

TUGAS AKHIR

PERFORMANSI SOFTWARE DEFINED NETWORK MENGGUNAKAN RYU CONTROLLER PADA JARINGAN KANTOR PENGADILAN

AGAMA BANGKINANG



DISUSUN OLEH:

IRFAN HAKIM ZEIN

173510680

PROGRAM STUDI TEKNIK INFORMATIKA

FAKULTAS TEKNIK

UNIVERSITAS ISLAM RIAU

PEKANBARU

ISLAW RIAU



KATA PENGANTAR



Puji syukur penulis ucapkan kepada Allah SWT atas rahmat dan hidayahNya sehingga penulis dapat menyelesaikan skripsi ini dengan judul "Performansi
Software Defined Network Menggunakan RYU Controller Pada Jaringan
Kantor Pengadilan Agama Bangkinang". Penyusunan Skripsi ini tidak terlepas
dari bantuan dan bimbingan dari berbagai pihak, oleh karena itu penulis ingin
menyampaikan ucapan terima kasih yang sebesar-besarnya kepada:

- 1. Kedua Orang tua Ayah dan Ibu yang telah mendukung, memberikan doadan juga dorongan kepada penulis baik secara moril maupun material sehingga penulis bisa menyelesaikan skripsi ini dengan baik dan lancar.
- Bapak Dr. Eng. Muslim, S.T., M.T selaku Dekan Fakultas Teknik Universitas Islam Riau.
- 3. Bapak Dr. Apri Siswanto, S.Kom., M.Kom selaku Ketua Program Studi Teknik Informatika Universitas Islam Riau.
- 4. Bapak Yudhi Arta, S.T., M.Kom selaku Pembimbing yang telah memberikan bimbingan, arahan, motivasi serta banyak nasehat kepada penulis.
- 5. Bapak Dr. Apri Siswanto, S.Kom., M.Kom selaku Penguji 1 dan Bapak Rizdqi Akbar Ramadhan selaku Penguji 2 yang telah memberikan arahan dan nasehat kepada penulis.
- 6. Kepada seluruh Dosen Teknik Informatika Universitas Islam Riau yang



telah memberikan ilmu dan bimbingannya. Dan tidak lupa juga Staff Tata

- 7. Usaha Fakultas Teknik Universitas Islam Riau yang telah membantu dalam menyelesaikan urusan administrasi.
- 8. Kepada Mohd. Faisal Zein, Renni Hidayati Zein Dan Ulfa Rahmayuni Zein sebagai abang dan kakak saya yang telah memberikan nasehat dan semangat kepada penulis.
- Kepada Bayu mustofa, S.T , Abdul Hasanudin, S.T , Aris Adi Sucipto,
 S.T , Muhammad Hafizi, S.Pd., M.Pd ,Fauzan Mubarokah, S.T ,Aldo
 Satria Hidayat, S.T dan teman- teman lainnya yang saling memberikan nasehat, semangat dan motivasi kepada penulis.

Akhir kata penulis mengucapkan terima kasih kepada semua pihak yang telah membantu dan penulis berharap semoga skripsi ini dapat bermanfaat bagi kita semua dan menjadi bahan masukan dalam dunia pendidikan.

Pekanbaru, 22 Februari 2024

ISLANI RIAU



PERFORMANSI SOFTWARE DEFINED NETWORK MENGGUNAKAN RYU CONTROLLER PADA JARINGAN KANTOR PENGADILAN AGAMA BANGKINANG

IRFAN HAKIM ZEIN

Program Studi Teknik Informatika Fakultas Teknik Universitas Islam Riau Email: <u>irfanhakimzein@student.uir.ac.id</u>

ABSTRAK

Software Defined Network (SDN) merupakan salah satu implementasi perkembangan teknologi dalam jaringan yang memberikan banyak keuntungan dalam mengelola jaringan dalam suatu lingkungan. SDN memisahkan lapisan kontrol dari lapisan data dalam jaringan, yang memungkinkan pengelolaan jaringan yang le<mark>bih dinamis dan adaptif. Tujuan penelitian ini adalah untuk</mark> menguji dan menganalisis performansi SDN menggunakan Ryu Controller dalam konteks lingkungan Pengadilan Agama Bangkinang. Metodologi yang digunakan dengan melakukan pengumpulan data sebuah desain topologi jaringan yang ada dan pengukuran kinerja jaringan menggunakan parameter yang relevan seperti delay, throughput, packet loss dan jitter. Hasil menunjukan bahwa implementasi SDN menggunakan Ryu Controller pada jaringan Pengadilan Agama Bangkinang berupa output positif dalam meningkatkan fleksibilitas dan efisiensi jaringan. Penggunaan SDN memberikan kemudahan pengelola jaringan untuk mengontrol dan mengkonfigurasi aliran lalu lintas jaringan, mengoptimalkan peng<mark>gun</mark>aan sumber daya, dan memfasilitasi manajemen jaringan yang lebih efektif. Dalam implementasi SDN juga diperlukan perhatian dalam mempersiapkan aspek – aspek pendukung dalam instalasi SDN. Jadi kesimpulan, penelitian ini menunjukkan bahwa penggunaan SDN dengan protokol Ryu dapat meningkatkan performansi jaringan pada Pengadilan Agama Bangkinang. Implementasi SDN memberikan sifat fleksibel yang tinggi dalam pengaturan jaringan dan memungkinkan dalam proses adminstrai dapat berjalan lebih efisien.

Kata kunci: jaringan komputer, mininet, Ryu, SDN, Qos, opendaylight.

UNIVERSITAS ISLAM RIAU



PERFORMANSI SOFTWARE DEFINED NETWORK MENGGUNAKAN RYU CONTROLLER PADA JARINGAN KANTOR PENGADILAN AGAMA BANGKINANG

IRFAN HAKIM ZEIN

Program Studi Teknik Informatika Fakultas Teknik Universitas Islam Riau Email: <u>irfanhakimzein@student.uir.ac.id</u>

ABSTRACT

Software Defined Network (SDN) is an implementation of technological developments in networks that provides many benefits in managing networks in an environment. SDN separates the control layer from the data layer in the network, allowing for more dynamic and adaptive network management. The aim of this research is to test and analyze the performance of SDN using Ryu Controller in the context of the Bangkinang Religious Court environment. The methodology used is to collect data on existing network topology designs and measure network performance using relevant parameters such as delay, throughput, packet loss and jitter. The results show that the implementation of SDN using Ryu Controller on the Bangkinang Religious Court network provides positive output in increasing network flexibility and efficiency. The use of SDN makes it easy for network managers to control and configure network traffic flows, optimize resource use, and facilitate more effective network management. In implementing SDN, attention is also required in preparing supporting aspects in SDN installation. So in conclusion, this research shows that the use of SDN with the Ryu protocol can improve network performance at the Bangkinang Religious Court. SDN implementation provides high flexibility in network management and allows administrative processes to run more efficiently.

Keywords: computer network, mininet, Ryu, SDN, Qos, opendaylight.

ISLAW RIAU



DAFTAR ISI

| _ | | | |
|---|---------|--|------|
| | | PENGANTAR | |
| | | AK | |
| A | ABSTR | AK | . iv |
| I | OAFTA | AR ISI | V |
| I | DAFTA | AR GAM <mark>BA</mark> R | vii |
| | | AR TABEL | |
| E | BAB I | PEN <mark>DAHUL</mark> UAN | 1 |
| | 1.1 | Latar Belakang Masalah | 1 |
| | 1.2 | Ide <mark>nti</mark> fik <mark>asi M</mark> asa <mark>lah</mark> | 3 |
| | 1.3 | Rumusan Masalah | 4 |
| | 1.4 | Batasan Masalah | |
| | 1.5 | Tujuan Penelitian | 4 |
| | 1.6 | Manfaat Penelitian | 5 |
| E | BAB II | LANDASAN TEORI | 6 |
| | 2.1 | Tinjauan Pustaka | 6 |
| | 2.2 | Tinjauan Pustaka | 9 |
| | 2.2 | | 9 |
| | 2.2 | | |
| | 2.2 | | |
| | 2.2 | | |
| | 2.2 | | |
| | 2.2 | | |
| F | BAB III | I METODOLOGI PENELITIAN | |
| | 3.1 | Metodologi Penelitian | |
| | 3.2 | Alat dan Bahan Penelitian | |
| | 3.2 | | |
| | 3.2 | | |
| | 3.3 | Teknik Pengumpulan Data | |
| | | Perancangan Jaringan (Simulasi) | |
| | 3.4 | | |
| | 3.4 | .1 Desain Topologi Jaringan Yang Sedang Berjalan | 23 |



| | 3.4.2 | Desain Topologi Jaringan Yang Diusulkan | 24 |
|----|---------|--|-----|
| 3 | 3.5 Tel | knik Pengujian | 24 |
| BA | BIV H | ASIL DAN PEMBAHASAN | 27 |
| 4 | .1 Ha | sil Penelitian | 27 |
| | 4.1.1 | Instalasi Ryu Controller | 27 |
| | 4.1.2 | Konfigurasi dan Rancang Topologi (Mininet) | 29 |
| | 4.1.3 | Hasil Analisis QoS | 33 |
| BA | B V PE | Hasil Analisis QoSNUTUP | 68 |
| | 5.1 Ke | simp <mark>ula</mark> n | 68 |
| 5 | 5.2 Sai | ran | 69 |
| DA | FTAR P | USTAKA | 71 |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | PEKANBARU | |
| | | Luu ? | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | INITYFRSII | - 7 |
| | | | |



UNIVERSIT ISLAM RIAU



DAFTAR GAMBAR

| Gambar 2.1 Arsitektur Jaringan Tradisional Dan SDN | 14 |
|--|----|
| Gambar 3.1 Metode Penelitian | 20 |
| Gambar 3.2 Topologi Yang Sedang Berjalan | 23 |
| Gambar 3.3 Topologi Yang Diusulkan | 24 |
| Gambar 4.1 Clonning GIT Ryu | 27 |
| Gambar 3.3 Topologi Yang Diusulkan | 28 |
| Gambar 4.3 Running Test Ryu | 28 |
| Gambar 4.4 Remote Controller | 29 |
| Gambar 4.5 Output Hasil Remote | 29 |
| Gambar 4.6 File Konfigurasi | 30 |
| Gambar 4.7 Konfigurasi Rancangan Topologi | 30 |
| Gambar 4.8 Running Topologi Mininet | 31 |
| Gambar 4.9 Hasil Konfigurasi | 31 |
| Gambar 4.10 Konfigurasi Host | 32 |
| Gambar 4.11 Konfigurasi Server dan Client | 32 |
| Gambar 4.12 Hasil Terhubung Server | 33 |
| Gambar 4.13 Hasil Terhubung Client | 33 |
| Gambar 4.14 Static Throughput | 34 |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |
| TIBITE TED CITIES | |

UNIVERSITAS ISLAM RIAU



DAFTAR TABEL

| Tabel 3.1 Kategori Throughput | 25 |
|--|----------------------------|
| Tabel 3.2 Katagori Delay | 25 |
| Tabel 3.3 Kategori jitter | 26 |
| Tabel 4.1 Hasil Qos Error! Bookmark no | ot de <mark>fined</mark> . |



UNIVERSITAS ISLAM RIAU



BAB I

PENDAHULUAN

1.1 Latar Belakang Masalah

Jaringan komunikasi tumbuh dalam ukuran dan kerumitan pada tingkat yang terus meningkat, dengan infrastruktur konvensional, sistem jaringan, dan tumpukan protokol, yang dengan keras memberikan solusi yang memadai untuk tuntutan jaringan kontemporer. Hal ini memicu munculnya pendekatan yang berbeda terhadap arsitektur sistem jaringan, disebut *Software Defined Networking* (SDN). (Gelberger et al., 2013).

Software Defined Network (SDN) adalah istilah yang merujuk pada konsep/paradigma baru dalam mendesain, mengelola dan mengimplementasikan jaringan, terutama untuk mendukung kebutuhan dan inovasi di bidang ini yang semakin lama semakin kompleks. Konsep dasar SDN adalah dengan melakukan pemisahan eksplisit antara control dan forwarding plane, serta kemudian melakukan abstraksi sistem dan mengisolasi kompleksitas yang ada pada komponen atau sub-sistem dengan mendefinisikan antar-muka (interface) yang Standard. (Eueung Mulyana, 2014)

Teknologi SDN dipilih sebagai simulasi karena SDN menyediakan salah satu fasilitas yang sangat berguna saat ini dari sisi jaringan dengan infrastuktur SDN sangat memungkinkan sebuah arsitektur jaringan tidak terpaku pada perangkat dengan vendor tertentu, karena SDN menggunakan standar protokol RYU untuk berkomunikasi dengan sebuah perangkat. (Fadli, 2018).

Konsep utama pada Software Defined Networking (SDN) adalah



sentralisasi jaringan dengan semua pengaturan berada pada control plane. Pada jaringan konvensional administrator jaringan diharuskan menangani puluhan, ratusan atau bahkan ribuan perangkat jaringan di dalam sebuah organisasi. Permasalahan ini sering ditemukan dalam dunia industri. (Abyan Faruqi et al., 2017).

Perbedaan dari arsitektur jaringan pada SDN dan Tradisional, pada infrasruktur jaringan baru yaitu jaringan Software Defined Network (SDN) yang menerapkan konsep adanya data plane dan control plane yang terpisah. Pada jaringan infrastruktur jaringan konvesional yang lama menerapkan konsep dimana memperlihatkan data plane dan control plane berada di tempat yang sama.

Jaringan IP tradisional sangat kompleks dan sangat sulit untuk dikelola. Untuk mengkonfigurasi jaringan sesuai dengan kebijakan yang telah ditetapkan, dan mengkonfigurasikannya kembali untuk menanggapi kesalahan, memuat, dan perubahan. Membuat masalah menjadi lebih sulit, jaringan saat ini juga terintegrasi kontrol dan pesawat data digabungkan menjadi satu. Sedangkan SDN Pemisahan masalah, kunci untuk fleksibilitas yang diinginkan dengan memecah masalah kontrol jaringan menjadi potongan-potongan yang bisa dikerjakan, SDN membuatnya lebih mudah untuk membuat dan memperkenalkan dalam jaringan, menyederhanakan manajemen jaringan dan memfasilitasi evolusi jaringan. (Kreutz et al., 2014).

Pengadilan Agama (PA) Bangkinang memiliki infrastruktur jaringan, artinya aktifitas kerja yang dilakukan mengandalkan jaringan yang tepat baik dalam hal kestabilan, kecepatan, dan kesesuaian. Terjadinya tidak berarturannya



pemakian jaringan membuat pekerjaan yang dilakukan di lingkungan PA Bangkinang terhambat dan mengalami keluhan pada akhir pekerjaan tidak selesai ditambah dengan pengelolaan jaringan yang digunakan pada PA Bangkinang menggunakan pengelolahan secara tradisional atau manual mengakibatkan sulitnya bagi adminitrator jaringan untuk mengontrol dan konfigurasi jaringan agar mampu menyesuaikan kebutuhan dalam lingkungan pemakaian di PA Bangkinang.

Dengan paparan yang telah dijelaskan diatas, penulis akan melakukan pengujian performa dari infrastruktur jaringan baru yaitu *Software Defined Network* (SDN) pada kantor Pengadilan Agama Bangkinang. Maka, penelitian yang diambil saat ini adalah "*Performansi Software Defined Network* Menggunnakan RYU Controller Pada Jaringan Kantor Pengadilan Agama Bangkinang".

1.2 Identifikasi Masalah

Dari Paparan latar belakang yang telah dijelaskan, penulis mengindentifikasi beberapa masalah sebagai berikut :

- Tidak stabilnya pemakaian internet di tiap client pada infrastruktur jaringan di lingkungan Pengadilan Agama Bangkinang
- Kompleksnya permasalahan pengalamatan IP pada jaringan konvensional yang ada di Kantor Pengadilan Agama Bangkinang
- Pengelolaan yang menjadi rumit untuk skala infrastruktur jaringan di lingkungan Pengadilan Agama Bangkinang



1.3 Rumusan Masalah

Berdasarkan permasalahan yang telah dipaparkan diatas maka dapat dirumuskan suatu permasalahan dalam penelitian sebagai berikut:

- 1. Bagaimana menerapkan dari infrastruktur jaringan dengan Software Defined Network menggunakan RYU pada jaringan Kantor Pengadilan Agama Bangkinang?
- 2. Bagaimana hasil performance dari SDN yang telah diterapkan dengan menggunakan QoS (Quality Of Service) ?

1.4 Batasan Masalah

Agar penulisan ini terarah dan permasalahan yang di hadapi tidak terlalu luas, maka di tetapkan batasan-batasan terhadap masalah yang di teliti. Adapun batasan masalahnya yaitu:

- 1. Menggunakan Ubuntu LTS 14.08 Sebagai Sistem Operasi.
- 2. Menggunakan Protokol RYU.
- 3. Uji performansi menghitung dari parameter delay, jitter dan nilai throughput TCP.
- 4. Topologi yang digunakan adalah topologi star.
- 5. Mininet sebagai simulator jaringan dalam penerapan SDN.

1.5 Tujuan Penelitian

Tujuan yang akan di capai dalam penelitian ini adalah:

 membangun dan melihat dari hasil performance dari jaringan SDN untuk aktifitas jaringan di Kantor Pengadilan Agama Bangkinang.



- 2. Memberikan kemudahan dalam pengelolaan dan konfigurasi untuk infrastruktur jaringan di Pengadilan Agama Bangkinang.
- 3. Dapat memiliki kesiapan untuk setiap perubahan yang terjadi di infrastruktur jaringan Pengadilan Agama Bangkinang.

1.6 Manfaat Penelitian

Adapun manfaat dari penelitian ini adalah:

1. Bagi Instansi

Membantu dalam pengelolahan aktifitas jarigan yang berjalan pada Kantor Pengadilan Agama Bangkinang.

2. Bagi Penulis

Menambahkan pengetahuan tentang bagaimana penerapan jaringan dengan konsep terbaru yaitu *Software Defined Network*.

UNIVERSITAS ISLAM RIAU



BAB II

LANDASAN TEORI

2.1 Tinjauan Pustaka

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Sm Shamim et al., (2018)dalam Jurnal Online yang berjudul "Performance Analysis of Different Openflow based Controller Over Software Defined Networking" menyatakan bahwa performa yang diberikan pada konsep infrastruktur SDN memberikann hasil yang lebih baik dengan menggunkaan protocol openflow dalam aktifitas di satu jaringan.

Keunggulan dalam kasus ini membuah mudahnya dalam pengalamatan IP dan dalam mengkontrol jaringan. Dari hasil analisa pada penilitian ini kegiatan dalam managemen jaringan pada suatu lokasi memiliki perbedaan yang berbeda dari pengujian yang dilakukan yang menyimpulkan sesuai dengan simpulan pada penelitian pada kasus ini.

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Fitria et al., (2020) dalam SISFO Jurnal Ilmiah Sistem Informasi Universitas Malukusaleh, Volume 5, Nomor 1 yang berjudul "Software Define Network (SDN) In Modern Network Management" menyatakan bahwa kecocokan yang sangat sesuai untuk menggunakan SDN sebagai infrastruktur jaringan dalam melakukan management jaringan dikarenakan kemudahan yang diberikan oleh SDN untuk melakukan segala aktifitas jaringan.

Melihat perkembangan zaman tentu sebuah kebutuhan makin meningkat dengan SDN ini terlihat dari kasus penelitian ini sangat berperan karena penggunaan SDN mampu mengimbangin segala kontrol dalam memanajemen



jaringan dan memudahkan pekerjaan.

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Iryani et al., (2021) dalam jurnal online yang berjudul "Analisis Performansi Routing OSPF menggunakan RYU Controller dan POX Controller pada Software Defined Networking" menyatakan bahwa SDN adalah sebuah konsep pendekatan jaringan dengan membuat pengontrol dan arus data dipisahkan dengan perangkat kerasnya. Awal mula tercapainya teknologi SDN dimulai setelah Sun Microsystems merilis java pada tahun 1995. Baru pada tahun 2008 SDN dikembangkan di UC Berkeley and Stanford University. Protokol openflow untuk komunikasi antara controller dengan perangkat jaringan.

Penggunaan SDN pada kasus penelitian ini dimana peneliti menggabungkan dengan konfigurasi yang telah ditetapkan dan hasil yang didapat bahaw kecocokan ini memudahkan dalam pengolahan yaitu sebuah kontrol yang dapat dilkakuan tanpa harus adanya penambahan biaya.

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Amalia et al., (2021) dalam Jurnal INFOTECH Universitas Hamzawandi, Volume 4, Nomor 2 yang berjudul "Analisis dan Implementasi Software Define Networking (SDN) untuk Automasi Perangkat Jaringan" menyatakan bahwa dengan menerapkan SDN dalam automasi jaringa dapat dilakukan melihat konsep yang diterapkan oleh infrastruktur dari SDN itu sendiri.

Konsep SDN itu sendiri merupakan sebuah kemudahan dalam pengeloan untuk itu dalam penerapan automasi dapat dilakukan artinya penambaha — penambahan perangkat jaringan tidak lagi diperlukan jika adanya perubahan



dalam skala kecil maupun besar.

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Thomas et al., (2018) dalam jurnal INFRA Online Volume 6, No. 1 yang berjudul "Aplikasi Management Jaringan Berbasis Software Define Network" menyatakan bahwa dengan menerapkan SDN menjalankan aplikasi management network tidak sulit dilakukan karena konsep yang bersifat terpisah menjadikan pengontrolan mudah dilakukan.

SDN yang memilik software tersendiri yang memudahkan bagi admin jaringan dalam pengelolaan merupakan nilai unggul untuk kita melakukan penerapan SDN pada jaringan yang kita kelola.

Menurut penelitian yang dilakukan Pratama & Bakkara, (2021)dalam jurnal SISFOKOM Online Volume 10, No. 02 yang berjudul "Pengujian QoS Pada Implementasi SDN Berbasis Mininet dan OpenDaylight Menggunakan Topologi Tree" menyatakan Nilai rata-rata dari hasil pengujian QoS pada simulasi SDN menggunakan Mininet dan OpenDaylight untuk keempat elemen (Jitter, Packet Loss, Bandwith, Throughput UDP dan TCP) dilakukan dengan menjumlahkan nilai, untuk kemudian dibagi dengan total host, di mana nilai rata-rata menunjukkan bahwa secara umum bernilai baik.

Hasil QoS yang didapat membuat SDN menjadi pilihat, diketahui dari hasil tersebut bahwa jaringan yang dikelola mendapat kondisi yang lebih baik serta memberikan kemudahan pengelolan dalam troubleshoting jikalau terjadi gangugan pada jaringan.





Dari ketiga poin kesimpulan ini, dapat dibuktikan bahwa pemisahan antara sistem kontrol (control plane) dan sistem forwarding (data plane) beserta dengan peran dari controller pada SDN melalui simulasi yang dilakukan, mampu menjadikan pengiriman dan pertukaran paket data di dalam jaringan menjadi lebih cepat. Ke depannya, penelitian ini dapat dilanjutkan dengan melakukan pengujian di lingkungan SDN yang dikombinasikan ke dalam lingkup ekosistem Cloud Computing, sehingga terdapat tantangan di dalam melakukan pengukuran QoS pada lingkungan Cloud Computing.

2.2 Dasar Teori

2.2.1 Jaringan Komputer

Jaringan komputer adalah sebuah kumpulan komputer, printer dan perangkat jaringan lainnya yang terkait dalam sekumulan yang bekerja bersamasama untuk mencapai suatu harapan yang sama. Pertukaran Informasi dalam data melalui kabel-kabel atau tanpa kabel sehingga memungkinkan user jaringan komputer dapat saling bertukar dokumen dan data atau mencetak pada printer yang sama dan bersama-sama menggunakan hardware/software yang terhubung dengan suatu jaringan. Setiap komputer, printer atau periferal yang terkait dengan jaringan disebut node. Sebuah jaringan komputer bisa memiliki dua, puluhan, ribuan atau bisa jutaan node. (Ardianto & Akbar, 2017)

Jaringan mempunyai beberapa manfaat yang lebih dibandingkan dengan komputer yang berdiri sendiri (stand-alone), yaitu dalam hal :

1. Jaringan memungkinkan untuk mengatur sumber daya lebih. Pengguna atau user dapat saling berbagi printer tunggal dengan kualitas tinggi,



dibandingkan memakai printer kualitas rendah di masing-masing meja komputer. Selain itu, akses perangkat lunak jaringan dapat lebih murah dibandingkan akses stand-alone terpisah untuk jumlah pengguna yang sama.

- 2. Jaringan membantu mempertahankan informasi agar tetap dapat dipercaya dan up-todate. Sistem penyimpanan data yang terkhusus dapat dikelola dengan baik memungkinkan banyak user mengakses data dari berbagai tempat yang berbeda, dan membatasi pengguna data sewaktu sedang diproses.
- 3. Jaringan memudahkan mempercepat proses berbagi data (data sharing).

 Transfer data pada jaringan akan lebih cepat dibandingkan alat untuk berbagi data lainnya yang bukan jaringan (flasdisk, disket, CD, dan lain sebagainya).
- 4. Jaringan memungkinkan secara berkelompok kerja dihubungkan dengan lebih efisien. Surat dan penyampaian pesan elektronik atau email merupakan substansi sebagian besar sistem jaringan, disamping sistem merencanakan, pemantauan kinerja, konferensi online dan groupware, yang mana semuanya membantu tim bekerja lebih produktif.

Agar kinerjanya mencapai tujuan yang sama, setiap perangkat dari jaringan komputer meminta dan memberikan layanan (service). Setiap orang yang meminta layanan disebut klien (client) dan orang yang memberi layanan disebut pelayan (server). Arsitektur ini disebut dengan sistem client-server, dan dapat gunakan pada hampir seluruh aplikasi jaringan komputer.





2.2.2 Klasifikasi Jaringan

Pada sub bab ini penulis akan menjelaskan klasifikasi jaringan berdasarkan skalabilitasnya yang dapat ditinjau.

- 1. PAN (Personal Area Network) adalah sebuah jaringan komunikasi antara satu perangkat dengan perangkat lainnya dalam jarak yang lumayan dekat, hanya jarak dalam beberapa meter. PAN juga digunankan untuk menghubungkan antara suatu perangkat, atau komunikasi dengan jaringan yang cukup luas lagi seperti internet. PAN bisa digunakan untu komunikasi melalui bus yang ada pada perangkat, seperti USB dan Firewire.
- 2. CAN (Campus Area Network) adalah suatu jaringan komputer yang terdiri dari interkoneksi jaringan lokal (LAN) dalam lingkungan geografis yang terbatas dalam sebuah universitas atau kampus yang berguna untuk menyatukan jaringan antar gedung kampus.
- 3. LAN (Local Area Network) adalah beberapa komputer yang saling dihubungkan bersama di dalam satu lingkup tertentu yang tidak begitu luas, seperti di dalam satu kantor atau gedung.
- 4. MAN (Metropolitan Area Network) adalah jaringan komputer yang mencakup area yang lebih luas dari jaringan LAN, namun jaringan ini banyak digunakan untuk menghubungkan simpul yang berada pada jarak 20 50 Km, jaringan ini dapat digunakan untuk antar kota menggunakan poket radio atau bisa juga menggunakan fasilitas perusahaan telekomunikasi.



5. WAN (Wide Area Network) adalah jaringan dari sistem komunikasi data yang masing-masing node berlokasi jauh (Remote Location) satu dengan yang lainnya. WAN biasa disebut dengan nama Remote Network / Long Distance network. Node adalah titik yang dapat menerima input data ke dalam network atau menghasilkan output informasi atau kedua-duanya. Node Dapat berupa sebuah printer atau alat cetak lainnya atau sebuah PC sampai mainframe komputer yang memiliki modem.

2.2.3 Software Defined Network (SDN)

Software Defined Network (SDN) adalah istilah yang merujuk pada konsep/paradigma baru dalam mendesain, mengelola dan mengimplementasikan jaringan, terutama untuk mendukung kebutuhan dan inovasi di bidang ini yang semakin lama semakin kompleks. Konsep dasar SDN adalah dengan melakukan pemisahan eksplisit antara control dan forwarding plane, serta kemudian melakukan abstraksi sistem dan meng- isolasi kompleksitas yang ada pada komponen atau sub-sistem dengan mendefinisikan antar-muka (interface) yang standard. (Risdianto & Mulyana, 2016)

Beberapa aspek penting dari SDN menurut (Risdianto & Mulyana, 2016) adalah:

- Adanya pemisahan secara fisik/eksplisit antara forwarding/data-plane dan control-plane.
- 2. Antarmuka standard (vendor-agnosic) untuk memprogram perangkat jaringan



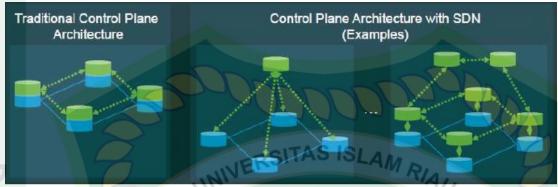
- 3. Control-plane yang terpusat (secara logika) atau adanya sistem operasi jaringan yang mampu membentuk peta logika (logical map) dari seluruh jaringan dan kemudian memrepresentasikannya melalui (sejenis) API (Application Programming Interface).
- 4. Virtualisasi dimana beberapa sistem operasi jaringan dapat mengkontrol bagian-bagian (slices atau substrates) dari perangkat yang sama.

Menurut Risdianto & Mulyana, (2016) Arsitektur SDN dapat dilihat sebagai 3 lapis/bidang:

- 1. Infrastruktur (data plane / infrastructure layer): terdiri dari elemen jaringan yang dapat mengatur SDN datapath sesuai dengan instruksi yang diberikan melalui Control Data Plane Interface (CDPI)
- 2. Kontrol (control plane / layer): entitas kontrol (SDN Controller)
 mentranslasikan kebutuhan aplikasi dengan infrastruktur dengan
 memberikan instruksi yang sesuai untuk SDN datapath serta memberikan
 informasi yang relevan dan dibutuhkan oleh SDN application.
- 3. Aplikasi (application plane / layer): berada pada lapis teratas, erkomunikasi dengan sistem via North Bound Interface (NBI)

UNIVERSITAS ISLAW RIAU





SUMBER: Network Operating Systems Group

Gambar 2.1 Arsitektur Jaringan Tradisional Dan SDN

Seperti yang ada pada gambar 2.1, Adanya pemisahan antara conrol plane dan data plane juga kemampuan dengan memusatkan pada logika jaringan satu entitas tertentu, arsitektur jaringan Software Defined Network (SDN) berharap mampu untuk mengatasi kompleksitas yang terjadi pada jaringan tradisional (Pratama, 2015)

Bidang Management & Admin bertanggung-jawab dalam: inisiasi elemen jaringan, memasangkan SDN datapath dengan SDN Controller, atau menkonfigurasi cakupan (coverage) dari SDN Controller dan SDN App. Arsitektur SDN seperti dijelaskan di atas, dapat berjalan paralel dengan jaringan non-SDN, fitur yang sangat berguna untuk migrasi secara bertahap menuju jaringan SDN.

Arsitektur SDN bersifat hierarkis. Pemrograman Aplikasi ke antarmuka (API) dari lapisan kontrol protokol komunikasi yang memberi akses ke bidang penerusan suatu jaringan switch atau router. OpenFlow adalah yang pertama protokol tersebut harus distandarisasi dan memiliki berdampak besar pada pengembangan SDN. Itu didasarkan pada konsep



aliran data yang memungkinkan perincian tingkat tinggi di proses pengenalan lalu lintas dan itu bisa diterapkan dalam jaringan multi-vendor lingkungan. (Bojović & Šuh, 2018)

Tujuan keseluruhan dari arsitektur adalah untuk membantu penyedia layanan dalam melayani pelanggan mereka dengan lebih baik – di sejumlah dimensi - sambil mengurangi biaya mereka sendiri untuk memberikan layanan tersebut. Alamat SDN semua aspek dari tujuan ini, beberapa contoh di antaranya adalah:

- 1. Lingkungan yang mengurangi waktu dan biaya pengembangan layanan baru.
- 2. Definisi fleksibel dan ketersediaan sumber daya, termasuk fungsi jaringan virtual (VNF).
- 3. Pada permintaan perakitan sumber daya ke layanan.
- 4. Pemuatan sumber daya yang lebih efisien, dengan pengoptimalan real-time yang berkelanjutan.
- 5. Memfasilitasi perjanjian semantik global dengan model informasi umum.
- Menggabungkan bisnis tradisional dan sistem pendukung operasi (BSS / OSS) berfungsi dengan kontrol.

Arsitektur menggambarkan prinsip, komponen, dan peran dalam cara yang abstrak. Berapa pun jumlah, Oleh karena itu, implementasi dapat mengklaim untuk mematuhi arsitektur. Daripada sebagai kendaraan untuk pernyataan kepatuhan, arsitektur mungkin lebih baik digunakan sebagai referensi yang merupakan implementasi dapat dibandingkan. Banyak



proyek sumber terbuka yang menerapkan aspek SDN. (Open Network Foundation, 2016)

2.2.4 Ryu Controller

Ryu controller adalah kerangka kerja yang mendukung software defined network. Ryu menyediakan komponen perangkat lunak dengan API yang memudahkan dalam melakukan pengembangan aplikasi pada kontroller, melakukan aplikasi manajemen dan kontrol pada jaringan SDN. Ryu kontroller menggunakan basis bahasa python untuk menjalakan aplikasi dan memanajemen jaringan di dalamnya[13]. Ryu memiliki arsitektur monolitik yang dimana proses utama dijalankan sebagai proses tunggal. Setiap aplikasi dan layanan akan dieksekusi pada instruksi yang berbeda. Setiap aplikasi menggambarkan proses yang dapat diminati misalnya packet in, flow mod, flow removed, dll. Setelah semua proses telah diamati maka proses aliran paket akan diteruskan sesuai aliran yang telah diamati (Septiawan, 2021)

2.2.5 Quality Of Service (QoS)

Quality of Service (QoS) merupakan metode pengukuran tentang seberapa baik jaringan dan merupakan suatu usaha untuk mendefinisikan karakteristik dan sifat dari satu service. QoS digunakan untuk mengukur sekumpulan atribut kinerja yang telah dispesifikasikan dan diasosiasikan dengan suatu service.

Tujuan dari QoS adalah untuk memenuhi kebutuhan-kebutuhan layanan yang berbeda, yang menggunakan infrastruktur yang sama. QoS menawarkan



kemampuan untuk mendefinisikan atribut-atribut layananyang disediakan, baik secara kualitatif maupun kuantitatif. (Fadil, 2018) Parameter QoS (Quality of Service) yang umum digunakan dalam network packet switched diantaranya: (Towidjodjo, 2016)

1. Delay

Delay merupakan waktu yang dibutuhkan sebuah paket untuk mencapai tujuan, karena adanya antrian yang panjang, atau mengambil rute yang lain untuk menghindari kemacetan. Delay dapat dicari dengan membagi antara panjang paket L (bit/s) dibagi dengan link bandwidth R (bit/s)

2. Jitter

Jitter, didefinisikan sebagai variasi dari delay atau variasi waktu kedatangan paket. Banyak hal yang dapat menyebabkan jitter, diantaranya adalah peningkatan trafik secara tiba-tiba sehingga menyebabkan penyempitan bandwidth dan menimbulkan antrian. Selain itu, kecepatan terima dan kirim paket dari setiap node juga dapat menyebabkan jitter.

3. Throughput

hroughput merupakan jumlah total kedatangan paket yang berhasil diamati pada destination selama interval waktu tertentu dibagi oleh durasi interval waktu tersebut dengan kecepatan (rate) transfer data efektif yang diukur dalam bps (bit/s)

2.2.6 Linux

Linux adalah salah satu sistem operasi varian Unix yang merupakan salah



satu saingan terberat Microsoft Windows. Linux merupakan sistem operasi open source dibawah lisensi GNU (Gnu is Not Unix), General Public License (GPL) sehingga bersifat gratis dan dapat dilakukan pengembangan pada source codenya.

Linux adalah sebuah kernel yang dikembangkan oleh Linus B. Torvalds karena terinspirasi oleh kernel MINIX buatan Andy Tanenbaum. Salah satu hal penting yang patut untuk dicatat pada Linux adalah pengembangan arsitektur komponen dasar yang menitikberatkan pada fasilitas *sharing resource* untuk aplikasi-aplikasi yang berjalan di atas GNU/Linux. Misalnya Desktop Manager GNOME, menggunakan Bonobo (*Built on top of the international CORBA standard*) untuk sharing resource arsitektur komponen-komponen softwarenya.

GNU dan Linux adalah suatu kesatuan software yang saling terintegrasi membentuk sebuah sistem operasi yang cukup handal dan stabil. GNU/Linux merupakan sistem operasi *multitasking*, dan sekaligus *multiuser*. (Askari Asikin, 2007)

Disebut *multitasking* karena GNU/Linux dapat mengatur sharing CPU dari tugas-tugas yang sedang dieksekusi. Setiap tugas (*task*) mendapatkan sumber daya perangkat keras yang sama. GNU/Linux harus dapat memroses setiap tugas (*task*) dalam waktu yang sangat singkat. Beberapa tugas memiliki prioritas tertinggi sehingga diperlukan juga prioritas pemakaian sumber daya CPU ke tugas tersebut. Salah satu keunggulan dari sistem operasi *multitasking* adalah kemampuan dari sistem operasi tersebut untuk dapat menjalankan tugas-tugas yang berbeda secara simultan.





Bagaimana sebuah komputer dapat dikatakan multiuser? Cukup sederhana saja, dengan pengguna dapat menggunakan komputer yang sama pada waktu yang bersamaan hingga tetap terjadi proses pemisahan informasi antara pengguna yang ada. Sistem operasi multiuser harus mampu mengakomodasikan koneksi lebih dari satu user ke sistem secara simultan.

Beberapa pengembang distribusi Linux yang terkenal adalah: Mandrake dengan Mandrake & Mandrivanya, RedHat dengan Redhat & Fedoranya, Suse, Debian, Gentoo, Slackeware, Xandros, dan masih banyak yang lainnya. apalagi sekarang sudah banyak distribusi Linux (atau disebut distro) yang berada dalam sebuah CD. Distro tersebut disebut Distro Linux Live CD. Ada banyak contoh distro Live CD adalah Knoppix (varian dari Debian) MandrakeMove, dan Ubuntu. Hanya dengan sebuah CD saja maka komputer dapat digunakan seperti layaknya sistem operasi yang diinstall di harddisk. Apalagi ada beberapa distro Linux yang dibuat di disket dan flash disk.

UNIVERSITAS ISLAM RIAU

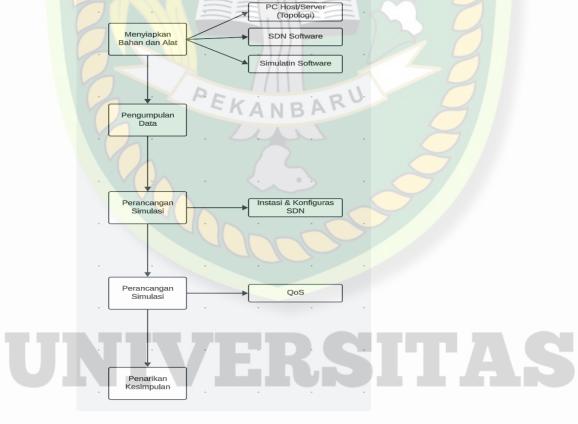


BAB III

METODOLOGI PENELITIAN

3.1 Metodologi Penelitian

Metodologi penelitian mendefinisikan tahapan dan prosedur yang dilakukan dalam penelitian ini menjelaskan dan memperkenalkan simulasi pengembangan sistem keamanan honeypot secara umum, adapun tahapan dari penelitian ini adalah penyiapan alat dan bahan, pengumpulan data, pengembangan dan perancangan simulasi, parameter kerja, kerangka pemodelan, evaluasi hasil penelitian dan penarikan kesimpulan. Seperti pada gambar 3.1 berikut ini.



Gambar 3. 1 Metode Penelitian



3.2 Alat dan Bahan Penelitian

Adapun spesifikasi perangkat keras (hardware) yang digunakan untuk melakukan Pengujian dan spesifikasi perangkat lunak (software) yang dibutuhkan untuk sistem yang akan dibangun sebagai berikut :

3.2.1 Perangkat Keras (Hardware)

Spesifikasi perangkat keras (hardware) yang dibutuhkan untuk Pengujian kinerja adalah laptop atau PC dengan spesifikasi sebagi berikut :

- 1. Processor Intel Core i5
- 2. Ram 8 Gb
- 3. Harddisk minimal 500 GB
- 4. Type Sistem 64-bit Operating System

3.2.2 Perangkat Lunak (Software)

Perangkat lunak atau software yang digunakan dalam pembuatan dan pengujian kinerja jaringan adalah sebagi berikut :

| No | Nama Perangkat (Software) | Fungsi |
|----|-------------------------------|---|
| 1 | Mininet Emulator (Simulation) | Salah satu software yang membantu dalam implementasi secara virtual dari suatu jaringan yang dibentuk |
| 2 | Wireshark | Softwar yang digunakan utnuk pengambilan data dalam pengujian menggunnak QoS |
| 3 | SDN (Ryu Controller) | Software Devine Network yang merupakan software untuk manajemen sebuat bentuk jaringan |

3.3 Teknik Pengumpulan Data

Teknik dalam pengumpulan data dalam penelitian ini menggunakan 2



metode yaitu:

1. Observasi

Observasi dilakukan dimana peneliti akan lasung terjun kelokasi untuk mendapat kan data yang diperlukan, data tersebut berupa infrasktur jaringan yang digunakan pada tempat penelitian

2. Tinjauan Pustaka

Tinjauan Pustaka meruapakan pengumpulan data yang diambil dari beberap refrensi jurnal yang masih berhubungan dan terkait dengan penelitian yang dilakukan

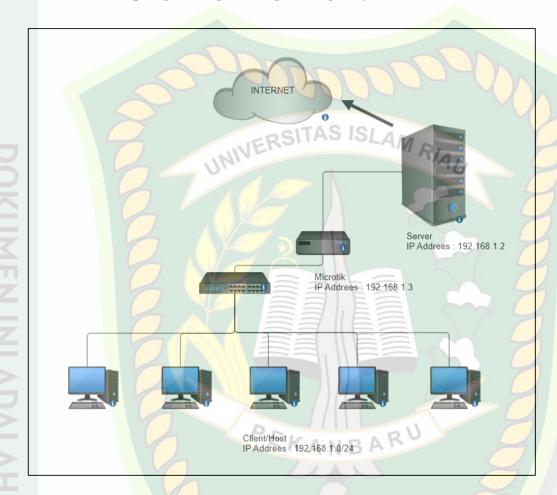
3.4 Perancangan Jaringan (Simulasi)

Tahapan ini memberikan penjelasan gambar infrastruktur jaringan yang digunakan dan infrastruktur jaringan yang menjadi usulan serta kasus pada penelitian ini.

UNIVERSITAS ISLAM RIAU



3.4.1 Desain Topologi Jaringan Yang Sedang Berjalan



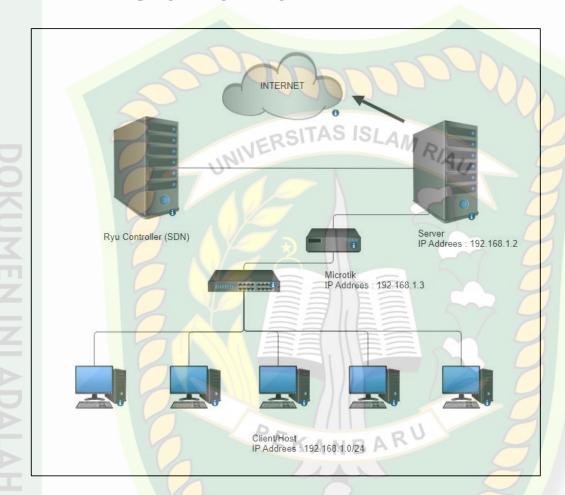
Gambar 3.2 Topologi Yang Sedang Berjalan

Pada gambar 3.2 diatas merupakan gambar topologi yang masih mengimplementasi konsep jaringan secara trasdisional yang memiliki sekumpulan satu – satuan komponen yang berhubungan dengan peran masing masing. Adanya client dengan pemberian alamat IP yaitu 192.168.1.0/24 serta sebuah router yaitu mikrotik peran sebagai pengatur dalam jaringan dan terakhir yaitu server sebagai penyedia layanan yang dibutuhkan di Pengadilan Agama Bangkinang.

ISLAM RIAU



3.4.2 Desain Topologi Jaringan Yang Diusulkan



Gambar 3.3 Topologi Yang Diusulkan

Pada gambar 3.3 diatas merupakan gambaran topologi yang mengimplementasi SDN (Software Define Network) untuk dijadikan sebagai pusat kontrol. Dengan ada nya SDN didalam jaringan maka pengelolaan yang tadinya satu — satuan menjadi hanya satu dengan kata lain SDN mampu mengontrol dan mengelola semua komponen infrastruktur jariangan.

3.5 Teknik Pengujian

Pengujian dilakukan dengan menggunakan QoS (Quality of Service) yaitu pengujian yang mengambil hasil dari performan jaringan yang telah diusulkan,



Adapun Paremeter yang digunakan antara lain:

1. Throughput

Througput merupakan kecepatan dalam transfer data yang berhasil diamati sampai tujuan selama interval waktu tertentu dibagi oleh durasi interval waktu tersebut, Kategori Throughput diperlihatkan di tabel 3.1.

Tabel 3.1 Kategori Throughput

| Kategori Throughput | Throughput (bps) | Indeks |
|---------------------|------------------|--------|
| Bagus sekali | >100 | 4 |
| Bagus | 75 | 3 |
| cukup | 50 | 2 |
| Jelek | < 25 | 1 |

2. Delay

Delay merupakan rentang waktu pengiriman paket data untuk menempuh jarak asal ke tujuan yang mengalami waktu tunda, Pada Tabel 3.2 diperlihatkan kategori dari Delay dan besar Delay.

Tabel 3.2 Katagori Delay

| Kategori Latensi | Besar Delay (ms) | Indeks |
|------------------|-------------------|--------|
| Bagus sekali | < 150 ms | 4 |
| Bagus | 150 ms s/d 300 ms | 3 |
| cukup | 300 ms s/d 450 ms | 2 |
| Jelek | > 450 ms | |





3. Jitter

Jitter merupakan variasi delay yang dilantarkan oleh variasi – variasi lama antrian dalam waktu mengolah data. Delay antrian pada router dan switch dapat menimbulkan jitter, Kategori Jitter dapat dilihat pada Tabel 3.3.

Tabel 3.3 Kategori jitter

| Kategori <mark>De</mark> gradasi | Jitter (ms) | Indeks |
|----------------------------------|-------------|--------|
| Buruk | >225 ms | |
| cukup | 76 – 125 ms | 2 |
| Bagus | 1 – 75 ms | 3 |
| Bagus sekali | 0 ms | 4 |





BAB IV

HASIL DAN PEMBAHASAN

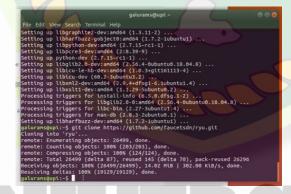
4.1 Hasil Penelitian

Memberikan tahapan mulai dari insntalasi sampai dengan konfigurasi dari implementasi SDN dengan Ryu Controller, dimana disesuaikan dengan rancangan topologi yang diusulkan.

4.1.1 Instalasi Ryu Controller

Tahapan instalasi Ryu, dalam penelitian ini sistem operasi yang digunakan adalah ubuntu 16 sebagai sistem operasi pada server dimana SDN akan diinstal didalamnya.

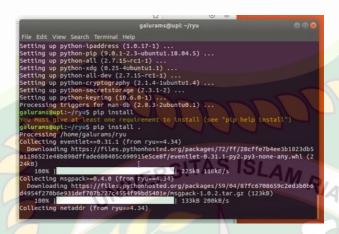
Tahapan awal pada saat instalasi SDN Ryu yaitu menjalankan perintah git untuk mengelonning data pada GIT.



Gambar 4. 1 Clonning GIT Ryu

Setelah proses clonning selesai, masuk kedalam folder ryu dan lakukan perintah "pip install".





Gambar 4.2 Install Ryu

Setelah proses intalasi Ryu selesai dan berhasil, selanjutnya uji coba untuk menjalankan Ryu yang telah berhasil diinstal dengan proses "CD ryu/ryu" dilanjutkan dengan "ryu-manager simple-switch"

```
File Edit View Search Terminal Help
galurams@upt:-/ryu/ryu/app$ 1s
bnpstation.py rest_topology.py simple_switch_lacp.py
conf_switch_lacp.py rest_topology.py simple_switch.py
conf_switch_lacp.py rest_topology.py simple_switch_lacp.py
conf_switch_lacp.py rest_topology.py simple_switch_lacp.py
conf_switch_lacp.py simple_switch_lacp.py
gut_topology
init_.py simple_switch_lacp.py simple_switch_stp.py
ofcit
rest.py simple_switch_lacp, simple_switch_top_lacpy
rest_conf_switch.py simple_switch_lacp_lacpy
rest_conf_switch.py simple_switch_lacplacpy
galurams@upt:-/ryu/ryu/app$ ryu-manager simple_switch.py
Registered VCS backend: pix
Registered VCS backend: bix
Registered VCS backend: bix
Registered VCS backend: bix
loading app simple_switch.py
loading app ryu-controller.ofp_handler
instantiating app_ryu-controller.ofp_handler of OFPHandler
```

Gambar 4.3 Running Test Ryu

Pengujian selanjutnya adalah dengan menambahka terminal baru dimana terminal ini akan digunakan sebagai remote kendali untuk melihat hasil output hasil kendali yang dilakukan dengan peritah "Ping", pengujian ini dapat dilihat pada gambar 4.4 dan 4.5 dibawah ini.





galurams@upt:~ File Edit View Search Terminal Help galurans@upt:-5 sudo nn --controller=remote [sudo] password for galurams: *** Creating network *** Adding controller Connecting to remote controller at 127.0.0.1:6653 *** Adding switches: *** Adding switches: *** Adding links: (hi, si) (h2, si) *** Configuring hosts hi h2 *** Starting controller c0 *** Starting 1 switches \$1 ... *** Starting cII: nininet> pingall *** Ping: testing ping reachability hi -> h2 h2 -> h1 *** Results: 0% dropped (2/2 received) nininet>

Gambar 4.4 Remote Controller

```
File Edit View Search Terminal Help

Registered VCS backend: brr
loading app sinple_switch.py
loading app ryu.controller.ofp_handler
instantiating app ryu.controller.ofp_handler of OFPHandler
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:ff:74:f7:00 2
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:16 2
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:16 1
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:16 2
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:16 1
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:16 2
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:10 2
packet in 1 42:7c:dd:74:f7:00 33:33:00:00:00:10 2
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:33:33:00:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:73:00:00:00:00:10 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:73:00:00:00:00:00:00 1
packet in 1 9e:77:72:fc:dd:73:73:00:00:00:00:00 1
```

Gambar 4.5 Output Hasil Remote

4.1.2 Konfigurasi dan Rancang Topologi (Mininet)

Tahapan ini merupakan tahapan utama yaitu melakukan konfiguras dan merancang topologi pada SDN Ryu dan pada penelitian ini menggunakan mininet sebagai tools simulasi. Perancangan topologi sekaligus konfigurasi pada SDN Ryu menggunakan bahasa phyton sebagai bahasa bawaan yang dimiliki oleh linux.

ISLAM RIAU





Gambar 4. 6 File Konfigurasi

Pada gambar 4.6 diatas pada direktori mininet didalam custom akan dibuat file konfiguras dengan nama yang disesuaikan "konfigurasi-sdn.py" yang merupakan nama file konfigurasi pada penelitian ini.

Gambar 4.7 Konfigurasi Rancangan Topologi

Pada gambar 4.7 merupakan isian berupa konfigruasi dengan penyesuaian pada topologi yang diusulkan dimana terdapat 6 Host (client) yang terhubung dengan controller SDN.

ISLAM RIAU



```
File Edit View Search Terminal Help

**** Adding hosts:
h1 h2 h3 h4 h5 h6

**** Adding switches:
s1 s2 s3 s4 s5

*** Adding links:
(h1, s2) (h2, s2) (h3, s4) (h4, s5) (h5, s3) (h6, s3) (s1, s4) (s1, s5) (s2, s5) (s3, s2) (s3, s4) (s4, s1) (s4, s3) (s5, s1) (s5, s2)

*** Configuring hosts
h1 h2 h3 h4 h5 h6

*** Starting controller

c0

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...

*** Starting to switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...
```

Gambar 4.8 Running Topologi Mininet

Pada gambar 4.8 menampilkan perintah untuk menjalankan topologi yang telah didesain dalam file konfigurasi menggunakan mininet. Perintah yang selanjutnya adalah memerikan apakah semua client sudah terhubung yaitu dengan perintah "pngall".



Gambar 4.9 Hasil Konfigurasi

Pada gambar 4.9 merupakan hasil dari perintah "pingall" yang dilakukan dan hasil ini dilihat pada terminal yang kedua terlihat bahwa seluruh host (client) telah tehubung. Selanjutnya melakukan konfigurasi pada tiap host yaitu menentukan client yang berperan sebagai Server dan mana client yang berperan sebagai host. Perintah yang dijalan kan adalah "xtern h1 h2 h3 h4 h5 h6"



```
root@ubuntu:/home/faraz/mininet/custom

File Edit View Search Terminal Help

c0

*** Starting 5 switches
$1 $2 $3 $4 $5 ...

*** Starting CLI:
minnet> pingall

*** Ping: testing ping reachability

h1 -> X X X X X

h2 -> X h3 h4 h5 h6

h3 -> h1 h2 h3 h5 h6

h3 -> h1 h2 h3 h4 h6

h6 -> h1 h2 h3 h4 h5

*** Results: 20% dropped (24/30 received)
minnet> pingall

*** Ping: testing ping reachability

h1 -> h2 h3 h4 h5 h6

h2 -> h1 h3 h4 h5 h6

h3 -> h1 h2 h3 h5 h6

h3 -> h1 h2 h3 h5 h6

h4 -> h1 h2 h3 h5 h6

h4 -> h1 h2 h3 h5 h6

h4 -> h1 h2 h3 h4 h6

h6 -> h1 h2 h3 h4 h6
```

Gambar 4.10 Konfigurasi Host

Pada tahap ini yang dilakukan yaitu memberikan peran pada tiap client dengan kendali yang diletak pada SDN Ryu, pertama h1 akan ditentutkan sebagai server dapat dilihat pada gambar 4.11 dibawah ini.



Gambar 4.11 Konfigurasi Server dan Client

Penentuan server dilakukan dengan perintah pada client h1 yaitu "iperf -u -s -I 3 &". Perintah ini akan menjadikan host h1 beperan sebagai server. Selanjut nya mengkonfigurasi sisa host lainnya menjadi client dan menghubungan kan keserver perintah yang dilakukan hampir sama yaitu "iperf -u -c 10.0.0.1 -t 200 -i 3 -b 200 mb", hasil dari konfigurasi ini dapat dilihat pada gambar 4.12 dan 4.13.





Gambar 4.12 Hasil Terhubung Server



Gambar 4.13 Hasil Terhubung Client

Untuk sisa host lakukan configurasi yang sama yaitu dijadikan client.

4.1.3 Hasil Analisis QoS

Analisa QoS yang dilakukan pada tahapan diamana implementasi jaringan baru belum di bangun yaitu menggunakan jaringan dengan konsep setiap client hanya menggunakan konektifitas menggunakna Wi-fi. Permasalah QoS yang diuji adalah dengan menggunakan kasus dimana pegawai melakukan browsing internet. Berikut hasil dari analisis yang dilakukan:





1. Parameter Throughput



Gambar 4.14 Static Throughput

Untuk menghitung parameter throughput pada rumus di bawah dimana varibel yang dibutuhkan adalah paket data terkirim dan lama pengaamatan, data diambil menggunkan tools wiresharek untuk melihat value dari variabel yang digunakan.

A. Perhitungan Througput Pada Jaringan Tradisional

Host 1

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span = 27644590 : 18,968 1457433 145,743 KB/s 145,743 x 8

1166 Kb/s

Host 2

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span = 27643410 : 18,968

1457371 145,737 145,737

KB/s x





| | 1166 | Kb/s | |
|--|---------------------------|-----------|-----------------------|
| Host 3 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte: Time Span | = 22644590 1193831 | Din | 18,968 |
| | 119,383 | KB/s | |
| | 119,383 | Ana X | 8 |
| VIA | 119,383 119,383 955 | X Kb/s | |
| Oliv. | | 10 | |
| Host 4 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Ti <mark>me S</mark> pan | = 27644590 | | 18,968 |
| | 1457433 | | |
| | 145,743 | KB/s | |
| | 145,743 | X | 8 |
| | 1166 | Kb/s | |
| | | | |
| Host 5 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Time Span | = 28644218 | L: | 1 <mark>8,96</mark> 8 |
| | 1510134 | | |
| - | 151,013 | KB/s | |
| | 151,013 | X | 8 |
| | 1208 | Kb/s | |
| | | | |
| Host 6 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Time Span | = 27644590 | | 18,968 |
| | 1457433 | | |
| | 145,743 | KB/s | |
| | 145,743 | X | 8 |
| | 1166 | Kb/s | |
| | | | |
| Host 7 | | | |

Host 7 THROUGPUT Jumlah Byte : Time Span = 19635901 : 18,968 1035212 103,521 KB/s 103,521 x 8 828 Kb/s

18,968

8



| Ho | ct | 8 |
|----------------------------------|----|---|
| $\mathbf{I}\mathbf{I}\mathbf{V}$ | ວເ | U |

| THROUGPUT | | | |
|-------------------------|-------------|------|--------|
| Jumlah Byte : Time Span | = 27644590 | : | 18,968 |
| | 1457433 | | |
| | 145,743 | KB/s | |
| | 145,743 | X | 8 |
| | 1166 | Kb/s | |
| | ERSITAS ISL | 410 | |
| Host 9 | EKO | RIA. | |
| THROUGPUT | | | |

Host 9

Jumlah Byte: Time Span 23642594 1246446

> 124,645 KB/s 124,645 X 997 Kb/s

Host 10

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span

| = 222445 | 590 : | 18,968 |
|----------|---------|--------|
| 117274 | 13 | |
| 117,27 | 4 KB/s | |
| 117,27 | 4 x | |
| 938 | Kb/s | |
| - A A N | K K I T | |

Host 11

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span 18,968 21244590 1120023 112,002 KB/s 112,002 8 X

896

Host 12

THROUGPUT

27646700 18,968 Jumlah Byte: Time Span 1457544

145,754 KB/s 145,754 8 X 1166 Kb/s

Kb/s

Kb/s



Host 13

| UGPUT | | | | |
|-----------------|-------|-------------------------------|-----------|--------|
| Byte: Time Span | = | 22544590 | | 18,968 |
| | | 1188559 | | |
| | | 118,856 | KB/s | |
| | | 118,856 | X | 8 |
| | | 951 | Kb/s | |
| | PS | TAS ISLA | N. a. | |
| 4 | MELLO | | WI RIA. | |
| UGPUT | | | | |
| 4 | IVERS | 1188559 118,856 118,856 | x Kb/s | |

Host 14

| Jumlah Byte: Time Span | 27655590 | | 18,968 |
|------------------------|----------|------|--------|
| | 1458013 | | |
| | 145,801 | KB/s | |
| | 145,801 | X | 8 |

1166

Host 15

THPOLICPLIT

| THROUGPUT | | | |
|-------------------------|------------|------|--------|
| Jumlah Byte : Time Span | = 19635901 | | 18,968 |
| | 1035212 | | |
| | 103,521 | KB/s | |
| | 103,521 | X | 8 |
| | 929 | Vh/c | |

Host 16

THROUGPUT

| Jumlah Byte : Time Span | = | 19635901 | : - | 18,968 |
|-------------------------|---|----------|------|--------|
| | | 1035212 | | |
| | | 103,521 | KB/s | |
| | | 103,521 | X | 8 |
| | | 828 | Kb/s | |

Host 17

THROUGPUT

| Jumlah Byte: Time Span | 27774592 | | 18,968 | |
|------------------------|----------|------|--------|--|
| | 1464287 | | | |
| | 146,429 | KB/s | | |
| | 146,429 | X | 8 | |
| | 1171 | Kb/s | | |



| Н | ost | 1 | Q |
|---|-----|---|---|
| | USL | 1 | O |

| THROUGPUT | | | |
|-------------------------|--------------|------|--------|
| Jumlah Byte : Time Span | = 27774592 | | 18,968 |
| | 1464287 | | |
| | 146,429 | KB/s | |
| | 146,429 | X | 8 |
| | 1171 | Kb/s | |
| | ERSITAS ISLA | M | |

THROUGPUT

| TIMOCOLOI | | | |
|--|----------|------|--------|
| Jumlah Byt <mark>e : Time S</mark> pan | 27774592 | | 18,968 |
| | 1464287 | | |
| | 146,429 | KB/s | |
| | 146,429 | X | 8 |
| | 1171 | Kb/s | |
| | | | |

Host 20

| THROUGPUT | | | |
|-------------------------|------------|------|--------|
| Jumlah Byte : Time Span | = 23642594 | | 18,968 |
| | 1246446 | | |
| | 124,645 | KB/s | |
| | 124,645 | X | 8 |
| | PE 997 | Kb/s | |
| | MANDA | | |

B. Perhitungan Througput Pada Jaringan SDN

Host 1

THROUGPUT

| Jumlah Byte : Time Span | = | 17163590 | | 18,968 |
|-------------------------|---|----------|------|--------|
| | | 904871 | | |
| | | 90,487 | KB/s | |
| | | 90,487 | X | 8 |
| | | 724 | Kh/c | |

Host 2

THROUGPUT Jumlah By

| J1 O 1 | | | |
|-----------------|----------|------|--------|
| yte : Time Span | 17158590 | | 18,968 |
| | 904607 | | |
| | 90,461 | KB/s | |
| TOIT | 90,461 | X | 8 |
| | 724 | Kb/s | |
| | | | |



| THROUGPUT |
|-----------|
|-----------|

| = | 17163590 |) : | 18,968 |
|-------|----------|----------|--------|
| | 904871 | | |
| | 90,487 | KB/s | |
| | 90,487 | X | 8 |
| | 724 | Kb/s | |
| ERS | SITAS I | SLAM | |
| INIVE | | SLAM RIA | 1, |
| O. | | | |

Host 4

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span

| | 17187590 | | 18,968 |
|-----|----------|------|--------|
| | 906136 | | |
| | 90,614 | KB/s | |
| | 90,614 | X | 8 |
| V = | 725 | Kb/s | |

Host 5

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span

| = | 17164595 | /: | 18,968 |
|----|----------|------|--------|
| | 904924 | | |
| Dr | 90,492 | KB/s | |
| | 90,492 | X | 8 |
| | 724 | Kb/c | |

Host 6

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span

| = | 17453530 | | 18,968 |
|---|----------|------|--------|
| | 920157 | | |
| | 92,016 | KB/s | |
| | 92,016 | X | 8 |
| | 736 | Kb/s | |

Host 7

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span

| | ER | | | K |
|---|----------|---|--------|---|
| = | 18163590 | : | 18,968 | |

957591 95,759 95,759 766

KB/s X Kb/s



| Host 8 | | | |
|---------------------------------------|----------------------|------|--------|
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Time Span | = 17563590 925959 | 200 | 18,968 |
| | 92,596 | KB/s | |
| | 92,596 | X | 8 |
| | 741 | Kb/s | |
| Host 9 | | UKI | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : T <mark>ime</mark> Span | = 17163590 | | 18,968 |
| | 904871 | | |
| | 90,487 | KB/s | |
| | 90,487 | X | 8 |
| | 724 | Kb/s | |
| Host 10 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Tim <mark>e Span</mark> | = 17163245 | | 18,968 |
| | 904853 | | |
| | 90,485 | KB/s | |
| | 90,485 | X | 8 |
| | PEKANBAR | Kb/s | |
| Host 11 | MANBA | | |
| THROUGPUT | | | |
| Jumlah Byte : Time Span | = 18863590 994495 | | 18,968 |
| | 99,450 | KB/s | |
| | 99,450 | X | 8 |
| | 796 | Kb/s | |
| Host 12 | | | |
| THROUGPUT | | | |
| | | | |

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span

Jumlah Byte : Time Span

= 17963590 947047

17883590

942830

94,283 94,283

754



KB/s x

Kb/s

18,968

18,968

8

8



| 94,705 | KB/s | |
|--------|------|---|
| 94,705 | X | 8 |
| 758 | Kb/s | |

Host 14

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span

| - - | 17163590 | | 18,968 |
|----------------|----------|------|--------|
| MVERS | 904871 | MRIA | |
| NW. | 90,487 | KB/s | |
| | 90,487 | X | 8 |
| | 724 | Kb/s | |

Host 15

THROUGPUT

Jumlah Byte: Time Span

| | 18,968 |
|------|--------|
| | |
| KB/s | |
| X | 8 |
| Kb/s | |
| | X |

Host 16

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span

| = | 17163590 | : | 18,968 |
|---|----------|------|--------|
| | 904871 | | |
| | 90,487 | KB/s | |
| | 90,487 | X | 8 |
| | 724 | Kb/s | |
| | | | |

Host 17

THROUGPUT

Jumlah Byte : Time Span = 17122590 : 18,968

902709 90,271 KB/s 90,271 x 722 Kb/s

ISLAM RIAU



| Jumlah Byte : Time Span | = | 17163590 | : | 18,968 |
|-------------------------|-------|----------|---------|--------|
| | | 904871 | | |
| | | 90,487 | KB/s | |
| | | 90,487 | X | 8 |
| | | 724 | Kb/s | |
| | PSIT | AS ISLA | N.o. | |
| , NI | VEKO. | | WI RIA. | |
| Host 19 | | | 10 | |

Host 19

THROUGPUT

| Jumlah Byte : Time Span | = | 18163590 | | 18,968 |
|-------------------------|---|----------|------|--------|
| | | 957591 | | |
| | | 95,759 | KB/s | |
| | | 95,759 | X | 8 |
| | | 766 | Kb/s | |

Host 20

THROUGPUT

| Jumlah Byte : Time Span | = | 17163994 | | 18,968 |
|-------------------------|----|----------|------|--------|
| | | 904892 | | |
| | Pr | 90,489 | KB/s | |
| | EK | A 90,489 | X | 8 |
| | | 724 | Kb/s | |

2. Parameter Packet Loss

A. Perhitungan Packet Loss Pada Jaringan Tradisional

HOST 1

PACKET LOSS

```
(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100
                   ( (
                          2618
                                          2587
                                                      2618
                                                             )x
                                                                   100
                ( 31
                                       2618
                                                        100
                1,184
```

HOST 2

PACKET LOSS

```
(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100
                                           2569
                                                       2618
                                                               )x
                                                                    100
                (
                           2618
                                                 ) /
                       49
                                       2618
                                                         100
                                                 )x
```



1,872

HOST 3

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 2597)/ 100) 2618 2618)x 21 2618 100)x UNIVERSITAS ISLAM RIAU 0.802

HOST 4

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 (2618 2569 2618 100)/)x 49 2618 100)x 1,872

HOST 5

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 100 2618 2569 2618)/)X 49 2618 100)x 1,872

EKANBARU

HOST 6

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 ((2618 2597)/ 100) 2618)x 2618 100 21)x 0,802

HOST 7

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 ((2618 2597 2618 100))x (21 / 2618)x 100 0,802

HOST 8

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 2618 2603 2618)x 100)) / 15 2618 100)x



0,573

HOST 9

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 2617)/ 100) 2618 2618)x 2618 100)x UNIVERSITAS ISLAM RIAL 0,038

HOST 10

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 2556 ((2618 2618 100)/ 100 62 2618)x 2,368

HOST 11

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 2618 100 (2618 2600)/ 18 100 2618)x 0,688 KANBA

HOST 12

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 ((2618 2517)/ 2618)x 100) 100 101 2618)x 3,858

HOST 13

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 (2618 2618 2597)/ 100 2618 100)x 0,802

HOST 14

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100



PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = (((2618 - 2597) / 2618)x 100) = (21 2618)x 100 = 0,802

HOST 16

PACKET LOSS

HOST 17

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = ((2618 - 2603) / 2618)x 100) = (15 2618)x 100 = 0,573

HOST 18

PACKET LOSS

HOST 19

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = (((2618 - 2577) / 2618)x 100) = (41 2618)x 100 = 1,566

HOST 20

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100





B. Perhitungan Packet Loss Pada Jaringan SDN

HOST 1

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

= (((1161 - 1160) / 1161)x 100 = (1 / 1161)x 100 = 0,086

UNIVERSITAS ISLAM RIAU

HOST 2

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

= ((1151 - 1150) / 1151)x 100) = (1 / 1151)x 100) = 0,087

HOST 3

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

HOST 4

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

= (((1161 - 1160) / 1161)x 100) = (1 / 1161)x 100 = 0,086

UNIVERSITAS

HOST 5

PACKET LOSS



PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

HOST 7

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

HOST 8

PACKET LOSS

= 0,101

HOST 9

PACKET LOSS

HOST 10

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

HOST 11

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100





PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

= (((1111 - 1110) / 1111)x 100)

= (1 1111)x 100

= 0,090

HOST 13

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100

= (((1161 - 1160) / 1161)x 100)

= (1 161)x 100

= 0,086

HOST 14

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = ((1212 - 1211) / 1212)x 100) = (1 1212)x 100 = 0,083

HOST 15

PACKET LOSS

HOST 16

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = ((1100 - 1099) / 1100)x 100) = (1 1100)x 100 = 0,091

HOST 17

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100





PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = ((1100 - 1099) / 1100)x 100) = (1 1100)x 100) = 0,091

HOST 19

PACKET LOSS

HOST 20

PACKET LOSS

(((Paket Dikirm - Paket Diterima) / Paket Dikirim)x100 = ((988 - 987) / 988)x 100 = (1 988)x 100 = 0,101

3. Parameter Delay

Kedua parameter ini diambil dalam 1 keselurahan data yang akan diambil dari segi data waktu dalam satu aktifitas, dalam hal ini pada saat browsing berlaku untuk delay.

Delay rata-rata = Total Delay / Total paket yang diterima

UNIVERSITAS

A. Perhitungan Delay Pada Jaringan Tradisional

HOST 1

DELAY RATA - RATA

= 1.895 = 0,7325087 : 2587 x 1000



| | = | 732,5087 | ms | |
|-------------------|----------------|-------------|-----------|--------|
| | | | | |
| HOST 2 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = | 2.133 | | 2569 |
| | F | 0,8302842 | X | 1000 |
| | = | 830,28416 | ms | |
| | | | | |
| HOST 3 | NE | RSITAS | SLAM RIAU | 14 |
| DELAY RATA - RATA | $N_{ \exists}$ | 1.825 | TAU | 2597 |
| | = | 0,7027339 | Λ | 1000 |
| | A = J | 702,73392 | ms | |
| CTTOGET 4 | | | | |
| HOST 4 | | 200 | | 2 7 50 |
| DELAY RATA - RATA | =1 | 2.499 | | 2569 |
| | 7 | 0,972752 | X | 1000 |
| | = | 972,75204 | ms | |
| TIOSE 5 | | | | |
| HOST 5 | | 2 112 | | 25.00 |
| DELAY RATA - RATA | \\\ = \ | 3.112 | | 2569 |
| | ///=/ | 1,2113663 | X | 1000 |
| | | 1211,3663 | ms | |
| HOST 6 | F | FI | . DU | |
| DELAY RATA - RATA | | 3.221 A N B | ARU | 2597 |
| DELAI RATA - RATA | = | 1,2402772 | X | 1000 |
| | _ | 1240,2772 | ms | 1000 |
| | _ | 1240,2772 | 1115 | |
| HOST 7 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | V(_)/ | 3.101 | | 2603 |
| | - | 1,1913177 | X | 1000 |
| | = | 1191,3177 | ms | 1000 |
| | | ,, | - | |
| HOST 8 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = | 3.111 | : | 2617 |
| X TIBIT | = | 1,1887658 | x | 1000 |
| | \ <u>\</u> | 1188,7658 | ms | |
| | | | | |
| HOST 9 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = | 2.998 | : | 2556 |
| TOT | = 1 | 1,1729264 | X | 1000 |
| | _ = | 1172,9264 | ms | |



| HO | C | T | 1 | Λ |
|------------------------|-----|---|---|---|
| $\mathbf{n}\mathbf{v}$ | כיי | 1 | 1 | v |

| DELAY RATA - RATA | = | 2.887 | : | 2617 |
|-------------------|---|-----------|----|------|
| | = | 1,1031716 | X | 1000 |
| | 1 | 1103.1716 | Ms | |

| DELAY <mark>RATA - R</mark> ATA | -50 | 1.766 | 100 | 2600 |
|---------------------------------|-------|----------|-----|------|
| | MINER | 0,679231 | R/X | 1000 |
| | = | 679,2308 | ms | |

HOST 12

| DELAY RATA - RATA | = 2.201 | | 2517 |
|-------------------|------------|----|------|
| | = 0,874454 | X | 1000 |
| | = 874,4537 | ms | |

HOST 13

| DELAY RATA - <mark>RA</mark> TA | = 3.108 | | 2597 |
|---------------------------------|------------|----|------|
| | = 1,196765 | X | 1000 |
| | = 1196,765 | ms | |

HOST 14

| DELAY RATA - R <mark>ATA</mark> | = 3.001 | 2 U | 25 97 |
|---------------------------------|------------|-----|--------------|
| | = 1,155564 | X | 1000 |
| | - 1155 564 | me | |

HOST 15

| DELAY RATA - RATA | / = | 2.988 | | 2567 |
|-------------------|-----|----------|----|------|
| | | 1,164005 | X | 1000 |
| | = (| 1164,005 | ms | |

HOST 16

| DELAY RATA - RATA | = | 3.230 | : | 2603 |
|-------------------|---|----------|---|------|
| | = | 1,240876 | X | 1000 |
| | | | | |

HOST 17

| DELAY RATA - RATA | = | 3.109 | : | 2603 |
|-------------------|---|----------|---|------|
| | = | 1,194391 | X | 1000 |

HOST 18





| DELAY RATA - RATA | = = = | 3.199 1,245717 1245,717 | : x ms | 2568 1000 |
|---|--------------------------|-------------------------------|--------------------|--------------|
| HOST 19 DELAY RATA - RATA | | 2.887 1,120295 | ; x | 2577 1000 |
| HOST 20 DELAY RATA - RATA | NIVERS | 2.887 | X AM ms RIAU | 2577 |
| DELAT KATA KATA | | 1,120295 1120,295 | x ms | 1000 |
| B. Perhitung <mark>an Delay P</mark> ad | <mark>la J</mark> aringa | n SDN | | |
| HOST 1 | | | | |
| DELAY RAT <mark>A - RATA</mark> | = 43 | 9 | : | 1160 |
| | | 3784483 78,44828 | x ms | 1000 |
| HOST 2 | PF | KANBA | RU | |
| DELAY RATA - RATA | = 52 | | | 1150 |
| E | | 453913 | X | 1000 |
| | = 45 | 3,91304 | ms | |
| HOST 3 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = 38 | 9 | | 1160 |
| | | 3353448 | X | 1000 |
| | = 33 | 5,34483 | ms | |
| HOST 4 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = 42 = 0,3 | .9 3487805 | · X | 1230 1000 |
| UNI | | 8,78049 | ms | |

DELAY RATA - RATA = 439 : 1340= 0.3276119 x 1000= 327.61194 ms



| HOST 6 | | | | |
|-------------------|------------|-------------|----------|-------|
| DELAY RATA - RATA | = | 558 | : | 1260 |
| | 7= | 0,4428571 | X | 1000 |
| | 一千 | 442,85714 | ms | |
| | | | | |
| HOST 7 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | = | 376 \ \ | LAM RIAU | 987 |
| | MIAL | 0,3809524 | X\/A | 1000 |
| | = | 380,95238 | ms | |
| TYO CITE O | | | | |
| HOST 8 | | 420 | | 11.60 |
| DELAY RATA - RATA | //= | 439 | | 1160 |
| | | 0,3784483 | X | 1000 |
| | 7 | 378,44828 | ms | |
| HOST 9 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | | 421 | | 1340 |
| DELAT KATA - KATA | NIZE | 0,3141791 | · | 1000 |
| |) | 314,1791 | ms | 1000 |
| | | 01.,17,51 | | |
| HOST 10 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | _P | 352 | ARU | 1160 |
| | = | 0,3034483 | X | 1000 |
| | = | 303,44828 | ms | |
| | | | | |
| | | | | |
| HOST 11 | | 120 | | 12.50 |
| DELAY RATA - RATA | M(: | = 439 | | 1260 |
| | | = 0,348413 | X | 1000 |
| | | = 348,4127 | ms | |
| HOST 12 | | | | |
| DELAY RATA - RATA | - | = 526 | | 1110 |
| | | = 0.473874 | · X | 1000 |
| | | = 473,8739 | ms | 1000 |
| | | , , , , , , | | |

NOTICE IN AUACAN ARGIR MILIN.

DELAY RATA - RATA = 389

= 0,335345 = 035,3448 : 1160 x 1000 ms



| Н | 0 | S | T | 14 |
|---|---|---|---|----|
| | | | | |

| DELAY RATA - RATA | = | 429 | :_ | 1211 |
|-------------------|---|----------|----|------|
| | = | 0,354253 | X | 1000 |
| | _ | 354 2527 | me | |

| DELAY RATA - RATA | = | 439 | : | 1360 |
|-------------------|--------------------|----------|-----|------|
| | . 72.5 | 0,322794 | AMX | 1000 |
| | MINE | 322,7941 | ms | |

HOST 16

| DELAY RATA - RATA | = 358 | | 1260 |
|-------------------|------------|----|------|
| | = 0,284127 | X | 1000 |
| | = 284,127 | ms | |

HOST 17

| DELAY RA <mark>TA - RAT</mark> A | = 576 | 5 7 | 1099 |
|----------------------------------|------------|-----|------|
| | = 0,524113 | X | 1000 |
| | = 524 1128 | ms | |

HOST 18

| DELAY RATA - RATA | | 439 | : | 987 |
|-------------------|----|----------|-----|------|
| | PE | 0,444782 | RUX | 1000 |
| | = | 444,7822 | ms | |

HOST 19

| DELAY RATA - RATA | = | 434 | | 1099 |
|-------------------|---|----------|----|------|
| | = | 0,394904 | X | 1000 |
| | = | 394,9045 | ms | |

HOST 20

| DELAY RATA - RATA | | 368 | | 987 |
|-------------------|--------------|----------|----|------|
| | // = | 0,372847 | x | 1000 |
| | W = 1 | 372,847 | ms | |

4. Parameter Jitter

Jitter = Total variasi delay / Total paket diterima)

1000

X

ms



A. Perhitungan Jitter Jaringan Tradisional

| 2 2 | | | |
|--------------------|-----------------------|---|------|
| HOST 1 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 1,895 | | 2587 |
| | = 1,895 $=$ 0,0007325 | X | 1000 |
| | = 0,7325087 | ms | |
| | | | |
| HOST 2 | UNIVERSITAS IS | LAM D. | |
| JITTER RATA - RATA | = 2,133 | MALI | 2569 |
| | = 0,0008303 | X | 1000 |
| | = 0,8302842 | ms | |
| | | | |
| HOST 3 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 1,825 | : 5 | 2597 |
| | = 0,0007027 | $=$ \mathbf{x} | 1000 |
| | = 0,7027339 | ms | |
| | | | |
| HOST 4 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 2,499 | | 2569 |
| | = 0,0009728 | X | 1000 |
| | = 0,972752 | ms | |
| | | | |
| HOST 5 | PEKANB | ARO | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,112 | : | 2569 |
| | = 0,0012114 | X | 1000 |
| | = 1,2113663 | ms | |
| | | | |
| HOST 6 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,221 | | 2597 |
| | = 0,0012403 | X | 1000 |
| | = 1,2402772 | ms | |
| | , | | |
| HOST 7 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,101 | | 2603 |
| | = 0,0011913 | $\begin{pmatrix} \cdot \\ \mathbf{x} \end{pmatrix}$ | 1000 |
| | = 1,1913177 | ms | |
| | 2,22,2017.7 | | |
| HOST 8 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,111 | ; | 2617 |
| | - 0.0011888 | V | 1000 |

= = =

0,0011888

1,1887658

2603

1000

X



| HOST 9 | | | |
|----------------------------------|---|---------|------|
| JITTER RATA - RATA | = 2,998 | : | 2556 |
| | = 0,0011729 | X | 1000 |
| | = 1,1729264 | ms | |
| | | | |
| HOST 10 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 2,887 AS IS I = 0,0011032 = 1,1031716 | 414 | 2617 |
| | = 0,0011032 | X | 1000 |
| | = 1,1031716 | ms | |
| | | | |
| | | | |
| HOST 11 | V 3 | | |
| JITTER RATA - RATA | = 1,766 | | 2600 |
| | = 0,000679 | X | 1000 |
| | = 0,679231 | ms | |
| | | | |
| HOST 12 | | | |
| JITTER RAT <mark>A - RATA</mark> | = 2,201 | | 2517 |
| | = 0,000874 | X | 1000 |
| | = 0,874454 | ms | |
| HOST 13 | P | -11 | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,108 | RO | 2597 |
| JII IER RAIA - RAIA | | | 1000 |
| | = 0,001197 = 1,196765 | x ms | 1000 |
| | - 1,190703 | 1115 | |
| HOST 14 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 3,001 | | 2597 |
| JIIIER KATTA KATTA | = 0,001156 | · | 1000 |
| | = 1,155564 | ms | 1000 |
| | 1,1000 | | |
| HOST 15 | | | |
| JITTER RATA - RATA | = 2,998 | : | 2567 |
| 7 77577 | = 0,001168 | X | 1000 |
| | = 1,1679 | ms | |
| 0111 | ATITAL | | |
| HOST 16 | | | |

JITTER RATA - RATA 3,230

= = 0,001241 1,240876 ms



| TIOCT | 1 1 7 |
|-------|-------|
| HUST | 1/ |

| JITTER RATA - RATA | = | 3,109 | : | 2603 |
|--------------------|---|-----------|----|------|
| | = | 0,001194 | X | 1000 |
| | _ | 1 10/1301 | me | |

| JITTER RATA - RATA | (C) | 3,199 | 414 | 2568 |
|--------------------|------|----------|-----|------|
| | MINE | 0,001246 | R/x | 1000 |
| | = | 1,245717 | ms | |

HOST 19

| JITTER RATA - RATA | = 2,887 | | 2577 |
|--------------------|------------|----|------|
| | = 0,00112 | X | 1000 |
| | - 1 120295 | me | |

HOST 20

| 11001 20 | | |
|--------------------|---------------|------|
| JITTER RATA - RATA | = 2,887 : | 2577 |
| | = 0.00112 x | 1000 |
| | = 1.120295 ms | |

B. Perhitungan Jitter Jairngan SDN

HOST 1

| JITTER RATA - RATA | | 0,439 | | 1160 |
|--------------------|---|-----------|----|------|
| | = | 0,0003784 | X | 1000 |
| | | 0.3784483 | ms | |

| HOST 2 | | | | |
|--------------------|----|-----------|----|------|
| JITTER RATA - RATA | = | 0,522 | : | 1150 |
| | =_ | 0,0004539 | X | 1000 |
| | | 0,453913 | ms | |

HOST 3

| JITTER RATA - RATA | = | 0,389 | : | 1160 |
|--------------------|---|-----------|---|------|
| | = | 0,0003353 | X | 1000 |

0,3353448

HOST 4



| JITTER RATA - RATA | = = | 0,429 0,0003488 0,3487805 | : x ms | 1230 1000 |
|------------------------------|---------|---------------------------------|-----------------|--------------|
| HOST 5 JITTER RATA - RATA | INIVE | 0,439 0,0003276 0,3276119 | : x LA ms | 1340 1000 |
| HOST 6 | Win | | VAU | |
| JITTER RATA - RATA | = | 0,588 0,0004667 0,4666667 | : X ms | 1260 1000 |
| HOST 7 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | = | 0,376 | | 987 |
| | = | 0,000381 | X | 1000 |
| | \ \ = \ | 0,3809524 | ms | |
| HOST 8 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | | 0,439 | | 1160 |
| | = | 0,0003784 | X | 1000 |
| | = | 0,3784483 | A Pms | |
| HOGE | | 111 | | |
| HOST 9 JITTER RATA - RATA | = | 0,421 | | 1340 |
| JII IER RATA - RATA | _ = | 0,0003142 | · X | 1000 |
| | | 0,3141791 | ms | 1000 |
| | | | | |
| HOST 10 | | 1 | | |
| JITTER RATA - RATA | = | 0,352 | | 1160 |
| | = | 0,0003034 | X | 1000 |
| | = | 0,3034483 | ms | |
| | | | | |



= 0,349 : = 0,000277 \times

1260 1000

= 0,276984

ms

HOST 12 JITTER RATA - RATA = 0,526

R: 1/4₁₁₁₀



| | = = | 0,000474 0,473874 | x ms | 1000 |
|--------------------|-------|----------------------|---------|------|
| HOST 13 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | I | 0,389 | | 1160 |
| | 1 | 0,000335 | X | 1000 |
| | = | 0,335345 | ms | 1000 |
| | -0 | | | |
| HOST 14 | IEK. | SITAS ISLAM | RIA. | |
| JITTER RATA - RATA | Ξ | 0,429 | 170 | 1211 |
| | 4= | 0,000354 | X | 1000 |
| | //=/ | 0,354253 | ms | |
| | | 3,23,23 | | |
| HOST 15 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | / === | 0,439 | 5.1 | 1360 |
| | 4= | 0,000323 | X | 1000 |
| | | 0,322794 | ms | |
| | | | | |
| HOST 16 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | = | 0,358 | 1:5 | 1260 |
| | = | 0,000284 | X | 1000 |
| | = | 0.284127 | ms | |
| | PE | KANBAR | | |
| HOST 17 | | MANDA | | |
| JITTER RATA - RATA | = | 0,576 | : (| 1099 |
| | = | 0,000524 | X | 1000 |
| | = | 0,524113 | ms | |
| | | | | |
| HOST 18 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | J-7/ | 0,439 | : | 987 |
| | = | 0,000445 | X | 1000 |
| | = | 0,444782 | ms | |
| | | | | |
| HOST 19 | | | | |
| JITTER RATA - RATA | 7 = 1 | 0,434 | | 1099 |
| | 7= | 0,000395 | X | 1000 |
| | = | 0,394904 | ms | |
| | | | | |

HOST 20

JITTER RATA - RATA 0,368 0,000373 0,372847





a. Tabel Hasil Throughput Pada Jaringan Tradisional Dan Jaringan SDN

Hasil akhir dari keseluruhan perhitungan througput pada jaringan tradisional maupun jaringan SDN, dapat dilihat pada tabel dibawah ini :

Tabel 4.1 Hasil Pengukuran Throughput

| No | J <mark>arin</mark> gan Trads <mark>ion</mark> al | Jaringa SDN |
|----|---|-------------|
| 1 | 724 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 2 | 724 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 3 | 724 Kbit/s | 955 Kbit/s |
| 4 | 725 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 5 | 724 Kbit/s | 1208 Kbit/s |
| 6 | 736 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 7 | 766 Kbit/s | 828 Kbit/s |
| 8 | 741 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 9 | 724 Kbit/s | 997 Kbit/s |
| 10 | 724 Kbit/s | 938 Kbit/s |
| 11 | 896 Kbit/s | 896 Kbit/s |
| 12 | 754 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 13 | 758 Kbit/s | 951 Kbit/s |
| 14 | 724 Kbit/s | 1166 Kbit/s |
| 15 | 724 Kbit/s | 828 Kbit/s |
| 16 | 724 Kbit/s | 828 Kbit/s |
| 17 | 724 Kbit/s | 828 Kbit/s |
| 18 | 722 Kbit/s | 1171 Kbit/s |
| 19 | 766 Kbit/s | 1171 Kbit/s |
| 20 | 724 Kbit/s | 997 Kbit/s |
| | | |

Berdasarkan tabel 4.1 yang lampirkan di atas, kesimpulan yang dapat kita tarik adalah bahwa dari hasil pengujian pada parameter throughput, jelas terlihat bahwa jaringan SDN memiliki keunggulan dibandingkan dengan jeringan tradisional dengan kecepatan tertinggi 1171 Kbit/s.



b. Tabel Hasil Packet Loss pada jaringan tradisional dan jaringan SDN

Hasil perhitungan pada parameter Packet Loss yang dilakukan pada jaringan tradisional maupun jaringan SDN dapat dilihat pada tabel dibawah ini :

Tabel 4.2 Hasil Pengukuran Pacekt Loss

| No | Jaringan SDN | Jaringa Tradsional |
|----|-----------------------|--------------------|
| 1 | 0,086 % | 1,184 % |
| 2 | 0,087 % | 1,872 % |
| 3 | 0,081 % | 0,802 % |
| 4 | 0,086 % | 1,872 % |
| 5 | 0,086 % | 1,872 % |
| 6 | 0,075 % | 0,802 % |
| 7 | 0,079 % | 0,802 % |
| 8 | 0,101 % | 0,573 % |
| 9 | 0,086 % | 0,038 % |
| 10 | 0,086 % | 2,368 % |
| 11 | <mark>0,0</mark> 79 % | 0,688 % |
| 12 | 0,090 % | 3,858 % |
| 13 | 0,086 % | 0,802 % |
| 14 | 0,083 % | 0,802 % |
| 15 | 0,086 % | 0,802 % |
| 16 | 0,091 % | 1,948 % |
| 17 | 0,101 % | 0,573 % |
| 18 | 0,091 % | 0,573 % |
| 19 | 0,101 % | 1,566 % |
| 20 | 0,101 % | 1,566 % |

Berdasarkan tabel 4.2 yang di lampirkan di atas, kesimpulan yang dapat kita tarik adalah bahwa dari hasil pengujian pada parameter packet loss, jelas terlihat bahwa jaringan SDN memiliki keunggulan dibandingkan dengan jeringan tradisional dengan jumlah paket paling kecil 0,079%.



c. Tabel hasil Delay pada jaringan tradisional dan jaringan SDN

Hasil perhitungan pada parameter delay yang dilakukan pada jaringan tradisional maupun jaringan SDN dapat dilihat pada tabel dibawah ini :

Tabel 4. 3 Hasil Pengukuran Delay

| Jaringan SDN | Jaringan Tradisional |
|--------------|--|
| 378 ms | 733 ms |
| 454 ms | 830 ms |
| 335 ms | 703 ms |
| 349 ms | 973 ms |
| 328 ms | 1211 ms |
| 443 ms | 1240 ms |
| 381 ms | 1191 ms |
| 378 ms | 1189 ms |
| 314 ms | 1173 ms |
| 303 ms | 1103 ms |
| 348 ms | 679 ms |
| 474 ms | 874 ms |
| 335 ms | 1197 ms |
| 354 ms | 1156 ms |
| 323 ms | 1164 ms |
| 284 ms | 1241 ms |
| 524 ms | 1194 ms |
| 445 ms | 1246 ms |
| 395 ms | 1120 ms |
| 373 ms | 1120 ms |
| | 378 ms 454 ms 335 ms 349 ms 349 ms 348 ms 443 ms 378 ms 314 ms 303 ms 348 ms 474 ms 335 ms 354 ms 323 ms 284 ms 524 ms 445 ms 395 ms |

Berdasarkan tabel 4.3 yang di lampirkan di atas, kesimpulan yang dapat kita tarik dari hasil pengujian menggunakan parameter delay, terlihat bahwa waktu yang di perlukan data untuk mencapai tujuan dengan waktu tercepat adalah melalui jaringan SDN, dengan kecepatan pengirim ketujuan sebesar 284 ms.

d. Tabel hasil jitter pada jaringan tradisional dan jaringan SDN



Hasil perhitungan pada parameter Jitter yang dilakukan pada jaringan tradisional maupun jaringan SDN dapat dilihat pada tabel dibawah ini :

Tabel 4. 4 Hasil Pengukuran Jitter

| No | Jaringan SDN | Jaringan Tradisional |
|----|---------------------------|----------------------|
| 1 | 0,37845 ms | 0,73251 ms |
| 2 | 0,45391 ms | 0,83028 ms |
| 3 | 0,33534 ms | 0,70273 ms |
| 4 | 0,34878 ms | 0,97275 ms |
| 5 | 0,32761 ms | 1,21137 ms |
| 6 | 0,46667 ms | 1,24028 ms |
| 7 | 0,38095 ms | 1,19132 ms |
| 8 | 0,37845 ms | 1,18877 ms |
| 9 | 0,31418 ms | 1,17293 ms |
| 10 | 0,30345 ms | 1,10317 ms |
| 11 | 0,27698 ms | 0,67923 ms |
| 12 | 0,47387 ms | 0,87445 ms |
| 13 | 0,33534 ms | 1,19677 ms |
| 14 | 0,35425 ms | 1,15556 ms |
| 15 | 0,32279 ms | 1,16790 ms |
| 16 | 0, <mark>284</mark> 13 ms | 1,24088 ms |
| 17 | 0,52411 ms | A N B 1,19439 ms |
| 18 | 0,44478 ms | 1,24572 ms |
| 19 | 0,39 <mark>490 m</mark> s | 1,12029 ms |
| 20 | 0,37285 ms | 1,12029 ms |

Berdasarkan tabel 4.4 yang di lampirkan di atas, kesimpulan yang dapat kita tarik dari hasil pengujian menggunakan parameter jitter, terlihat bahwa jaringan SDN menunjukkan keunggulan dalam pengiriman yang lebih cepat, hal ini terlihat dari rentang antrian pengirim paket yang hanya sebesar 0,27698 ms

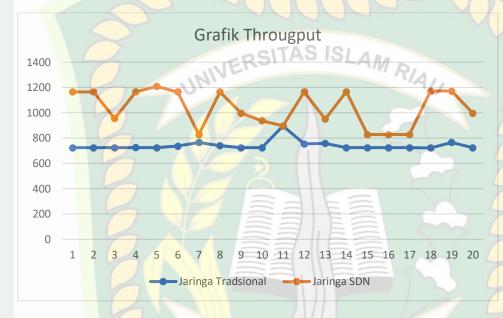
4.1.4 Grafik Hasil Statistik jaringan Tradisional dan SDN

a. Grafik hasil throughput statistik jaringan Tradisional dan SDN

Berdasarkan diagram grafik 4.15 yang terpapar dibawah ini, kesimpulan



yang dapat kita tarik adalah dalam pengujian dengan parameter throughput, jaringan SDN menunjukkan keunggulan dibandingkan dengan jaringan tradisional.

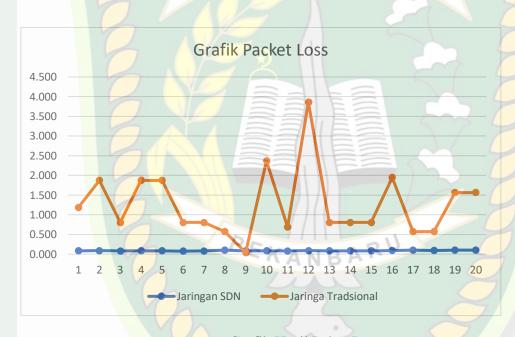


Gambar 4. 15 Grafil Hasil Througput



b. Grafik hasil Packet Loss statistik jaringan Tradisional dan SDN

Berdasarkan diagram grafik 4.16 yang di paparkan dibawah ini, kesimpulan yang dapat kita ambil adalah bahwa dengan pengujian dengan parameter packet loss, jaringan SDN menunjukkan keunggulan dalam pengiriman data ketujuan dengan beban yang paling sedikit dalam sekala %.



Gambar 4. 16 Grafik Hasil Paket Loss



c. Grafik hasil Delay statistik jaringan Tradisional dan SDN

Berdasarkan diagram grafik yang di paparkan dibawah ini, kesimpulan yang dapat kita ambil adalah bahwa dengan pengujian dengan parameter delay, jaringan SDN menunjukkan keunggulan dalam pengiriman data ketujuan dengan waktu yangpaling cepat dalam sekala ms.



Gambar 4. 17 Grafik Hasil Delay





d. Grafik hasil Jitter statistik jaringan Tradisional dan SDN

Berdasarkan diagram grafik 4.18 yang terpapar dibawah ini, kesimpulan yang dapat kita ambil adalah bahwa dalam pengujian menggunakan parameter jitter, jaringan SDN menunjukkan rentang antrian pengiriman paket dengan kecepatan yang lebih tinggi dari pada jaringan yang lainnya dalam skala ms.



Gambar 4. 18 Grafik Hasil Jitter



BAB V

PENUTUP

5.1 Kesimpulan

Dalam penelitian ini, kami telah melakukan evaluasi dua analisis terhadap performasi Software Defined Network (SDN) dengan menggunakan RYU controller pada jaringan kantor pengadilan agama bangkinang.

Berdasarkan penelitian yang telah dilakukan, kami dapat menyimpulkan hal-hal berikut.

- 1. Implementasi SDN menggunakan RYU controller mampu memberikan fleksibilitas dan skalabilitas yang tinggi dalam mengelolah jaringan, dengan SDN, administrator jaringan dapat dengan mudah mengatur, memonitor, dan mengontrol jaringan secara terpusat melalui kontroler SDN.
- 2. Performasi jaringan meningkatkan secara signifikan dengan adopsi SDN. Kami telah melihat peningkatan throughput, latensi yang lebih rendah, dan kemampuan untuk melakukan provisioning jaringan yang lebih efisien. Hal ini berdampak positif pada pengalaman pengguna dan aplikasi yang dijalankan di jaringan.
- 3. RYU controler sebagai penghubung komunikasi antara kontroler SDN dan perangkat jaringan memberikan introprabilitas yang baik. Kami dapat mengontrol perangkat jaringan yang berbeda dari berbagai vendor dengan menggunakan kontroler SDN yang sama, tanpa memerlukan konfigurasi perangkat secara manual.



4. Dengan menggunakan RYU Controller memungkinkan ada nya segmatasi jaringan yang lebih baik dan isolasi antara pengguna, sehingga meningkatkan keamanan jaringan, pengaturan kebijakan dengan mudah dan lebih efektif melalui kontroler SDN

INIVERSITAS ISLAM RIAL

5.2 Saran

Berdasarkan temuan dan kesimpulan di atas, kami ingin memberikan beberapa saran untuk meningkatkan performasi Software Defined Network menggunakan RYU controller pada jaringan kantor pengadilan agama bangkinang

- 1. Pengembangan infrastruktur jaringan: untuk mengoptimalkan performasi SDN, perlu dilakukan investasi dalam infrastruktur jaringan yang memadai, seperti perangkat jaringan yang kompatibel dengan RYU controller dan koneksi jaringan yang cepat dan andal.
- 2. Pelatihan dan pengetahuan SDN: melakukan pelatihan dan peningkatan pengetahuan bagi staf dan administrator jaringan mengenai SDN dan RYU controller. Dengan pemahaman yang baik tentang konsep SDN dan penggunaan RYU controller, merka dapat mengelola jaringan lebih efisien.
- 3. Pemantauan dan Pemeliharaan yang teratur : melakukan pemantauan dan pemeliharaan rutin terhadap jaringan SDN untuk memasitikan performasi yang optimal. Mengidentifikasi dan menyelesaikan masalah jaringan secara proaktif dapat mencegah potensi gangguan dan degradasi performansi.



4. Keamanan jaringan yang diperkuat: tingkatkan keamanan jaringan dengan menerapkan langkah-langkah keamanan yang diperlukan. Gunakan fitur fitur keamanan SDN seperti segmentasi jaringan, isolasi pengguna, dan firewall virtual untuk melindungi jaringan dari ancaman dan serangan yang mungkin terjadi.

5. Evaluasi dan peningkatan kerja : lakukan evaluasi rutin terhadap kinerja jaringan SDN dengan RYU controller. Identifikasi area yang perlu ditingkatkan, seperti throughput, letensi atau sekalabilitas dan implementasi perbaikan yang sesuai. Jangan ragu untuk mencari saran dan memasukan dari ahli SDN dan RYU controller jika diperlukan.



DAFTAR PUSTAKA

- Abyan Faruqi, N., Nurwadi, L., Ismail, N., Maryanto, D., & Elektro UIN Sunan Gunung Djati Bandung, T. (2017). *Software-Defined Network (SDN)*.
- Amalia, R., Kalsum, T. U., & Riska, R. (2021). Analisis dan Implementasi Software Defined Networking (SDN) untuk Automasi Perangkat Jaringan. *Infotek: Jurnal Informatika Dan Teknologi*, 4(2), 312–322. https://doi.org/10.29408/jit.v4i2.3734
- Ardianto, F., & Akbar, T. (2017). PERANCANGAN SISTEM MONITORING KEAMANAN JARINGAN JARAK JAUH MENGGUNAKAN MIKROTIK OPERATIONAL SYSTEM MELALUI VIRTUAL PRIVATE NETWORK. In *Jurnal Surya Energy* (Vol. 2, Issue 1).
- Askari Asikin. (2007). GNU/Linux merupakan sistem operasi multitasking. GNU/Linux Merupakan Sistem Operasi Multitasking.
- Bojović, & Šuh. (2018). Arsitektur Software Defined Network (SDN). Analysis Arsitektur Software Defined Network (SDN).
- Eueung Mulyana. (2014). Buku Komunitas SDN-RG (M. Eueung, Ed.).
- Fadil. (2018). Analisis Kinerja Jaringan Software Defined Network.
- Fadli. (2018). Implementasi Quality Of Service pada Campus Network Menggunakan Teknologi Software-Defined Networking dan Opendaylight Controller dengan Metode Hierarchical Token Bucket. Implementasi Quality Of Service Pada Campus Network Menggunakan Teknologi Software-Defined Networking Dan Opendaylight Controller Dengan Metode Hierarchical Token Bucket.
- Fitria, R., Yulisda, D., & Fachrurrazi, S. (2020). SOFTWARE-DEFINED NETWORKING (SDN) IN MODERN NETWORK MANAGEMENT.
- Gelberger, A., Yemini, N., & Giladi, R. (2013). Performance analysis of Software-Defined Networking (SDN). *Proceedings IEEE Computer Society's Annual International Symposium on Modeling, Analysis, and Simulation of Computer and Telecommunications Systems, MASCOTS*, 389–393. https://doi.org/10.1109/MASCOTS.2013.58





- Iryani, N., Ramadhani, A. D., & Sari, M. K. (2021). Analisis Performansi Routing OSPF menggunakan RYU Controller dan POX Controller pada Software Defined Networking. *Jurnal Telekomunikasi Dan Komputer*, *11*(1), 73. https://doi.org/10.22441/incomtech.v11i1.10187
- Kreutz, D., Ramos, F. M. v., Verissimo, P., Rothenberg, C. E., Azodolmolky, S., & Uhlig, S. (2014). *Software-Defined Networking: A Comprehensive Survey*. http://arxiv.org/abs/1406.0440
- Pratama. (2015). pemisahan antara conrol plane dan data plane. *Pemisahan Antara Conrol Plane Dan Data Plane*.
- Pratama, I. P. A. E., & Bakkara, K. C. (2021). Pengujian QoS Pada Implementasi SDN Berbasis Mininet dan OpenDaylight Menggunakan Topologi Tree. *Jurnal Sisfokom (Sistem Informasi Dan Komputer)*, 10(2), 170–175. https://doi.org/10.32736/sisfokom.v10i2.1141
- Risdianto, A. C., & Mulyana, E. (2016). PENGANTAR Software Defined Network (SDN).
- Septiawan. (2021). ANALISIS IMPLEMENTASI APLIKASI BERBASIS SVM UNTUK DETEKSI DAN MITIGASI DDoS PADA SDN. ANALISIS IMPLEMENTASI APLIKASI BERBASIS SVM UNTUK DETEKSI DAN MITIGASI DDoS PADA SDN.
- Sm Shamim, B., Shisir, S., Hasan, A., Hasan, M., Hossain, A., Shamim α, S., Shisir σ, S., Hasan ρ, A., & Hasan Θ, M. (2018). Performance Analysis of Different Openflow based Controller Over Software Defined Networking. In Type: Double Blind Peer Reviewed International Research Journal Software & Data Engineering Global Journal of Computer Science and Technology: C (Vol. 18).
- Thomas, E. E., Palit, H., & Noertjahyana, A. (2018). Aplikasi Manajemen Jaringan Berbasis Software Defined Networking.

Towidjodjo. (2016). Parameter QoS (Quality of Service).

ISLAM RIAU