*. Setelah ONOS terinstall terdapat dua *interface* yang dapat di akses yaitu mode CLI dan GUI. Gambar 3.4 ONOS GUI dimana ONOS dapat di akses pada *browser* tetapi harus sudah terinstall SSH pada *ubuntu server* terlebih dahulu.



Gambar 3.4 ONOS GUI.

ONOS GUI dapat di akses menggunakan browser dengan alamat *IP address* controller. Gambar 3.5 ONOS CLI tampilan CLI ketika di jalankan pada system operasi ubuntu server menggunakan putty.



Gambar 3.5 ONOS CLI.

Dalam CLI digunakan untuk mengidentifikasi setiap *interface host* pada topologi di *mininet*. Gambar 3.6 topologi ONOS yang ditampilan melalui *controller*.



Gambar 3.6 Topologi ONOS.

Pemasangan *OpenFlow* sangat penting karena dibutuhkan sebagai penghubung antara *controller* dan *mininet*. Sehingga *controller* ONOS dapat terhubung dengan *mininet* dan membaca semua *device* yang ada. Gambar 3.7 *OpenFlow* yang harus di instalasi.

Applicat	tions (175 Total)	Open Network Operating System	
	TITLE	APP ID	VERSIO
🖌 🌙	OpenFlow Base Provider	org.onosproject.openflow-base	2.0.0
🖌 🏒	OpenFlow Provider Suite	org.onosproject.openflow	2.0.0

Gambar 3.7 Instalasi OpenFlow.

Instalasi VPLS gambar 3.8 berfungsi agar dapat membuat VPLS yang akan menghubungkan antar Vlan yang nantinya di configurasi pada CLI.



Gambar 3.8 Instalasi VPLS.

Menghubungkan *controller* dengan *mininet* agar *device* dapat di baca oleh *controller* ONOS. Gambar 3.9 perintah untuk penghubung *mininet* dan *controller*.



Gambar 3.9 Menghubung Mininet dan Controller.

Pada gambar 3.9 perintah "sudo mn" berfungsi untuk menjalan program mininet, "- - custom VPLS.py - - topo mytopo" berfungsi untuk memanggil topologi yang telah di buat secara manual, "- - controller = remote, IP=192.168.100.24" berfungsi untuk menghubungkan controller dengan IP address, "- - switch ovsk" artinya topologi menggunakan open vSwitch, dan "- - mac" mengatur mac address secara automatic, mac address akan berurutan sehingga lebih mudah di kenali.

Jika sudah terhubung maka topologi telah dapat digunakan tetapi semua *host* belum terhubung dengan ONOS. sehingga jika melakukan *ping*all maka semua *host* tidak dapat terhubung. Gambar 3.10 Pengecekan *test ping* topologi.



Gambar 3.10 Pengecekan Test Ping Topologi.

Identifikasi *host* kedalam *controller* ONOS, berfungsi agar *controller* ONOS dapat membaca semua *host* yang terdapat pada *mininet*. Gambar 3.11 *Host Interfaces* pada ONOS.



Gambar 3.11 Hosts Interfaces.

Pada gambar 3.11 *hosts interfaces* terdapat beberapa informasi *host* yang terhubung ke *controller*, seperti *id*, *mac*, locatioons, vlan, dan *IP address*.

Host akan masuk VPLS pada ONOS setelah semua *host* telah terindetifikasi oleh *Controller*. Memasukan setiap *host* pada masing-masing VPLS terlihat seperti gambar 3.12 VPLS1 dan VPLS2. Terlihat h1 dan h3 di dalam VPLS 1 yang memiliki ID Vlan yang sama yaitu 200, sedangkan h2 dan h4 didalam VPLS 2 yang memiliki ID Vlan yang sama juga yaitu 300.



Gambar 3.12 VPLS1 dan VPLS2.

Pengecekan secara menyerluruh dengan cara *ping*all pada *mininet*. Jika sudah benar maka akan terlihat seperti gambar 3.13 cek *ping*all.



Gambar 3.13 Cek Pingall.

Gambar 3.13 cek *ping*all terlihat h1 hanya dapat mengirim ke h3 karena memiliki VPLS dan Vlan ID 200 yang sama. Jika memiliki VPLS yang berbeda maka *host* tidak dapat saling terhubung walaupun ID Vlannya sama.

3.5 PENGUKURAN DELAY

Delay adalah waktu yang dibutuhkan data untuk menempuh jarak dari node satu ke node lainnya asal. Delay dapat dipengaruhi oleh jarak, delay yang bagus jika makin kecil jarak antara pengirim dan penerima maka dapat memperkecil waktu pengiriman. Delay juga dapat berpengaruh dari media fisik atau juga waktu proses yang lama.

SDN menggunakan *Xming* untuk memunculkan CLI *host* untuk melakukan pengiriman paket data dari satu *node* ke *node* lainnya. Gambar 3.14 pengiriman paket data melalui *console* dengan D-ITG dari sisi pengirim menggunakan *protocol* UDP dengan perintah "./*ITGSend -a 192.168.1.3 -T UDP -C 100 -c 10000 -t 10000 -x rec.log*". Artinya /*ITGSend* adalah untuk mengirimkan paket, -a yaitu alamat ip address yang di tuju, -T jenis protocol yang dikirimkan berupa UDP, -C *rate* yaitu jumlah pengriman paket perdetiknya sebanyak 100 paket , -c *size* yaitu ukuran data yang dikirimkan ke penerima. Kemudian –t *duration* adalah waktu durasi paket yang dibutuhkan 10 detik (10000 *ms*).



Gambar 3.14 Pengujian Data Pengirim.

Gambar 3.15 Pada sisi penerima dengan perintah "./ITGRecv -l receiver.log" artinya ./ITGRecv pc tersesbut digunakan sebagai penerima, dan -l receiver.log mengubah log menjadi txt format.



Gambar 3.15 Pengujian Data Penerima.

Melihat hasil dengan *start capture* menggunakan *wire shark. Wire shark* adalah sebuah *software* yang dapat menganalisa suatu jaringan yang terhubung. Dilihat gambar 3.16 hasil dari *ping test* untung melihatnya dengan mem-*filter* jenis *internet control message protocol* (ICMP). *Time delta from previous displayed frame* adalah nilai waktu *delay* setiap *reply* dengan satuan *second*.

11101	3342.704040000	192.100.1.3	192.100.1.1	TCUL	1010	
11182	5943.765507000	192.168.1.1	192.168.1.3	ICMP	1516	
11183	5943.765542000	192.168.1.3	192.168.1.1	ICMP	1516	
11184	5944.765331000	192.168.1.1	192.168.1.3	ICMP	1516	
11185	5944.765390000	192.168.1.3	192.168.1.1	ICMP	1516	
11188	5945.764964000	192.168.1.1	192.168.1.3	ICMP	1516	
11189	5945.764998000	192.168.1.3	192.168.1.1	ICMP	1516	
11190	5946.765695000	192.168.1.1	192.168.1.3	ICMP	1516	
11191	5946.765744000	192.168.1.3	192.168.1.1	ICMP	1516	
4						
	,					
In	terface id: 0					
En	apsulation type:	Ethernet (1)				
Ar	rival Time: Oct 16	, 2019 22:07:50.7	34894000 PDT			
[T.	ime shift for this	packet: 0.000000	000 seconds]			
Epoch Time: 1571288870.734894000 seconds						
[T.	[Time delta from previous captured frame: 0.000034000 seconds]					
[T.	ime delta from pre	vious displayed f	rame: 0.000034000 seconds	1		

Gambar 3.16 Wireshark Capture.

Melakukan pengecekan *wireshark* terlebih dahulu dan Jika memang sudah cocok ukuran yang di kirimkan *host* terlihat di *wireshark*, maka akan di lakukan pengecekan *delay*.

Pada percobaan data pertama dapat di ketahui gambar 3.17 pengiriman dari hasil setelah paket ter*-filter* UDP. Mengirimkan paket sebanyak 913 dengan total waktu pengiriman 9.996 detik dan kecepatan pengiriman sebesar 7.338 *Mbps*.

Traffic	Captured	Displayed	Displayed %	Marked	Marked %
Packets	939	913	97.231%	0	0.000%
Between first and last packet	11.015 sec	9.996 sec			
Avg. packets/sec	85.250	91.338			
Avg. packet size	9765.955 bytes	10042.000 bytes			
Bytes	9170232	9168346	99.979%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	832548.283	917213.683			
Avg. MBit/sec	6.660	7.338			
1					
Help				Cancel	ок

Gambar 3.17 Hasil Pengujian Data Pengirim.

Disisi penerima gambar 3.18 penerima dari hasil setelah paket ter*-filter* UDP. Paket di terima sebanyak 913 dengan total waktu penerima 9.995 detik dan kecepatan penerima sebesar 7.331 *Mbps*.

Traffic	Captured	Displayed	Displayed %	Marked	Marked %
Packets	945	913	96.614%	0	0.000%
Between first and last packet	11.014 sec	9.995 sec			
Avg. packets/sec	85.797	91.344			
Avg. packet size	9704.165 bytes	10032.273 bytes			
Bytes	9170436	9159466	99.880%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	832584.861	916392.528			
Avg. MBit/sec	6.661	7.331			
				1	
Help				Cancel	ок

Gambar 3.18 Hasil Pengujian Data Penerima.

Hasil pengujian mendapatkan Perhitungan untuk parameter *delay* mendapatkan total waktu *delay* 9.995 *Second*. Paket yang berhasil diterima sebanyak 913 paket. Berikut ini persamaan rumus 2.2 untuk contoh perhitungan *delay*:

$$Delay = \frac{Total waktu Delay}{Total paket yang di terima}$$
$$Delay = \frac{9.995}{913} S$$
$$Delay = 0.010947426 S$$
$$Delay = 10.947 ms$$

Hasil 10.947*ms* dikatagorikan pada tabel 3.6 adalah sangat bagus pada pada pengukuran *delay* strandar *versi TIPHON*.

Kategori Delay	Besar Delay
Sangat bagus	0 < 150 ms
Bagus	150 ms < 250 <i>ms</i>
Sedang	250 ms < 350 <i>ms</i>
Jelek	350< 450 ms

Tabel 3.5 Standarisasi nilai delay versi TIPHON TS 101 329-2.[18]

3.6 PENGUKURAN PAKET LOSS

Packet Loss adalah persentase hasil paket data yang tidak dapat terkirim hingga tujuannya. Karena disebabkan *corrupt* atau terjadinya gangguan pada pengiriman dari perangkat *switch*. Paket data yang di kirim sebanyak 913 paket disisi peneriman. Diterima sebanyak sebanyak 913 paket data. Terlihat tidak ada paket data yang gagal terkirim atau *corrupt* pada gambar 3.18, semua paket data telah terkirim ke sisi penerima. Berikut ini persamaan rumus 2.3 untuk contoh perhitungan *packet loss*:

 $Packet \ Loss = \frac{Paket \ data \ dikirim - Paket \ data \ yang \ diterima}{Paket \ data \ yang \ dikirim} \ x \ 100\%$ $Packet \ Loss = \frac{913 - 913}{913} \ x \ 100\%$ $Packet \ Loss = 0 \ \%$

Kategori Packet Loss	Packet Loss
Sangat bagus	0 %
Baik	3 %
Cukup	15 %
Buruk	25 %

Tabel 3.6 Standar packet loss versi TIPHON TS 101 329-2.[18]

Hasilnya 0% dikatagorikan pada tabel 3.7 adalah sangat bagus pada pengukuran *packet loss* strandarisasi *versi TIPHON*.

3.7 PENGUKURAN TROUGHPUT

Troughput adalah kemampuan dalam pengirim paket data dari jaringan tersebut. Troughput sendiri berbeda dengan *bandwidth*. Jika *bandwidth* itu wadahnya maka *troughput* kecepatan dalam wadah tersebut. Dapat di ketahui nilai *troughput* dari sisi penerima sebesar 7.331 *Mbps*.

3.8 PENGUKURAN JITTER

Jitter merupakan variasi *delay* pengiriman paket yang terjadi pada jaringan IP antara *source* dan *destination*. Besarnya nilai *jitter* yang dihasilkan dipengaruhi oleh variasi beban trafik dan besarnya tumbukan (*congestion*) antar paket pada jaringan IP. Berikut ini persamaan rumus 2.4 untuk contoh perhitungan *Jitter*:

 $Jitter = \frac{Variasi Delay}{Total paket}$ $Jitter = \frac{0.241563}{912}$ Jitter = 0.0002648717 sJitter = 0.2648 ms

Kategori Jitter	Peak Jitter
Sangat bagus	0 <i>ms</i>
Bagus	75 ms
Sedang	125 ms
Jelek	225 ms

Tabel 3.7 Standar Jitter berdasarkan TIPHON TS 101 329-2.[18]

Hasilnya 0.2648 *ms* dikatagorikan pada tabel 3.7 adalah sangat bagus pada pengukuran *Jitter* strandarisasi *versi TIPHON*.

3.9 BEBAN TRAFIK

Memberikan beban trafik menggunakan *iPerf* dengan variasi yang berbeda beda sebesar 2 *Mbps*, 4 *Mbps* 6 *Mbps* dan 8 *Mbps* dari pc 2 ke pc 4. Gambar 3.19 mengirimkan beban trafik dengan perintah "*iperf -u -c 192.168.1.4 -i1 -t3000 -b 6* ". -u artinya mengirimkan *protocol* UDP, -c mengirimkan alamat ip tujuan, -i interval waktu, -t lama waktu yang dibutuhkan dan -b besar beban trafik yang akan di kirimkan di sisi *server*.

x	"Node: h2"	- 🗆 🗙
root@mininet-vm:~/mininet/custom#	iperf -u -c 192,168,1,4 -i1	-t3000 -b 6m
Client connecting to 192,168,1,4, Sending 1470 byte datagrams UDP buffer size: 208 KByte (defa	UDP port 5001 ult)	
[27] local 192,168,1.2 port 3628 [ID] Interval Transfer [27] 0.0- 1.0 sec 732 KBytes [27] 1.0- 2.0 sec 734 KBytes [27] 2.0- 3.0 sec 732 KBytes [27] 3.0- 4.0 sec 732 KBytes [27] 4.0- 5.0 sec 732 KBytes	6 connected with 192.168.1.4 Bandwidth 6.00 Mbits/sec 6.00 Mbits/sec 6.00 Mbits/sec 6.00 Mbits/sec 6.00 Mbits/sec	port 5001

Gambar 3.19 Beban Trafik Pengirim.

Gambar 3.20 Pada sisi penerima dengan perintah "*iperf -u -s*" -u artinya protocol yang digunakan berupa UDP dan -s sebagai *server* penerima paket dari *client*.



Gambar 3.20 Beban Trafik Penerima