

TUGAS AKHIR - TE 1599

PENGUKURAN PERFORMANSI MESIN VIRTUAL PADA KOMPUTASI AWAN

Nur Rohman Widiyanto NRP 2209100025

Dosen Pembimbing Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. Christyowidiasmoro, ST., MT

JURUSAN TEKNIK ELEKTRO Fakultas Teknologi Industri Institut Teknologi Sepuluh Nopember Surabaya 2015



TUGAS AKHIR - TE 1599

PENGUKURAN PERFORMANSI MESIN VIRTUAL PADA KOMPUTASI AWAN

Nur Rohman Widiyanto NRP 2209100025

Dosen Pembimbing Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. Christyowidiasmoro, ST., MT

JURUSAN TEKNIK ELEKTRO Fakultas Teknologi Industri Institut Teknologi Sepuluh Nopember Surabaya 2015



FINAL PROJECT - TE 1599

VIRTUAL MACHINE PERFORMANCE MEASUREMENT ON CLOUD COMPUTING

Nur Rohman Widiyanto NRP 2209100025

Advisor Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. Christyowidiasmoro, ST., MT

Departement of Electrical Engineering Faculty of Industrial Technology Sepuluh Nopember Institute of Technoology Surabaya 2015



ABSTRAK

Nama Mahasiswa Judul Tugas Akhir

Pembimbing

Nur Rohman Widiyanto

Pengukuran Performansi Mesin Virtual pada Komputasi Awan

Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D.
 Christyowidiasmoro, ST., MT.

Berawal kebutuhan komputasi yang semakin beragam saat ini, maka dibangunlah komputasi awan untuk memenuhi kebutuhan tersebut. Komputasi awan dengan salah satu jenis layanannya yaitu IaaS (Infrastructure as a Service) memiliki keuntungan tidak perlu membeli komputer fisik, dan konfigurasi mesin virtual yang dapat dirubah dengan mudah. Di lakukan juga pengukuran performa dari mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan spesifikasi yang beragam, selain itu performa dari mesin virtual juga dibandingkan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Hal tersebut dilakukan guna memperoleh referensi berupa perbandingan performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang beragam, selain itu diperolehnya perbandingan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari kompuasi awan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Komputasi awan dibangun menggunkan OpenStack sebagai sistem operasi utamanya. Pengguna juga dapat dengan mudah memilih sistem operasi yang dibutuhkan, mengatur spesifikasi sesuai dengan kebutuhan dan menjalankannya melalui antarmuka website. Pengukuran performa mesin virtual menggunkan Phoronix, sebuah aplikasi open source untuk benchmark. Phoronix memiliki sekitar 130 tes, seperti C-Ray yang digunkan untuk mengukur beban kerja pada processor. Hasil pengukuran tersebut menunjukan bahwa performa dari mesin virtual tidak kalah dengan performa komputer. Setiap peningkatan 1 core pada CPU dapat berpengaruh pada berkurangnya waktu pemrosesan beban sebesar 18 s yang diukur dengan C-Ray.

Kata Kunci : IaaS (*Infrastructure as a Service*), Komputasi Awan, Mesin Virtual, OpenStack, Performa

ABSTRACT

Name Title Nur Rohman Widiyanto

Virtual Machine Performance Measurement on Cloud Computing

Advisors

1. Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D.2. Christyowidiasmoro, ST., MT.

Beginning with diverse need of computation, the cloud computing was built to fulfill those needs. Cloud computing with one of its service type named IaaS (Infrastructure as a Service) has the advantage of not needing a physical computer, and easily changeable configuration of virtual machine. performance measuring is also done in the form of cloud computing with various specifications, moreover virtual machine's performance is compared with a computer having similar specifications. It is done in order to obtain references, in the form of performance comparison between virtual machine, which is a cloud computing service, with the Computer of similar specifications. Cloud computing is built with OpenStack as its main Operating System. Users can also easily choose the operating system needed, configure the needed specifications, and run it through the website interface. Virtual Machine's performance is measured using Phoronix, an open source application for benchmark. Phoronix owns 130 tests, like C-Ray which can be used to measure the workload in the processor. The measurement result show that the virtual machine performance is on par with Computer. Every 1 core in CPU affects in the reduced processing time amounting to 18 s which is measured using C-Ray.

Keywords : Cloud computing, IaaS (Infrastructure as a Service), Virtual machine, OpenStack, performance

KATA PENGANTAR

Puji dan syukur kehadirat Allah SWT atas segala limpahan berkah, rahmat, serta hidayah-Nya, penulis dapat menyelesaikan penelitian ini dengan judul Analisa Performansi Mesin Virtual pada Komputasi Awan.

Penelitian ini disusun dalam rangka pemenuhan bidang riset di Jurusan Teknik Elektro ITS, Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika, serta digunakan sebagai persyaratan menyelesaikan pendidikan S1. Penelitian ini dapat terselesaikan tidak lepas dari bantuan berbagai pihak. Oleh karena itu, penulis mengucapkan terima kasih kepada:

- 1. Keluarga, Ibu, Bapak dan Saudara tercinta yang telah memberikan dorongan spiritual dan material dalam penyelesaian buku penelitian ini.
- 2. Bapak Dr. Tri Arief Sardjono, ST., MT. selaku Ketua Jurusan Teknik Elektro, Fakultas Teknologi Industri, Institut Teknologi Sepuluh Nopember.
- Secara khusus penulis mengucapkan terima kasih yang sebesarbesarnya kepada Bapak Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. dan Bapak Christyowidiasmoro, ST., MT. atas bimbingan selama mengerjakan penelitian.
- 4. Bapak-ibu dosen pengajar Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika, atas pengajaran, bimbingan, serta perhatian yang diberikan kepada penulis selama ini.
- 5. Seluruh teman-teman *B201-crew* Laboratorium Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika.

Kesempurnaan hanya milik Allah SWT, untuk itu penulis memohon segenap kritik dan saran yang membangun. Semoga penelitian ini dapat memberikan manfaat bagi kita semua. Amin.

Surabaya, Juni 2015

Penulis

DAFTAR ISI

Abstrak	JANE STREE
Abstract	
Tibbittet	
KATA PENGANTAR	v
DAFTAR ISI	vii
DAFTAR GAMBAR	ix
DAFTAR TABEL	xi
DAFTAR KODE	xiii
1 PENDAHULUAN	
1.1 Latar belakang	$\cdots \cdots $
1.3 Tujuan	\ldots
1.4 Batasan masalah	
1.5 Sistematika Penulisan	\cdot
1.6 Relevansi	3
2 TINJAUAN PUSTAKA	5
2.1 OpenStack	
2.2 Virtualisasi \ldots \ldots	7
2.3 Phoronix Test Suite	
3 DESAIN DAN IMPLEMENTAS	SI SISTEM
$3.1 \text{Desain Sistem} \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots $	
3.2 Desain Jaringan	
3.3 Alur Implementasi Sistem	
3.4 Perangkat Keras dan Sistem Ope	erasi
3.5 Pembuatan Controller Node	
3.5.1 Keystone (Identity Servic	ce)
3.5.2 Glance (Image Service)	
3.5.3 Nova (Compute) pada Co	ontroller 21

	3.5.4 Cinder (Block Storage Service)	23
3.6	Pembuatan Compute Node	25
3.7	Pembuatan Horizon (Dashboard)	27
4 P	NGUJIAN DAN ANALISA	29
4.1	Pengujian Layanan	29
	4.1.1 Uji Coba Keystone (Identity Service)	29
	4.1.2 Uji Coba Glance (Image Service)	34
	4.1.3 Uji Coba Nova (Compute Service)	37
	4.1.4 Uji Coba Mesin Virtual (Instance)	38
	4.1.5 Uji Coba Cider (Block Storage Service)	46
4.2	Pengujian Topologi Jaringan	50
4.3	Kemampuan Maksimal Komputasi Awan 🔨 🦲	50
4.4	Perbandingan Performa Mesin Virtual	51
	4.4.1 Performa Komputasi (CPU)	53
	4.4.2 Performa Penyimpanan	62
	4.4.3 Performa Memori (RAM)	65
	4.4.4 Apache Benchmark	72
5 PH	INUTUP	75
5 PH 5.1	NUTUP Kesimpulan	75 75
5 PH 5.1 5.2	$\begin{array}{c} \mathbf{Saran}(\cdot), \\ \mathbf{Saran}(\cdot), \\$	75 75 76
5 PH 5.1 5.2 DAF	CNUTUP Kesimpulan Saran Kesimpulan Saran Kesimpulan Saran Kesimpulan Kesimpulan Saran Kesimpulan	75 75 76 77
5 PH 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran Saran Kesimpulan Kesimpulan Kesimpulan Saran Kesimpulan Kesimpulan Kesimpulan Saran Kesimpulan	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran Image: Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran Saran FAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79

DAFTAR TABEL

3.1 3.2	Spesifikasi dari <i>controller</i> dan <i>compute node</i> Spesifikasi dari <i>storage node</i>	15 15
4.1	Jumlah spesifikasi dari empat compute node \ldots	51
4.2	Spesifikasi (flavor) dari mesin virtual	52
4.3	Spesinkasi dari komputer yang akan dibandingkan .	32
4.4	<i>Flavor</i> mesin virtual untuk mengukur performa kom-	52
15	Flavor mosin virtual untuk mongukur porforma mo	55
4.0	mori	53
16	Waktu pemrosesan beban keria antara mesin virtual	00
4.0	dan komputer	54
47	Waktu pemrosesan beban keria pada mesin virtual	56
4.8	Hasil penguijan memori <i>bandwidth</i> pada komputer	
	dan mesin virtual \ldots \ldots \ldots \ldots	57
4.9	Hasil pengujian performa memori <i>bandwidth</i> pada me-	
	sin virtual	58
4.10	Hasil pengujian kecepatan proses encoding	60
4.11	Waktu yang diperlukan saat <i>encoding</i>	61
4.12	Hasil pengujian penyimpanan dengan Aio-Stress	63
4.13	Hasil pengujian peyimpanan dengan FIO	64
4.14	Hasil pengujian throughput memori saat mengolah	
	data integer pada mesin virtual dan komputer	66
4.15	Hasil pengujian throughput memori saat mengolah	
	floating-point pada mesin virtual dan komputer	66
4.16	Hasil pengujian througput saat memproses data inte-	2
	ger pada mesin virtual	67
4.17	Hasil pengujian througput saat memproses floating-	07
1 10	point pada mesin virtual	67
4.18	Hasil perbandingan kecepatan <i>cache</i> memori antara	70
4 10	Hasil perbandingan <i>handwidth</i> sacha memori pada	10
4.19	mesin virtual	71
4 20	Hasil penguijan mesin virtual dan komputer sebagai	1 1
1.20	webserver dengan Apache Benchmark	72
		·

DAFTAR GAMBAR

2.1	Konsep arsiterkur dasar OpenStack	5
2.2	Arsitektur inti OpenStack.	6
2.3	Metode virtualisasi	7
3.1	Rancangan sistem layanan yang digunakan	12
3.2	Desain jaringan	13
3.3	Alur implementasi sistem	14
3.4	Hubungan antar layanan pada OpenStack	16
3.5	Skema interaksi antara pengguna dengan keystone .	19
(1)		00
4.1		30
4.2	Penambahan pengguna melalui antarmuka web	31
4.3	Daftar pengguna dan layanan melalui console	31
4.4	Daftar pengguna dan layanan melalui antarmuka	32
4.5	Daftar tenant melalui console	33
4.6	Pengguna dan layanan saat pembuatan project	33
4.7	Daftar pengguna dan <i>role</i> melalui <i>console</i>	34
4.8	Penambahan <i>image</i> melalui antarmuka	35
4.9	Daftar image yang berhasil terunggah dilihat melaui	WK
	console	36
4.10	Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan dilihat	3
	melalui console	36
4.11	Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan, bila	W)r
	dilihat melalui antarmuka web	37
4.12	Daftar <i>image</i> sistem operasi dari glance yang terbaca	in.
	oleh nova	37
4.13	Daftar key pairs melalui console	38
4.14	Pembuatan <i>keypair</i> melalui antarmuka	39
4.15	Daftar flavor melalui console	39
4.16	Daftar <i>image</i> melalui antarmuka web	40
4.17	Daftar nova-network melalui console	40
4.18	Daftar secgroup melalui <i>console</i>	41
4.19	Pembuatan mesin virtual melalui antarmuka	42
4.20	Penambahan <i>flavor</i> melalui antarmuka	42
4.21	Tampilan monitoring <i>hypervisors</i>	43

4.22	Perintah tampilkan alamat VNC yang berupa URL .	43
4.23	Akses mesin virtual melalui browser	44
4.24	Pengaturan security group melalui antarmuka	45
4.25	Penambahan security group melalui antarmuka	46
4.26	Melih <mark>at da</mark> ftar me <mark>sin m</mark> elalui <i>console</i>	47
4.27	Layanan-layanan pembangun cinder	47
4.28	Penambahan volume melalui antarmuka	48
4.29	Penambahan penyimpanan melalui antarmuka	49
4.30	Desain jaringan tanpa jaringan ekternal	50
4.31	Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja antara me-	
	sin virtual dengan komputer	54
4.32	Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja pada me-	
	sin virtual	56
4.33	Perbandingan memori bandwidth antara mesin vir-	
	tual dengan komputer	58
4.34	Perbedaan memori bandwith pada mesin virtual	59
4.35	Perbandingan kecepatan encoding	60
4.36	Perbedaan waktu saat encoding	61
4.37	Perbandingan bandwidth penyimpanan	63
4.38	Perbandingan I/O penyimpanan dengan FIO	64
4.39	Perbandingan throughput saat memproses integer pa-	
	da komputer dan mesin virtual .)	66
4.40	Perbandingan throughput saat memproses floating po-	
	int antara mesin virtual dengan komputer	68
4.41	Perbedaan throughput saat memproses data integer	
	pada mesin virtual	68
4.42	Perbedaan throughput saat memproses floating-point	
	pada mesin virtual	69
4.43	Perbandingan kecepatan <i>cache</i> memori antara mesin	
	virtual dengan komputer	70
4.44	Perbedaan bandwith cache memori mesin virtual	71
4.45	Kemampuan menerima permintaan setiap detiknya .	73

DAFTAR KODE

3.1	Galat saat pemasangan glance	20
3.2	Hubungan antara database, keystone dan glance	20
3.3	Hubungan database, keystone, galance dan nova	22
3.4	Hubungan antara database, keystone, dan cinder	24
3.5	Hubungan nova pada compute node dengan controller	
	node	26
3.6	Nova-network pada controller node	27
3.7	Nova-network pada compute node	27
3.8	Penghubung controller node dengan antarmuka web	28
4.1	Login script pada keystone dengan nama pengguna	
	admin	30
4.2	Perintah untuk tambah pengguna	31
4.3	Perintah untuk tambah tenant atau project	32
4.4	Perintah untuk memberi role ke sebuah project	33
4.5	Perintah untuk mengunggah <i>image</i> ke glance	34
4.6	Perintah untuk menambahkan keypair ke nova	38
4.7	Perintah untuk membuat mesin virtual (instance) me-	
	lalui console	41
4.8	Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual	
	dapat diakses melalui SSH	45
4.9	Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual	
	dapat menerima paket ICMP	45
4.10	Perintah untuk menambah volume melalui console .	48
4.11	Perintah untuk menambah volume ke mesin virtual	
	melalui console	49

BIOGRAFI PENULIS



Nur Rohman Widiyanto, lahir pada 26 Maret 1991 di Lamongan, Jawa Timur. Penulis lulus dari SMP Negeri 1 Paciran pada tahun 2006 kemudian melanjutkan pendidikan ke SMA Muhammadiyah 1 Gresik hingga akhirnya lulus pada tahun 2009. Penulis kemudian melanjutkan pendidikan Strata satu ke Jurusan Teknik Elektro ITS Surabaya bidang studi Teknik Komputer dan Telematika. Saat di kuliah penulis aktif menjadi staff PSDM

(Pemberdayaan Sumber Daya Mahasiswa) BEM ITS 2010/2011. Penulis juga aktif menjadi Asisten laboratorium B201 (Telematika) hingga saat ini dan pernah menjabat sebagai koordiator asisten Lab B201 periode 2012/2013. Selama masa kuliah penulis aktif dalam mengikuti ajang perlombaan seperti PKM (Program Kreatifitas Mahasiswa), aktif dalam development group networking dan juga sebagai administrator jaringan Lab B201. Penulis sangat tertarik dengan segala hal yang berhubungan dengan komputer, dan berencana mendalami cabang ilmu komputer lain selain jaringan komputer.



BAB 1 PENDAHULUAN

Penelitian ini di latar belakangi oleh berbagai kondisi yang menjadi acuan. Selain itu juga terdapat beberapa permasalahan yang akan dijawab sebagai luaran dari penelitian.

1.1 Latar belakang

Kebutuhan akan komputasi yang semakin meningkat, seperti pada level pengguna atau *server*. Pada komputasi awan (*cloud computing*) pengguna dapat memperoleh berbagai layanan yang berupa komputasi (CPU), memori, penyimpanan data dan lain sebagainya. Semuanya disediakan sebagai sebuah layanan oleh pihak ketiga [1]. Jenis dari layanan itu adalah IaaS (*Infrastructure as a Service*) yang memiliki keuntungan diantaranya pengguna tidak perlu membeli komputer fisik, melainkan hanya cukup melakukan konfigurasi pada mesin virtual dengan mudah [2]. Konfigurasi mesin virtual dapat dirubah dengan mudah, contohnya saat komputer virtual tersebut mengalami kelebihan beban maka dapat ditambahkan CPU, RAM, media penyimpanan dan sebagainya dengan segera.

Keuntungan lainnya adalah pengurangan biaya investasi perangkat keras, kemudahan *backup* serta *recovery*, pengurangan pemanasan data center, pengurangan biaya sewa slot server, kemudahan skalabilitas dan pengelolaan [3]. Di sisi lain muncul beberapa pertanyaan bagaimana performa sistem operasi yang dipasang pada komputer atau mesin virtual, dan bagaimana perbandingan performa dari mesin virtual tersebut dengan sistem operasi yang dipasang sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama.

OpenStack berperan sebagai sistem operasi pada komputasi awan, fitur yang dimiliki mendukung pembuatan dan penyediaan IaaS. Bentuk layanan yang dibuat dalam penelitian ini berupa mesin virtual yang kemudian diukur performanya. Selain itu juga diukur performa dari sebuah komputer, keduanya menggunakan sistem operasi dan spesifikasi yang sama. Hal ini dilakukan guna meperoleh hasil perbandingan performa antara mesin virtual dengan sebuah komputer dan juga mengukur performa mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan demi memperoleh referensi dalam pemilihan kebutuhan komputasi yang tepat.

1.2 Permasalahan

Berawal dari permasalahan akan kebutuhan komputasi yang beragam dalam skala lab, maka dibangunlah komputasi awan untuk memenuhi kebutuhan tersebut. Layanan yang dibangun berupa IaaS (*Infrastructure as a Service*) dengan mesin virtual sebagai layanan utamanya. Di lakukan juga pengukuran performa dari mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan spesifikasi yang beragam, selain itu performa dari mesin virtual juga dibandingkan dengan sebuah komputer menggunakan spesifikasi yang sama.

1.3 Tujuan

Tujuan utama dari penelitian ini adalah membangun komputasi awan skala lab demi memenuhi kebutuhan komputasi yang beragam di dalamnya. Di perolehnya referensi berupa perbandingan performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang beragam, selain itu di dapat juga perbandingan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari kompuasi awan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Manfaat lain dari penelitian ini adalah diperolehnya referensi untuk mengatasi peningkatan kebutuhan komputasi yang beragam dengan cara penggunaan yang mudah.

1.4 Batasan masalah

Batasan masalah yang timbul dari permasalahan Tugas Akhir ini adalah :

1. Layanan komputasi awan yang dibangun berupa IaaS (*Infrastucture as a Service*) dengan menyediakan mesin virtual skala lab.

1.5 Sistematika Penulisan

Laporan penelitian Tugas akhir ini tersusun dalam sistematika dan terstruktur sehingga mudah dipahami dan dipelajari oleh pembaca maupun seseorang yang ingin melanjutkan penelitian ini. Alur sistematika penulisan laporan penelitian ini yaitu :

1. BAB I Pendahuluan

Bab ini berisi uraian tentang latar belakang permasalahan, penegasan dan alasan pemilihan judul, sistematika laporan, tujuan dan metodologi penelitian.

2. BAB II Dasar Teori

Pada bab ini berisi tentang uraian secara sistematis teori-teori yang berhubungan dengan permasalahan yang dibahas pada penelitian ini. Teori-teori ini digunakan sebagai dasar dalam penelitian, yaitu informasi terkait teknologi komputasi awan, mesin virtual, dan teori-teori penunjang lainya.

3. BAB III Perancangan Sistem dan Impementasi

Bab ini berisi tentang penjelasan-penjelasan terkait sistem yang akan dibuat. Guna mendukung itu digunakanlah blok diagram atau *work flow* agar sistem yang akan dibuat dapat terlihat dan mudah dibaca untuk implentasi pada pelaksanaan tugas akhir.

4. BAB IV Pengujian dan Analisa

Bab ini menjelaskan tentang pengujian yang dilakukan terhadap sistem dalam penelitian ini dan menganalisa sistem. Spesifikasi perangkat keras dan perangkat lunak yang diuji juga disebutkan dalam bab ini. Sehingga ketika akan dikembangkan lebih jauh, spesifikasi perlengkapannya bisa dipenuhi dengan mudah tanpa harus melakukan ujicoba perangkat lunak maupun perangkat keras lagi.

5. BAB V Penutup

Bab ini merupakan penutup yang berisi kesimpulan yang diambil dari penelitian dan pengujian yang telah dilakukan. Saran dan kritik yang membangun untuk pengembangkan lebih lanjut juga dituliskan pada bab ini.

1.6 Relevansi

Penelitian mengenai komputasi awan merupakan bidang penelitian yang sangat dibutuhkan dan dipakai dalam pemenuhan kebutuhan komputasi yang semakin beragam saat ini. Layanan *Infrastructure as a Service* (IaaS) dengan mesin virtual sebagai layanan utamanya. Di mana pengguna dapat mengatur kebutuhannya seperti memori, penyimpanan dan komputasi (CPU) dengan mudah dan cepat. Dari penelitian ini dihasilkan sebuah hasil pengukuran antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Tujuannya diperoleh referensi bagi pengguna dalam pemilihan komputasi yang tepat.



BAB 2 TINJAUAN PUSTAKA

Demi mendukung penelitian ini, dibutuhkan beberapa teori penunjang sebagai bahan acuan dan refrensi. Dengan demikian penelitian ini menjadi lebih terarah.

2.1 OpenStack

OpenStack adalah sistem operasi pada komputasi awan yang mengontrol *big pool*, penyimpanan data, dan jaringan di seluruh data center, semua dikelola melalui *dashboard* yang memberikan kontrol *administrator* yang ditampilkan dan diakses melalui *browser* dengan skema seperti pada Gambar 2.1.



Gambar 2.1: Konsep arsiterkur dasar OpenStack

1. OpenStack Networking atau Neutron adalah sebuah sistem untuk mengatur jaringan pada OpenStack, didalamnya terdapat API yang berfungsi untuk mengelola jaringan dan alamat IP (*internet protocol*) bagi penggunannya [4].

- 2. Swift atau Object Storage merupakan media penyimpanan obyek pada OpenStack. Swift dilengkapi dengan proxy server, object server, sebuah account server, sebuah container server dan ring. Sebuah penyimpanan jangka panjang dengan data yang statis, dapat diambil dan diperbaharui. Fungsi utama dan fiturnya adalah sebagai media penyimpanan yang besar dan aman, mengurangi redudansi data, kemapuan arsip dan media streaming.
- 3. Nova atau OpenStack *Compute* merupakan bagian utama dari OpenStack, bertugas sebagai kontroler dari sistem komputasi awan. Memiliki enam komponen seperti Nova-API. Message Queue dengan Rabbitmg, Nova-Compute, Nova-Network, Nova-Volume dan Nova-Scheduler. Seluruh komponen pada arsitektur Nova mengikuti aturan shared-nothing dan messaging-based, maksud dari shared-nothing adalah setiap komponen dapat dipasang pada server manapun. Misalnya, compute controller, volume controller, network controller dan object storage dapat dipasang dalam satu server atau empat server secara terpisah. Seperti pada Gambar 2.2. Queue Server berada ditengah-tengah arsitekstur, maksud dari messaging-based adalah terjalin komunikasi pada setiap kontroler pada komputasi awan diantaranya volume, network, dan penjadwalan melalui queue server pada advanced message queue protocol (AMQP).



4. OpenStack *Image Service* dibuat untuk mencari dan mengambil *Image* dari mesin virtual. Fitur ini dinamakan Glance, *Glance Registry* dan *Glance Control* merupakan bagian utamanya.

- 5. Keystone atau Identify Servie adalah keamanan utama pada komputasi awan yang menyediakan layanan authentication dan autorization dari OpenStack [2].
- 6. Cinder atau *Block Storage* menyediakan blok penyimpanan atau volume dalam menjalankan layanan OpenStack. Dengan arsitektur yang mudah diatur setiap penambahan blok penyimpanan datanya.
- Dashboard atau Horizon di sediakan untuk administrator dan pengguna yang berupa tampilan antar muka untuk mengakses, mengatur secara langsung melalui browser pada layanan komputasi awan [4].

2.2 Virtualisasi

Virtualisasi (*Virtualization*) adalah cara yang memungkinkan sebuah komputer atau mesin fisik untuk menjalankan beberapa komputer secara virtual diatasnya dengan menggunakan batuan perangkat lunak.



Gambar 2.3: Metode virtualisasi

Tiga metode virtualisasi diantaranya *full-virtualization*, *para-virtualization* dan *OS-Level virtualization* (Isolasi). *Full-virtualization* menyediakan mesin virtual mirip atau menyesuaikan dengan spesifikasi perangkat keras pada komputer induk seperti pada Gambar 2.3 (a). Tipe ini menawarkan keamanan, kemudahan pemasangan dan pemindahan pada setiap mesin virtual. Contoh dari pengguna metode virtualisasi ini adalah produk-produk dari VMware, VirtualBox dan KVM.

Pada Gambar 2.3 (b), *para-virtualization* menyediakan mesin virtual yang lebih abstrak. Mesin virtual tersebut memiliki spesifikasi yang mirip tetapi tidak persis dengan perangkat keras dari komputer induknya. Xen dan HyperV menggunakan metode virtualisasi jenis ini.

Pembagian sumber daya antar pengguna mesin virtual yang diatur oleh *virtual machine manager* seperti pada Gambar 2.3 (c). Sejumlah mesin virtual berjalan diatas beberapa salinan kernel sistem operasi yang sama dengan komputer induk. Melalui proses tersebutlah maka terbentuk sebuah mesin virtual melalui sebuah kernel sistem operasi. Metode ini hanya terdapat di linux, contohnya OpenVZ.

Isolasion dinilai memiliki performa paling baik. namun kelemahannya metode tersebut hanya bisa digunakan pada Linux dan sitem operasi yang dilakankan harus sama dengan sistem operasi dari komputer induk. Sedangkan para-virtualisasi dibuat dengan memodifikasi kernel agar mampu melakukan virtualisasi. Fullvirtualization hanya dapat dibangun dengan perangkat keras dan processor yang mendukung virtualisasi yang akan dimodifikasi kernelnya sebelum melakukan virtualisasi. Namun dalam mengakses perangkat keras dari komputer induk, mesin virtul harus melewati layer virtualisasi terlebih dahulu seperti pada Gambar 2.3 (a) [5].

2.3 Phoronix Test Suite

Phoronix Test Suite (versi 5.6.0; PTS) [28] adalah perangkat lunak open-source yang digunakan untuk melakukan pengujian *benchmark*, selain itu PTS juga dapat berjalan pada banyak sistem operasi (*multiplatform*) seperti Linux, Mac OSX, BSD dan Microsoft Windows. *Benchmark* sendiri adalah suatu metode untuk melihat performa atau kemampuan komputer melaui tes, dari hasil tes tersebut kemudian dibandingkan dengan komputer lainnya. *Benchmarking* biasanya akan menghasilkan hasil akhir berupa angka atau skor. Dengan membandingan skor dari hasil proses tersebut, maka akan terlihat komputer dengan performa yang lebih baik.

Lebih dari 130 tes profil dan 60 rangkaian pengujian pada Phoronix Test Suite dapat digunakan. Pengguna harus melakukan download setiap rangkaian atau profilnya saat pertama kali melakukan *benchmarking*, tetapi untuk pemakaian selanjutnya tidak perlu melakukan download. Mulai dari kemampuan komputasi (CPU), memori, proses penyimpanan (I/O) dan pengolahan grafis pada komputer, perangkat bergerak dan komputasi awan. Pengguna tidak perlu menjalankan 130 tes profil untuk melakukan pengujian, cukup memilih beberapa rangakian atau tes yang dibutuhkan [6].



BAB 3 DESAIN DAN IMPLEMENTASI SISTEM

Penelitian ini dilaksanakan sesuai dengan desain sistem berikut dengan implementasinya. Desain sistem merupakan konsep dari pembuatan dan perancangan infrastruktur dan kemudian diwujudkan dalam bentuk blok-blok alur yang harus dikerjakan. Pada bagian implementasi merupakan pelaksanaan teknis untuk setiap blok pada desain sistem.

3.1 Desain Sistem

Penelitian ini bertujuan untuk mengukur performa mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dan sebuah komputer. Spesifikasi dan sistem operasi yang sama bagi keduanya adalah sebuah bagian yang wajib. Sebelum melakukan pengukuran performa, infrastuktur dan sistem dari komputasi awan harus dibangun terlebih dahulu.

Pembangun infrastruktur komputasi awan, perangkat lunak yang digunakan adalah OpenStack. Fungsi utamanya adalah untuk melakukan kontrol dan menyediakan layanan mesin virtual. Bagian terpenting dari OpenStack adalah controller dan compute node. Controller node menjalankan keystone (identity service), glance (image service), nova-controller sebagai pengontrol nova-compute beserta nova-network pada setiap compute node, cinder (block storage service), dan dashboard untuk tampilan yang dapat diakses melaui browser. Selain itu beberapa layanan pendukung pada controller node diatarannya MariaDB untuk database, message broker untuk komunikasi antar layanan dengan menggunakan RabbitMQ, dan NTP (Network Time Protocol) yang bertugas untuk sinkronisasi waktu antar komputer.

Pada *compute node* berfungsi untuk menjalankan hypervisors, di sana merupakan tempat mesin virtual dioperasikan. Jumlah dari *compute node* dapat terus ditambah sesuai kebutuhan mesin virtual yang ingin dipakai. Sedangakan untuk Neuron (*networking node*) berperan untuk menjalankan layanan pada layer 2 TCP/IP, pengaturan jaringan luar, sebagian layer 3 seperti NAT (*Network Address Translation*) dan DHCP (*Dynamic Host Configuration Protocol*). Namun networking node tidak digunakan dalam penelitian ini, karena tersedianya gateway yang mengatur jaringan.

Rancangan dasar dari OpenStack seperti pada Gambar 3.1 terdiri dari dua *node* dan terdapat berbagai layanan penyusun dan layanan tambahan di dalamnya. Layanan tambahan seperti Swift (*Object Storage*), Trove (*Database service*), Heat (*Orchestration*), dan ceilometer (*Telemetry*) tidak digunakan dalam penelitian ini karena masih belum diperlukan. Sedangkan layanan tambahan yang digunakan adalah cinder (*Block storage*). Jumlah dari controller node dan compute node bisa terus ditambah sesuai kebutuhan.



Gambar 3.1: Rancangan sistem layanan yang digunakan

3.2 Desain Jaringan

Desain jaringan pada penelitian ini menggunakan jaringan privat pada laboratorium Telematika (B201). Alamat IP (Internet

Protocol) dari *gateway* yang digunakan untuk mengakses jaringan luar adalah 10.122.1.241, berada dalam jaringan 10.122.1.0/24 milik laboratorium Telematika (B201). Sedangkan IP alias yang digunakan untuk implementasi komputasi awan adalah 192.168.100.0/24 dengan alamat IP *gateway* 192.168.100.254 seperti pada Gambar 3.2.



Gambar 3.2: Desain jaringan

Seperti yang terlihat pada Gambar 3.2, tiga unit komputer yang terhubung dengan *gateway* melalui *switch*. Di antaranya satu *controller node* dan dua *compute node*. Controller terhubung dengan jaringan manajemen, begitu juga compute1, compute2, compute3 dan compute4. Fungsi utama dari jaringan manajemen adalah untuk sinkronisasi dan komunikasi antar *node*, Controller berperan sebagai pengatur keseluruhan sistem komputasi awan. Kemudian compute1, compute2, compute3 dan compute4 terhubung dengan jaringan eksternal. Hal ini bertujuan untuk memberikan alokasi alamat IP pada mesin virtual yang merupakan layanan dari sistem komputasi awan.

Jaringan manajemen dan ekstrernal pada umumnya dibuat berberda jaringan, misalkan untuk jaringan manajemen hanya menggunakan IP privat atau lokal sedangkan jaringan eksternal serharusnya menggunakan IP publik atau IP yang sengaja dibuat untuk diakses oleh banyak pengguna. Pada penelitian ini alamat IP sengaja dibuat sama, karena gateway dari komputasi awan sudah terdaftar dalam routing table gateway laboratorium Telematika. Hal ini bertujuan untuk membatasi pengguna komputasi awan hanya sebatas laboratorium Telematika. Terdapat dua storage node dengan nama NAS1 dan NAS2, keduanya saling terhubung melalui jaringan manajemen. Tugas utama dari keduanya adalah sebagai NAS (*Network-attached Storage*) yang menyediakan penyimpanan dan terhubung dengan cinder melalui jaringan manajemen. Media penyimpanan pada NAS2 digabungkan menjadi satu melalui jaringan dengan NAS1 menggunakan ISCSI (*Internet Small Computer System Interface*).

3.3 Alur Implementasi Sistem

Alur kerja dalam pengerjaan tugas akhir ini terbagi mejadi tujuh tahapan proses dan satu percabangan. Dalam masing-masing proses memiliki luaran yang dihasilkan dan menjadi input dari proses selanjutnya seperti yang terlihat pada Gambar 3.3.



Gambar 3.3: Alur implementasi sistem

3.4 Perangkat Keras dan Sistem Operasi

Komputer yang dipakai dalam penelitian ini sejumlah tujuh unit, satu komputer berperan sebagai controller node dan empat komputer lainnya sebagai compute node. Komputer yang digunak-

an sebagai controller dan compute memiliki spesifikasi yang sama seperti pada Tabel 3.1. Sedangkan untuk dua unit lainnya merupakan NAS (Network Attached Storage) dengan spesifikasi yang sama namun berbeda pada jumlah Disk Storage seperti pada Tabel 3.2.

Spesifikasi	Keterangan		
Jumlah Prosesor			
Jumlah Core	Quad-core		
Kecepatan Prosesor	3.46 GHz		
Jenis Prosesor	Intel [®] Xeon [®] 5600 series		
Cache	8 MB L3		
Arsitektur	x86_64		
Memori	6 GB		
Disk <mark>Stora</mark> ge	300 GB		
Power Supplay	460 Watt		

Tabel 3	3.1:	Spesifikasi	dari	controller	dan	compute	node
---------	------	-------------	------	------------	-----	---------	------

Spesifikasi	Keterangan 2		
Jumlah Prosesor			
Jumlah Core	Quad-core		
Kecepatan Prosesor	3.46 GHz		
Jenis Prosesor	Intel [®] Xeon [®] 5600 series		
Cache	8 MB L3		
Arsitektur	x86_64		
Memori	6 GB		
Disk Storage			
- NAS1	6927 GB		
- NAS2	7927 GB		
Power Supplay	460 Watt		

Tabel 3.2: Spesifikasi dari storage node

Spesifikasi minumum dari OpenStack berbeda-beda setiap nodenya, untuk *controller node* minimum 1 prosesor, 2 GB memori dan 5 GB *disk storage*. Kemudian pada *compute node* adalah 1 prosesor, 2 GB memori dan 10 GB *disk storage*, sedangkan pada *networking node* adalah 1 prosesor, 2 GB memori dan 5 GB *disk storage*. Open-Stack mendukung beberpa sistem operasi linux di antaranya Suse Linux Enterprise Server dan OpenSuse, RedHat, Fedora, CentOS, Ubuntu dan Debian [4].

Sistem operasi yang akan digunakan dalam penelitian ini adalah Ubuntu 14.04 (Trusty Tahr) dengan arsitektur 64-bit pada *controller node* dan *compute node*. Versi dari OpenStack yang digunakan adalah Juno yang rilis pada bulan Oktober 2014. Sedangakan pada *storage node* sistem operasi yang digunakan adalah Windows Server Storage 2008 R2 dengan Arsitektur 64-bit.

3.5 Pembuatan Controller Node

Pemasangan perangkat lunak pada komputer yang akan berperan sebagai *controller node*, terdiri dari beberapa layanan yang saling terhubung diantaranya MariaDB untuk manajemen *database*, rabbitmq, glance, keystone, nova dan horizon.



Gambar 3.4: Hubungan antar layanan pada OpenStack

Beberapa layanan seperti keystone, glance dan nova terbentuk dari beberapa dependence atau perangkat lunak yang menjadi penyusun terbentuknya layanan. Sehingga setiap layanan mampu berjalan dan terhubung seperti pada Gambar 3.4. Tidak hanya menunjukan hubungan antar layanan, melainkan juga menunjukan susunan layanan pembangun yang saling ketergantungan antara satu layanan dengan layanan lainnya. Penjelasan dari pembuatan layanan dari OpenStack akan dijelaskan pada bagian selanjutnya. Berikut merupakan penjelasan dua bagian penting yang mendasari berjalannya setiap layanan OpenStack :

1. RabbitMQ

Messaging server atau message broker dapat menggunakan RabbitMQ yang bertugas untuk mengkoordinasi informasi dan komunikasi antar server dalam OpenStack.

2. Database

Database digunakan sebagai penyimpanan *metadata* dari setiap layanan OpenStack. Setiap pembuatan layanan dari Open-Stack tentunya harus terdaftar terlebih dahulu ke *database*.

3.5.1 Keystone (Identity Service)

Keystone atau *identity service* tugas utamanya terbagi dua di antaranya :

- 1. User Managent : Identifikasi user dan permission.
- 2. Service Catalog : Menyediakan katalog dari service yang tersedia dengan menggunakan API (application programming interfce) endpoint dari OpenStack.

Bagian-bagian penting yang harus dimengerti dalam penggunaan keystone seperti dijabarkan pada beberapa point berikut :

- User merupakan representasi dari pengguna layanan, sistem, atau layanan dari OpenStack yang terhubung dengan layanan komputasi awan. Keystone mengatur validasi setiap layanan yang diminta oleh pengguna. Pengguna diharuskan untuk *login*, kemudian memperoleh *token* untuk mengakses layanan tersebut.
- Credential merupakan data pengguna seperti nama pengguna (username) dan password, nama pengguna dan API key, atau sebuah token authentication yang disediakan oleh keystone.
- 3. Authentication adalah sebuah konfirmasi untuk mengetahui identitas untuk pengguna yang sedang mengirim permintaan untuk menggunakan dari layanan OpenStack. Data-data kon-

firmasi yang dimasukan oleh pengguna tersebut adalah credential.

- 4. Token adalah sebuah teks acak yang digunakan untuk mengakses layanan dari OpenStack. Masing-masing token mendeskripsikan setiap layanan OpenStack dan token akan dihapus dalam jangka waktu tertentu.
- 5. *Tenant* merupakan sebuah wadah yang digunakan untuk mengelompokkan layanan dari OpenStack yang terhubung dengan keystone. Penelompokan berdasarkan akun, layanan, group atau yang lainnya sesuai dengan kebutuhan.
- 6. Service merupakan istilah yang mewakili layanan dari Open-Stack seperti glance, cinder dan nova. Layanan-layanan tersebut mampu menyediakan satu atau lebih *endpoint* yang nantinya bisa diakses oleh pengguna.
- 7. Endpoint adalah sebuah alamat yang dapat diakses oleh pengguna, biasanya berupa URL (*Uniform Resource Locator*).
- 8. *Role* adalah sebuah aturan yang didefinisikan oleh pengguna untuk melakukan suatu operasi atau perintah tertentu.
- 9. Keystone *client* adalah sebuah layanan *command line* pada OpenStack. Seperti perintah keystone service-create dan keystone endpoint-create yang digunakan untuk registrasi layanan.

Interaksi antara pengguna dengan keystone yang berperan sebagai pengatur perizinan (otorisasi) dan pengguna (*user*) ditunjukan pada Gambar 3.5. Di mana pengguna mengirimkan autentikasi ke OpenStack untuk dengan memasukan nama pengguna dan *password*, data inilah yang disebut dengan *credential*. Pengguna yang membuat sebuah *token* secara acak dengan opensel untuk dikirim kepada keystone. Ketika *credential* yang dimasukan oleh pengguna benar, maka layanan dari OpenStack akan berjalan. Sebelum layanan OpenStack berjalan, keystone akan memberikan *list tenant* yang berupa layanan-layanan dari OpenStack untuk dipilih oleh pengguna dan dikirim lagi ke keystone besersamaan dengan *token*.

Kemudian pengguna memilih layanan yang ingin diakses dengan memasukan *endpoint*, bentuk dari *enpoint* adalah berupa URL. Endpoint akan diperiksa kembali tokennya dan layanan apa saja yang ingin diakses oleh pennguna melalui keystone. Setelah itu keystone akan memberi perintah ke layanan tujuan untuk menjalankan *instance* (mesin virtual), akhirnya pengguna dapat mengakes *instance* yang berupa layanan utama dari OpenStack yang berupa mesin virtual tersebut.



Gambar 3.5: Skema interaksi antara pengguna dengan keystone

3.5.2 Glance (Image Service)

Glance bertugas untuk pendaftaran, pencarian dan pengambilan image dari mesin virtual. Setiap *metadata image* diurutkan atau biasa disebut dengan proses *query* agar memudahkan pencarian *image*. Glance bukan tempat penyimpaan *image*, biasanya disimpan pada *object storage* atau tempat yang lain. Berikut merupakan bagian-bagian penting dari glance :

- 1. Glance-api bertugas menerima perintah simpan, cari dan ambil *image*.
- 2. Glance-registry tugas utamanya adalah melakukan penyimpanan, pemrosesan dan pengambilan metadata sepeti tipe dan ukuran *image*.
- 3. Database untuk penyimpanan metadata dari image.

Endpoint akan diperiksa kembali tokennya dan layanan apa saja yang ingin diakses oleh pennguna melalui keystone. Setelah itu keystone akan memberi perintah ke layanan tujuan untuk menjalankan *instance* (mesin virtual), akhirnya pengguna dapat mengakes *instance* yang berupa layanan utama dari OpenStack yang berupa mesin virtual tersebut.



Gambar 3.5: Skema interaksi antara pengguna dengan keystone

3.5.2 Glance (Image Service)

Glance bertugas untuk pendaftaran, pencarian dan pengambilan image dari mesin virtual. Setiap *metadata image* diurutkan atau biasa disebut dengan proses *query* agar memudahkan pencarian *image*. Glance bukan tempat penyimpaan *image*, biasanya disimpan pada *object storage* atau tempat yang lain. Berikut merupakan bagian-bagian penting dari glance :

- 1. Glance-api bertugas menerima perintah simpan, cari dan ambil *image*.
- 2. Glance-registry tugas utamanya adalah melakukan penyimpanan, pemrosesan dan pengambilan metadata sepeti tipe dan ukuran *image*.
- 3. Database untuk penyimpanan metadata dari image.

Pada proses pemasangan *dependence* dari glance terjadi galat di akhir proses, tepatnya saat melakukan perintah apt-get. Akibatnyanya adalah beberapa skrip python pembangun OpenStack gagal tereksekusi, seperti yang ditunjukan pada Kode 3.1. Pemecahan dari masalah ini adalah penambakan perintah LC_ALL=en_US.UTF-8 dan LANG=en_US.UTF-8 pada *environment* sistem operasi.

```
File "/usr/lib/python2.7/dist-packages
/keystone/openstack/common/gettextutils.py",
line 207, in_translate_msgid system_locale
locale.getdefaultlocale()
   File "/usr/lib/python2.7/locale.py", line 543, in
getdefaultlocale return_parse_localename (localename)
  File "/usr/lib/python2.7/locale.py", line 475,
in_parse_localename raise
ValueError, 'unknown locale: %s' %localename
ValueError: unknown locale: UTF-8
dpkg: error processing package keystone (--configure):
   subprocess installed post-installation
script returned error exit status 1
Processing triggers for libc-bin (2.19-Oubuntu6.1)
Processing triggers for ureadahead (0.100.0-16)
Errors were encountered while processing:
   glance
E: Sub-process /usr/bin/dpkg returned an error
code (1)
```

Kode 3.1: Galat saat pemasangan glance

Hal Pertama yang harus dilakukan dalam proses pemasangan glance adalah pembuatan *database*. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan glance sebagai layanan pada keytstone, tentukan *role, tenant* dan *endpoint*. Berkas (*file*) penting yang menghubungkan *database*, keystone dan glance terdapat dalam /etc/glance/ glance-api.conf seperti yang dituliskan pada Kode 3.2.

```
[DEFAULT]
...
verbose = True
[database]
...
connection = mysql://glance:GLANCE_DBPASS@controller/
glance
```

```
[keystone_authtoken]
...
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = glance
admin_password = GLANCE_PASS
[paste_deploy]
```

flavor = keystone

Kode 3.2: Hubungan antara database, keystone dan glance

3.5.3 Nova (Compute) pada Controller

Nova atau compute service merupakan bagian utama dari IaaS (Infrastructure as a Service) sistem yang bertugas sebagai host dan sistem manajemen pada komputasi awan. Nova yang terhubung langsung dengan keystone untuk autentikasi, glance untuk image dari sistem operasi dan dashboard merupakan tempat untuk interaksi antara pengguna dengan layanan dan konfigurasinya. Bagian utama dari nova terdiri dari tiga bagian di antaranya API, Compute Core, dan Networking VMs. Setiap bagian dari nova terdiri dari beberapa perangkat lunak dasar demi berjalannya nova. Nova yang terpasang pada controller node bertugas sebagai pengontrol dari nova yang terpasang pada setiap compute node. Berikut merupakan penjelasan setiap bagian perangkat lunak pendukung nova pada controller node :

API (Application Programming interface)

Pada Gambar 3.4 terlihat API dari nova terhubung dengan glance untuk mengakses dan berkoordinasi perihal *image*. Di sini terjalin hubungan antara horizon (*dashboard*) dengan nova agar layanan OpenStack dapat diakses melalui *browser*. API dari nova terletak pada *controller node*. Berikut merupakan penjelasan perangakat lunak pendukung API pada nova :

- 1. Nova-api berfungsi untuk menerima dan merespon panggilan dari pengguna compute API.
- 2. Nova-api-metadata bertugas menerima permintaan meta-

data dari instances. Nova-api-metadata biasanya digunakan dalam penggunaan compute node dalam jumlah banyak.

Compute Core

Tugas utama dari *compute core* adalah meyediakan layanan komputasi atau *instance* yang berupa mesin virtual. Jumlah dari *compute core* dapat terus ditambah secara horizontal sesuai kebutuhan komputasi. Berikut ini adalah perangkat lunak pendukung *compute core* :

- 1. nova-scheduler adalah penerima permintaan instance atau mesin virtual dari queue, kemudian menentukan compute node mana yang akan menjalankannya.
- 2. nova-conductor merupakan sebuah perangkat lunak penghubung antara nova-compute dan database.

Sama seperti pada glance, hal pertama yang dilakukan dalam pemasangan nova adalah pemasangan layanan pendukung dan dilanjutkan pembuatan *database*. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan nova sebagai layanan pada keystone, tentukan juga *role*, *tenant* dan *endpoint*. *File* penting yang menghubungkan *database*, keystone, glance dan nova terdapat pada /etc/nova/ nova.conf seperti yang dituliskan dalam Kode 3.3.

```
[DEFAULT]
. . .
verbose = True
rpc_backend = rabbit
rabbit_host = controller
rabbit_password = RABBIT_PASS
my_ip = 192.168.100.11
vncserver_listen = 192.168.100.11
vncserver_proxyclient_address = 192.168.100.11
network_api_class = nova.network.api.API
security_group_api = nova
compute_driver = libvirt.LibvirtDriver
[database]
( . . )
connection = mysql://nova:NOVADB_PASS@controller/nova
[glance]
. . .
```
```
host = controller
```

```
[keystone_authtoken]
...
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = nova
admin_password = NOVA_PASS
```

Kode 3.3: Hubungan database, keystone, galance dan nova

3.5.4 Cinder (Block Storage Service)

Cinder bertugas untuk penyediaan penyimpanan tambahan untuk mesin virtual. Pada *block storage service* hanya terdapat satu layanan, yaitu cinder atau *block storage service*. Dalam layanan tersebut terdapat dua layanan pembangun, agar cinder dapat berjalan dan memberikan layanan berupa media penyimpanan. Kedua layanan pembangun tersebut adalah cinder-api, cinder-scheduller dan cinder-volume. Berikut merupakan penjelasan dari ketiga layanan pembangun tersebut :

- 1. cinder-api menerima perintah dan mengarahkannya ke cindervolume untuk proses eksekusi.
- cinder-volume berinteraksi langsung dengan cinder, dan proses seperti cinder-scheduler. Proses tersebut dilakukan melalui mesage queque. Cinder-volume merespon untuk membaca dan menulis permintaan yang kemudian dikirim ke cinder untuk membuat penyimpanan sesuai dengan permintaan pengguna. Cinder-volume dapat berinteraksi dengan berbagai macam media penyimpanan dan berbagai macam driver.
- 3. cinder-scheduler menerima perintah dan mengarahkannya ke cinder-volume untuk proses eksekusi.

Pertama kali yang dilakukan pada proses pemasangan cinder pada *controller node* adalah pemasangan layanan pembangun yang terdiri dari cinder-api, cinder-volume, cinder-scheduler dan dilanjutkan pembuatan *database* untuk cinder. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan cinder sebagai layanan pada keystone, tentukan juga *role*, *tenant* dan *endpoint*. *File* penting yang menghubungkan *database*, keystone dan cinder terdapat pada /etc/cinder/ cinder.conf seperti yang dituliskan dalam Kode 3.4.

```
[DEFAULT]
verbose = True
debug = True
rpc_backend = rabbit
rabbit host = controller
rabbit_password = RABBIT_PASS
auth_strategy = keystone
my_ip = 192.168.100.11
glance_host = controller
volume driver = cinder.volume.drivers.nfs.NfsDriver
nfs_mount_options = rsize=8192,wsize=8192,timeo=14,intr
nfs_mount_point_base = /var/lib/cinder/mnt
nfs_oversub_ratio = 1.0
nfs_shares_config = /etc/cinder/nfs_share
nfs_sparsed_volumes = False
nfs_used_ratio = 0.95
[database]
connection = mysgl://cinder:CINDERDB_PASS@controller/
cinder
[keystone_authtoken]
. . .
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = cinder
admin password = CINDER PASS
```

Kode 3.4: Hubungan antara database, keystone, dan cinder

Pada Kode 3.4 selain adanya hubungan antara *database*, keystone dan cinder. Terdapat juga hubungan antara controller dengan *storage node*, dimana controller terpasang cinder sedangkan *storage node* yang terdiri dari NAS1 dan NAS2 yang menyediakan layanan NFS (*Network File System*).

Hubungan anatara *storage node* dan *controller node* pada nfs_ shares_config = /etc/cinder/nfs_share, dimana controller dapat melakukan *mount* (penambahan penyimpanan) secara otomatis dengan membaca isi *file* yang terletak pada direktori /etc/cinder/nfs_share. Isi dari *file* tersebut adalah alamat server dari NFS (192.168.100.1:/Cinder). Akses ke NFS server dilakukan melalui alamat 192.168.100.1 milik NAS1. Hal tersebut karenakan penggunaan ISCSI yang menggabungkan penyimpanan milik NAS2 ke NAS1 melalui jaringan manajemen.

Pada volume_driver = cinder.volume.drivers.nfs. NfsDriver menunjukan driver penyimpanan yang digunakan oleh cinder, seperti pada pembahasan sebelumnya bahwa jenis penyimpanan yang digunakan adalah NFS. Kemudian pada nfs_mount_ point_base = /var/lib/cinder/mnt dapat diartikan bahwa pada direktori /var/lib/cinder/mnt adalah tempat penyimpanan yang ditambahkan oleh NFS. Selanjutnya pada nfs_mount_ options = rsize=8192, wsize=8192, timeo=14, intr konfigurasi yang menentukan *permission* dari direktori yang ditambahkan oleh NFS, apakah read, *write* dan *execute*.

3.6 Pembuatan Compute Node

Pada *compute node* hanya terdapat satu layanan, yaitu nova atau *compute service*. Dalam layanan tersebut terdapat dua layanan pembangun, agar nova dapat berjalan dan layanan mesin virtual (*instance*) dapat digunakan. Kedua perangkat lunak itu adalah nova-compute dan nova-network. Nova-compute berada pada bagian *compute core* dan nova-network dan nova-dhcpbridge pada networking VMs, berikut penjelasannya :

- 1. nova-compute bertugas menjalankan proses pembuatan dan penghapusan layanan yang berupa mesin virtual melalui hypervisor API seperti pada Gambar 3.4. Contoh dari hypervisorAPI adalah XenAPI untuk XenServer/XCP, libvirt untuk KVM atau QEMU, VMwareAPI untuk VMware. Dalam penelitian ini hypervisor API yang dipakai adalah libvirt untuk KVM atau QEMU. Letak dari nova-compute berada pada *compute node*, jumlahnya terus bisa ditambah sesuai kebutuhan komputasi.
- 2. **nova-network** berkerja mirip seperti nova-compute, dengan menerima permintaan layanan berupa kebutuhan jaringan dan

menjalankannya untuk memenuhi permintaan tersebut. Seperti konfigurasi *bridge* dan perubahan aturan pada iptable untuk mengatur setiap *instance*.

3. nova-dhcpbridge merupakan sebuah skrip yang berfungsi untuk mendeteksi IP Address yang disimpan dalam database dengan menggunakan dnsmasq yang merupakan fitur dari dhcp-script.

Pertama kali yang dilakukan dalam pemasangan nova pada compute node adalah pemasangan layanan pembangun yaitu novacompute. Selanjutnya tambahkan konfigurasi pada *file* yang menghubungkan seluruh compute node dengan controller node. File tersebut terdapat pada /etc/nova/nova.conf seperti yang tertulis dalam Kode 3.5.

```
[DEFAULT]
. . .
my_{ip} = 192.168.100.21
vnc_enabled = True
vncserver_listen = 0.0.0.0
vncserver_proxyclient_address = 192.168.100.21
novncproxy_base_url =
http://controller:6080/vnc_auto.html
verbose = True
[keystone_authtoken]
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = nova
admin_password = NOVA_PASS
[libvirt]
virt_type = gemu
[glance]
host = controller
```

Kode 3.5: Hubungan nova pada compute node dengan controller node

Pembuatan nova-network pada *compute node* di awali dengan pemasangan *dependence*. Kemudian tambahkan konfigurasi pada *file* yang menghubungkan antara nova pada *controller node* dengan nova pada *compute node*. Hal tersebut bertujuan agar *controller node* dapat terhubung dan memberikan perintah ke semua *compute node*. Kedua file tersebut terdapat pada /etc/nova/nova.conf. Kode 3.6 merupakan konfigurasi yang harus ditambahkan pada *controller node* dan Kode 3.7 adalah konfigurasi yang harus ditambahkan pada setiap *compute node*.

```
[DEFAULT]
```

network_api_class = nova.network.api.API
security_group_api = nova



[DEFAULT]

```
...
network_api_class = nova.network.api.API
security_group_api = nova
firewall_driver = nova.virt.libvirt.firewall.
    IptablesFirewallDriver
network_manager = nova.network.manager.FlatDHCPManager
network_size = 254
allow_same_net_traffic = False
multi_host = True
send_arp_for_ha = True
share_dhcp_address = True
flat_network_bridge = br100
flat_interface = em2
public_interface = em2
```

Kode 3.7: Nova-network pada compute node

3.7 Pembuatan Horizon (Dashboard)

Openstack dasboard disebut juga dengan Horizon adalah sebuah antarmuka berbasi *website* yang berfungsi untuk memudahkan pengguna dalam mengakses setiap layanan dari Openstack. Kemudian mempermudah pengguna dalam mengatur sumber daya dari untuk komputasi yang digunakannya, sepeti memori, penyimpanan dan komputasi (CPU). Selain itu horizon juga mengatur interaksi antara *compute* dengan *controller* melalui Openstack API agar dapat diakses dan diatur melalui *browser*. Pada penggunaan dan pengaksesannya, pengguna diharuskan memakai *browser* yang mendukung HTML5, mengizinkan *cookies* dan javascript.

Beberapa aplikasi pendukung untuk membangun horizon diantaranya apache2 untuk *web server*, memcache dan python versi 2.6 atau 2.7 yang mendukung Django. Setelah pemasangan aplikasi pendukung tersebut dilakuakan, tambahkan konfigurasi pada *file* yang dapat memjadikan *controller node* dapat diakses melalui antarmuka web. File tersebut terdapat pada /etc/openstackdashboard/local_settings.py seperti pada Kode 3.8.



Kode 3.8: Penghubung controller node dengan antarmuka web

BAB 4 PENGUJIAN DAN ANALISA

Pada bab ini pengujian dibagi menjadi lima tahapan yaitu pengujian layanan (*service*), pengujian jaringan, kemampuan maksimal komputasi awan, perbandingan performa mesin virtual dan perhitungan jumlah *thread*. Sehingga dengan adanya pengujian tersebut, dapat ditarik beberapa kesimpulan dari pelaksanaan tugas akhir ini.

4.1 Pengujian Layanan

Pada bagian ini pengujian dilakukan untuk memastikan apakah layanan pada komputasi awan dapat berjalan atau tidak. Layanan yang akan diuji dalam penelitian ini diantaranya keystone, glance, nova dan cinder yang akan dijabarka pada bagian selanjutnya. Kemudian dilanjutkan dengan pengujian pemasangan sistem operasi pada mesin virtual (*instance*) yang disediakan oleh komputasi awan.

Penggunaan layanan akan dibandingkan keberhasilannya melalui console dengan melakukan remote secara langsung ke controller node, dan penggunaan layanan yang diakses melalui antarmuka berbasis website. Antarmuka tersebut merupakan salah satu layanan utama dari OpenStack yang biasanya disebut dengan horizon (dashboard).

4.1.1 Uji Coba Keystone (Identity Service)

Terdapat dua pengguna yang dibuat pada proses implementasi yaitu *admin* dan *user*. Selain itu setiap layanan juga didaftarkan sebagai pengguna dengan *tenant* dan *role* yang berbeda. Pengujian pertama kali yang harus dilakukan adalah masuk (*login*) ke dalam sistem manajemen OpenStack, *login* adalah bagian dari layanan yang disediakan oleh keystone.

Pengguna terlebih dahulu diharuskan melakukan *remote* ke *controller node*. Kemudian membuat bash script seperti pada Kode 4.1 dan menerapkannya ke *environtment* sistem operasi untuk *login*. Penggunaan perintah source admin-opensh.sh untuk admin atau source (nama script).sh untuk pengguna lain dengan mengisi OS_TENANT_NAME, OS_USERNAME, dan OS_PASSWORD yang berbeda sesuai dengan nama dan *password* dari pengguna.

export OS_TENANT_NAME = admin export OS_USERNAME = admin export OS_PASSWORD = ADMIN_LOGIN_PASS export OS_AUTH_URL = http://controller:35357/v2.0

Kode 4.1: Login script pada keystone dengan nama pengguna admin.

Pengujian keystone melalui antarmuka (*user interface*) ditunjukan pada Gambar 4.1 dimana pengguna dapat memasukan nama pengguna (*username*) dan *password* yang telah dibuat sebelumnya. Pengaksesan halaman tersebut dilakukan melalui *browser*, pengguna harus terlebih dahulu mengakses alamat http://192.168.100. 11/horizon, di mana halaman tersebut merupakan alamat dari *controller node*. Proses pembuatan *username* dan *password* akan dibahas juga pada bagian ini juga.

	ubuntu [©] OpenStack Dashboar
Log	g In
User	Name
55	word

Gambar 4.1: Login screen

Penggunaan perintah keystone yang lebih spesifik sesuai dengan kebutuhan. Pada Kode 4.2 merupakan perintah untuk penambahan pengguna atau layanan. Sebagai contoh, nama pengguna yang ingin ditambahkan dalam pengujian ini adalah "rohman". Maka pengguna diharuskan untuk menyesuaikan nama, *password* dan *email* pada skrip tersebut. \$ keystone user-create --name rohman --pass ROHMAN_PASS \
--email ROHMAN_EMAIL_ADDRESS

Kode 4.2: Perintah untuk tambah pengguna

Penambahan pengguna atau layanan melalui antarmuka, *admin* diharuskan memilih menu **Identity** kemudian dilanjutkan dengan **User** dan pilih **Create User** seperti pada Gambar 4.2. Setelah melakukan penambahan pengguna melalui antarmuka, nama pengguna akan tampil pada halaman itu juga. Pada Gambar 4.3 merupakan perintah untuk melihat tabel daftar pengguna, pada gambar tersebut juga dapat dilihat pengguna yang berhasil ditambahkan.



Gambar 4.2: Penambahan pengguna melalui antarmuka web

	id		name	enabled	email
a73414	631a1e46188d2398715e60	0c90f a	admin	True	grid.research201@gmail.com
ddbf56	a41e17479db8da9fa55656	0c63d q	cinder	Тгие	grid.research201@gmail.com
94c26a	2d34d04fa1b7ffb822cf54	1457 9	glance	True	grid.research201@gmail.com
42d22d	e961a14eeb8003f48545b9	00099 9	gusti	True	gmail@sayagusti.com
992a28	b5f271480d9bd5b9eebb26	6d91e	nova	True	grid.research201@gmail.com
694ca7	6eb60647b4b93d1113ddf7	7a78b n	rohman	Тгие	widiyanto.rohman@gmail.com

Gambar 4.3: Daftar pengguna dan layanan melalui console

Penambahan *tenant* atau *project* dapat dilakukan dengan perintah seperti pada Kode 4.3, dimana dalam perintah tersebut terdapat nama *tenant* dan deskripsinya. Sebagai contoh, nama *tenant* yang ingin ditambahkan dalam pengujian ini adalah "rohman" dengan deskripsi "Rohman Tenant".

\$ keystone tenant-create --name rohman --description \
"Rohman Tenant"

Kode 4.3: Perintah untuk tambah tenant atau project

Ketika penambahan *tenant* dilakukan melaui antarmuka, yang harus dilakukan oleh *admin* adalah memilih menu **Identity**, kemudian **Project** dan pilih **Create Project**. Kemudian pada **Project Information** isikan nama *tenant* dan deskripsinya seperti pada Gambar 4.4.



Gambar 4.4: Daftar pengguna dan layanan melalui antarmuka

Setelah melakukan penambahan *tenant* melalui antarmuka, nama *tenant* dan deskripsinya akan tampil pada tabel daftar di halaman tersebut. Sedangkan pada Gambar 4.5 merupakan perintah untuk melihat daftar tenant melalui *console*, pada gambar tersebut juga terlihat tenant yang berhasil dibuat. Selanjutnya adalah penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna yang dibuat sebelumya, *role* disini adalah peran dari pengguna. Apakah pengguna tersebut berperan sebagai *admin* atau member. Pada Kode 4.4 merupakan langkah penambahan *role* dengan menggunakan perintah melalui *console*.

id	name	enabl
217bf01ccd7747368e022cb9b6a34a	75 admin	+ I Tru
ab86185113d649eb8119bcb4e7db0f	5c gusti	Tru
18f3ebf7da75485db204b8167efd60	00f rohman	Tru
048ee86912d54a848c461791a6147d	lod service	Tru
d0159b5f3c4d4127870d7180696040	eb user	Tru

Gambar 4.5: Daftar tenant melalui console

Kode 4.4: Perintah untuk memberi role ke sebuah project

Pada penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna dilakukan melaui antarmuka, yang harus dilakukan oleh *admin* adalah memilih menu **Identity**, kemudian **Project** dan selanjutnya pilih **Create Project**. Pada menu **Create Project** pilih *tab* **Project Member** seperti pada Gambar 4.6. Kemudian pilih pengguna yang akan digunakan. Pada menu *dropdown* pilih _member_ untuk menjadikan pengguna tersebut sebagai member atau admin untuk mejadikannya sebagai admin.



Gambar 4.6: Pengguna dan layanan saat pembuatan project

^{\$} keystone user-role-add --tenant rohman --user rohman \
--role _member_

Setelah melakukan penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna melalui antarmuka, nama *tenant* dan deskripsinya akan tampil pada halaman itu juga. Pada Gambar 4.7 merupakan perintah untuk melihat daftar *role*, yang digunakan untuk mengatur pengaturan hak akses (*permision*) dari pengguna.



Gambar 4.7: Daftar pengguna dan role melalui console

Mengacu pada proses yang dijelaskan pada bagian ini, maka dapat disimpulkan bahwa pemasangan keystone sukses. Keystone sudah mampu menyediakan layanan *authentication* mulai dari, proses *login*, pembuatan *user*, *tenant* dan penambahan *role*.

4.1.2 Uji Coba Glance (Image Service)

Glance merupakan layanan penyedia *image* sistem operasi. Pada pengujian ini yang akan dilakukan adalah pengunggahan (*upload*) *file image* sistem operasi ke glance. Pada pengujian ini sistem operasi yang akan diunggah adalah ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64. Seperti pengujian pada keystone dibagian sebelumnya, hal pertama yang harus dilakukan saat melakukan pengujian melalui *console* adalah masuk menggunakan bash skrip yang terlebih dahulu harus dibuat seperti pada Kode 4.1. Selanjutnya gunakan perintah untuk upload image seperti pada Kode 4.5

```
$ glance image-create \
--name "ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64" \
--file ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64 \
--disk-format qcow2 --container-format bare
--is-public True --progress
```

Kode 4.5: Perintah untuk mengunggah image ke glance

Pada Kode 4.5 dapat ditarik kesimpulan bahwa sistem operasi yang diunggah adalah ubuntu versi 14.04 (Trusty Tahr) dengan ti-

pe disk qcow2 yang biasanya digunakan oleh mesin virtual QEMU. Agar dapat diakses oleh seluruh pengguna maka menu public diatur sebagai True. Untuk melihat apakah *image* sudah berhasil terunggah, gunakan perintah pada Gambar 4.9. Selain itu akan tampil daftar *image* yang pernah diunggah.

UDUNCU [®] Opens	stack Dashboard	Create An Image			rohman 2 - Slor
Project	Image	Nama *			
Compute		Ubuntu-trusty-tabl 14.04-64x	Description:	MAT)-	Day
Overview	Images		Currently only images available via an HTTP URL are	blic (2) + Cri	ate Image 💦 🗙 Delete Ima
Instances	Image N	Description	Image Service. Compressed Image binaries are supported (zip and .tar.gz.)	Size	Actions
Volumes			Please note: The Image Location field MUST be a valid	244.3 MB	Launch
			serve error pages will result in unusable images.	12.6 MB	Launch -
Images		Image Source		The second	
Access & Security		mage File •			
Identity 7		Image File O		TTT-	
		Browse trusty-server-doudimg-amd64-disk1.img			
PIC >		Format *		RIS	
		QCOW2 - QEMU Emulator		11/	
		Architecture			
AL		64x		2-	
		Minimum Disk (GB) 🛛			
				Mr. L	
		Minimum RAM (MB) 🛛			
				1111	

Gambar 4.8: Penambahan image melalui antarmuka

Pada pengujian glance menggunakan antarmuka, yang harus dilakukan oleh pengguna setelah masuk adalah memilih menu **Pro**ject, kemudian **Compute** dan pilih menu **Image**. Lanjutkan dengan **Create Image** kemudian isi *form* sesuai sepesifikasi image, dan unggah *file image* seperti pada Gambar 4.8, kemudian pilih **Create Image**. Setelah berhasil melakukan pengunggahan *Image* melalui antarmuka, nama *Image* dan deskripsinya akan tampil pada tabel *image* halaman itu juga.

Berdasarkan pada setiap langkah pada bagian ini, dimana pengguna berhasil melakukan pengunggahan *image* ke dalam sistem komputasi awan melalui glance. Proses pengunggahan image yang dilakukan melalui console dan antarmuka, keduanya berhasil dilakukan. Maka dapat ditarik kesimpulan bahwa pemasangan glance sukses.

hman@	017c6 207a6	IJ	hman@
control	6c1-2011 2b4-46f5	No.	control
ler:~\$	L-41d2-9 5-4103-8		ler:~\$ g
	78a-b6f94e225i f58-032da8bc5;		lance image-l
	609 ci 231 ub		ist
	rros-0.3.3- untu-trusty	me	5
	-x86_64 /-tahr-14.0	Ţ	Ż
) (4-amd64		
	qcow2 qcow2	Disk For	5
) [mat	Ŋ
	bare bare	Container	
	X	Format	Ş
	13200896 256180736	Size	
	activ	Statu	3
	è è	s	

+--+

Gambar 4.9: Daftar image yang berhasil terunggah dilihat melaui console

rohma	7 8 10 11	6 5 4 8 2 4	br Iq
n@controller:~\$	nova-network nova-compute nova-network nova-network	nova-cert nova-scheduler nova-consoleauth nova-conductor nova-compute nova-compute	n@controller:~\$ nova Binary
	compute1 compute2 compute3 compute3 compute4 compute4	controller controller controller controller compute1 compute2	Host
5	internal nova internal internal nova internal	internal internal internal internal nova nova	
3	enabled enabled enabled enabled enabled enabled	enabled enabled enabled enabled enabled enabled	Status
3	555555	555555 1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1/1	State
5	2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0	2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0 2015-05-0	Updated_a
>	6T06:32:29. 6T06:32:24. 6T06:32:27. 6T06:32:27. 6T06:32:27. 6T06:32:24. 6T06:32:24.	6T06:32:28. 6T06:32:28. 6T06:32:27. 6T06:32:27. 6T06:32:24. 6T06:32:27. 6T06:32:24.	
>	None	None	Disable
5			d Reason

Gambar 4.10: Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan dilihat melalui console

4.1.3 Uji Coba Nova (Compute Service)

Pengujian pada Nova atau *compute service* dilakukan dengan melakukan pengecekan apakah seluruh layanan yang mendasari nova sudah terpasang dan tidak menunjukan status galat. Pengecekan dilakukan dengan menggunakan perintah pada *console* seperti pada Gambar 4.10. Sedangakan pengecekan melalui antarmuka dapat dilakukan dengan memilih menu Admin, kemudian System, dan dilanjutkan dengan memilih System Information. Pada *tab* **Compute Services** akan terlihat seluruh status dari layanan yang membangun nova seperti pada Gambar 4.11. Selain itu terlihat juga nova sukses tersambung dengang glance seperti pada Gambar 4.12, yang mana *image* dari glance terdeteksi oleh nova.

roject	System Info					
dmin	Systemme					
System	Services Compute Services	Block Storage Services				
Overview	Compute Services				Filte	Q Filter
Hypervisors	Name	Host	Zone	Status	State	Last Updated
Host Aggregates	nova-cert	controller	Internal	Enabled	Up	0 minutes
Instances	nova-scheduler	controller	internal	Enabled	Up	0 minutes
	nova-consoleauth	controller	internal	Enabled	Up A	0 minutes
Volumes	nova-conductor	controller	internal	Enabled	Up	0 minutes
Flavors	nova-compute	computer	nova	Enabled	Up	0 minutes
Images	nova-compute	compute2	nova	Enabled	Up	0 minutes
	nova-network	compute1	internal	Enabled	Up	0 minutes
Defaults	nove-network	compute2	internal	Enabled	Up	0 minutes
System Information	nova-compute	compute3	nova	Enabled	Up	0 minutes
dentity	nova-network	compute3	Internal	Enabled	Up	0 minutes
	nova-compute	compute4	nova	Enabled	Up	0 minutes
	nova-network	compute4	internal	Enabled	Up	0 minutes

Gambar 4.11: Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan, bila dilihat melalui antarmuka web

rohman@controller:~\$ nova image-list	5 NARS NAR	15 2	SR
ID	Name	Status	Server
017c66c1-2011-41d2-978a-b6f94e225609 207a62b4-46f5-4103-8f58-032da8bc5231	cirros-0.3.3-x86_64 ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64	ACTIVE ACTIVE	
rohman@controller:~\$			

Gambar 4.12: Daftar *image* sistem operasi dari glance yang terbaca oleh nova

4.1.4 Uji Coba Mesin Virtual (Instance)

Mesin virtual merupakan layanan utama dari komputasi awan yang dibangun untuk penelitian ini. Pada bagian ini dilakukan pengujian, apakah layanan dari komputasi awan yang berupa mesin virtual bisa digunakan. Langkah awal yang dilakukan adalah penerapan *authentication*, pengguna, *tenant*, dan *endpoint* yang merupakan layanan utama dari keystone seperti pada bagian sebelumya. Kemudian dilanjutkan dengan glance yang sudah terhubung dengan nova. Uji coba instance dilakukan menggunakan dua cara, yaitu melalui *console* dan antarmuka.

Masuk dengan menuliskan nama pengguna dan password, jika menggunakan antarmuka. Jika menggunakan *console*, maka buat bash skrip untuk masuk seperti pada Kode 4.1. Kemudian tambahkan key pair pada "rohman" untuk mengakses mesin virtual. Buat sebuah *key pair* dengan perintah ssh-keygen, selanjutnya tambahkan ke nova dengan perintah seperti Kode 4.6. Gunakan perintah seperti pada Gambar 4.13 untuk melihat apakah keypair sudah berhasil ditambahkan.

```
$ nova keypair-add --pub-key ~/.ssh/id_rsa.pub rohman-key
```

Kode 4.6: Perintah untuk menambahkan keypair ke nova

rohman@contr	oller:~\$ nova keypair-list
Name	Fingerprint
rohman-key	/ eb:82:f1:64:50:78:be:02:80:aa:db:cd:2e:f5:4b:d7
rohman@contr	roller:~\$

Gambar 4.13: Daftar key pairs melalui console

Penambahan keypair melalui antarmuka. Pengguna diharuskan memilih menu **Project**, kemudian **Compute** dan dilanjutkan dengan memilih menu **Access & Security**. Pada *tab* **Key Pairs** pilih **Create Key Pairs** dan masukan nama *key pair* seperti pada Gambar 4.14. Setelah proses penambahan selesai, maka akan muncul *key pairs* baru pada tabel *key pair* pada halaman tersebut, sebelum itu akan muncul sebuah halaman untuk mengunduh *key* pair pada browser yang digunakan oleh pengguna. Key pair sangat penting, peran dari key pair sendiri seperti kunci yang digunakan untuk melakukan remote atau SSH (Secure Shell) ke mesin virtual yang akan dijelaskan pada bagian ini selanjutnya.



Gambar 4.14: Pembuatan keypair melalui antarmuka

Selanjutnya pilih flavor yang disediakan oleh nova, flavor adalah pilihan paket spesifikasi perangkat keras yang akan digunakan oleh mesin virtual seperti yang terlihat pada Gambar 4.15. Pada pengujian ini paket yang dipilih adalah m1.small, dengan ukuran 1 GB untuk memori (RAM) dan 20 GB untuk penyimpanan. Melihat daftar *flavor* melalui antarmuka, pengguna dapat mengaksesnya pada saat menjalankan mesin virtual (*launch instance*) seperti pada Gambar 4.19.

	Name	Memory_MB	Disk	Ephemeral	Swap	VCPUs	RXTX_Factor	Is_Public
Ĩ	m1.tiny	512	1	0	17	1	1.0	True
	m1.small	2048	20		J W	1	1.0	True
1	m1.medium	4096	40	0		2	1.0	True
	m1.large	8192	80	0		4	1.0	Тгие
	m1.test	1024	2199	0		255	1.0	True
I	m1.disk	2048	40	0		8	1.0	Тгие
ar	@controller	~\$7					24615	M and

Pemilihan sistem operasi untuk mesin virtual ditunjukan oleh Gambar 4.12 pada bagian uji coba nova. Di mana pengguna dapat memilih satu sistem operasi untuk dipasang dari pilihan yang disediakan. Sedangkan untuk melihat daftar image melalui antarmuka, pengguna cukup memilih **Project**, kemudian **Compute** dan pilih **Image** seperti pada Gambar 4.16.



Gambar 4.16: Daftar image melalui antarmuka web

Nova juga menyediakan layanan jaringan bagi *instance*, setiap *instance* akan memperoleh alamat IP secara otomatis atau DHCP (*Dynamic Host Configuration Protocol*) melalui nova-network. Pada Gambar 4.17 menunjukan tentang alamat IP yang dialokasikan untuk seluruh pengguna komputasi awan dengan perintah nova net-list, tetapi perintah tersebut hanya bisa dijalankan oleh *admin* dengan script admin-opensh.sh.



Gambar 4.17: Daftar nova-network melalui console

Terdapat juga secgroup (*security group*) untuk menjaga keamanan instance. Pada penelitian ini secgroup yang digunakan adalah secgroup standar dari nova yang bekerja mirip dengan *firewall*. Gunakan perintah nova secgroup-list untuk melihat secgroup default seperti pada Gambar 4.18.



Gambar 4.18: Daftar secgroup melalui console

Mengacu pada langkah-langkah sebelumnya untuk menjalankan *instance*, dengan masukan paket yang dipilih kemudian pilih sistem operasi yang akan digunakan, nomor ID (*Identification*) dari nova-nework, security-group, security-key dan nama dari mesin virtual yang akan dibuat seperti pada Kode 4.7. Setelah perintah ini dijalankan maka akan tampil informasi dari mesin virtual yang telah sukses dibuat. Gunakan perintah nova list pada *console* untuk melihat status dari mesin virtual seperti pada Gambar 4.26. Saat mesin virtual galat atau berhasil dipasang juga dijelaskan pada tabel tersebut.

```
$ nova boot --flavor m1.small \
--image ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64 \
--nic net-id=3el49db9-5f3e-4dfb-ac7b-23e07c4e2dfe \
--security-group default --key-name rohman-key Ubuntu1
```

Kode 4.7: Perintah untuk membuat mesin virtual (instance) melalui console

Menjalankan mesin virtual dengan antarmuka seperti paga Gambar 4.19 yang harus dilakukan adalah pilih **Project**, kemudian **Compute** dan dalam menu **Instance** pilih **Launch Instance**. Pada menu yang berupa *form* dan *dropdown*, isi dan sesuaikan dengan spesifikasi yang dibutuhkan. Contohnya nama "Ubuntu1", selanjutnya pilih *flavor* sesuai dengan spesifikasi yang dibutuhkan misalkan **m1.small**. Kemudian masukan jumlah mesin virtual yang ingin dibuat pada *form* **Instance Count**. Pada **Instance Boot Source** pilih media yang digunakan untuk memasang sistem operasi. Misalkan **From Image**, maka nova akan terhubung dengan glance untuk membaca *image* dari sistem operasi yang disediakannya.

Pengaturan spesifikasi untuk pembuatan mesin virtual dapat dilakukan dengan menambahkan flavorsesuai dengan kebutuhan

pengguna. Tetapi dalam penambahan *flavor* hanya bisa dilakukan oleh admin dengan mengisi *form* dan menu *dropdown* seperti pada Gambar 4.20. Setelah masuk sebagai admin, kemudian pilih menu Admin. Kemudian lanjutkan dengan memilih Flavor dan Create Flavor. Setelah *flavor* ditambahkan, maka *flavor* baru akan tampil pada halaman itu juga.



Gambar 4.19: Pembuatan mesin virtual melalui antarmuka

	Flavor	create riavor				
	1 10101.	Bayor Information * Flavor Arc	WHEE		AL	
System -	Flavors	Name *	Elavots define ti	he sizes for RAM, disk, number of rotes	Fiter + Create Flave	r X Delete Flavors
	Elavor Na	mitest	and other resources	arces and can be selected when users	Ic Metadata Acti	ons The share
	D million	O CI				rear .
	1 Clar				R	
Host Aggregates	U mi.smith	VCPUs *				t Ravor
Instances	m1.medit	16	0		No	t Ravor +
	millarge	RAM (MB) *			NO	t Flavor
	D m1.disk	8192			NO	t Ravor
	Company	Root Disk (GB) *			NAC	The state
Images		1000				
Detaults	Decraying a dems	Ephemeral Disk (GB) *			Ski	
			1.22		R D	A COL
		Swap Disk (MB) *				
ntity /	1 Al				A ALAN	
	5					
	-			Cancel Create Fl.	aux	TEL

OpenStack memiliki berapa sistem monitoring untuk memantau kondisi layanan dan sumber daya pada menu **Admin**, con-

tohnya adalah **Overview**, **Hypervisors**, **Host Aggregates**, dan **System Information**. Memori, penyimpanan, dan CPU adalah contoh sumber daya yang dimonitorng secara keseluruhan agar *server* tetap bisa berjalan dengan baik. Pada Gambar 4.21 merupakan tampilan dari monitoring pada menu **hypervisors**, yang bertugas memonitor kondisi sumber daya pada setiap komputer server.





Gambar 4.22: Perintah tampilkan alamat VNC yang berupa URL

Pengaksesan mesin virtual dapat dilakukan melalui banyak cara diantaranya menggunakan VNC (*Virtual Network Computing*). VNC memungkinkan pengguna dapat melakukan akses ke mesin virtual melaui *browser*. Pengujian pengaksesan mesin virtual dengan VNC dilakukan menggunakan dua cara, yaitu melalui *console* dan antarmuka web. Gunakan perintah nova get-vnc-console Ubuntu1 novnc, Ubuntu1 merupakan nama mesin virtual yang akan diakses sepeti pada Gambar 4.22. Tampilah pada *console* alamat VNC dari mesin virtual yang berupa URL dan dapat diakses melaui *browser* seperti pada Gambar 4.23. Penggunaan antarmuka web untuk mengakses VNC, pengguna dapat memilih menu Project. Kemudian pada menu **Compute** pilih **Instance**, pilih nama mesin virtual yang ingin diakeses. Selanjutnya di dalam tab console pilih **Click here to show console only**, maka akan tampil sebuah console yang dapat dipakai melaui browser. Pada setiap pengaksesan alamat VNC yang berupa URL pada browser, terlebih dahulu rubah hostname controller dengan alamat IP dari controller node. Hal ini juga berlaku pada proses pengaksesan melalui console untuk memperoleh alamat VNC yang berupa URL.



Gambar 4.23: Akses mesin virtual melalui browser

Berbeda dengan pengaksesan mesin virtual dengan VNC yang dapat diakses melalui *browser*, dimana pengguna dapat memberikan perintah atau kontrol terhadap sistem operasi melalui antarmuka. Pengaksesan mesin virtual melalui *remote* atau SSH, pengguna harus mengatur konfigurasi dari secgroup. Di mana secgroup bekerja mirip sepeti *firewall*, pengguna harus memberi izin agar mesin virtual dapat diakses dari luar jaringan sistem komputasi awan menggunakan *remote* atau SSH.

Pada Kode 4.8 merupakan perintah untuk memberi izin agar mesin virtual dapat diakses melalui SSH. Bukan hanya pengaturan untuk pengaksesan melalui SSH, banyak protokol TCP/IP dan port lainnya dapat diatur. Misalnya ICMP (*Internet Control Mes*sage Protocol) atau yang biasa disebut dengan PING, pada Kode 4.9 merupakan perintah untuk memberi izin agar mesin virtual dapat menerima paket ICMP dari luar. Pada perintah tersebut peritah yang digunakan adalah nova secgroup-add-rule, kemudian diikuti dengan nama *security group*, protokol dan *subnet* jaringan.

```
$ nova secgroup-add-rule default tcp 22 22 0.0.0.0/0
```

Kode 4.8: Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual dapat diakses melalui SSH

```
$ nova secgroup-add-rule default icmp -1 -1 0.0.0.0/0
```

Kode 4.9: Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual dapat menerima paket ICMP



Gambar 4.24: Pengaturan security group melalui antarmuka

Pemberian izin agar mesin virtual dapat diakses melalui *remo*te dapat dilakukan melalui antarmuka. Pengguna cukup memilih menu **Project**, kemudian dilanjutkan dengan **Compute** dan pilh menu **Access & Security**. Pada menu **Access & Security** didalam tab **Security Groups** terdapat sebuah tabel security groups. Security groups yang terdapat dalam tabel tersebut adalah **default**. Pemberian izin SSH, ICMP atau protokol TCP/IP lainnya dapat dilakukan dengan memilih menu **Manage Rules** dan dilanjutkan dengan **Add Rules**. Kemudian pengguna dapat memilih SSH, ICMP atau protokol TCP/IP lainnya yang ingin dibuka atau diberi izin seperti Gambar 4.24.

Penambahan security group dapat dilakukan dengan memilih menu **Create Security Groups**, kemudian dilanjutkan dengan pengisian *form* yang disediakan seperti pada Gambar 4.25. Setelah penambahan selesai maka *security group* akan muncul pada tabelnya secara otomatis. Pengguna dapat menggunakannya saat pembuatan mesin virtual (*launch instance*), dan mengatur aturan perizinan setiap protokol seperti Gambar 4.24.



Gambar 4.25: Penambahan security group melalui antarmuka

4.1.5 Uji Coba Cider (Block Storage Service)

Pengujian pada cinder adilakukan dengan melakukan pengecekan apakah seluruh layanan yang mendasari cinder sudah terpasang dan tidak menunjukan status galat. Pengecekan dilakukan dengan menggunakan perintah cinder service-list pada *console* seperti pada Gambar 4.27.





Gambar 4.27: Layanan-layanan pembangun cinder

Di lanjutkan dengan pengujian dengan pembuatan penyimpanan (volume) tambahan untuk mesin virtual. Penggunaan perintah cinder create yang diikuti dengan penyimpanan dan ukurannya dengan satuan GB (*Gigabyte*) seperti pada Kode 4.10. Di mana nama dari penyimpanan yang dibuat adalah Volume1 dengan kapasitas 1 GB.



Gambar 4.28: Penambahan volume melalui antarmuka

Pada penambahan volume melalui antarmuka, yang harus dilakukan pengguna adalah memilih **Project** dan dilanjutkan dengan **Compute**. Pilih **Volume** pada menu **Compute**, kemudian lanjutkan dengan **Create Volume** dan jangan lupa untuk mengisi form dan menu dropdown seperti pada Gambar 4.28. Pada pengujian ini, yang dilakukan adalah memasukan nama volume dalam form nama penyimpanan dan Size untuk ukuran penyimpanan tambahan yang diinginkan. Proses tersebut sama dengan penggunaan perintah pada Kode 4.10

Penambahan penyimpanan yang telah dibuat ke mesin virtual juga dapat dilakukan dengan *console* dan juga antarmuka. Perintah pada *console* yang digunakan adalah nova volume-attach, yang selanjutnya diikuti dengan nama mesin virtual dan nomor ID dari penyimpanan seperti pada Kode 4.11.

```
$ nova volume-attach Ubuntul \
158bea89-07db-4ac2-8115-66c0d6a4bb48
```

Kode 4.11: Perintah untuk menambah *volume* ke mesin virtual melalui *console*



Gambar 4.29: Penambahan penyimpanan melalui antarmuka

Penambahan penyimpanan ke mesin virtual melalui antarmuka. Pengguna diharuskan untuk memilih **Project** kemudian **Compute**. Setelah memilih menu **Compute**, menu yang harus dipilih selanjutnya adalah **Volume**. Pada tabel penyimpanan terdapat sebuah kolom **Actions**, dan pada kolom tersebut terdapat *dropdown button*. Pada *dropdown button* kemudian pilih **Edit Attachments**, pilih mesin virtual yang ingin ditambah penyimpanannya pada menu *dropdown* **Attach to Instance** seperti pada Gambar 4.29. Status pada tabel penyimpanan akan berubah dan terdapat keterangan bahwa penyimpanan ditambahkan ke mesin virtual. Beracuan dengan proses penambahan penyimpanan ke mesin virtual melalui antarmuka dan cosole pada bagian ini, maka pengujian cinder dinyatakan berhasil.

4.2 Pengujian Topologi Jaringan

Terdapat dua jaringan yang terhubung pada *compute node* yaitu jaringan manajemen dan eksternal seperti pada Gambar 3.2. Pada awalnya jaringan yang digunakan hanya menggunakan manajemen, tanpa jaringan eksternal. Berawal hal tersebutlah pengujian dilakukan, penggunaan jaringan manajemen yang terhubung langsung melaui *gateway* seperti pada Gambar 4.30. Hasil dari penelitian tersebut gagal dan mesin virtual tidak bisa berjalan. Pada tabel daftar mesin virtual seperti pada Gambar 4.26, mesin virtual terus menunjukan status *spawning* dalam jangka waktu lama dan kemudian berubah menjadi galat. Power state memberikan pesan *No State* dan alamat IP tidak muncul pada kolom *Networks Status*.



Gambar 4.30: Desain jaringan tanpa jaringan ekternal

Pada pegujian ini dapat ditarik kesimpulan bahwa mesin virtual pada OpenStack tidak dapat berjalan tanpa menggunakan jaringan ekternal. Di mana jaringan eksternal dari OpenStack terhubung dengan nova-network, yang berfungsi sebagai penyedia jaringan untuk mesin virtual yang berjalan pada setiap *compute node*.

4.3 Kemampuan Maksimal Komputasi Awan

Pengujian pada bagian ini bertujuan memperoleh data jumlah mesin virtual yang dapat dibuat oleh komputasi awan. Berapa batas spesifikasi yang dapat dicapai pada setip mesin virtual juga dicari. Tiga elemen penting dari pengujian ini diantaranya komputasi (CPU), memory (RAM) dan penyimpanan. Ketiganya merupakan bagian penting dalam pembuatan mesin virtual pada sistem komputasi awan. Pada Tabel 3.1 dibagian perangkat keras dan sistem operasi menjelaskan spesifikasi dari *controller* dan *compute node*. Setiap komputasi pada sistem komputasi awan dijalankan pada compute node. Jumlah *compute node* yang digunakan sebanyak empat buah, ketika sumber daya dari setiap *node* dijumlah maka akan diperoleh spesifikasi seperti pada Tabel 4.1.

Keter <mark>anga</mark> n –		
8		
32 core		
24 GB		
24 GB		
1200 GB		

Tabel 4.1: Jumlah spesifikasi dari empat compute node

Setelah dilakukan pengujian batas maksimal dari komputasi awan, jumlah mesin virtual yang dapat dibuat bergantung pada jumlah memori. Semakin besar memori maka semakin banyak mesin virtual yang bisa dibuat, total memori yang dapat digunakan oleh pengguna memiliki batas perbandingan 1.5 : 1 dari jumlah memori pada setiap *compute node*. Kapasitas memori total dari *compute node* sebesar 24 GB, maka memori dari sistem komputasi awan sebesar 36 GB. Total memori sejumlah 36 GB tersebut diperoleh dari 24 GB memori dikali dengan 1.5. Pada komputasi jumlah maksimal core yang dapat dicapai sebesar 255 *core* dalam 1 mesin virtual, jumlah mesin virtual yang dapat dibuat menyesuaikan dengan jumlah memori. Sedangkan batas maksimal penyimpanan pada setia mesin virtual adalah 2 GB.

4.4 Perbandingan Performa Mesin Virtual

Pengujian bertujuan memperoleh data perbandingan performa antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dengan sebuah komputer, keduanya menggunakan spesifikasi yang sama. Program benchmark yang digunakan adalah Phoronix Test Suite (PTS) dengan mode interactive dimana pengguna dapat memilih paket benchmark sesuai dengan kriteria yang ingin digunkan. Seperti pada pengujian sebelumnya tiga elemen penting yang diukur dalam pengujian ini diantaranya komputasi (CPU), memory (RAM) dan penyimpanan (I/O). Selain itu dua pengujian lain juga turut ditambahkan pada bagian ini yaitu Apache Benchmark dan Compilation Benchmark. Kedua pengujian tersebut dilakukan karena terdapat hubungan antara CPU, memori dan penyimpanan dalam pemenuhan kebutuhan komputasi. Pada Tabel 4.2 merupakan spesifikasi (*flavor*) dari mesin virtual yang dibuat sama seperti spesifikasi komputer pada Tabel 4.3. Keduanya menggunakan sistem operasi Ubuntu 14.04 (Trusty Tahr) 64-bit.

S <mark>pes</mark> ifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	1
Jumlah Core	4 Core
Memori	8 GB
Swap	8 GB
Disk Storage	160 GB

Tabel 4.2: Spesifikasi (flavor) dari mesin virtual

Tabel 4.3: Spesifikasi dari komputer yang akan dibandingkan

Spesifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	
Jumlah Core	4 Core
Jenis Prosesor	AMD A8-3850 APU
Memori	8 GB
Swap	8 GB
Disk Storage	160 GB

Selain membandingkan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan sebuh komputer. Di bandingkan juga performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan berdasarkan spesifikasinya. Pada pengujian ini yang diuji adalah performa dari memori dan komputasi (CPU) saja. Pada Tabel 4.4 merupakan *flavor* atau spesifikasi dari mesin virtual dengan jumlah *core* yang terus dinaikan, hal ini bertujuan untuk menguji performa dari komputasi (CPU). Sedangkan pada Tabel 4.5 merupakan *flavor* atau spesifikasi dari mesin virtual dengan jumlah memori (RAM) yang terus dinaikan, hal ini bertujuan untuk menguji performa dari memori (RAM) dari mesin virtual. Melalui pengujian tersebut dapat terukur berapa kenaikan performa mesin virtual setiap kenaikan spesifikasinya.

Spec.	m3.test	test2	test3	test4	test5
Processor	1	1	1	1	1 1
Core	1	2	4	8	16
Memori	2 GB	2 GB	2 GB	2 GB	2 GB
Swap	1 GB	1 GB	1 GB	1 GB	1 GB
Storage	160 GB	160 GB	160 GB	160 GB	160 GB

Tabel 4.4: Flavor mesin virtual untuk mengukur performa komputasi.

Tabel 4.5: Flavor mesin virtual untuk mengukur performa memori.

Spec.	test1	test2	test3	test4	test5
Processor	1	1	1	1	1
Core	4	4	4	4	4
Memori	512 MB	1 GB	2 GB	4 GB	8 GB
Swap	256 MB	512 MB	1 GB	2 GB	4 GB
Storage	160 GB				

4.4.1 Performa Komputasi (CPU)

Pengujian kinerja CPU secara keseluruhan dilakukan dengan mengukur kecepatan pemrosesan beban kerja. Melalui pengujian tersebut maka dapat ditarik sebuah standar perbandingan performa antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dengan sebuah komputer. Tes profil dari Phoronix Test Suite yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya C-ray, Stream, dan FFmpeg.

C-Ray

C-Ray adalah sebuah program *raytracer* sederhana yang bertujuan untuk menguji kemampuan *floating-point* dari CPU. Pada tes ini akan dibuat 16 threads yang akan berjalan pada setiap *core* untuk menjalankan sebuah proses. Pada proses tersebut dilakukan 8 kali penembakan pada setiap piksel untuk proses *anti aliasing* (penghalusan gambar) dan akan dihasilkan sebuah gambar dengan ukuran 1600 x 1200 [7].

Tes ini hanya membutuhkan sedikit data dan tidak menggunakan RAM. Hanya CPU yang diuji dan hasilnya tidak dipengaruhi oleh komponen lain dari komputer atau mesin virtual. Hal tersebut yang menjadikan pengujian ini ideal untuk menguji kecepatan komputer.

Tabel 4.6: Waktu pemrosesan beban kerja antara mesin virtual dan komputer

Perangkat	Waktu (s)
Komputer	46,1
Mesin Virtual (VM)	40,91



Gambar 4.31: Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja antara mesin virtual dengan komputer

Tolok ukur pada pengujian ini adalah waktu untuk memproses beban kerja. Semakin sedikit angka yang muncul pada hasil *benchmark* berarti semakin sedikit waktu yang dibutuhkan untuk memproses beban kerja. Pada Tabel 4.6 adalah hasil perbandingan antara mesin virtual dengan spesifikasi seperti pada Tabel 4.2 dan komputer yang spesifikasinya dijelaskan pada Tabel 4.3. Di mana kecepatan dari mesin virtual dalam memproses beban tersebut sekitar 40,91 detik, sedangkan komputer 46,10 detik. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.31.

Semakin banyak penggunaan *thread* maka akan semakin mempercepat proses, tentunya penggunaan jumlah *thread* memiliki batas. Ketika penambahan *thread* terus dilakukan seperti pada pengujian ini, tetapi kecepatan mengolah beban sudah tidak bertambah. Maka dapat disimpulkan itu adalah kecepatan maksimal dari processor.

Selain itu diukur juga waktu dari mesin virtual dalam memproses beban kerja dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan C-Ray. Spesifikasi yang digunkan seperti pada Tabel 4.4 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur kemampuan dari komputasi. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.7, dimana spesifikasi dari test1 yang kemudian ditambahkan sebuah *core* menjadi test2 terdapat pengurangan waktu sebesar 66,1 s. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*, hal tersebut mempersingkat waktu pemrosesan sebesar 26,4 s. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian waktu pemrosesan berkurang lagi sebesar 36.16 s. Rata-rata waktu pemrosesan berkurang sebesar 18,41 s per-*core*.

Penambahan core pada test4 ke test5 sejumlah 8 core, tidak terlalu berpengaruh pada pemrosesan beban yang diuji dengan menggunakan C-Ray, perbandingan tersebut dapat dilihat pada Gambar 4.32. Kecepatan justru turun sebesar 18 s seperti pada Tabel 4.7, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari compute node yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah lebih dari 8 core. Jika jumlah core melebihi dari 8 core, maka core tersebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari *compute node* lainnya. Performa *core* tambahan dari *compute node* lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari *core* yang diperoleh dari *compute node* tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut dikarenakan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.

Flavor	Waktu (s)	
test1	167,84	
test2	101,74	
test3	-75,3	\mathbf{J}_{c}
test4	39,12	
test5	39,28	
180 167,84		
180 167,84 160 140		
180 167,84 160 140 120 100		
180 167,84 160 140 120 101,74 80	75.3	
180 167,84 160 140 120 100 80 60		
180 167,84 160 140 120 100 80 60 40	75,3	

Tabel 4.7: Waktu pemrosesan beban kerja pada mesin virtual

Gambar 4.32: Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja pada mesin virtual

m3 test3

m3 test4

m3.test5

m3 test2

Stream

m3.test1

Stream adalah sebuah patokan untuk mengukur memori bandwidth. Memori bandwith dapat diartikan seberapa cepat data dapat ditulis atau dibaca dari memori oleh processor. Hal ini juga mempengaruhi seberapa cepat sistem operasi bisa memperoleh data dari memori untuk diproses. Jika bandwidth memori rendah, maka prosesor harus menunggu terlebih dahulu dalam setiap proses pengambilan dan penulisan data. Jika bandwidth memori tinggi, maka proses pengambilan dan penulisan data dapat dilakukan dengan cepat [8].

Pengukuran kecepatan dari stream terdiri dari empat kernel vektor sederhana yaitu *Copy*, *Scale*, *Add* dan *Triad*, satuan dari stream atau pengukuran memori bandwidth adalah MB/s [9]. Pada Tabel 4.8 adalah perbandingan hasil *stream benchmark*, semakin tinggi nilai benchmark maka semakin besar ukuran memori bandwidth. Pada komputer diperoleh kecepatan 8274,43 MB/s untuk *copy*, 8292,9 MB/s untuk *scale*, 8954,62 MB/s untuk *Triad* dan 9196,43 untuk *Add*. Sedangkan pada mesin virtual diperoleh kecepatan 10992,56 MB/s untuk *copy*, 10753,93 untuk *scale*, 11848,41 MB/s untuk *Triad* dan 11848,41 MB/s untuk *Add*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.33.

 Tabel 4.8: Hasil pengujian memori bandwidth pada komputer dan mesin virtual

Perangkat	Add	Сору	Scale	Triad
Komputer	9196,43	8274,43	8292,9	8954,62
Mesin Virtual (VM)	11758,46	10992,56	10753,93	11923,88

Di ukur juga bandwidth dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan Stream. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.4 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur memori bandwidth, seberapa cepat data dapat ditulis atau dibaca dari memori oleh *processor*.

Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.16, dimana spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah *core* sebanyak 1 menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 1789,01 MB/s untuk proses *copy*, 1550,4 MB/s untuk *scale*, 902,33 MB/s untuk *triad* dan 871,73 MB/s untuk *add*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*,



Gambar 4.33: Perbandingan memori bandwidth antara mesin virtual dengan komputer

kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 385,58 MB/s untuk proses *copy*, 682,27 MB/s untuk *scale*, 1584,79 MB/s untuk *triad* dan 1609,72 MB/s untuk *add*. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 936,72 MB/s untuk proses *copy*, 678,9 MB/s untuk *scale*, 665,66 MB/s untuk *triad* dan 615,03 MB/s untuk *add*. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual bertambah sebesar 444,5 MB/s untuk proses *copy*, 415,93 MB/s untuk *scale*, 450,39 MB/s untuk *triad* dan 442,35 MB/s untuk *add* per-*core*.

Tabel 4.9:	Hasil	pengujian	performa	memori	bandwidth pad	a mesin
virtual						

Flavor	Add	Copy	Scale	Triad
test1	8971,23	8888,74	9630.68	9660.23
test2	11760.24	11439.14	12533.01	12531.96
test3	11145.82	11121.41	12117.8	12141.68
test4	12082.54	11800.31	12783.46	12756.71
test5	9550.36	9567.46	11101.43	11213.28

Penambahan core pada mesin virtual test4 ke test5 sejumlah 8 core, tidak terlalu berpengaruh pada pemrosesan beban yang diuji dengan menggunakan C-Ray, perbandingan tersebut dapat dilihat
pada Gambar 4.34. Kecepatan justru turun sebesar 2532,18 MB/s untuk proses *copy*, 2232,85 MB/s untuk *scale*, 1682,03 MB/s untuk *triad* dan 1543,43 MB/s untuk *add* seperti pada Tabel4.16, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari *compute node* yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah 8 core. Seperti penjelasan pada pengujian dengan menggunkan C-Ray. Jika core melebihi dari 8 core, maka core tersebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari *compute node* lainnya. Performa *core* tambahan dari *compute node* lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari *core* yang diperoleh dari *compute node* tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut disebabkan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.



Gambar 4.34: Perbedaan memori bandwith pada mesin virtual

FFmpeg

Pengujian performa *encoding* dengan menggunakan FFmpeg *encoding untility* yang disediakan oleh Phoronix Test Suite. Proses ini memakan RAM dan penyimpanan saat melakukan proses video *encoding*, tetapi saat melakukan pemrosesan *file* yang sangat besar, kunci utama dari proses ini adalah kemampuan CPU. Maka dari itu dibutuhkan kemampuan CPU yang cepat untuk konversi video [10]. Fakta tersebutlah yang mendasari perlunya pengujian ini dilakukan. Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Tabel 4.10, dimana kemampuan mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan mampu melakukan proses encoding dengan kecepatan 25,66 s. Sedangkan pada komputer, waktu yang dibutuhkannya adalah 27,61 *encoding*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.35.

Tabel 4.10: Hash pengujian kecepatan proses encodin	Tabel 4.10:	Hasil	pengujian	kecepatan	proses	encoding
--	-------------	-------	-----------	-----------	--------	----------

Perangkat	Waktu (s)
Komputer	27,61
Mesin Virtual (VM)	25,66



Gambar 4.35: Perbandingan kecepatan encoding

Selain itu diukur juga waktu dari mesin virtual dalam melakukan proses *encoding* dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan FFmpeg *benchmark*. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.17, dimana spesifikasi dari test1 yang kemudian ditambahkan sebuah *core* menjadi test2 terdapat pengurangan waktu sebesar 14,29 s. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*, hal tersebut mempersingkat waktu pemrosesan sebesar 4,23 s. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian waktu pemrosesan berkurang lagi sejumlah 3,93 s. Rata-rata waktu pemrosesan beban berkurang sebesar 3,2 s per-*core*.

Penambahan core pada test4 ke test5 sejumlah 8 core, juga tidak terlalu berpengaruh pada proses encoding yang diuji dengan menggunakan FFmpeg benchmark, perbandingan tersebut dapat dilihat pada Gambar 4.41. Di mana waktu bertambah sebesar 1,64 s seperti pada Tabel 4.17, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari compute node yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah lebih dari 8 core.

Flavor	Waktu (s)
test1	47,04
test2	32,75
test3	28,52
test4	24,59
test5	26,23

Tabel 4.11: Waktu yang diperlukan saat encoding



Seperti penjelasan pada pengujian dengan menggunkan C-Ray dan Stream. Jika jumlah core melebihi dari 8 core, maka core ter-

sebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari compute node lainnya. Performa core tambahan dari compute node lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari core yang diperoleh dari compute node tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut dikarenakan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.

4.4.2 Performa Penyimpanan

Penyimpanan bukan hanya dipengaruhi oleh besarnya kapasitas hard disk drive untuk menyimpan data. Performa dari penyimpanan tersebut juga berpengaruh dalam menangani setiap proses transaksi data, baik data itu diakses secara langsung oleh pengguna atau diakses secara otomatis oleh program. Tiga faktor yang berpengaruh pada performa penyimpanan diantaranya adalah Throughput, IOPS (Input/Output Operations per Seconds) dan Latensi (Delay).

Maksud dari *Throughput* adalah berapa banyak data atau informasi yang dapat diakses dalam satuan waktu (MB/s), sedangkan IOPS (*Input/Output Operations per Seconds*) adalah masukan atau keluaran yang dapat dilakukan oleh penyimpanan dalam satuan detik. Kemudian untuk latensi secara umum adalah waktu saat melakukan permintaan pada komputer dan menerima jawabannya, sedangkan lebih spesifiknya pada penyimpanan dapat diartikan sebagai waktu pemilihan sektor untuk dibaca atau ditulis.

Tes profil yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya aio-stress, fio, dbench, dan postmark. Berikut merupakan penjelasan tes dan perbandingan hasil *benchmark* pada penyimpanan.

Aio-stress

Tes ini memaksa penyimpanan untuk bekerja sesuai dengan kemampuan input dan outputnya secara tidak sinkron sampai batas kemampuannya. Tes ini menggunakan *file* berukuran 2048 MB yang terbagi menjadi 64 KB setiap bagiannya [7]. Setelah melakukan pengujian ini maka akan didapat *bandwidth* dari penyimpanan.

Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Tabel 4.7, dimana kemampuan mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan memiliki *bandwidth* dan *throughtput* lebih besar dari pada komputer. Di mana mesin virtual mampu memncapai kecepatan 1252,82 MB/s dan komputer mencapai 911,35 MB/s. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.37.

Perangkat	Informasi per detik
Komputer	911,35
Mesin Virtual (VM)	1252,82

Tabel 4.12: Hasil pengujian penyimpanan dengan Aio-Stress



Gambar 4.37: Perbandingan bandwidth penyimpanan

Fio

Fio adalah kepanjangan dari *Flexible* I/O *Tester*. Tes ini akan memberikan beban kerja berupa input dan output pada penyimpanan. Permberian beban tersebut berupa proses I/O yang dilakukan secara acak dan juga berurutan, selain itu proses pembacaan dan penulisan setiap beban juga turut di uji [10]. Tes ini menjalankan sebuah program yang mengakses penyimpanan dari mesin virtual dan komputer. Data-data yang diakses berukuran sangat kecil, rata-rata berukuran kurang dari 4 KB. Hal tersebut bertujuan mengukur kecepatan IOPS (*Input/Output Operations per Second*). Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Gambar 4.38, menunjukan kemampuan *input* atau *output* (I/O) dari mesin virtual dan komputer. Mesin virtual mampu menerima 275 *input* atau *output* melalui pengujian membaca secara acak (*random read*) dalam satu detik, sedangkan komputer hanya mampu menerima 142 I/O dalam setiap detiknya.

Perangkat	Random Read	Random Write	Sequential Read	Sequential Write
Komputer	142	19135	18417	18993
VM	257	19054	27100	18923

Tabel	4.13:	Hasil	pengujian	peyimpanan	dengan	FIO



Gambar 4.38: Perbandingan I/O penyimpanan dengan FIO

Mengacu pada hasil pengujian pada Tabel 4.13, Di mana kemampuan penyimpanan dari mesin virtual dan komputer kembali diuji dengan tes penulisan secara acak (*random write*), mesin virtual memperoleh skor 19054 sedangkan komputer memperoleh skor 19135. Selain diuji dengan cara random atau acak, mesin virtual dan komputer diuji juga dengan cara yang urut. Pada pengujian membaca secara urut (*sequential read*) mesin virtual memperoleh nilai 27100, sedangkan komputer memperoleh nilai 18417. Di lanjutkan dengan pengujian penulisan secara urut (*sequential write*), maka diperoleh skor 18993 dari mesin virtual dan skor 18993 dari komputer. Perbandingan tersebut juga dapat dilihat pada Gambar 4.38. Nilai-nilai tersebut menunjukan jumlah maksimal input atau output (I/O) yang bisa dilakukan dalam satuan detik.

4.4.3 Performa Memori (RAM)

Sudah menjadi hal yang umum jika memori sangat berpengaruh pada pemrosesan beban kerja dan kecepatan dari komputer. Selain itu kemampuan RAM tidak hanya bergantung pada besarnya kapasitas memori, tetapi kecepatan memori, bandwidth dan cache juga memiliki pengaruh yang tidak kalah pentingnya.

Tes profil yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya RAMspeed dan cachebench. Sedangkan pengujian pengukuran *bandwidth* pada memori sudah dilakukan pada bagian performa komputas (CPU) seperti yang ditampilkan pada Gambar 4.33.

RAMspeed

Hasil dari pengujian dengan menggunakan profil RAMspeed berupa *throughput* yang ditampilkan dalam satuan MB/s. Semakin tinggi angka hasil benchmark maka semakin baik performansinya. Terdapat dua nilai penting pada tes tersebut diantaranya *floatingpoint* dan *integer*. Selain itu terdapat juga empat metode penguji yang berperan penting pada pengujian ini seperti add, copy, scale dam triad yang dijelaskan sebelumnya pada bagian performa komputasi (CPU).

Pada Tabel 4.14 dapat dilihat perbandingan throughput antara mesin virtual dengan komputer saat memproses data integer dan pada Table 4.15 merupakan perbandingan saat memproses floatingpoint. Mesin virtual mampu mencapai 11869.96 MB/s untuk ngolah data integer dan memperoleh throughput 12104.3 MB/s untuk floating point. Sedangkan throughput dari komputer dapat mencapai 6994.73 MB/s untuk mengolah data integer dan 7631.58 MB/s untuk floating point. Perbandingan tersebut juga dapat dilihat pada Gambar 4.39 untuk pemrosesan data integer dan pada Gambar 4.39 untuk floating point.

 Tabel 4.14:
 Hasil pengujian throughput memori saat mengolah data

 integer pada mesin virtual dan komputer

Perangkat	Add	Сору	Scale	Triad	Average
Komputer	6581,44	7385,36	7085,23	6421,75	6994,73
VM	11758,46	9803,82	11973, 57	11741,93	11869,96

Tabel 4.15: Hasil pengujian *throughput* memori saat mengolah *floatingpoint* pada mesin virtual dan komputer

Perangkat	Add	Сору	Scale	Triad	Average
Komputer	7602,5	7366,8	7161.3	7835.6	7631.6
VM	12825,1	11527	11548,7	12799,8	12104,3





Di ukur juga kecepatan memori dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.5 dengan menggunkan RAMspeed. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.5 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur throughput dari memori, seberapa cepat memori dapat memproses data integer dan floating-point. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.16 yang merupakan perbandingan throughput pada mesin virtual saat mengolah data integer dan pada Tabel 4.17 adalah saat pemrosesan data *floating-point*. Keduanya dibandingkan dengan cara menaikan jumlah memorinya, kemudian ditampilkan perbandingannya pada Gambar 4.41 dan Gambar 4.42.

Flavor	Add	Сору	Scale	Triad	Average
test1	4295,32	2992,39	2893,51	2910,12	2906,54
test2	3548,67	3072,18	2952,02	2956,76	2993,99
test3	3061,82	2982,32	3013,37	2986,03	3025,12
test4	3096,77	2975,57	2977,99	2990,69	3132 <mark>,68</mark>
test5	11169,13	11564,66	11629,49	11042,92	11391,08

Tabel 4.17: Hasil pengujian througput saat memproses floating-pointpada mesin virtual

Flavor	Add	Copy	Scale	Triad	Average
test1	3090,08	<mark>2989,</mark> 48	2907,53	33 <mark>28,14</mark>	3223,74
test2	3263,81	2968,35	3082,33	3357,2	3649,7
test3	3453.79	2980.2	2989.58	3382,68	4583,37
test4	<u>333</u> 3.98	<mark>2991.</mark> 91	3142.49	32 <mark>57.95</mark>	4441.79
test5	12291.92	11357.5	10072.47	12315.75	11892.81

Data perbandingan diperoleh dari penambahan spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah memorinya sebesar 512 MB menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 87.4 MB/s dalam mengolah data *integer* dan 425.96 MB/s untuk 425.96 MB/s untuk *floating-point*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan memori sebesar 1 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 31.13 MB/s untuk *integer*, dan 933.67 MB/s untuk *floating-point*.



Gambar 4.40: Perbandingan *throughput* saat memproses *floating point* antara mesin virtual dengan komputer



m3.test1 m3.test2 m3.test3 m3.test4 m3.test5

Gambar 4.41: Perbedaan throughput saat memproses data integer pada mesin virtual.

Pada test3 ke test4 terjadi penambahan memori sebesar 2 GB, kemudian kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 107.56 MB/s untuk integer dan sedangkan untuk floating-point mengalami penurunan kecepatan sebesar 141.58 MB/s dari pengujian sebelumnya pada *flavor* test test3. Sedangkan pada test4 ke test5 dimana terjadi menambahan memori sebesar 4 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 8258.4 MB/s untuk pemrosesan data *integer*, dan 7451.02 MB/s untuk *floating-point*. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual bertambah sebesar 1205,83 MB/s untuk pemrosesan data *integer* dan 1208,01 MB/s untuk pemrosesan *floating-point* setiap penambahan 1 GB memori.



Gambar 4.42: Perbedaan throughput saat memproses floating-point pada mesin virtual

Cachebench

CacheBench dirancang untuk menguji performa memori dan bandwith cache [7]. Pada Tabel 4.18 merupakan hasil perbandingan performa memori cache yang terdapat pada mesin virtual dan komputer. Di mana saat proses membaca (*read*) mesin virtual dapat mencapai kecepatan 1975.64 MB/s. Kemudian untuk menulis (*write*) mesin virtual mampu mencapai 9735.51 MB/s dan untuk proses Read/Modify/Write dapat mencapai 13043.6 MB/s seperti pada Tabel 4.18. Pada komputer proses membaca dapat mencapai kecepatan 1661.15 MB/s, 8893.67 MB/s untuk proses menulis dan 12629.21 MB/s untuk proses *read/write/modify*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.43.

Tabel 4.18: Hasil perbandingan kecepatan cache memori antara mesin virtual dengan komputer

Perangkat	Read	Write	Read/Modify/Write
Komputer	277	35153	18947
Mesin Virtual (VM)	917	19054	27327



Gambar 4.43: Perbandingan kecepatan *cache* memori antara mesin virtual dengan komputer

Selain itu diukur juga kecepatan *cache* memori dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.5 dengan menggunkan CacheBench. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.5 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur bandwidth dari cache memori, seberapa cepat cache memori dalam melakukan proses baca, tulis dan *read/write/modify*. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.17 yang merupakan perbandingan *bandwidth* pada mesin virtual saat menjalankan proses baca, tulis dan *read/write/modify*. Keduanya dibandingkan dengan cara menaikan jumlah memorinya, hasil perbandingannya dapat dilihat pada Gambar 4.44.

Tabel 4.19: Hasil perbanding an $bandwidth\ cache$ memori pada mesin virtual

Read	Write	Read/Modify/Write
1955,6	9552,96	12369,82
2025,9	9648,47	12407,47
1927,1	9319,33	12694,97
1920,05	9297,76	12714,6
1977,43	9723,59	13042,49
	Read 1955,6 2025,9 1927,1 1920,05 1977,43	Read Write 1955,6 9552,96 2025,9 9648,47 1927,1 9319,33 1920,05 9297,76 1977,43 9723,59



Gambar 4.44: Perbedaan bandwith cache memori mesin virtual

Data tersebut diperoleh dari penambahan spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah memorinya sebesar 512 MB menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 70.3 MB/s saat proses mebaca, 95.51 MB/s saat menulis dan 37.65 MB/s saat proses *read/write/modify*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi penurunan kecepatan sebesar 98.8 MB/s saat proses mebaca, penurunan sebesar 329.14 MB/s juga terjadi saat menulis, akan tetapi terjadi kenaikan sebesar 287.5 MB/s saat proses *read/write/modify*. Pada test3 ke test4 dilakukan penambahan memori sebesar 2 GB, kemudian kecepatan mesin virtual justru semakin berkurang sebesar 7.05 MB/s saat proses mebaca, berkurang sebesar 21.56 MB/s saat menulis, akan tetapi bertambah 19.63 saat proses read/write/modify. Sedangkan pada test4 ke test5 dimana dilakukan menambahan memori sebesar 4 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 57.38 MB/s untuk proses membaca, bertambah sebesar 425.83 MB/s untuk proses menulis dan bertambah sebesar 327.88 MB/s saat proses read/write/modify. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual berkurang sebesar 1,9 MB/s untuk proses baca, bertambah sebesar 38,02 MB/s saat proses tulis dan bertambah sebesar 93,4 MB/s saat proses read/write/modify setiap penambahan 1 GB memori.

4.4.4 Apache Benchmark

Pada pengujian ini, komputer dan mesin virtual diberi tugas sebagai *web server*. Beban yang akan diberikan pada komputer atau mesin virtual berupa permintaan sejumlah 100 sampai dengan 1.000.000 setiap detiknya [7]. Di desain untuk memberikan gambaran performa dari *webserver*, secara khusus akan menampilkan seberapa banyak request per detik atau seberapa banyak request per detik yang bisa dilayani mesin virtual atau komputer.

Pada Tabel 4.20 merupakan perbandingan performa antara mesin virtual dengan komputer saat berperan sebagai *webserver*. Komputer mampu menangani sekitar 19405 permintaan dalam setiap detiknya, sedangakan mesin virtual bisa menangani sekitar 18089 permintaan. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.45.

Tabel 4.20: Hasil pengujian mesin virtual dan komputer sebagai *web*server dengan Apache Benchmark

Perangkat	Permintaan per Detik	
Komputer	19405	
Mesin Virtual (VM)	18089	





DAFTAR PUSTAKA

- M. Armbrust, A. Fox, R. Griffith, et al., Above the cloud : A Berkeley View of Cloud Computing. No. UCB/EECS-2009-28, USA: EECS Department, University of California at Berkeley, February 2009. (Dikutip pada halaman 1).
- [2] X. Wen, G. Gu, Q. Li, Y. Gao, and X. Zhang, "Comparison of open-source cloud management platforms: Openstack and opennebula," in Fuzzy Systems and Knowledge Discovery (FSKD), 2012 9th International Conference on, pp. 2457–2461, May 2012. (Dikutip pada halaman 1, 7).
- [3] B. Dordevic, S. Jovanovic, and V. Timcenko, "Cloud computing in amazon and microsoft azure platforms: Performance and service comparison," in <u>Telecommunications Forum Telfor</u> (<u>TELFOR</u>), 2014 22nd, pp. 931–934, Nov 2014. (Dikutip pada halaman 1).
- [4] "Openstack installation guide for ubuntu 14.04." http://docs.openstack.org/. Terakhir diakses pada tanggal 18 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 5, 7, 16).
- [5] M. Mahjoub, A. Mdhaffar, R. Halima, and M. Jmaiel, "A comparative study of the current cloud computing technologies and offers," in Network Cloud Computing and Applications (NCCA), 2011 First International Symposium on, pp. 131–134, Nov 2011. (Dikutip pada halaman 8).
- [6] W. Zhang, H. Xie, and R. Hsu, "Automatic memory control of multiple virtual machines on a consolidated server," <u>Cloud Computing</u>, IEEE Transactions on, vol. PP, no. 99, pp. 1–1, 2015. (Dikutip pada halaman 9).
- [7] "Phoronix test suite tests." http://openbenchmarking.
 org/tests/pts. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 54, 62, 69, 72).
- [8] J. Layton, "Finding memory bottlenecks with stream." http://www.admin-magazine.com/HPC/Articles/

Finding-Memory-Bottlenecks-with-Stream. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 57).

- [9] K. Raman, "Optimizing memory bandwidth on stream triad." https://software.intel.com/en-us/articles/ optimizing-memory-bandwidth-on-stream-triad. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 57).
- [10] "Cloud servers benchmarks." http://www.sherweb.com/ blog/. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 59, 63).



BAB 5 PENUTUP

5.1 Kesimpulan

Dari hasil implementasi dan pengujian mesin virtual pada komputasi awan yang sudah dilakukan dapat ditarik beberapa kesimpulan sebagai berikut :

- 1. Di perlukannya penggunaan jaringan eksternal pada setiap compute node, hal tersebut diperlukan oleh nova-compute dalam melakukan pembagian jaringan dan alamat IP bagi setiap mesin virtual. Pada pengujian jaringan, jaringan eksternal digabung menjadi satu dengan jaringan manajemen. Hasilnya mesin virtual dapat dibuat, tetapi tidak berjalan dan tidak memperoleh alokasi alamat IP.
- 2. Hasil pengujian batas maksimal mesin virtual, jumlah mesin virtual yang dapat dijalankan bergantung pada jumlah memori (RAM) komputer induk. Semakin besar memori dari komputer induk maka semakin besar jumlah mesin virtual yang bisa dibuat, total dari memori yang dapat digunakan oleh pengguna memiliki batas perbandingan 1.5 : 1 dari memori pada komputer induk.
- 3. Setiap peningkatan 1 core pada CPU dapat berpengaruh pada berkurangnya waktu pemrosesan beban sebesar 18 s. Sedangkan pada *bandwidth* memori atau kecepatan membaca dan menulis data pada memori oleh *processor*, diperoleh ratarata peningkatan kecepatan mesin virtual sebesar 444,5 MB/s untuk proses *copy*, 415,93 MB/s untuk *scale*, 450,39 MB/s untuk *triad* dan 442,35 MB/s untuk *add*. Selain itu waktu *encoding* juga berkurang sebesar 1,64 s, artinya proses tersebut semakin cepat.

4. Setiap penambahan 1 GB memori mampu mempengaruhi throughput rata-rata mesin virtual sebesar 1205,83 MB/s untuk pemrosesan data integer dan 1208,01 MB/s untuk pemrosesan floating-point, dimana rata-rata tersebut diperoleh melalui proses add, copy, scale dan triad. Sedangkan pada cache memori mesin virtual, bandwidth justru berkurang sebesar 1,9 MB/s untuk proses baca, bertambah sebesar 38,02 MB/s saat proses tulis dan bertambah lagi sebesar 93,4 MB/s saat proses read/write/modify setiap penambahannya.

5.2 Saran

Demi pengembangan lebih lanjut mengenai tugas akhir ini, disarankan beberapa langkah lanjutan sebagai berikut :

- 1. Penambahan alamat IP publik supaya komputasi awan dapat diakses dari luar dan penelitian dapat dilakukan lebih luas.
- 2. Penambahan *Networking node* supaya pengaturan jaringan beserta sistem keamanan pada komputasi awan lebih tertata dan memiliki perangkat pengatur jaringan pada komputasi awan yang lebih spesifik.
- 3. Dilakukan penambahan memori atau komputer server baru agar dapat membuat lebih banyak mesin virtual untuk menagani kebutuhan komputasi yang beragam di Lab B201.





FINAL PROJECT - TE 1599

VIRTUAL MACHINE PERFORMANCE MEASUREMENT ON CLOUD COMPUTING

Nur Rohman Widiyanto NRP 2209100025

Advisor Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. Christyowidiasmoro, ST., MT

Departement of Electrical Engineering Faculty of Industrial Technology Sepuluh Nopember Institute of Technoology Surabaya 2015

ABSTRAK

Nama Mahasiswa Judul Tugas Akhir

Pembimbing

Nur Rohman Widiyanto

Pengukuran Performansi Mesin Virtual pada Komputasi Awan

Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D.
 Christyowidiasmoro, ST., MT.

Berawal kebutuhan komputasi yang semakin beragam saat ini, maka dibangunlah komputasi awan untuk memenuhi kebutuhan tersebut. Komputasi awan dengan salah satu jenis layanannya yaitu IaaS (Infrastructure as a Service) memiliki keuntungan tidak perlu membeli komputer fisik, dan konfigurasi mesin virtual yang dapat dirubah dengan mudah. Di lakukan juga pengukuran performa dari mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan spesifikasi yang beragam, selain itu performa dari mesin virtual juga dibandingkan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Hal tersebut dilakukan guna memperoleh referensi berupa perbandingan performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang beragam, selain itu diperolehnya perbandingan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari kompuasi awan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Komputasi awan dibangun menggunkan OpenStack sebagai sistem operasi utamanya. Pengguna juga dapat dengan mudah memilih sistem operasi yang dibutuhkan, mengatur spesifikasi sesuai dengan kebutuhan dan menjalankannya melalui antarmuka website. Pengukuran performa mesin virtual menggunkan Phoronix, sebuah aplikasi open source untuk benchmark. Phoronix memiliki sekitar 130 tes, seperti C-Ray yang digunkan untuk mengukur beban kerja pada processor. Hasil pengukuran tersebut menunjukan bahwa performa dari mesin virtual tidak kalah dengan performa komputer. Setiap peningkatan 1 core pada CPU dapat berpengaruh pada berkurangnya waktu pemrosesan beban sebesar 18 s yang diukur dengan C-Ray.

Kata Kunci : IaaS (Infrastructure as a Service), Komputasi Awan, Mesin Virtual, OpenStack, Performa

ABSTRACT

Name Title Nur Rohman Widiyanto

Virtual Machine Performance Measurement on Cloud Computing

Advisors

1. Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D.2. Christyowidiasmoro, ST., MT.

Beginning with diverse need of computation, the cloud computing was built to fulfill those needs. Cloud computing with one of its service type named IaaS (Infrastructure as a Service) has the advantage of not needing a physical computer, and easily changeable configuration of virtual machine. performance measuring is also done in the form of cloud computing with various specifications, moreover virtual machine's performance is compared with a computer having similar specifications. It is done in order to obtain references, in the form of performance comparison between virtual machine, which is a cloud computing service, with the Computer of similar specifications. Cloud computing is built with OpenStack as its main Operating System. Users can also easily choose the operating system needed, configure the needed specifications, and run it through the website interface. Virtual Machine's performance is measured using Phoronix, an open source application for benchmark. Phoronix owns 130 tests, like C-Ray which can be used to measure the workload in the processor. The measurement result show that the virtual machine performance is on par with Computer. Every 1 core in CPU affects in the reduced processing time amounting to 18 s which is measured using C-Ray.

Keywords : Cloud computing, IaaS (Infrastructure as a Service), Virtual machine, OpenStack, performance

KATA PENGANTAR

Puji dan syukur kehadirat Allah SWT atas segala limpahan berkah, rahmat, serta hidayah-Nya, penulis dapat menyelesaikan penelitian ini dengan judul Analisa Performansi Mesin Virtual pada Komputasi Awan.

Penelitian ini disusun dalam rangka pemenuhan bidang riset di Jurusan Teknik Elektro ITS, Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika, serta digunakan sebagai persyaratan menyelesaikan pendidikan S1. Penelitian ini dapat terselesaikan tidak lepas dari bantuan berbagai pihak. Oleh karena itu, penulis mengucapkan terima kasih kepada:

- 1. Keluarga, Ibu, Bapak dan Saudara tercinta yang telah memberikan dorongan spiritual dan material dalam penyelesaian buku penelitian ini.
- 2. Bapak Dr. Tri Arief Sardjono, ST., MT. selaku Ketua Jurusan Teknik Elektro, Fakultas Teknologi Industri, Institut Teknologi Sepuluh Nopember.
- Secara khusus penulis mengucapkan terima kasih yang sebesarbesarnya kepada Bapak Mochamad Hariadi, ST., M.Sc., Ph.D. dan Bapak Christyowidiasmoro, ST., MT. atas bimbingan selama mengerjakan penelitian.
- 4. Bapak-ibu dosen pengajar Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika, atas pengajaran, bimbingan, serta perhatian yang diberikan kepada penulis selama ini.
- 5. Seluruh teman-teman *B201-crew* Laboratorium Bidang Studi Teknik Komputer dan Telematika.

Kesempurnaan hanya milik Allah SWT, untuk itu penulis memohon segenap kritik dan saran yang membangun. Semoga penelitian ini dapat memberikan manfaat bagi kita semua. Amin.

Surabaya, Juni 2015

Penulis

DAFTAR ISI

A	bstra		i
A	bstra		iii
K	АТА	PENGANTAR	v
D.	AFT	AR ISI	vii
D	AFT	AR GAMBAR	ix
D	AFT.	AR TABEL	xi
D	AFT.	AR KODE	xiii
	PEI 1.1 1.2 1.3 1.4 1.5 1.6	NDAHULUAN Latar belakang Permasalahan Tujuan Batasan masalah Sistematika Penulisan Relevansi	1 1 2 2 2 2 2 3
2	TIN	IJAUAN PUSTAKA	5
	$2.1 \\ 2.2 \\ 2.3$	OpenStack	5 7 8
- 3	DE	SAIN DAN IMPLEMENTASI SISTEM	11
	3.1	Desain Sistem	11
	3.2	Desain Jaringan	12
	3.4	Perangkat Keras dan Sistem Operasi	14
	3.5	Pembuatan Controller Node	16
	\mathcal{Q}	3.5.1 Keystone (Identity Service)	17
		3.5.2 Glance (Image Service)	19
		3.5.3 Nova (Compute) pada Controller	21

	3.5.4 Cinder (Block Storage Service)	. 23
3.6	Pembuatan Compute Node	. 25
3.7	Pembuatan Horizon (Dashboard)	. 27
4 PE	29	
4.1	Pengujian Layanan	. 29
	4.1.1 Uji Coba Keystone (Identity Service)	. 29
	4.1.2 Uji Coba Glance (Image Service)	. 34
	4.1.3 Uji Coba Nova (Compute Service)	. 37
	4.1.4 Uji Coba Mesin Virtual (Instance)	. 38
	4.1.5 Uji Coba Cider (Block Storage Service)	. 46
4.2	Pengujian Topologi Jaringan	. 50
4.3	– Kemampuan Mak <mark>sima</mark> l Komputasi Awan 🔨 🦲 .	. 50
4.4	Perbandingan Performa Mesin Virtual	. 51
	4.4.1 Performa Komputasi (CPU)	. 53
	4.4.2 Performa Penyimpanan	. 62
	4.4.3 Performa Memori (RAM)	. 65
	4.4.4 Apache Benchmark	. 72
5 PE	CNUTUP	75
5 PE 5.1	XNUTUP Kesimpulan	75 . 75
5 PE 5.1 5.2	CNUTUP Kesimpulan Saran	75 . 75 . 76
5 PE 5.1 5.2 DAF	CNUTUP Kesimpulan Saran	75 . 75 . 76 77
5 PE 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran Saran Kesimpulan Kesimpulan Kesimpulan <td>75 . 75 . 76 77 79</td>	75 . 75 . 76 77 79
5 PE 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan	75 75 76 77 77
5 PE 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan	75 75 76 77 77 79
5 PE 5.1 5.2 DAF' Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran CAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF Biogr	CNUTUP Kesimpulan	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAFT Biogr	CNUTUP Kesimpulan Saran FAR PUSTAKA afi Penulis	75 75 76 77 79
5 PH 5.1 5.2 DAF Biogr	ENUTUP Kesimpulan	75 75 76 77 79

DAFTAR TABEL

3.1 3.2	Spesifikasi dari <i>controller</i> dan <i>compute node</i> Sp <mark>esifik</mark> asi dari <i>storage node</i>	15 15
4.1	Jumlah spesifikasi dari empat <i>compute node</i>	51
4.2	Spesifikasi (flavor) dari mesin virtual	52
4.3	Spesifikasi dari komputer yang akan dibandingkan .	52
4.4	Flavor mesin virtual untuk mengukur performa kom-	Ş)
	putasi	53
4.5	Flavor mesin virtual untuk mengukur performa me-	
		53
4.6	Waktu pemrosesan beban kerja antara mesin virtual	5
4.7	dan komputer	54 56
4.1	waktu pemrosesan beban kerja pada mesin virtual .	- 50
4.8	Hasil pengujian memori <i>banawiath</i> pada komputer	
10	Uacil non milion porformo momori han dui dth podo mo	21
4.9	riasii pengujian performa memori <i>banawiani</i> pada me-	59
1 10	Hasil pengujian kecepatan proses encoding	60
4.10	Waktu yang diperlukan saat encoding	61
4.12	Hasil pengujian penyimpanan dengan Ajo-Stress	63
4.13	Hasil pengujian pevimpanan dengan FIO	64
4.14	Hasil penguijan <i>throughput</i> memori saat mengolah	1
	data integer pada mesin virtual dan komputer	66
4.15	Hasil pengujian throughput memori saat mengolah	
	floating-point pada mesin virtual dan komputer	66
4.16	Hasil pengujian througput saat memproses data inte-	
	ger pada mesin virtual	67
4.17	Hasil pengujian througput saat memproses floating-	
	point pada mesin virtual	67
4.18	Hasil perbandingan kecepatan <i>cache</i> memori antara	1
110	mesin virtual dengan komputer	70
4.19	Hasil perbandingan bandwidth cache memori pada	271
1.00	mesin virtual	(1
4.20	nasıı pengujian mesin virtual dan komputer sebagai	79
	webserver dengan Apache Benchmark	12

DAFTAR GAMBAR

2.1	Konsep arsiterkur dasar OpenStack	5
2.2	Arsitektur inti OpenStack.	6
2.3	Metode virtualisasi	7
3.1	Rancangan sistem layanan yang digunakan	12
3.2	Desain jaringan	13
3.3	Alur implementasi sistem	14
3.4	Hubungan antar layanan pada OpenStack	16
3.5	Skema interaksi antara pengguna dengan keystone	19
4.1	Login screen	30
4.2	Penambahan pengguna melalui antarmuka web	31
4.3	Daftar pengguna dan layanan melalui console	31
4.4	Daftar pengguna dan layanan melalui antarmuka	32
4.5	Daftar tenant melalui console	33
4.6	Pengguna dan layanan saat pembuatan project	33
4.7	Daftar pengguna dan role melalui console	34
4.8	Penambahan <i>image</i> melalui antarmuka	35
4.9	Daftar <i>image</i> yang berhasil terunggah dilihat melaui	
	console	36
4.10	Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan dilihat	
	melalui console	36
4.11	Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan, bila	
	dilihat melalui antarmuka web	37
4.12	Daftar <i>image</i> sistem operasi dari glance yang terbaca	
	oleh nova	37
4.13	Daftar key pairs melalui console	38
4.14	Pembuatan <i>keypair</i> melalui antarmuka	39
4.15	Daftar flavor melalui console	39
4.16	Daftar <i>image</i> melalui antarmuka web	40
4.17	Daftar nova-network melalui console	40
4.18	Daftar secgroup melalui console	41
4.19	Pembuatan mesin virtual melalui antarmuka	42
4.20	Penambahan <i>flavor</i> melalui antarmuka	42
4.21	Tampilan monitoring <i>hupervisors</i>	43

4.22	Perintah tampilkan alamat VNC yang berupa URL .	43
4.23	Akses mesin virtual melalui browser	44
4.24	Pengaturan security group melalui antarmuka	45
4.25	Penambahan security group melalui antarmuka	46
4.26	Melihat daftar mesin melalui <i>console</i>	47
4.27	Layanan-layanan pembangun cinder	47
4.28	Penambahan volume melalui antarmuka	48
4.29	Penambahan penyimpanan melalui antarmuka	49
4.30	Desain jaringan tanpa jaringan ekternal	50
4.31	Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja antara me-	
	sin virtual dengan komputer	54
4.32	Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja pada me-	
	sin virtual	56
4.33	Perbandingan memori bandwidth antara mesin vir-	
	tual dengan komputer	58
4.34	Perbedaan memori bandwith pada mesin virtual	59
4.35	Perbandingan kecepatan encoding	60
4.36	Perbedaan waktu saat encoding	61
4.37	Perbandingan bandwidth penyimpanan	63
4.38	Perbandingan I/O penyimpanan dengan FIO	64
4.39	Perbandingan throughput saat memproses integer pa-	
	da komputer dan mesin virtual	66
4.40	Perbandingan throughput saat memproses floating po-	
	int antara mesin virtual dengan komputer	68
4.41	Perbedaan throughput saat memproses data integer	
	pada mesin virtual	68
4.42	Perbedaan throughput saat memproses floating-point	
	pada mesin virtual	69
4.43	Perbandingan kecepatan <i>cache</i> memori antara mesin	
	virtual dengan komputer	70
4.44	Perbedaan bandwith cache memori mesin virtual	71
4.45	Kemampuan menerima permintaan setiap detiknya .	73

DAFTAR KODE

3.1	Galat saat pemasangan glance	20
3.2	Hubungan antara database, keystone dan glance	20
3.3	Hubungan database, keystone, galance dan nova	22
3.4	Hubungan antara database, keystone, dan cinder	24
3.5	Hubungan nova pada compute node dengan controller	
	node	26
3.6	Nova-network pada controller node	27
3.7	Nova-network pada compute node	27
3.8	Penghubung controller node dengan antarmuka web	28
4.1	Login script pada keystone dengan nama pengguna	
	admin	30
4.2	Perintah untuk tambah pengguna	31
4.3	Perintah untuk tambah tenant atau project	32
4.4	Perintah untuk memberi role ke sebuah project	33
4.5	Perintah untuk mengunggah <i>image</i> ke glance	34
4.6	Perintah untuk menambahkan keypair ke nova	38
4.7	Perintah untuk membuat mesin virtual (instance) me-	
	lalui console	41
4.8	Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual	
	dapat diakses melalui SSH	45
4.9	Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual	
	dapat menerima paket ICMP	45
4.10	Perintah untuk menambah volume melalui console .	48
4.11	Perintah untuk menambah volume ke mesin virtual	
	melalui console	49

BIOGRAFI PENULIS



Nur Rohman Widiyanto, lahir pada 26 Maret 1991 di Lamongan, Jawa Timur. Penulis lulus dari SMP Negeri 1 Paciran pada tahun 2006 kemudian melanjutkan pendidikan ke SMA Muhammadiyah 1 Gresik hingga akhirnya lulus pada tahun 2009. Penulis kemudian melanjutkan pendidikan Strata satu ke Jurusan Teknik Elektro ITS Surabaya bidang studi Teknik Komputer dan Telematika. Saat di kuliah penulis aktif menjadi staff PSDM

(Pemberdayaan Sumber Daya Mahasiswa) BEM ITS 2010/2011. Penulis juga aktif menjadi Asisten laboratorium B201 (Telematika) hingga saat ini dan pernah menjabat sebagai koordiator asisten Lab B201 periode 2012/2013. Selama masa kuliah penulis aktif dalam mengikuti ajang perlombaan seperti PKM (Program Kreatifitas Mahasiswa), aktif dalam development group networking dan juga sebagai administrator jaringan Lab B201. Penulis sangat tertarik dengan segala hal yang berhubungan dengan komputer, dan berencana mendalami cabang ilmu komputer lain selain jaringan komputer.



BAB 1 PENDAHULUAN

Penelitian ini di latar belakangi oleh berbagai kondisi yang menjadi acuan. Selain itu juga terdapat beberapa permasalahan yang akan dijawab sebagai luaran dari penelitian.

1.1 Latar belakang

Kebutuhan akan komputasi yang semakin meningkat, seperti pada level pengguna atau *server*. Pada komputasi awan (*cloud computing*) pengguna dapat memperoleh berbagai layanan yang berupa komputasi (CPU), memori, penyimpanan data dan lain sebagainya. Semuanya disediakan sebagai sebuah layanan oleh pihak ketiga [1]. Jenis dari layanan itu adalah IaaS (*Infrastructure as a Service*) yang memiliki keuntungan diantaranya pengguna tidak perlu membeli komputer fisik, melainkan hanya cukup melakukan konfigurasi pada mesin virtual dengan mudah [2]. Konfigurasi mesin virtual dapat dirubah dengan mudah, contohnya saat komputer virtual tersebut mengalami kelebihan beban maka dapat ditambahkan CPU, RAM, media penyimpanan dan sebagainya dengan segera.

Keuntungan lainnya adalah pengurangan biaya investasi perangkat keras, kemudahan *backup* serta *recovery*, pengurangan pemanasan data center, pengurangan biaya sewa slot server, kemudahan skalabilitas dan pengelolaan [3]. Di sisi lain muncul beberapa pertanyaan bagaimana performa sistem operasi yang dipasang pada komputer atau mesin virtual, dan bagaimana perbandingan performa dari mesin virtual tersebut dengan sistem operasi yang dipasang sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama.

OpenStack berperan sebagai sistem operasi pada komputasi awan, fitur yang dimiliki mendukung pembuatan dan penyediaan IaaS. Bentuk layanan yang dibuat dalam penelitian ini berupa mesin virtual yang kemudian diukur performanya. Selain itu juga diukur performa dari sebuah komputer, keduanya menggunakan sistem operasi dan spesifikasi yang sama. Hal ini dilakukan guna meperoleh hasil perbandingan performa antara mesin virtual dengan sebuah komputer dan juga mengukur performa mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan demi memperoleh referensi dalam pemilihan kebutuhan komputasi yang tepat.

1.2 Permasalahan

Berawal dari permasalahan akan kebutuhan komputasi yang beragam dalam skala lab, maka dibangunlah komputasi awan untuk memenuhi kebutuhan tersebut. Layanan yang dibangun berupa IaaS (*Infrastructure as a Service*) dengan mesin virtual sebagai layanan utamanya. Di lakukan juga pengukuran performa dari mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan spesifikasi yang beragam, selain itu performa dari mesin virtual juga dibandingkan dengan sebuah komputer menggunakan spesifikasi yang sama.

1.3 Tujuan

Tujuan utama dari penelitian ini adalah membangun komputasi awan skala lab demi memenuhi kebutuhan komputasi yang beragam di dalamnya. Di perolehnya referensi berupa perbandingan performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang beragam, selain itu di dapat juga perbandingan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari kompuasi awan dengan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Manfaat lain dari penelitian ini adalah diperolehnya referensi untuk mengatasi peningkatan kebutuhan komputasi yang beragam dengan cara penggunaan yang mudah.

1.4 Batasan masalah

Batasan masalah yang timbul dari permasalahan Tugas Akhir ini adalah :

1. Layanan komputasi awan yang dibangun berupa IaaS (*Infrastucture as a Service*) dengan menyediakan mesin virtual skala lab.

1.5 Sistematika Penulisan

Laporan penelitian Tugas akhir ini tersusun dalam sistematika dan terstruktur sehingga mudah dipahami dan dipelajari oleh pembaca maupun seseorang yang ingin melanjutkan penelitian ini. Alur sistematika penulisan laporan penelitian ini yaitu :

1. BAB I Pendahuluan

Bab ini berisi uraian tentang latar belakang permasalahan, penegasan dan alasan pemilihan judul, sistematika laporan, tujuan dan metodologi penelitian.

2. BAB II Dasar Teori

Pada bab ini berisi tentang uraian secara sistematis teori-teori yang berhubungan dengan permasalahan yang dibahas pada penelitian ini. Teori-teori ini digunakan sebagai dasar dalam penelitian, yaitu informasi terkait teknologi komputasi awan, mesin virtual, dan teori-teori penunjang lainya.

3. BAB III Perancangan Sistem dan Impementasi

Bab ini berisi tentang penjelasan-penjelasan terkait sistem yang akan dibuat. Guna mendukung itu digunakanlah blok diagram atau *work flow* agar sistem yang akan dibuat dapat terlihat dan mudah dibaca untuk implentasi pada pelaksanaan tugas akhir.

4. BAB IV Pengujian dan Analisa

Bab ini menjelaskan tentang pengujian yang dilakukan terhadap sistem dalam penelitian ini dan menganalisa sistem. Spesifikasi perangkat keras dan perangkat lunak yang diuji juga disebutkan dalam bab ini. Sehingga ketika akan dikembangkan lebih jauh, spesifikasi perlengkapannya bisa dipenuhi dengan mudah tanpa harus melakukan ujicoba perangkat lunak maupun perangkat keras lagi.

5. BAB V Penutup

Bab ini merupakan penutup yang berisi kesimpulan yang diambil dari penelitian dan pengujian yang telah dilakukan. Saran dan kritik yang membangun untuk pengembangkan lebih lanjut juga dituliskan pada bab ini.

1.6 Relevansi

Penelitian mengenai komputasi awan merupakan bidang penelitian yang sangat dibutuhkan dan dipakai dalam pemenuhan kebutuhan komputasi yang semakin beragam saat ini. Layanan *Infrastructure as a Service* (IaaS) dengan mesin virtual sebagai layanan utamanya. Di mana pengguna dapat mengatur kebutuhannya seperti memori, penyimpanan dan komputasi (CPU) dengan mudah dan cepat. Dari penelitian ini dihasilkan sebuah hasil pengukuran antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dan sebuah komputer dengan spesifikasi yang sama. Tujuannya diperoleh referensi bagi pengguna dalam pemilihan komputasi yang tepat.



BAB 2 TINJAUAN PUSTAKA

Demi mendukung penelitian ini, dibutuhkan beberapa teori penunjang sebagai bahan acuan dan refrensi. Dengan demikian penelitian ini menjadi lebih terarah.

2.1 OpenStack

OpenStack adalah sistem operasi pada komputasi awan yang mengontrol *big pool*, penyimpanan data, dan jaringan di seluruh data center, semua dikelola melalui *dashboard* yang memberikan kontrol *administrator* yang ditampilkan dan diakses melalui *browser* dengan skema seperti pada Gambar 2.1.



Gambar 2.1: Konsep arsiterkur dasar OpenStack

1. OpenStack Networking atau Neutron adalah sebuah sistem untuk mengatur jaringan pada OpenStack, didalamnya terdapat API yang berfungsi untuk mengelola jaringan dan alamat IP (*internet protocol*) bagi penggunannya [4].

- 2. Swift atau Object Storage merupakan media penyimpanan obyek pada OpenStack. Swift dilengkapi dengan proxy server, object server, sebuah account server, sebuah container server dan ring. Sebuah penyimpanan jangka panjang dengan data yang statis, dapat diambil dan diperbaharui. Fungsi utama dan fiturnya adalah sebagai media penyimpanan yang besar dan aman, mengurangi redudansi data, kemapuan arsip dan media streaming.
- 3. Nova atau OpenStack *Compute* merupakan bagian utama dari OpenStack, bertugas sebagai kontroler dari sistem komputasi awan. Memiliki enam komponen seperti Nova-API, Message Queue dengan Rabbitmg, Nova-Compute, Nova-Network, Nova-Volume dan Nova-Scheduler. Seluruh komponen pada arsitektur Nova mengikuti aturan shared-nothing dan messaging-based, maksud dari shared-nothing adalah setiap komponen dapat dipasang pada server manapun. Misalnya, compute controller, volume controller, network controller dan object storage dapat dipasang dalam satu server atau empat server secara terpisah. Seperti pada Gambar 2.2. Queue Server berada ditengah-tengah arsitekstur, maksud dari messaging-based adalah terjalin komunikasi pada setiap kontroler pada komputasi awan diantaranya volume, network, dan penjadwalan melalui queue server pada advanced message queue protocol (AMQP).



4. OpenStack *Image Service* dibuat untuk mencari dan mengambil *Image* dari mesin virtual. Fitur ini dinamakan Glance,
Glance Registry dan *Glance Control* merupakan bagian utamanya.

- 5. Keystone atau Identify Servie adalah keamanan utama pada komputasi awan yang menyediakan layanan authentication dan autorization dari OpenStack [2].
- 6. Cinder atau *Block Storage* menyediakan blok penyimpanan atau volume dalam menjalankan layanan OpenStack. Dengan arsitektur yang mudah diatur setiap penambahan blok penyimpanan datanya.
- Dashboard atau Horizon di sediakan untuk administrator dan pengguna yang berupa tampilan antar muka untuk mengakses, mengatur secara langsung melalui browser pada layanan komputasi awan [4].

2.2 Virtualisasi

Virtualisasi (*Virtualization*) adalah cara yang memungkinkan sebuah komputer atau mesin fisik untuk menjalankan beberapa komputer secara virtual diatasnya dengan menggunakan batuan perangkat lunak.



Gambar 2.3: Metode virtualisasi

Tiga metode virtualisasi diantaranya *full-virtualization*, *para-virtualization* dan *OS-Level virtualization* (Isolasi). *Full-virtualization* menyediakan mesin virtual mirip atau menyesuaikan dengan spesifikasi perangkat keras pada komputer induk seperti pada Gambar 2.3 (a). Tipe ini menawarkan keamanan, kemudahan pemasangan dan pemindahan pada setiap mesin virtual. Contoh dari pengguna metode virtualisasi ini adalah produk-produk dari VMware, VirtualBox dan KVM.

Pada Gambar 2.3 (b), *para-virtualization* menyediakan mesin virtual yang lebih abstrak. Mesin virtual tersebut memiliki spesifikasi yang mirip tetapi tidak persis dengan perangkat keras dari komputer induknya. Xen dan HyperV menggunakan metode virtualisasi jenis ini.

Pembagian sumber daya antar pengguna mesin virtual yang diatur oleh *virtual machine manager* seperti pada Gambar 2.3 (c). Sejumlah mesin virtual berjalan diatas beberapa salinan kernel sistem operasi yang sama dengan komputer induk. Melalui proses tersebutlah maka terbentuk sebuah mesin virtual melalui sebuah kernel sistem operasi. Metode ini hanya terdapat di linux, contohnya OpenVZ.

Isolasion dinilai memiliki performa paling baik. namun kelemahannya metode tersebut hanya bisa digunakan pada Linux dan sitem operasi yang dilakankan harus sama dengan sistem operasi dari komputer induk. Sedangkan para-virtualisasi dibuat dengan memodifikasi kernel agar mampu melakukan virtualisasi. Fullvirtualization hanya dapat dibangun dengan perangkat keras dan processor yang mendukung virtualisasi. Namun dalam mengakses perangkat keras dari komputer induk, mesin virtul harus melewati layer virtualisasi terlebih dahulu seperti pada Gambar 2.3 (a) [5].

2.3 Phoronix Test Suite

Phoronix Test Suite (versi 5.6.0; PTS) [28] adalah perangkat lunak open-source yang digunakan untuk melakukan pengujian *benchmark*, selain itu PTS juga dapat berjalan pada banyak sistem operasi (*multiplatform*) seperti Linux, Mac OSX, BSD dan Microsoft Windows. *Benchmark* sendiri adalah suatu metode untuk melihat performa atau kemampuan komputer melaui tes, dari hasil tes tersebut kemudian dibandingkan dengan komputer lainnya. *Benchmarking* biasanya akan menghasilkan hasil akhir berupa angka atau skor. Dengan membandingan skor dari hasil proses tersebut, maka akan terlihat komputer dengan performa yang lebih baik.

Lebih dari 130 tes profil dan 60 rangkaian pengujian pada Phoronix Test Suite dapat digunakan. Pengguna harus melakukan download setiap rangkaian atau profilnya saat pertama kali melakukan *benchmarking*, tetapi untuk pemakaian selanjutnya tidak perlu melakukan download. Mulai dari kemampuan komputasi (CPU), memori, proses penyimpanan (I/O) dan pengolahan grafis pada komputer, perangkat bergerak dan komputasi awan. Pengguna tidak perlu menjalankan 130 tes profil untuk melakukan pengujian, cukup memilih beberapa rangakian atau tes yang dibutuhkan [6].



BAB 3 DESAIN DAN IMPLEMENTASI SISTEM

Penelitian ini dilaksanakan sesuai dengan desain sistem berikut dengan implementasinya. Desain sistem merupakan konsep dari pembuatan dan perancangan infrastruktur dan kemudian diwujudkan dalam bentuk blok-blok alur yang harus dikerjakan. Pada bagian implementasi merupakan pelaksanaan teknis untuk setiap blok pada desain sistem.

3.1 Desain Sistem

Penelitian ini bertujuan untuk mengukur performa mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dan sebuah komputer. Spesifikasi dan sistem operasi yang sama bagi keduanya adalah sebuah bagian yang wajib. Sebelum melakukan pengukuran performa, infrastuktur dan sistem dari komputasi awan harus dibangun terlebih dahulu.

Pembangun infrastruktur komputasi awan, perangkat lunak yang digunakan adalah OpenStack. Fungsi utamanya adalah untuk melakukan kontrol dan menyediakan layanan mesin virtual. Bagian terpenting dari OpenStack adalah controller dan compute node. Controller node menjalankan keystone (identity service), glance (image service), nova-controller sebagai pengontrol nova-compute beserta nova-network pada setiap compute node, cinder (block storage service), dan dashboard untuk tampilan yang dapat diakses melaui browser. Selain itu beberapa layanan pendukung pada controller node diatarannya MariaDB untuk database, message broker untuk komunikasi antar layanan dengan menggunakan RabbitMQ, dan NTP (Network Time Protocol) yang bertugas untuk sinkronisasi waktu antar komputer.

Pada *compute node* berfungsi untuk menjalankan hypervisors, di sana merupakan tempat mesin virtual dioperasikan. Jumlah dari *compute node* dapat terus ditambah sesuai kebutuhan mesin virtual yang ingin dipakai. Sedangakan untuk Neuron (*networking node*) berperan untuk menjalankan layanan pada layer 2 TCP/IP, pengaturan jaringan luar, sebagian layer 3 seperti NAT (*Network Address Translation*) dan DHCP (*Dynamic Host Configuration Protocol*). Namun *networking node* tidak digunakan dalam penelitian ini, karena tersedianya *gateway* yang mengatur jaringan.

Rancangan dasar dari OpenStack seperti pada Gambar 3.1 terdiri dari dua node dan terdapat berbagai layanan penyusun dan layanan tambahan di dalamnya. Layanan tambahan seperti Swift (*Object Storage*), Trove (*Database service*), Heat (*Orchestration*), dan ceilometer (*Telemetry*) tidak digunakan dalam penelitian ini karena masih belum diperlukan. Sedangkan layanan tambahan yang digunakan adalah cinder (*Block storage*), Jumlah dari controller node dan compute node bisa terus ditambah sesuai kebutuhan.



Gambar 3.1: Rancangan sistem layanan yang digunakan

3.2 Desain Jaringan

Desain jaringan pada penelitian ini menggunakan jaringan privat pada laboratorium Telematika (B201). Alamat IP (Internet

Protocol) dari *gateway* yang digunakan untuk mengakses jaringan luar adalah 10.122.1.241, berada dalam jaringan 10.122.1.0/24 milik laboratorium Telematika (B201). Sedangkan IP alias yang digunakan untuk implementasi komputasi awan adalah 192.168.100.0/24 dengan alamat IP *gateway* 192.168.100.254 seperti pada Gambar 3.2.



Gambar 3.2: Desain jaringan

Seperti yang terlihat pada Gambar 3.2, tiga unit komputer yang terhubung dengan *gateway* melalui *switch*. Di antaranya satu *controller node* dan dua *compute node*. Controller terhubung dengan jaringan manajemen, begitu juga compute1, compute2, compute3 dan compute4. Fungsi utama dari jaringan manajemen adalah untuk sinkronisasi dan komunikasi antar *node*, Controller berperan sebagai pengatur keseluruhan sistem komputasi awan. Kemudian compute1, compute2, compute3 dan compute4 terhubung dengan jaringan eksternal. Hal ini bertujuan untuk memberikan alokasi alamat IP pada mesin virtual yang merupakan layanan dari sistem komputasi awan.

Jaringan manajemen dan ekstrernal pada umumnya dibuat berberda jaringan, misalkan untuk jaringan manajemen hanya menggunakan IP privat atau lokal sedangkan jaringan eksternal serharusnya menggunakan IP publik atau IP yang sengaja dibuat untuk diakses oleh banyak pengguna. Pada penelitian ini alamat IP sengaja dibuat sama, karena gateway dari komputasi awan sudah terdaftar dalam routing table gateway laboratorium Telematika. Hal ini bertujuan untuk membatasi pengguna komputasi awan hanya sebatas laboratorium Telematika. Terdapat dua storage node dengan nama NAS1 dan NAS2, keduanya saling terhubung melalui jaringan manajemen. Tugas utama dari keduanya adalah sebagai NAS (*Network-attached Storage*) yang menyediakan penyimpanan dan terhubung dengan cinder melalui jaringan manajemen. Media penyimpanan pada NAS2 digabungkan menjadi satu melalui jaringan dengan NAS1 menggunakan ISCSI (*Internet Small Computer System Interface*).

3.3 Alur Implementasi Sistem

Alur kerja dalam pengerjaan tugas akhir ini terbagi mejadi tujuh tahapan proses dan satu percabangan. Dalam masing-masing proses memiliki luaran yang dihasilkan dan menjadi input dari proses selanjutnya seperti yang terlihat pada Gambar 3.3.



Gambar 3.3: Alur implementasi sistem

3.4 Perangkat Keras dan Sistem Operasi

Komputer yang dipakai dalam penelitian ini sejumlah tujuh unit, satu komputer berperan sebagai controller node dan empat komputer lainnya sebagai compute node. Komputer yang digunakan sebagai *controller* dan *compute* memiliki spesifikasi yang sama seperti pada Tabel 3.1. Sedangkan untuk dua unit lainnya merupakan NAS (*Network Attached Storage*) dengan spesifikasi yang sama namun berbeda pada jumlah Disk Storage seperti pada Tabel 3.2.

Spesifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	
Jumlah Core	Quad-core
Kecepatan Prosesor	3.46 GHz
Jenis Prosesor	Intel [®] Xeon [®] 5600 series
Cache	8 MB L3
Arsitektur	x86_64
Memori	6 GB
Disk Storage	300 GB
Power Supplay	460 Watt

Fabel 3.1:	Spesifikasi	dari	controller	dan	compute	node
-------------------	-------------	------	------------	----------------------	---------	------

Spesifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	
Jumlah Core	Quad-core
Kecepatan Prosesor	3.46 GHz
Jenis Prosesor	Intel [®] Xeon [®] 5600 series
Cache	8 MB L3
Arsitektur	x86_64
Memori	6 GB
Disk Storage	THE THE TRACE
- NAS1	6927 GB
- NAS2	7927 GB
Power Supplay	460 Watt

Tabel 3.2: Spesifikasi dari storage node

Spesifikasi minumum dari OpenStack berbeda-beda setiap nodenya, untuk *controller node* minimum 1 prosesor, 2 GB memori dan 5 GB *disk storage*. Kemudian pada *compute node* adalah 1 prosesor, 2 GB memori dan 10 GB *disk storage*, sedangkan pada *networking node* adalah 1 prosesor, 2 GB memori dan 5 GB *disk storage*. Open-Stack mendukung beberpa sistem operasi linux di antaranya Suse Linux Enterprise Server dan OpenSuse, RedHat, Fedora, CentOS, Ubuntu dan Debian [4].

Sistem operasi yang akan digunakan dalam penelitian ini adalah Ubuntu 14.04 (Trusty Tahr) dengan arsitektur 64-bit pada *controller node* dan *compute node*. Versi dari OpenStack yang digunakan adalah Juno yang rilis pada bulan Oktober 2014. Sedangakan pada *storage node* sistem operasi yang digunakan adalah Windows Server Storage 2008 R2 dengan Arsitektur 64-bit.

3.5 Pembuatan Controller Node

Pemasangan perangkat lunak pada komputer yang akan berperan sebagai *controller node*, terdiri dari beberapa layanan yang saling terhubung diantaranya MariaDB untuk manajemen *database*, rabbitmq, glance, keystone, nova dan horizon.



Gambar 3.4: Hubungan antar layanan pada OpenStack

Beberapa layanan seperti keystone, glance dan nova terbentuk dari beberapa dependence atau perangkat lunak yang menjadi penyusun terbentuknya layanan. Sehingga setiap layanan mampu berjalan dan terhubung seperti pada Gambar 3.4. Tidak hanya menunjukan hubungan antar layanan, melainkan juga menunjukan susunan layanan pembangun yang saling ketergantungan antara satu layanan dengan layanan lainnya. Penjelasan dari pembuatan layanan dari OpenStack akan dijelaskan pada bagian selanjutnya. Berikut merupakan penjelasan dua bagian penting yang mendasari berjalannya setiap layanan OpenStack :

1. RabbitMQ

Messaging server atau message broker dapat menggunakan RabbitMQ yang bertugas untuk mengkoordinasi informasi dan komunikasi antar server dalam OpenStack.

2. Database

Database digunakan sebagai penyimpanan *metadata* dari setiap layanan OpenStack. Setiap pembuatan layanan dari Open-Stack tentunya harus terdaftar terlebih dahulu ke *database*.

3.5.1 Keystone (Identity Service)

Keystone atau *identity service* tugas utamanya terbagi dua di antaranya :

- 1. User Managent : Identifikasi user dan permission.
- 2. Service Catalog : Menyediakan katalog dari service yang tersedia dengan menggunakan API (application programming interfce) endpoint dari OpenStack.

Bagian-bagian penting yang harus dimengerti dalam penggunaan keystone seperti dijabarkan pada beberapa point berikut :

- 1. User merupakan representasi dari pengguna layanan, sistem, atau layanan dari OpenStack yang terhubung dengan layanan komputasi awan. Keystone mengatur validasi setiap layanan yang diminta oleh pengguna. Pengguna diharuskan untuk *login*, kemudian memperoleh *token* untuk mengakses layanan tersebut.
- 2. Credential merupakan data pengguna seperti nama pengguna (username) dan password, nama pengguna dan API key, atau sebuah token authentication yang disediakan oleh keystone.
- 3. Authentication adalah sebuah konfirmasi untuk mengetahui identitas untuk pengguna yang sedang mengirim permintaan untuk menggunakan dari layanan OpenStack. Data-data kon-

firmasi yang dimasukan oleh pengguna tersebut adalah credential.

- 4. Token adalah sebuah teks acak yang digunakan untuk mengakses layanan dari OpenStack. Masing-masing token mendeskripsikan setiap layanan OpenStack dan token akan dihapus dalam jangka waktu tertentu.
- 5. *Tenant* merupakan sebuah wadah yang digunakan untuk mengelompokkan layanan dari OpenStack yang terhubung dengan keystone. Penelompokan berdasarkan akun, layanan, group atau yang lainnya sesuai dengan kebutuhan.
- 6. Service merupakan istilah yang mewakili layanan dari Open-Stack seperti glance, cinder dan nova. Layanan-layanan tersebut mampu menyediakan satu atau lebih *endpoint* yang nantinya bisa diakses oleh pengguna.
- 7. Endpoint adalah sebuah alamat yang dapat diakses oleh pengguna, biasanya berupa URL (Uniform Resource Locator).
- 8. *Role* adalah sebuah aturan yang didefinisikan oleh pengguna untuk melakukan suatu operasi atau perintah tertentu.
- 9. Keystone *client* adalah sebuah layanan *command line* pada OpenStack. Seperti perintah keystone service-create dan keystone endpoint-create yang digunakan untuk registrasi layanan.

Interaksi antara pengguna dengan keystone yang berperan sebagai pengatur perizinan (otorisasi) dan pengguna (*user*) ditunjukan pada Gambar 3.5. Di mana pengguna mengirimkan autentikasi ke OpenStack untuk dengan memasukan nama pengguna dan *password*, data inilah yang disebut dengan *credential*. Pengguna yang membuat sebuah *token* secara acak dengan opensel untuk dikirim kepada keystone. Ketika *credential* yang dimasukan oleh pengguna benar, maka layanan dari OpenStack akan berjalan. Sebelum layanan OpenStack berjalan, keystone akan memberikan *list tenant* yang berupa layanan-layanan dari OpenStack untuk dipilih oleh pengguna dan dikirim lagi ke keystone besersamaan dengan *token*.

Kemudian pengguna memilih layanan yang ingin diakses dengan memasukan *endpoint*, bentuk dari *enpoint* adalah berupa URL. Endpoint akan diperiksa kembali tokennya dan layanan apa saja yang ingin diakses oleh pennguna melalui keystone. Setelah itu keystone akan memberi perintah ke layanan tujuan untuk menjalankan *instance* (mesin virtual), akhirnya pengguna dapat mengakes *instance* yang berupa layanan utama dari OpenStack yang berupa mesin virtual tersebut.



Gambar 3.5: Skema interaksi antara pengguna dengan keystone

3.5.2 Glance (Image Service)

Glance bertugas untuk pendaftaran, pencarian dan pengambilan image dari mesin virtual. Setiap *metadata image* diurutkan atau biasa disebut dengan proses *query* agar memudahkan pencarian *image*. Glance bukan tempat penyimpaan *image*, biasanya disimpan pada *object storage* atau tempat yang lain. Berikut merupakan bagian-bagian penting dari glance :

- 1. Glance-api bertugas menerima perintah simpan, cari dan ambil *image*.
- 2. Glance-registry tugas utamanya adalah melakukan penyimpanan, pemrosesan dan pengambilan metadata sepeti tipe dan ukuran *image*.
- 3. Database untuk penyimpanan metadata dari image.

Endpoint akan diperiksa kembali tokennya dan layanan apa saja yang ingin diakses oleh pennguna melalui keystone. Setelah itu keystone akan memberi perintah ke layanan tujuan untuk menjalankan *instance* (mesin virtual), akhirnya pengguna dapat mengakes *instance* yang berupa layanan utama dari OpenStack yang berupa mesin virtual tersebut.



Gambar 3.5: Skema interaksi antara pengguna dengan keystone

3.5.2 Glance (Image Service)

Glance bertugas untuk pendaftaran, pencarian dan pengambilan image dari mesin virtual. Setiap *metadata image* diurutkan atau biasa disebut dengan proses *query* agar memudahkan pencarian *image*. Glance bukan tempat penyimpaan *image*, biasanya disimpan pada *object storage* atau tempat yang lain. Berikut merupakan bagian-bagian penting dari glance :

- 1. Glance-api bertugas menerima perintah simpan, cari dan ambil *image*.
- 2. Glance-registry tugas utamanya adalah melakukan penyimpanan, pemrosesan dan pengambilan metadata sepeti tipe dan ukuran *image*.
- 3. Database untuk penyimpanan metadata dari image.

Pada proses pemasangan *dependence* dari glance terjadi galat di akhir proses, tepatnya saat melakukan perintah apt-get. Akibatnyanya adalah beberapa skrip python pembangun OpenStack gagal tereksekusi, seperti yang ditunjukan pada Kode 3.1. Pemecahan dari masalah ini adalah penambakan perintah LC_ALL=en_US.UTF-8 dan LANG=en_US.UTF-8 pada *environment* sistem operasi.

```
File "/usr/lib/python2.7/dist-packages
/keystone/openstack/common/gettextutils.py".
line 207, in_translate_msgid system_locale
locale.getdefaultlocale()
   File "/usr/lib/python2.7/locale.py", line 543, in
getdefaultlocale return_parse_localename (localename)
File "/usr/lib/python2.7/locale.py", line 475,
in_parse_localename raise
ValueError, 'unknown locale: %s' %localename
ValueError: unknown locale: UTF-8
dpkg: error processing package keystone (--configure):
   subprocess installed post-installation
script returned error exit status 1
Processing triggers for libc-bin (2.19-Oubuntu6.1)
Processing triggers for ureadahead (0.100.0-16)
Errors were encountered while processing:
   glance
E: Sub-process /usr/bin/dpkg returned an error
code (1)
```

Kode 3.1: Galat saat pemasangan glance

Hal Pertama yang harus dilakukan dalam proses pemasangan glance adalah pembuatan *database*. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan glance sebagai layanan pada keytstone, tentukan *role, tenant* dan *endpoint*. Berkas (*file*) penting yang menghubungkan *database*, keystone dan glance terdapat dalam /etc/glance/ glance-api.conf seperti yang dituliskan pada Kode 3.2.

```
[DEFAULT]
...
verbose = True
[database]
...
connection = mysql://glance:GLANCE_DBPASS@controller/
glance
```

[keystone_authtoken]

```
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = glance
admin_password = GLANCE_PASS
```

[paste_deploy]
flavor = keystone

Kode 3.2: Hubungan antara database, keystone dan glance

3.5.3 Nova (Compute) pada Controller

Nova atau compute service merupakan bagian utama dari IaaS (Infrastructure as a Service) sistem yang bertugas sebagai host dan sistem manajemen pada komputasi awan. Nova yang terhubung langsung dengan keystone untuk autentikasi, glance untuk image dari sistem operasi dan dashboard merupakan tempat untuk interaksi antara pengguna dengan layanan dan konfigurasinya. Bagian utama dari nova terdiri dari tiga bagian di antaranya API, Compute Core, dan Networking VMs. Setiap bagian dari nova terdiri dari beberapa perangkat lunak dasar demi berjalannya nova. Nova yang terpasang pada controller node bertugas sebagai pengontrol dari nova yang terpasang pada setiap compute node. Berikut merupakan penjelasan setiap bagian perangkat lunak pendukung nova pada controller node :

API (Application Programming interface)

Pada Gambar 3.4 terlihat API dari nova terhubung dengan glance untuk mengakses dan berkoordinasi perihal *image*. Di sini terjalin hubungan antara horizon (*dashboard*) dengan nova agar layanan OpenStack dapat diakses melalui *browser*. API dari nova terletak pada *controller node*. Berikut merupakan penjelasan perangakat lunak pendukung API pada nova :

- 1. Nova-api berfungsi untuk menerima dan merespon panggilan dari pengguna compute API.
- 2. Nova-api-metadata bertugas menerima permintaan meta-

data dari instances. Nova-api-metadata biasanya digunakan dalam penggunaan compute node dalam jumlah banyak.

Compute Core

Tugas utama dari *compute core* adalah meyediakan layanan komputasi atau *instance* yang berupa mesin virtual. Jumlah dari *compute core* dapat terus ditambah secara horizontal sesuai kebutuhan komputasi. Berikut ini adalah perangkat lunak pendukung *compute core* :

- 1. nova-scheduler adalah penerima permintaan instance atau mesin virtual dari queue, kemudian menentukan compute node mana yang akan menjalankannya.
- 2. nova-conductor merupakan sebuah perangkat lunak penghubung antara nova-compute dan database.

Sama seperti pada glance, hal pertama yang dilakukan dalam pemasangan nova adalah pemasangan layanan pendukung dan dilanjutkan pembuatan *database*. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan nova sebagai layanan pada keystone, tentukan juga *role*, *tenant* dan *endpoint*. *File* penting yang menghubungkan *database*, keystone, glance dan nova terdapat pada /etc/nova/ nova.conf seperti yang dituliskan dalam Kode 3.3.

```
[DEFAULT]
. . .
verbose = True
rpc_backend = rabbit
rabbit_host = controller
rabbit_password = RABBIT_PASS
my_ip = 192.168.100.11
vncserver_listen = 192.168.100.11
vncserver proxyclient address = 192.168.100.11
network_api_class = nova.network.api.API
security_group_api = nova
compute driver = libvirt.LibvirtDriver
[database]
S . . . /
connection = mysql://nova:NOVADB_PASS@controller/nova
[glance]
```

• • •

```
host = controller
```

```
[keystone_authtoken]
...
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = nova
admin_password = NOVA_PASS
```

Kode 3.3: Hubungan database, keystone, galance dan nova

3.5.4 Cinder (Block Storage Service)

Cinder bertugas untuk penyediaan penyimpanan tambahan untuk mesin virtual. Pada *block storage service* hanya terdapat satu layanan, yaitu cinder atau *block storage service*. Dalam layanan tersebut terdapat dua layanan pembangun, agar cinder dapat berjalan dan memberikan layanan berupa media penyimpanan. Kedua layanan pembangun tersebut adalah cinder-api, cinder-scheduller dan cinder-volume. Berikut merupakan penjelasan dari ketiga layanan pembangun tersebut :

- 1. cinder-api menerima perintah dan mengarahkannya ke cindervolume untuk proses eksekusi.
- 2. cinder-volume berinteraksi langsung dengan cinder, dan proses seperti cinder-scheduler. Proses tersebut dilakukan melalui *mesage queque*. Cinder-volume merespon untuk membaca dan menulis permintaan yang kemudian dikirim ke cinder untuk membuat penyimpanan sesuai dengan permintaan pengguna. Cinder-volume dapat berinteraksi dengan berbagai macam media penyimpanan dan berbagai macam driver.
- 3. cinder-scheduler menerima perintah dan mengarahkannya ke cinder-volume untuk proses eksekusi.

Pertama kali yang dilakukan pada proses pemasangan cinder pada *controller node* adalah pemasangan layanan pembangun yang terdiri dari cinder-api, cinder-volume, cinder-scheduler dan dilanjutkan pembuatan *database* untuk cinder. Kemudian dilanjutkan dengan pendaftarkan cinder sebagai layanan pada keystone, tentukan juga *role*, *tenant* dan *endpoint*. *File* penting yang menghubungkan *database*, keystone dan cinder terdapat pada /etc/cinder/ cinder.conf seperti yang dituliskan dalam Kode 3.4.

```
[DEFAULT]
verbose = True
debug = True
rpc_backend = rabbit
rabbit host = controller
rabbit_password = RABBIT_PASS
auth_strategy = keystone
my_ip = 192.168.100.11
glance_host = controller
volume_driver = cinder.volume.drivers.nfs.NfsDriver
nfs_mount_options = rsize=8192, wsize=8192, timeo=14, intr
nfs_mount_point_base = /var/lib/cinder/mnt
nfs_oversub_ratio = 1.0
nfs_shares_config = /etc/cinder/nfs_share
nfs_sparsed_volumes = False
nfs_used_ratio = 0.95
[database]
connection = mysql://cinder:CINDERDB_PASS@controller,
[keystone_authtoken]
. . .
auth_uri = http://controller:5000/v2.0
identity_uri = http://controller:35357
admin_tenant_name = service
admin_user = cinder
admin_password = CINDER_PASS
```

Kode 3.4: Hubungan antara database, keystone, dan cinder

Pada Kode 3.4 selain adanya hubungan antara *database*, keystone dan cinder. Terdapat juga hubungan antara controller dengan *storage node*, dimana controller terpasang cinder sedangkan *storage node* yang terdiri dari NAS1 dan NAS2 yang menyediakan layanan NFS (*Network File System*).

Hubungan anatara *storage node* dan *controller node* pada nfs_ shares_config = /etc/cinder/nfs_share, dimana controller dapat melakukan *mount* (penambahan penyimpanan) secara otomatis dengan membaca isi *file* yang terletak pada direktori /etc/cinder/nfs_share. Isi dari *file* tersebut adalah alamat server dari NFS (192.168.100.1:/Cinder). Akses ke NFS server dilakukan melalui alamat 192.168.100.1 milik NAS1. Hal tersebut karenakan penggunaan ISCSI yang menggabungkan penyimpanan milik NAS2 ke NAS1 melalui jaringan manajemen.

Pada volume_driver = cinder.volume.drivers.nfs. NfsDriver menunjukan driver penyimpanan yang digunakan oleh cinder, seperti pada pembahasan sebelumnya bahwa jenis penyimpanan yang digunakan adalah NFS. Kemudian pada nfs_mount_ point_base = /var/lib/cinder/mnt dapat diartikan bahwa pada direktori /var/lib/cinder/mnt adalah tempat penyimpanan yang ditambahkan oleh NFS. Selanjutnya pada nfs_mount_ options = rsize=8192, wsize=8192, timeo=14, intr konfigurasi yang menentukan *permission* dari direktori yang ditambahkan oleh NFS, apakah read, *write* dan *execute*.

3.6 Pembuatan Compute Node

Pada *compute node* hanya terdapat satu layanan, yaitu nova atau *compute service*. Dalam layanan tersebut terdapat dua layanan pembangun, agar nova dapat berjalan dan layanan mesin virtual (*instance*) dapat digunakan. Kedua perangkat lunak itu adalah nova-compute dan nova-network. Nova-compute berada pada bagian *compute core* dan nova-network dan nova-dhcpbridge pada networking VMs, berikut penjelasannya :

- 1. nova-compute bertugas menjalankan proses pembuatan dan penghapusan layanan yang berupa mesin virtual melalui hypervisor API seperti pada Gambar 3.4. Contoh dari hypervisorAPI adalah XenAPI untuk XenServer/XCP, libvirt untuk KVM atau QEMU, VMwareAPI untuk VMware. Dalam penelitian ini hypervisor API yang dipakai adalah libvirt untuk KVM atau QEMU. Letak dari nova-compute berada pada compute node, jumlahnya terus bisa ditambah sesuai kebutuhan komputasi.
- 2. **nova-network** berkerja mirip seperti nova-compute, dengan menerima permintaan layanan berupa kebutuhan jaringan dan

menjalankannya untuk memenuhi permintaan tersebut. Seperti konfigurasi *bridge* dan perubahan aturan pada iptable untuk mengatur setiap *instance*.

3. nova-dhcpbridge merupakan sebuah skrip yang berfungsi untuk mendeteksi IP Address yang disimpan dalam database dengan menggunakan dnsmasq yang merupakan fitur dari dhcp-script.

Pertama kali yang dilakukan dalam pemasangan nova pada compute node adalah pemasangan layanan pembangun yaitu novacompute. Selanjutnya tambahkan konfigurasi pada *file* yang menghubungkan seluruh compute node dengan controller node. File tersebut terdapat pada /etc/nova/nova.conf seperti yang tertulis dalam Kode 3.5.

[DEFAULT] my_ip = 192.168.100.21 vnc_enabled = True vncserver_listen = 0.0.0.0 vncserver_proxyclient_address = 192.168.100.21 novncproxy_base_url = http://controller:6080/vnc_auto.html verbose = True [keystone_authtoken] . . . auth_uri = http://controller:5000/v2.0 identity_uri = http://controller:35357 admin_tenant_name = service admin_user = nova admin_password = NOVA_PASS [libvirt] virt_type = gemu [glance] 5. host = controller

Kode 3.5: Hubungan nova pada compute node dengan controller node

Pembuatan nova-network pada *compute node* di awali dengan pemasangan *dependence*. Kemudian tambahkan konfigurasi pada *file* yang menghubungkan antara nova pada *controller node* dengan nova pada *compute node*. Hal tersebut bertujuan agar *controller node* dapat terhubung dan memberikan perintah ke semua *compute node*. Kedua file tersebut terdapat pada /etc/nova.conf. Kode 3.6 merupakan konfigurasi yang harus ditambahkan pada *controller node* dan Kode 3.7 adalah konfigurasi yang harus ditambahkan pada setiap *compute node*.

[DEFAULT]

network_api_class = nova.network.api.API
security_group_api = nova

Kode 3.6: Nova-network pada controller node

[DEFAULT]

Kode 3.7: Nova-network pada compute node

3.7 Pembuatan Horizon (Dashboard)

Openstack dasboard disebut juga dengan Horizon adalah sebuah antarmuka berbasi *website* yang berfungsi untuk memudahkan pengguna dalam mengakses setiap layanan dari Openstack. Kemudian mempermudah pengguna dalam mengatur sumber daya dari untuk komputasi yang digunakannya, sepeti memori, penyimpanan dan komputasi (CPU). Selain itu horizon juga mengatur interaksi antara *compute* dengan *controller* melalui Openstack API agar dapat diakses dan diatur melalui *browser*. Pada penggunaan dan pengaksesannya, pengguna diharuskan memakai *browser* yang mendukung HTML5, mengizinkan *cookies* dan javascript.

Beberapa aplikasi pendukung untuk membangun horizon diantaranya apache2 untuk web server, memcache dan python versi 2.6 atau 2.7 yang mendukung Django. Setelah pemasangan aplikasi pendukung tersebut dilakuakan, tambahkan konfigurasi pada file yang dapat memjadikan controller node dapat diakses melalui antarmuka web. File tersebut terdapat pada /etc/openstackdashboard/local_settings.py seperti pada Kode 3.8.



Kode 3.8: Penghubung controller node dengan antarmuka web

BAB 4 PENGUJIAN DAN ANALISA

Pada bab ini pengujian dibagi menjadi lima tahapan yaitu pengujian layanan (*service*), pengujian jaringan, kemampuan maksimal komputasi awan, perbandingan performa mesin virtual dan perhitungan jumlah *thread*. Sehingga dengan adanya pengujian tersebut, dapat ditarik beberapa kesimpulan dari pelaksanaan tugas akhir ini.

4.1 Pengujian Layanan

Pada bagian ini pengujian dilakukan untuk memastikan apakah layanan pada komputasi awan dapat berjalan atau tidak. Layanan yang akan diuji dalam penelitian ini diantaranya keystone, glance, nova dan cinder yang akan dijabarka pada bagian selanjutnya. Kemudian dilanjutkan dengan pengujian pemasangan sistem operasi pada mesin virtual (*instance*) yang disediakan oleh komputasi awan.

Penggunaan layanan akan dibandingkan keberhasilannya melalui console dengan melakukan remote secara langsung ke controller node, dan penggunaan layanan yang diakses melalui antarmuka berbasis website. Antarmuka tersebut merupakan salah satu layanan utama dari OpenStack yang biasanya disebut dengan horizon (dashboard).

4.1.1 Uji Coba Keystone (Identity Service)

Terdapat dua pengguna yang dibuat pada proses implementasi yaitu *admin* dan *user*. Selain itu setiap layanan juga didaftarkan sebagai pengguna dengan *tenant* dan *role* yang berbeda. Pengujian pertama kali yang harus dilakukan adalah masuk (*login*) ke dalam sistem manajemen OpenStack, *login* adalah bagian dari layanan yang disediakan oleh keystone.

Pengguna terlebih dahulu diharuskan melakukan *remote* ke *controller node*. Kemudian membuat bash script seperti pada Kode 4.1 dan menerapkannya ke *environtment* sistem operasi untuk *login*. Penggunaan perintah source admin-opensh.sh untuk admin atau source (nama script).sh untuk pengguna lain dengan mengisi OS_TENANT_NAME, OS_USERNAME, dan OS_PASSWORD yang berbeda sesuai dengan nama dan *password* dari pengguna.

export OS_TENANT_NAME = admin export OS_USERNAME = admin export OS_PASSWORD = ADMIN_LOGIN_PASS export OS_AUTH_URL = http://controller:35357/v2.0

Kode 4.1: Login script pada keystone dengan nama pengguna admin.

Pengujian keystone melalui antarmuka (*user interface*) ditunjukan pada Gambar 4.1 dimana pengguna dapat memasukan nama pengguna (*username*) dan *password* yang telah dibuat sebelumnya. Pengaksesan halaman tersebut dilakukan melalui *browser*, pengguna harus terlebih dahulu mengakses alamat http://192.168.100. 11/horizon, di mana halaman tersebut merupakan alamat dari *controller node*. Proses pembuatan *username* dan *password* akan dibahas juga pada bagian ini juga.

ubuntu [®] OpenStack Dashboard	
Log In	
User Name admin	
Password	
Sign In	

Gambar 4.1: Login screen

Penggunaan perintah keystone yang lebih spesifik sesuai dengan kebutuhan. Pada Kode 4.2 merupakan perintah untuk penambahan pengguna atau layanan. Sebagai contoh, nama pengguna yang ingin ditambahkan dalam pengujian ini adalah "rohman". Maka pengguna diharuskan untuk menyesuaikan nama, *password* dan *email* pada skrip tersebut.

```
$ keystone user-create --name rohman --pass ROHMAN_PASS \
--email ROHMAN_EMAIL_ADDRESS
```

Kode 4.2: Perintah untuk tambah pengguna

Penambahan pengguna atau layanan melalui antarmuka, *admin* diharuskan memilih menu **Identity** kemudian dilanjutkan dengan **User** dan pilih **Create User** seperti pada Gambar 4.2. Setelah melakukan penambahan pengguna melalui antarmuka, nama pengguna akan tampil pada halaman itu juga. Pada Gambar 4.3 merupakan perintah untuk melihat tabel daftar pengguna, pada gambar tersebut juga dapat dilihat pengguna yang berhasil ditambahkan.



Gambar 4.2: Penambahan pengguna melalui antarmuka web

td	name	enabled	email
a73414631a1e46188d2398715e60c90f	admin	True	grid.research201@gmail.com
ddbf56a41e17479db8da9fa55650c63d	cinder	Тгие	grid.research201@gmail.com
94c26a2d34d04fa1b7ffb822cf541457	glance	True	grid.research201@gmail.com
42d22de961a14eeb8003f48545b90c99	gusti	True	gmail@sayagusti.com
992a28b5f271480d9bd5b9eebb26d91e	nova	True	grid.research201@gmail.com
694ca76eb60647b4b93d1113ddf7a78b	l rohman	True	widiyanto.rohman@gmail.com

Gambar 4.3: Daftar pengguna dan layanan melalui console

Penambahan *tenant* atau *project* dapat dilakukan dengan perintah seperti pada Kode 4.3, dimana dalam perintah tersebut terdapat nama *tenant* dan deskripsinya. Sebagai contoh, nama *tenant* yang ingin ditambahkan dalam pengujian ini adalah "rohman" dengan deskripsi "Rohman Tenant".

\$ keystone tenant-create --name rohman --description \
"Rohman Tenant"

Kode 4.3: Perintah untuk tambah tenant atau project

Ketika penambahan *tenant* dilakukan melaui antarmuka, yang harus dilakukan oleh *admin* adalah memilih menu **Identity**, kemudian **Project** dan pilih **Create Project**. Kemudian pada **Project Information** isikan nama *tenant* dan deskripsinya seperti pada Gambar 4.4.



Gambar 4.4: Daftar pengguna dan layanan melalui antarmuka

Setelah melakukan penambahan *tenant* melalui antarmuka, nama *tenant* dan deskripsinya akan tampil pada tabel daftar di halaman tersebut. Sedangkan pada Gambar 4.5 merupakan perintah untuk melihat daftar tenant melalui *console*, pada gambar tersebut juga terlihat tenant yang berhasil dibuat. Selanjutnya adalah penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna yang dibuat sebelumya, *role* disini adalah peran dari pengguna. Apakah pengguna tersebut berperan sebagai *admin* atau member. Pada Kode 4.4 merupakan langkah penambahan *role* dengan menggunakan perintah melalui *console*.

K/S	id		Cname	enabled
+		ob 6-24-75	adata	Taura
ab86185	113d649eb8119bcb	4e7db0f5c	austi	True
18f3ebf	7da75485db204b81	67efd600f	rohman	True
048ee86	912d54a848c46179	1a6147d0d	service	True
d0159b5	f3c4d4127870d718	0696040eb	user	True

Gambar 4.5: Daftar tenant melalui console

\$ keystone user-role-add --tenant rohman --user rohman \
--role _member_

Kode 4.4: Perintah untuk memberi role ke sebuah project

Pada penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna dilakukan melaui antarmuka, yang harus dilakukan oleh *admin* adalah memilih menu **Identity**, kemudian **Project** dan selanjutnya pilih **Create Project**. Pada menu **Create Project** pilih *tab* **Project Member** seperti pada Gambar 4.6. Kemudian pilih pengguna yang akan digunakan. Pada menu *dropdown* pilih _member_ untuk menjadikan pengguna tersebut sebagai member atau admin untuk mejadikannya sebagai admin.



Gambar 4.6: Pengguna dan layanan saat pembuatan project

Setelah melakukan penambahan *role* ke *tenant* dan pengguna melalui antarmuka, nama *tenant* dan deskripsinya akan tampil pada halaman itu juga. Pada Gambar 4.7 merupakan perintah untuk melihat daftar *role*, yang digunakan untuk mengatur pengaturan hak akses (*permision*) dari pengguna.





Mengacu pada proses yang dijelaskan pada bagian ini, maka dapat disimpulkan bahwa pemasangan keystone sukses. Keystone sudah mampu menyediakan layanan *authentication* mulai dari, proses *login*, pembuatan *user*, *tenant* dan penambahan *role*.

4.1.2 Uji Coba Glance (Image Service)

Glance merupakan layanan penyedia *image* sistem operasi. Pada pengujian ini yang akan dilakukan adalah pengunggahan (*upload*) *file image* sistem operasi ke glance. Pada pengujian ini sistem operasi yang akan diunggah adalah ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64. Seperti pengujian pada keystone dibagian sebelumnya, hal pertama yang harus dilakukan saat melakukan pengujian melalui *console* adalah masuk menggunakan bash skrip yang terlebih dahulu harus dibuat seperti pada Kode 4.1. Selanjutnya gunakan perintah untuk upload image seperti pada Kode 4.5

```
$ glance image-create \
--name "ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64" \
--file ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64 \
--disk-format qcow2 --container-format bare
--is-public True --progress
```

Kode 4.5: Perintah untuk mengunggah image ke glance

Pada Kode 4.5 dapat ditarik kesimpulan bahwa sistem operasi yang diunggah adalah ubuntu versi 14.04 (Trusty Tahr) dengan ti-

pe disk qcow2 yang biasanya digunakan oleh mesin virtual QEMU. Agar dapat diakses oleh seluruh pengguna maka menu public diatur sebagai True. Untuk melihat apakah image sudah berhasil terunggah, gunakan perintah pada Gambar 4.9. Selain itu akan tampil daftar image yang pernah diunggah.

ubuntu [®] oper		Create An Image		5h	rohman 1 - Sigt O
Project	Image	Name *		1	
Compute		Ubuntu-trusty-tahr 14.04-64x	Description:	TTT	
Overview	Images		Currently only images available via an HTTP URL are	blic (2)	atë image 🛛 🗶 Gelete images
Instances	Intage Na	Description	supported. The image location must be accessible to the image Service. Compressed image binaries are supported (zip and .tar.gz.)	Such	Actions
Volumes			Please note: The image Location field MUST be a valid	244.3 MB	Launth
Tour			and direct URL to the image binary. URLs that redirect or serve error pages will result in unusable images.	12.6 MB	Launch •
- Comment	Didate g 2 seres	Image Source		man h	
Access & Security		Image File		X	
Manager T		Image File O		447)-	
		Browse trusty-server-douding-amd64-disk1.img			
WIE .		Format *		115	
YSY /		QCOW2 - QEMU Emulator		TU/	
		Architecture			
AL.		64x		54	
		Minimum Disk (GB) O			
		1°		Nor 12	
		Minimum RAM (MB) O			
NIT -				W) IT	

Gambar 4.8: Penambahan image melalui antarmuka

Pada pengujian glance menggunakan antarmuka, yang harus dilakukan oleh pengguna setelah masuk adalah memilih menu **Pro**ject, kemudian **Compute** dan pilih menu **Image**. Lanjutkan dengan **Create Image** kemudian isi *form* sesuai sepesifikasi image, dan unggah *file image* seperti pada Gambar 4.8, kemudian pilih **Create Image**. Setelah berhasil melakukan pengunggahan *Image* melalui antarmuka, nama *Image* dan deskripsinya akan tampil pada tabel *image* halaman itu juga.

Berdasarkan pada setiap langkah pada bagian ini, dimana pengguna berhasil melakukan pengunggahan *image* ke dalam sistem komputasi awan melalui glance. Proses pengunggahan image yang dilakukan melalui console dan antarmuka, keduanya berhasil dilakukan. Maka dapat ditarik kesimpulan bahwa pemasangan glance sukses.



hman@controller:~\$ glance image-list					
	Name	Disk Format	Container Format	Size S	tatus
017c66c1-2011-41d2-978a-b6f94e225609 207a62b4-46f5-4103-8f58-032da8bc5231	cirros-0.3.3-x86_64 ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64	qcow2 qcow2	bare bare	13200896 a 256180736 a	ictive
hman@controller:~\$					
No Caller	and and and	and the	No. No.	1 mm	

+--+-+

01
B
5
a
E
5
1
io.
-
2
F
2
H
2.
TT
01
9
0
4
0
B
no.
-
0
e
÷
B
Ň
1
et
P
2
H
ñ
õõ
à
h
0
11.
1.
h
2
51
n
IE
1
R
H.
0
00
H
S
0
0

rohman(12	11	10	6	8	7	6	5	4	w	2	11	I PT	rohman(
@controller:~\$	nova-network	nova-compute	nova-network	nova-compute	nova-network	nova-network	nova-compute	nova-compute	nova-conductor	nova-consoleauth	nova-scheduler	nova-cert	Binary	@controller:~\$ nova
	compute4	compute4	compute3	compute3	compute2	compute1	compute2	compute1	controller	controller	controller	controller	Host	service-list
	internal	nova	internal	nova	internal	internal	nova	nova	internal	internal	internal	internal	Zone	
	enabled	Status												
	h	þ	þ	þ	þ	þ	þ	þ	þ	þ	þ	up	State	1
	2015-05-06T06:32:24.000000	2015-05-06T06:32:24.000000	2015-05-06T06:32:27.000000	2015-05-06T06:32:27.000000	2015-05-06T06:32:24.000000	2015-05-06T06:32:29.000000	2015-05-06T06:32:24.000000	2015-05-06T06:32:27.000000	2015-05-06T06:32:24.000000	2015-05-06T06:32:27.000000	2015-05-06T06:32:28.000000	2015-05-06T06:32:28.000000	Updated_at	
		N. N. M. D. I.		None	たん ~ 1/~			None				PH L	Disabled Reason	

Gambar 4.10: Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan dilihat melalui console

4.1.3 Uji Coba Nova (Compute Service)

Pengujian pada Nova atau *compute service* dilakukan dengan melakukan pengecekan apakah seluruh layanan yang mendasari nova sudah terpasang dan tidak menunjukan status galat. Pengecekan dilakukan dengan menggunakan perintah pada *console* seperti pada Gambar 4.10. Sedangakan pengecekan melalui antarmuka dapat dilakukan dengan memilih menu Admin, kemudian System, dan dilanjutkan dengan memilih System Information. Pada *tab* **Compute Services** akan terlihat seluruh status dari layanan yang membangun nova seperti pada Gambar 4.11. Selain itu terlihat juga nova sukses tersambung dengang glance seperti pada Gambar 4.12, yang mana *image* dari glance terdeteksi oleh nova.

India Procession bysical Seven bysical Seven bysical Seven bysical Compute Services bysical Compute Services bysical Seven bysical Sev	Project	System Info					
Pyrtm Denk Chronic Services Openner Consult Services Service Service Service Consult Services Type Fords Total Service Service Service Service Service Consult Services Total registration Total registration Service Service Service Service Service Consult Services Total registration Total registration Service	Admin	Systemme					
Compute Services Pare	System	Services Compute Services	Block Storage Services				
India Hoat Hoat Zone Status Status Laboration Inclusions moderations moderations </th <th>Overview</th> <th>Compute Services</th> <th></th> <th></th> <th></th> <th>Pilter</th> <th>Q. Filter</th>	Overview	Compute Services				Pilter	Q. Filter
Include Include <t< th=""><th>Hypervisors</th><th>Name</th><th>Host</th><th>Zone</th><th>Status</th><th>State</th><th>Last Updated</th></t<>	Hypervisors	Name	Host	Zone	Status	State	Last Updated
Index-bender internal Dade Up internal ubbrier moie compliant dictralif attend Daded Up internal ubbrier moie compliant dictralif attend Daded Up internal Plants moie compliant dictralif moie Daded Up internal Plants moie compliant compoint moie Daded Up internal plants compoint compoint moie Daded Up internal plants compoint compoint moie Daded Up internal	Host Aggregates	nova-cert	controller	Internal	Enabled	Up	0 minutes
Provision Provision Control of	Instances	nova-scheduler	controller	internal	Enabled	Up	0 minutes
Oblighters non-exclusion cendrader petrant Orabled Op penades Horrs read-acomputer computer nona Brailed Op Penades hoges nona-service/s computer nona/ Brailed Op Penades pdrivation nona-service/s computer Instead Date Op Penades pdrivation nona-service/s computer Instead Date Op Penades pdrivation nona-service/s computer Instead Date Op Penades instruction nona-service/s computer Instead Date Op Penades instruction nona-service/s computer nona-service/s computer Instruction Penades instruction nona-service/s computer nona-service/s computer Penades Penades instruction computer computer nona-service/s computer Penades Penades Penades <		nova-consoleauth	controller	internal	Enabled	Up	0 minutes
Union Inva-compile Incorport max Ended 0p Emdate brinds reductorporte composite movie finded 0p emdate brinds reductorporte composite movie finded 0p emdate brinds reductorporte composite interval finded 0p emdate brinds composite interval interval finded 0p emdate brinds composite composite interval	Volumes	nove-conductor	controller	Internal	Enabled	Up	0 minutes
Import memorial memorial memorial memorial memory memory <th< td=""><td>Flavors</td><td>nova-compute</td><td>computer</td><td>nova</td><td>Enabled</td><td>Up</td><td>0 minutes</td></th<>	Flavors	nova-compute	computer	nova	Enabled	Up	0 minutes
brinkt nos-kegunt cangutst intend Endlad 0p minutes grid mit formal.bin nos-groupste cangutst nos-a Endlad 0p minutes grid mit formal.bin nos-groupste cangutst nos-a Endlad 0p minutes feat.tity //ow-return k Cangutst nos-a Endlad 0p minutes mos-exemption cangutst nora-a Endlad 0p minutes mos-exemption cangutst nora-a Endlad 0p 0minutes	Images	nova-compute	compute2	nova	Enabled	Up	0 minutes
Op/End/LS Money mexicon Composition Internet Ended Up Immunos bystammit formation mose compute composition mose Ended Up Immunos exetity Finance compute composition internet Ended Up Immunos exetity Finance compute composition internet Ended Up Immunos exetity Finance compute composition internet Ended Up Immunos exetity Composition internet Ended Up Immunos		nova-network	compute1	internal	Enabled	Up	0 minutes
Oprimentation registantitud registantitud Computer Comput	Defaults	nova-network	compute2	internal	Enabled	Up	0 minutes
Antipy Dog-retures Opported Internal Dudded Up Ominutes Inde-composite computed nows Englished Up Ominutes Inde-composite computed nows Englished Up Ominutes Inde-retures computed internal Englished Up Ominutes	System Information	nova-compute	compute3	nova	Enabled	Up	0 minutes
noiseoposte computel nova Babled Up Omputes nova-retwork computel internal Babled Up Omputes	dentity	nova-network	compute3	internal	Enabled	Up	0 minutes
nove-network computed internal Enabled Up 0 minutes		nova-compute	compute4	nova	Enabled	Up	0 minutes
		nova-network	compute4	internal	Enabled	Up	0 minutes

Gambar 4.11: Daftar layanan dari nova yang sedang berjalan, bila dilihat melalui antarmuka web

rohman@controller:~\$ nova image-list	5 ASRIS ASR	15 NOR
ID	Name	Status Server
017c66c1-2011-41d2-978a-b6f94e225609 207a62b4-46f5-4103-8f58-032da8bc5231	cirros-0.3.3-x86_64 ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64	ACTIVE ACTIVE
rohman@controller:~\$		

Gambar 4.12: Daftar *image* sistem operasi dari glance yang terbaca oleh nova

4.1.4 Uji Coba Mesin Virtual (Instance)

Mesin virtual merupakan layanan utama dari komputasi awan yang dibangun untuk penelitian ini. Pada bagian ini dilakukan pengujian, apakah layanan dari komputasi awan yang berupa mesin virtual bisa digunakan. Langkah awal yang dilakukan adalah penerapan *authentication*, pengguna, *tenant*, dan *endpoint* yang merupakan layanan utama dari keystone seperti pada bagian sebelumya. Kemudian dilanjutkan dengan glance yang sudah terhubung dengan nova. Uji coba instance dilakukan menggunakan dua cara, yaitu melalui *console* dan antarmuka.

Masuk dengan menuliskan nama pengguna dan password, jika menggunakan antarmuka. Jika menggunakan *console*, maka buat bash skrip untuk masuk seperti pada Kode 4.1. Kemudian tambahkan key pair pada "rohman" untuk mengakses mesin virtual. Buat sebuah *key pair* dengan perintah ssh-keygen, selanjutnya tambahkan ke nova dengan perintah seperti Kode 4.6. Gunakan perintah seperti pada Gambar 4.13 untuk melihat apakah keypair sudah berhasil ditambahkan.

\$ nova keypair-add --pub-key ~/.ssh/id_rsa.pub rohman-key

Kode 4.6: Perintah untuk menambahkan keypair ke nova

rohman@contro	ller:~\$ nova keypair-list
Name	Fingerprint
rohman-key	+ eb:82:f1:64:50:78:be:02:80:aa:db:cd:2e:f5:4b:d7
rohman@contro	tler:~\$

Gambar 4.13: Daftar key pairs melalui console

Penambahan keypair melalui antarmuka. Pengguna diharuskan memilih menu **Project**, kemudian **Compute** dan dilanjutkan dengan memilih menu **Access** & **Security**. Pada *tab* **Key Pairs** pilih **Create Key Pairs** dan masukan nama *key pair* seperti pada Gambar 4.14. Setelah proses penambahan selesai, maka akan muncul *key pairs* baru pada tabel *key pair* pada halaman tersebut, sebelum itu akan muncul sebuah halaman untuk mengunduh *key* pair pada browser yang digunakan oleh pengguna. Key pair sangat penting, peran dari key pair sendiri seperti kunci yang digunakan untuk melakukan remote atau SSH (Secure Shell) ke mesin virtual yang akan dijelaskan pada bagian ini selanjutnya.



Gambar 4.14: Pembuatan keypair melalui antarmuka

Selanjutnya pilih *flavor* yang disediakan oleh nova, *flavor* adalah pilihan paket spesifikasi perangkat keras yang akan digunakan oleh mesin virtual seperti yang terlihat pada Gambar 4.15. Pada pengujian ini paket yang dipilih adalah **m1.small**, dengan ukuran 1 GB untuk memori (RAM) dan 20 GB untuk penyimpanan. Melihat daftar *flavor* melalui antarmuka, pengguna dapat mengaksesnya pada saat menjalankan mesin virtual (*launch instance*) seperti pada Gambar 4.19.

D	Name	Memory_MB	Disk	Ephemeral	Swap	VCPUs	RXTX_Factor	Is_Public
1	m1.tiny	512	1	0	1/	1	1.0	True
2	m1.small	2048	20	0/		1	1.0	True
3	m1.medium	4096	40	0	K D	2	1.0	True
4	m1.large	8192	80	0		4	1.0	True
5	m1.test	1024	2199	0		255	1.0	True
6	m1.disk	2048 1	40	0		8	1.0	True

Gambar 4.15: Daftar flavor melalui console

Pemilihan sistem operasi untuk mesin virtual ditunjukan oleh Gambar 4.12 pada bagian uji coba nova. Di mana pengguna dapat

memilih satu sistem operasi untuk dipasang dari pilihan yang disediakan. Sedangkan untuk melihat daftar image melalui antarmuka, pengguna cukup memilih **Project**, kemudian **Compute** dan pilih **Image** seperti pada Gambar 4.16.



Gambar 4.16: Daftar image melalui antarmuka web

Nova juga menyediakan layanan jaringan bagi *instance*, setiap *instance* akan memperoleh alamat IP secara otomatis atau DHCP (*Dynamic Host Configuration Protocol*) melalui nova-network. Pada Gambar 4.17 menunjukan tentang alamat IP yang dialokasikan untuk seluruh pengguna komputasi awan dengan perintah nova net-list, tetapi perintah tersebut hanya bisa dijalankan oleh *admin* dengan script admin-opensh.sh.



Gambar 4.17: Daftar nova-network melalui console

Terdapat juga secgroup (*security group*) untuk menjaga keamanan instance. Pada penelitian ini secgroup yang digunakan adalah secgroup standar dari nova yang bekerja mirip dengan *firewall*. Gunakan perintah nova secgroup-list untuk melihat secgroup default seperti pada Gambar 4.18.



Gambar 4.18: Daftar secgroup melalui console

Mengacu pada langkah-langkah sebelumnya untuk menjalankan *instance*, dengan masukan paket yang dipilih kemudian pilih sistem operasi yang akan digunakan, nomor ID (*Identification*) dari nova-nework, security-group, security-key dan nama dari mesin virtual yang akan dibuat seperti pada Kode 4.7. Setelah perintah ini dijalankan maka akan tampil informasi dari mesin virtual yang telah sukses dibuat. Gunakan perintah nova 1ist pada *console* untuk melihat status dari mesin virtual seperti pada Gambar 4.26. Saat mesin virtual galat atau berhasil dipasang juga dijelaskan pada tabel tersebut.

```
$ nova boot --flavor m1.small \
--image ubuntu-trusty-tahr-14.04-amd64 \
--nic net-id=3e149db9-5f3e-4dfb-ac7b-23e07c4e2dfe \
--security-group default --key-name rohman-key Ubuntu1
```

Kode 4.7: Perintah untuk membuat mesin virtual (*instance*) melalui console

Menjalankan mesin virtual dengan antarmuka seperti paga Gambar 4.19 yang harus dilakukan adalah pilih **Project**, kemudian **Compute** dan dalam menu **Instance** pilih **Launch Instance**. Pada menu yang berupa *form* dan *dropdown*, isi dan sesuaikan dengan spesifikasi yang dibutuhkan. Contohnya nama "Ubuntu1", selanjutnya pilih *flavor* sesuai dengan spesifikasi yang dibutuhkan misalkan **m1.small**. Kemudian masukan jumlah mesin virtual yang ingin dibuat pada *form* **Instance Count**. Pada **Instance Boot Source** pilih media yang digunakan untuk memasang sistem operasi. Misalkan **From Image**, maka nova akan terhubung dengan glance untuk membaca *image* dari sistem operasi yang disediakannya.

Pengaturan spesifikasi untuk pembuatan mesin virtual dapat dilakukan dengan menambahkan flavorsesuai dengan kebutuhan

pengguna. Tetapi dalam penambahan *flavor* hanya bisa dilakukan oleh admin dengan mengisi *form* dan menu *dropdown* seperti pada Gambar 4.20. Setelah masuk sebagai admin, kemudian pilih menu Admin. Kemudian lanjutkan dengan memilih Flavor dan Create Flavor. Setelah *flavor* ditambahkan, maka *flavor* baru akan tampil pada halaman itu juga.



Gambar 4.19: Pembuatan mesin virtual melalui antarmuka

	EL.	Create Flavor
	Flavor	
	100	Revolution · Revolution · Revolution
System -	Flavors	Name
overview 7	Flavor Na	mittest and other resources and can be selected when users to Metadata Actions Actions
	- to mistoy	IDO No Soleflaver, -
	mi small	
		VCPUs*
	m1.media	16 Edit flavor
Volumes	midarge	RAM (MB) *
	m1.disk	No Col Can Contract of Col Contract of Col Contract of Col
	To miles	Root Disk (GB)*
Images	Disci os no 6 deres	
Detaults	Xa	Ephemeral Disk (GB)*
	1 CE	
		Swap Disk (MB) *
	1 port	
	5/	
	-	Cancel Creekelland Drive Drive Drive Drive

OpenStack memiliki berapa sistem monitoring untuk memantau kondisi layanan dan sumber daya pada menu **Admin**, con-
tohnya adalah **Overview**, **Hypervisors**, **Host Aggregates**, dan **System Information**. Memori, penyimpanan, dan CPU adalah contoh sumber daya yang dimonitorng secara keseluruhan agar *server* tetap bisa berjalan dengan baik. Pada Gambar 4.21 merupakan tampilan dari monitoring pada menu **hypervisors**, yang bertugas memonitor kondisi sumber daya pada setiap komputer server.





Gambar 4.22: Perintah tampilkan alamat VNC yang berupa URL

Pengaksesan mesin virtual dapat dilakukan melalui banyak cara diantaranya menggunakan VNC (*Virtual Network Computing*). VNC memungkinkan pengguna dapat melakukan akses ke mesin virtual melaui *browser*. Pengujian pengaksesan mesin virtual dengan VNC dilakukan menggunakan dua cara, yaitu melalui *console* dan antarmuka web. Gunakan perintah nova get-vnc-console Ubuntu1 novnc, Ubuntu1 merupakan nama mesin virtual yang akan diakses sepeti pada Gambar 4.22. Tampilah pada *console* alamat VNC dari mesin virtual yang berupa URL dan dapat diakses melaui *browser* seperti pada Gambar 4.23. Penggunaan antarmuka web untuk mengakses VNC, pengguna dapat memilih menu Project. Kemudian pada menu **Compute** pilih **Instance**, pilih nama mesin virtual yang ingin diakeses. Selanjutnya di dalam tab console pilih **Click here to show console only**, maka akan tampil sebuah console yang dapat dipakai melaui browser. Pada setiap pengaksesan alamat VNC yang berupa URL pada browser, terlebih dahulu rubah hostname controller dengan alamat IP dari controller node. Hal ini juga berlaku pada proses pengaksesan melalui console untuk memperoleh alamat VNC yang berupa URL.



Gambar 4.23: Akses mesin virtual melalui browser

Berbeda dengan pengaksesan mesin virtual dengan VNC yang dapat diakses melalui *browser*, dimana pengguna dapat memberikan perintah atau kontrol terhadap sistem operasi melalui antarmuka. Pengaksesan mesin virtual melalui *remote* atau SSH, pengguna harus mengatur konfigurasi dari secgroup. Di mana secgroup bekerja mirip sepeti *firewall*, pengguna harus memberi izin agar mesin virtual dapat diakses dari luar jaringan sistem komputasi awan menggunakan *remote* atau SSH.

Pada Kode 4.8 merupakan perintah untuk memberi izin agar mesin virtual dapat diakses melalui SSH. Bukan hanya pengaturan untuk pengaksesan melalui SSH, banyak protokol TCP/IP dan port lainnya dapat diatur. Misalnya ICMP (*Internet Control Mes*sage Protocol) atau yang biasa disebut dengan PING, pada Kode 4.9 merupakan perintah untuk memberi izin agar mesin virtual dapat menerima paket ICMP dari luar. Pada perintah tersebut peritah yang digunakan adalah nova secgroup-add-rule, kemudian diikuti dengan nama *security group*, protokol dan *subnet* jaringan.

```
$ nova secgroup-add-rule default tcp 22 22 0.0.0.0/0
```

Kode 4.8: Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual dapat diakses melalui SSH

```
$ nova secgroup-add-rule default icmp -1 -1 0.0.0.0/0
```

Kode 4.9: Perintah untuk memberikan izin agar mesin virtual dapat menerima paket ICMP



Gambar 4.24: Pengaturan security group melalui antarmuka

Pemberian izin agar mesin virtual dapat diakses melalui *remo*te dapat dilakukan melalui antarmuka. Pengguna cukup memilih menu **Project**, kemudian dilanjutkan dengan **Compute** dan pilh menu **Access & Security**. Pada menu **Access & Security** didalam tab **Security Groups** terdapat sebuah tabel security groups. Security groups yang terdapat dalam tabel tersebut adalah **default**. Pemberian izin SSH, ICMP atau protokol TCP/IP lainnya dapat dilakukan dengan memilih menu **Manage Rules** dan dilanjutkan dengan **Add Rules**. Kemudian pengguna dapat memilih SSH, ICMP atau protokol TCP/IP lainnya yang ingin dibuka atau diberi izin seperti Gambar 4.24.

Penambahan security group dapat dilakukan dengan memilih menu **Create Security Groups**, kemudian dilanjutkan dengan pengisian *form* yang disediakan seperti pada Gambar 4.25. Setelah penambahan selesai maka *security group* akan muncul pada tabelnya secara otomatis. Pengguna dapat menggunakannya saat pembuatan mesin virtual (*launch instance*), dan mengatur aturan perizinan setiap protokol seperti Gambar 4.24.



Gambar 4.25: Penambahan security group melalui antarmuka

4.1.5 Uji Coba Cider (Block Storage Service)

Pengujian pada cinder adilakukan dengan melakukan pengecekan apakah seluruh layanan yang mendasari cinder sudah terpasang dan tidak menunjukan status galat. Pengecekan dilakukan dengan menggunakan perintah cinder service-list pada *console* seperti pada Gambar 4.27.



	168.100.130			None None	U		
+ Networks	+	le	Disabl	00000			
+ Power State	Runing	mela <mark>lui conso</mark>	Updated_at	-10T16:04:30.0	W	bangun cinde	
s Task State	E -	laftar mesin 1	tate	up 2015-05 up 2015-05	W	-layanan pem	
ame Statu	buntu1 ACTIV	6: Melihat d	st Status S	enabled enabled	W	27: Layanan	
lst N	accd4c11cc3 U	Gambar 4.2	der service-li t Host Zone	troller nova troller nova	N	Gambar 4.	
ller:~\$ nova l'	99-42f1-bc96-7. 1ler:~\$		roller:~\$ cind	heduler cont olume cont	:roller:~\$		
rohman@contro	+		rohman@cont + Bina	cinder-sc cinder-v	rohman@cont		

Di lanjutkan dengan pengujian dengan pembuatan penyimpanan (volume) tambahan untuk mesin virtual. Penggunaan perintah cinder create yang diikuti dengan penyimpanan dan ukurannya dengan satuan GB (*Gigabyte*) seperti pada Kode 4.10. Di mana nama dari penyimpanan yang dibuat adalah Volume1 dengan kapasitas 1 GB.



Gambar 4.28: Penambahan volume melalui antarmuka

Pada penambahan volume melalui antarmuka, yang harus dilakukan pengguna adalah memilih **Project** dan dilanjutkan dengan **Compute**. Pilih **Volume** pada menu **Compute**, kemudian lanjutkan dengan **Create Volume** dan jangan lupa untuk mengisi *form* dan menu *dropdown* seperti pada Gambar 4.28. Pada pengujian ini, yang dilakukan adalah memasukan nama volume dalam *form* nama penyimpanan dan *Size* untuk ukuran penyimpanan tambahan yang diinginkan. Proses tersebut sama dengan penggunaan perintah pada Kode 4.10

Penambahan penyimpanan yang telah dibuat ke mesin virtual juga dapat dilakukan dengan *console* dan juga antarmuka. Perintah pada *console* yang digunakan adalah nova volume-attach, yang selanjutnya diikuti dengan nama mesin virtual dan nomor ID dari penyimpanan seperti pada Kode 4.11.

```
$ nova volume-attach Ubuntul \
158bea89-07db-4ac2-8115-66c0d6a4bb48
```

Kode 4.11: Perintah untuk menambah *volume* ke mesin virtual melalui *console*



Gambar 4.29: Penambahan penyimpanan melalui antarmuka

Penambahan penyimpanan ke mesin virtual melalui antarmuka. Pengguna diharuskan untuk memilih **Project** kemudian **Compute**. Setelah memilih menu **Compute**, menu yang harus dipilih selanjutnya adalah **Volume**. Pada tabel penyimpanan terdapat sebuah kolom **Actions**, dan pada kolom tersebut terdapat *dropdown button*. Pada *dropdown button* kemudian pilih **Edit Attachments**, pilih mesin virtual yang ingin ditambah penyimpanannya pada menu *dropdown* **Attach to Instance** seperti pada Gambar 4.29. Status pada tabel penyimpanan akan berubah dan terdapat keterangan bahwa penyimpanan ditambahkan ke mesin virtual. Beracuan dengan proses penambahan penyimpanan ke mesin virtual melalui antarmuka dan cosole pada bagian ini, maka pengujian cinder dinyatakan berhasil.

4.2 Pengujian Topologi Jaringan

Terdapat dua jaringan yang terhubung pada *compute node* yaitu jaringan manajemen dan eksternal seperti pada Gambar 3.2. Pada awalnya jaringan yang digunakan hanya menggunakan manajemen, tanpa jaringan eksternal. Berawal hal tersebutlah pengujian dilakukan, penggunaan jaringan manajemen yang terhubung langsung melaui *gateway* seperti pada Gambar 4.30. Hasil dari penelitian tersebut gagal dan mesin virtual tidak bisa berjalan. Pada tabel daftar mesin virtual seperti pada Gambar 4.26, mesin virtual terus menunjukan status *spawning* dalam jangka waktu lama dan kemudian berubah menjadi galat. Power state memberikan pesan *No State* dan alamat IP tidak muncul pada kolom *Networks Status*.



Gambar 4.30: Desain jaringan tanpa jaringan ekternal

Pada pegujian ini dapat ditarik kesimpulan bahwa mesin virtual pada OpenStack tidak dapat berjalan tanpa menggunakan jaringan ekternal. Di mana jaringan eksternal dari OpenStack terhubung dengan nova-network, yang berfungsi sebagai penyedia jaringan untuk mesin virtual yang berjalan pada setiap *compute node*.

4.3 Kemampuan Maksimal Komputasi Awan

Pengujian pada bagian ini bertujuan memperoleh data jumlah mesin virtual yang dapat dibuat oleh komputasi awan. Berapa batas spesifikasi yang dapat dicapai pada setip mesin virtual juga dicari. Tiga elemen penting dari pengujian ini diantaranya komputasi (CPU), memory (RAM) dan penyimpanan. Ketiganya merupakan bagian penting dalam pembuatan mesin virtual pada sistem komputasi awan. Pada Tabel 3.1 dibagian perangkat keras dan sistem operasi menjelaskan spesifikasi dari *controller* dan *compute node*. Setiap komputasi pada sistem komputasi awan dijalankan pada compute node. Jumlah *compute node* yang digunakan sebanyak empat buah, ketika sumber daya dari setiap *node* dijumlah maka akan diperoleh spesifikasi seperti pada Tabel 4.1.

Spesifikasi	Keterangan - ((
Jumlah Prosesor	8
Jumlah Core	32 core
Memori	24 GB
Swap	24 GB
Disk Storage	1200 GB

Tabel 4.1: Jumlah spesifikasi dari empat compute node

Setelah dilakukan pengujian batas maksimal dari komputasi awan, jumlah mesin virtual yang dapat dibuat bergantung pada jumlah memori. Semakin besar memori maka semakin banyak mesin virtual yang bisa dibuat, total memori yang dapat digunakan oleh pengguna memiliki batas perbandingan 1.5 : 1 dari jumlah memori pada setiap *compute node*. Kapasitas memori total dari *compute node* sebesar 24 GB, maka memori dari sistem komputasi awan sebesar 36 GB. Total memori sejumlah 36 GB tersebut diperoleh dari 24 GB memori dikali dengan 1.5. Pada komputasi jumlah maksimal core yang dapat dicapai sebesar 255 *core* dalam 1 mesin virtual, jumlah mesin virtual yang dapat dibuat menyesuaikan dengan jumlah memori. Sedangkan batas maksimal penyimpanan pada setia mesin virtual adalah 2 GB.

4.4 Perbandingan Performa Mesin Virtual

Pengujian bertujuan memperoleh data perbandingan performa antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dengan sebuah komputer, keduanya menggunakan spesifikasi yang sama. Program benchmark yang digunakan adalah Phoronix Test Suite (PTS) dengan mode interactive dimana pengguna dapat memilih paket benchmark sesuai dengan kriteria yang ingin digunkan. Seperti pada pengujian sebelumnya tiga elemen penting yang diukur dalam pengujian ini diantaranya komputasi (CPU), memory (RAM) dan penyimpanan (I/O). Selain itu dua pengujian lain juga turut ditambahkan pada bagian ini yaitu Apache Benchmark dan Compilation Benchmark. Kedua pengujian tersebut dilakukan karena terdapat hubungan antara CPU, memori dan penyimpanan dalam pemenuhan kebutuhan komputasi. Pada Tabel 4.2 merupakan spesifikasi (*flavor*) dari mesin virtual yang dibuat sama seperti spesifikasi komputer pada Tabel 4.3. Keduanya menggunakan sistem operasi Ubuntu 14.04 (Trusty Tahr) 64-bit.

Spesifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	1
Jumlah Core	4 Core
Memori	8 GB
Swap	8 GB
Disk Storage	160 GB

Tabel 4.2: Spesifikasi (flavor) dari mesin virtual

Tabel 4.3: Spesifikasi dari komputer yang akan dibandingkan

Spesifikasi	Keterangan
Jumlah Prosesor	
Jumlah Core	4 Core
Jenis Prosesor	AMD A8-3850 APU
Memori	8 GB
Swap	8 GB
Disk Storage	160 GB

Selain membandingkan performa antara mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan dengan sebuh komputer. Di bandingkan juga performa dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan berdasarkan spesifikasinya. Pada pengujian ini yang diuji adalah performa dari memori dan komputasi (CPU) saja. Pada Tabel 4.4 merupakan *flavor* atau spesifikasi dari mesin virtual dengan jumlah *core* yang terus dinaikan, hal ini bertujuan untuk menguji performa dari komputasi (CPU). Sedangkan pada Tabel 4.5 merupakan *flavor* atau spesifikasi dari mesin virtual dengan jumlah memori (RAM) yang terus dinaikan, hal ini bertujuan untuk menguji performa dari memori (RAM) dari mesin virtual. Melalui pengujian tersebut dapat terukur berapa kenaikan performa mesin virtual setiap kenaikan spesifikasinya.

Spec.	m3.test	1 test2	test3	test4	test5
Processor		1	1/6	17777	11
Core	1	2	4	8	16
Memori	2 GB	2 GB	2 GB	2 GB	2 GB
Swap	1 GB	1 GB	1 GB	1 GB	1 GB
Storage	160 GB	160 GB	160 GB	160 GB	160 GB

Tabel 4.4: Flavor mesin virtual untuk mengukur performa komputasi.

Tabel 4.5: Flavor mesin virtual untuk mengukur performa memori.

Spec.	test1	test2	test3	test4	test5
Processor	1	1	1	1	1
Core	4	4	4	4	4
Memori	512 MB	1 GB	2 GB	4 GB	8 GB
Swap	256 MB	512 MB	1 GB	2 GB	4 GB
Storage	160 GB				

4.4.1 Performa Komputasi (CPU)

Pengujian kinerja CPU secara keseluruhan dilakukan dengan mengukur kecepatan pemrosesan beban kerja. Melalui pengujian tersebut maka dapat ditarik sebuah standar perbandingan performa antara mesin virtual layanan dari komputasi awan dengan sebuah komputer. Tes profil dari Phoronix Test Suite yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya C-ray, Stream, dan FFmpeg.

C-Ray

C-Ray adalah sebuah program *raytracer* sederhana yang bertujuan untuk menguji kemampuan *floating-point* dari CPU. Pada tes ini akan dibuat 16 threads yang akan berjalan pada setiap *core* untuk menjalankan sebuah proses. Pada proses tersebut dilakukan 8 kali penembakan pada setiap piksel untuk proses *anti aliasing* (penghalusan gambar) dan akan dihasilkan sebuah gambar dengan ukuran 1600 x 1200 [7].

Tes ini hanya membutuhkan sedikit data dan tidak menggunakan RAM. Hanya CPU yang diuji dan hasilnya tidak dipengaruhi oleh komponen lain dari komputer atau mesin virtual. Hal tersebut yang menjadikan pengujian ini ideal untuk menguji kecepatan komputer.

 Tabel 4.6:
 Waktu pemrosesan beban kerja antara mesin virtual dan komputer

Perangkat	Waktu (s)
Komputer	46,1
Mesin Virtual (VM)	40,91



Gambar 4.31: Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja antara mesin virtual dengan komputer

Tolok ukur pada pengujian ini adalah waktu untuk memproses beban kerja. Semakin sedikit angka yang muncul pada hasil benchmark berarti semakin sedikit waktu yang dibutuhkan untuk memproses beban kerja. Pada Tabel 4.6 adalah hasil perbandingan antara mesin virtual dengan spesifikasi seperti pada Tabel 4.2 dan komputer yang spesifikasinya dijelaskan pada Tabel 4.3. Di mana kecepatan dari mesin virtual dalam memproses beban tersebut sekitar 40,91 detik, sedangkan komputer 46,10 detik. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.31.

Semakin banyak penggunaan *thread* maka akan semakin mempercepat proses, tentunya penggunaan jumlah *thread* memiliki batas. Ketika penambahan *thread* terus dilakukan seperti pada pengujian ini, tetapi kecepatan mengolah beban sudah tidak bertambah. Maka dapat disimpulkan itu adalah kecepatan maksimal dari processor.

Selain itu diukur juga waktu dari mesin virtual dalam memproses beban kerja dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan C-Ray. Spesifikasi yang digunkan seperti pada Tabel 4.4 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur kemampuan dari komputasi. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.7, dimana spesifikasi dari test1 yang kemudian ditambahkan sebuah *core* menjadi test2 terdapat pengurangan waktu sebesar 66,1 s. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*, hal tersebut mempersingkat waktu pemrosesan sebesar 26,4 s. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian waktu pemrosesan berkurang lagi sebesar 36.16 s. Rata-rata waktu pemrosesan berkurang sebesar 18,41 s per-*core*.

Penambahan core pada test4 ke test5 sejumlah 8 core, tidak terlalu berpengaruh pada pemrosesan beban yang diuji dengan menggunakan C-Ray, perbandingan tersebut dapat dilihat pada Gambar 4.32. Kecepatan justru turun sebesar 18 s seperti pada Tabel 4.7, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari compute node yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah lebih dari 8 core. Jika jumlah core melebihi dari 8 core, maka core tersebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari *compute node* lainnya. Performa *core* tambahan dari *compute node* lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari *core* yang diperoleh dari *compute node* tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut dikarenakan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.

Flavor	Waktu (s)
test1	167,84
test2	101,74
test3)	-75,3
test4	39,12
test5	39,28
80 167,84	
80 167,84 50 40 20 101,74	
30 167,84 10 20 30 30	
80 167,84 60 20 101,74 80 80	
80 167,84 50 40 20 101,74 101,74 40 40 40 40 40 40 40 40 40 4	75,3 39,12 39,28

Tabel 4.7: Waktu pemrosesan beban kerja pada mesin virtual

Gambar 4.32: Perbedaan waktu pemrosesan beban kerja pada mesin virtual

m3.test3

m3.test4

m3.test5

m3.test2

Stream

m3.test1

Stream adalah sebuah patokan untuk mengukur memori bandwidth. Memori bandwith dapat diartikan seberapa cepat data dapat ditulis atau dibaca dari memori oleh processor. Hal ini juga mempengaruhi seberapa cepat sistem operasi bisa memperoleh data dari memori untuk diproses. Jika bandwidth memori rendah, maka prosesor harus menunggu terlebih dahulu dalam setiap proses pengambilan dan penulisan data. Jika bandwidth memori tinggi, maka proses pengambilan dan penulisan data dapat dilakukan dengan cepat [8].

Pengukuran kecepatan dari stream terdiri dari empat kernel vektor sederhana yaitu *Copy*, *Scale*, *Add* dan *Triad*, satuan dari stream atau pengukuran memori bandwidth adalah MB/s [9]. Pada Tabel 4.8 adalah perbandingan hasil *stream benchmark*, semakin tinggi nilai benchmark maka semakin besar ukuran memori bandwidth. Pada komputer diperoleh kecepatan 8274,43 MB/s untuk *copy*, 8292,9 MB/s untuk *scale*, 8954,62 MB/s untuk *Triad* dan 9196,43 untuk *Add*. Sedangkan pada mesin virtual diperoleh kecepatan 10992,56 MB/s untuk *copy*, 10753,93 untuk *scale*, 11848,41 MB/s untuk *Triad* dan 11848,41 MB/s untuk *Add*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.33.

 Tabel 4.8: Hasil pengujian memori bandwidth pada komputer dan mesin virtual

Perangkat –	Add	Сору	Scale	Triad
Komputer	9196,43	8274,43	8292,9	8954,62
Mesin Virtual (VM)	11758,46	10992,56	10753,93	11923,88

Di ukur juga bandwidth dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan Stream. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.4 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur memori bandwidth, seberapa cepat data dapat ditulis atau dibaca dari memori oleh *processor*.

Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.16, dimana spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah *core* sebanyak 1 menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 1789,01 MB/s untuk proses *copy*, 1550,4 MB/s untuk *scale*, 902,33 MB/s untuk *triad* dan 871,73 MB/s untuk *add*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*,



Gambar 4.33: Perbandingan memori bandwidth antara mesin virtual dengan komputer

kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 385,58 MB/s untuk proses *copy*, 682,27 MB/s untuk *scale*, 1584,79 MB/s untuk *triad* dan 1609,72 MB/s untuk *add*. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 936,72 MB/s untuk proses *copy*, 678,9 MB/s untuk *scale*, 665,66 MB/s untuk *triad* dan 615,03 MB/s untuk *add*. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual bertambah sebesar 444,5 MB/s untuk proses *copy*, 415,93 MB/s untuk *scale*, 450,39 MB/s untuk *triad* dan 442,35 MB/s untuk *add* per-*core*.

Tabel 4.9:	Hasil	pengujian	performa	memori	bandwidth	pada	mesin
virtual							

Flavor	Add	Copy	Scale	Triad
test1	8971,23	8888,74	9630.68	9660.23
test2	11760.24	11439.14	12533.01	12 531.96
test3	11145.82	11121.41	12117.8	12141.68
test4	12082.54	11800.31	12783.46	12756.71
test5	9550.36	9567.46	11101.43	11213.28

Penambahan core pada mesin virtual test4 ke test5 sejumlah 8 core, tidak terlalu berpengaruh pada pemrosesan beban yang diuji dengan menggunakan C-Ray, perbandingan tersebut dapat dilihat pada Gambar 4.34. Kecepatan justru turun sebesar 2532,18 MB/s untuk proses *copy*, 2232,85 MB/s untuk *scale*, 1682,03 MB/s untuk *triad* dan 1543,43 MB/s untuk *add* seperti pada Tabel4.16, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari *compute node* yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah 8 core. Seperti penjelasan pada pengujian dengan menggunkan C-Ray. Jika core melebihi dari 8 core, maka core tersebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari *compute node* lainnya. Performa *core* tambahan dari *compute node* lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari *core* yang diperoleh dari *compute node* tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut disebabkan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.



Gambar 4.34: Perbedaan memori bandwith pada mesin virtual

FFmpeg

Pengujian performa *encoding* dengan menggunakan FFmpeg *encoding untility* yang disediakan oleh Phoronix Test Suite. Proses ini memakan RAM dan penyimpanan saat melakukan proses video *encoding*, tetapi saat melakukan pemrosesan *file* yang sangat besar, kunci utama dari proses ini adalah kemampuan CPU. Maka dari itu dibutuhkan kemampuan CPU yang cepat untuk konversi video [10]. Fakta tersebutlah yang mendasari perlunya pengujian ini dilakukan. Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Tabel 4.10, dimana kemampuan mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan mampu melakukan proses encoding dengan kecepatan 25,66 s. Sedangkan pada komputer, waktu yang dibutuhkannya adalah 27,61 *encoding*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.35.

Tabel 4.10:	Hasil	pengujian	kecepatan	proses	encoding

Perangkat	Waktu (s)
Komputer	27,61
Mesin Virtual (VM)	25,66



Gambar 4.35: Perbandingan kecepatan encoding

Selain itu diukur juga waktu dari mesin virtual dalam melakukan proses *encoding* dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.4 dengan menggunkan FFmpeg *benchmark*. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.17, dimana spesifikasi dari test1 yang kemudian ditambahkan sebuah *core* menjadi test2 terdapat pengurangan waktu sebesar 14,29 s. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan *core* sejumlah 2 *core*, hal tersebut mempersingkat waktu pemrosesan sebesar 4,23 s. Pada test3 ke test4 terjadi penambahan *core* sejumlah 4 *core*, kemudian waktu pemrosesan berkurang lagi sejumlah 3,93 s. Rata-rata waktu pemrosesan beban berkurang sebesar 3,2 s per-*core*.

Penambahan core pada test4 ke test5 sejumlah 8 core, juga tidak terlalu berpengaruh pada proses encoding yang diuji dengan menggunakan FFmpeg benchmark, perbandingan tersebut dapat dilihat pada Gambar 4.41. Di mana waktu bertambah sebesar 1,64 s seperti pada Tabel 4.17, hal ini disebabakan oleh jumlah core dari compute node yang menjadi induk tempat berjalannya mesin virtual berjumlah lebih dari 8 core.

Flavor	Waktu (s)
test1	47,04
test2	32,75
test3	28,52
test4	24,59
test5	26,23

Tabel 4.11: Waktu yang diperlukan saat encoding



Seperti penjelasan pada pengujian dengan menggunkan C-Ray dan Stream. Jika jumlah core melebihi dari 8 core, maka core ter-

sebut merupakan core virtual dari OpenStack yang diperoleh dari compute node lainnya. Performa core tambahan dari compute node lain tersebut berbeda jauh dengan performa dari core yang diperoleh dari compute node tempat mesin itu berjalan. Hal tersebut dikarenakan mesin virtual langsung melakukan akses ke perangkat keras melalui layer virtualisasi seperti dijelaskan pada bagian virtualisasi pada bab dasar teori.

4.4.2 Performa Penyimpanan

Penyimpanan bukan hanya dipengaruhi oleh besarnya kapasitas hard disk drive untuk menyimpan data. Performa dari penyimpanan tersebut juga berpengaruh dalam menangani setiap proses transaksi data, baik data itu diakses secara langsung oleh pengguna atau diakses secara otomatis oleh program. Tiga faktor yang berpengaruh pada performa penyimpanan diantaranya adalah Throughput, IOPS (Input/Output Operations per Seconds) dan Latensi (Delay).

Maksud dari *Throughput* adalah berapa banyak data atau informasi yang dapat diakses dalam satuan waktu (MB/s), sedangkan IOPS (*Input/Output Operations per Seconds*) adalah masukan atau keluaran yang dapat dilakukan oleh penyimpanan dalam satuan detik. Kemudian untuk latensi secara umum adalah waktu saat melakukan permintaan pada komputer dan menerima jawabannya, sedangkan lebih spesifiknya pada penyimpanan dapat diartikan sebagai waktu pemilihan sektor untuk dibaca atau ditulis.

Tes profil yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya aio-stress, fio, dbench, dan postmark. Berikut merupakan penjelasan tes dan perbandingan hasil *benchmark* pada penyimpanan.

Aio-stress

Tes ini memaksa penyimpanan untuk bekerja sesuai dengan kemampuan input dan outputnya secara tidak sinkron sampai batas kemampuannya. Tes ini menggunakan *file* berukuran 2048 MB yang terbagi menjadi 64 KB setiap bagiannya [7]. Setelah melakukan pengujian ini maka akan didapat *bandwidth* dari penyimpanan.

Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Tabel 4.7, dimana kemampuan mesin virtual yang merupakan layanan dari komputasi awan memiliki *bandwidth* dan *throughtput* lebih besar dari pada komputer. Di mana mesin virtual mampu memncapai kecepatan 1252,82 MB/s dan komputer mencapai 911,35 MB/s. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.37.

Perangkat	In <mark>form</mark> asi pe <mark>r de</mark> tik
Komputer	911,35
Mesin Virtual (VM)	1252,82

Tabel 4.12: Hasil pengujian penyimpanan dengan Aio-Stress



Gambar 4.37: Perbandingan bandwidth penyimpanan

Fio

Fio adalah kepanjangan dari *Flexible* I/O *Tester*. Tes ini akan memberikan beban kerja berupa input dan output pada penyimpanan. Permberian beban tersebut berupa proses I/O yang dilakukan secara acak dan juga berurutan, selain itu proses pembacaan dan penulisan setiap beban juga turut di uji [10]. Tes ini menjalankan sebuah program yang mengakses penyimpanan dari mesin virtual dan komputer. Data-data yang diakses berukuran sangat kecil, rata-rata berukuran kurang dari 4 KB. Hal tersebut bertujuan mengukur kecepatan IOPS (*Input/Output Operations per Second*). Hasil perbandingan performa dapat dilihat pada Gambar 4.38, menunjukan kemampuan *input* atau *output* (I/O) dari mesin virtual dan komputer. Mesin virtual mampu menerima 275 *input* atau *output* melalui pengujian membaca secara acak (*random read*) dalam satu detik, sedangkan komputer hanya mampu menerima 142 I/O dalam setiap detiknya.

Perangkat	Random Read	Random Write	Sequential Read	Sequential Write
Komputer	142	19135	18417	18993
VM	257	19054	27100	18923

Tabel 4.13:	Hasil	pengujian	peyimpanan	dengan	FIO
-------------	-------	-----------	------------	--------	-----



Gambar 4.38: Perbandingan I/O penyimpanan dengan FIO

Mengacu pada hasil pengujian pada Tabel 4.13, Di mana kemampuan penyimpanan dari mesin virtual dan komputer kembali diuji dengan tes penulisan secara acak (*random write*), mesin virtual memperoleh skor 19054 sedangkan komputer memperoleh skor 19135. Selain diuji dengan cara random atau acak, mesin virtual dan komputer diuji juga dengan cara yang urut. Pada pengujian membaca secara urut (*sequential read*) mesin virtual memperoleh nilai 27100, sedangkan komputer memperoleh nilai 18417. Di lanjutkan dengan pengujian penulisan secara urut (*sequential write*), maka diperoleh skor 18993 dari mesin virtual dan skor 18993 dari komputer. Perbandingan tersebut juga dapat dilihat pada Gambar 4.38. Nilai-nilai tersebut menunjukan jumlah maksimal input atau output (I/O) yang bisa dilakukan dalam satuan detik.

4.4.3 Performa Memori (RAM)

Sudah menjadi hal yang umum jika memori sangat berpengaruh pada pemrosesan beban kerja dan kecepatan dari komputer. Selain itu kemampuan RAM tidak hanya bergantung pada besarnya kapasitas memori, tetapi kecepatan memori, bandwidth dan cache juga memiliki pengaruh yang tidak kalah pentingnya.

Tes profil yang digunakan dalam pengujian ini diantarannya RAMspeed dan cachebench. Sedangkan pengujian pengukuran *bandwidth* pada memori sudah dilakukan pada bagian performa komputas (CPU) seperti yang ditampilkan pada Gambar 4.33.

RAMspeed

Hasil dari pengujian dengan menggunakan profil RAMspeed berupa *throughput* yang ditampilkan dalam satuan MB/s. Semakin tinggi angka hasil benchmark maka semakin baik performansinya. Terdapat dua nilai penting pada tes tersebut diantaranya *floatingpoint* dan *integer*. Selain itu terdapat juga empat metode penguji yang berperan penting pada pengujian ini seperti add, copy, scale dam triad yang dijelaskan sebelumnya pada bagian performa komputasi (CPU).

Pada Tabel 4.14 dapat dilihat perbandingan throughput antara mesin virtual dengan komputer saat memproses data integer dan pada Table 4.15 merupakan perbandingan saat memproses floatingpoint. Mesin virtual mampu mencapai 11869.96 MB/s untuk ngolah data integer dan memperoleh throughput 12104.3 MB/s untuk floating point. Sedangkan throughput dari komputer dapat mencapai 6994.73 MB/s untuk mengolah data integer dan 7631.58 MB/s untuk floating point. Perbandingan tersebut juga dapat dilihat pada Gambar 4.39 untuk pemrosesan data integer dan pada Gambar 4.39 untuk floating point.

Perangkat	Add	Copy	Scale	Triad	Average
Komputer	6581,44	7385,36	7085,23	6421,75	6994,73
VM	11758,46	9803,82	11973, 57	$11741,\!93$	11869,96

Tabel 4.15: Hasil pengujian throughput memori saat mengolah floating-
point pada mesin virtual dan komputer

Perangkat	Add	Copy	Scale	Triad	Average
Komputer	7602,5	7366,8	7161.3	7835.6	7631.6
VM	12825,1	11527	11548,7	12799,8	12104,3





Di ukur juga kecepatan memori dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.5 dengan menggunkan RAMspeed. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.5 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur throughput dari memori, seberapa cepat memori dapat memproses data integer dan floating-point. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.16 yang merupakan perbandingan throughput pada mesin virtual saat mengolah data integer dan pada Tabel 4.17 adalah saat pemrosesan data *floating-point*. Keduanya dibandingkan dengan cara menaikan jumlah memorinya, kemudian ditampilkan perbandingannya pada Gambar 4.41 dan Gambar 4.42.

Flavor	Add	Сору	Scale	Triad	Average
test1	4295,32	2992,39	2893,51	2910,12	2906,54
test2	3548,67	3072,18	2952,02	2956,76	2993,99
test3	3061,82	2982,32	3013,37	2986,03	3025,12
test4	3096,77	2975,57	2977,99	29 <mark>90,6</mark> 9	3132,68
test5	11169,13	11564,66	11629,49	11042,92	11391,08

Tabel 4.17: Hasil pengujian througput saat memproses floating-pointpada mesin virtual

Flavor	Add	Copy	Scale	Triad	Average
test1	3090,08	2989,48	2907,53	33 <mark>28,1</mark> 4	3223,74
test2	3263,81	2968,35	3082,33	3357,2	3649,7
test3	3453.79	2980.2	2989.58	3382,68	4583,37
test4	<u>333</u> 3.98	<mark>2991.</mark> 91	3142.49	32 <mark>57.95</mark>	4441.79
test5	12291.92	11357.5	10072.47	12315.75	1189 <mark>2.8</mark> 1

Data perbandingan diperoleh dari penambahan spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah memorinya sebesar 512 MB menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 87.4 MB/s dalam mengolah data *integer* dan 425.96 MB/s untuk 425.96 MB/s untuk *floating-point*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi menambahan memori sebesar 1 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 31.13 MB/s untuk *integer*, dan 933.67 MB/s untuk *floating-point*.



Gambar 4.40: Perbandingan *throughput* saat memproses *floating point* antara mesin virtual dengan komputer



m3.test1 m3.test2 m3.test3 m3.test4 m3.test5

Gambar 4.41: Perbedaan throughput saat memproses data integer pada mesin virtual.

Pada test3 ke test4 terjadi penambahan memori sebesar 2 GB, kemudian kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 107.56 MB/s untuk integer dan sedangkan untuk floating-point mengalami penurunan kecepatan sebesar 141.58 MB/s dari pengujian sebelumnya pada *flavor* test test3. Sedangkan pada test4 ke test5 dimana terjadi menambahan memori sebesar 4 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 8258.4 MB/s untuk pemrosesan data *integer*, dan 7451.02 MB/s untuk *floating-point*. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual bertambah sebesar 1205,83 MB/s untuk pemrosesan data *integer* dan 1208,01 MB/s untuk pemrosesan *floating-point* setiap penambahan 1 GB memori.



Gambar 4.42: Perbedaan throughput saat memproses floating-point pada mesin virtual

Cachebench

CacheBench dirancang untuk menguji performa memori dan bandwith cache [7]. Pada Tabel 4.18 merupakan hasil perbandingan performa memori cache yang terdapat pada mesin virtual dan komputer. Di mana saat proses membaca (*read*) mesin virtual dapat mencapai kecepatan 1975.64 MB/s. Kemudian untuk menulis (*write*) mesin virtual mampu mencapai 9735.51 MB/s dan untuk proses Read/Modify/Write dapat mencapai 13043.6 MB/s seperti pada Tabel 4.18. Pada komputer proses membaca dapat mencapai kecepatan 1661.15 MB/s, 8893.67 MB/s untuk proses menulis dan 12629.21 MB/s untuk proses *read/write/modify*. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.43.

Tabel 4.18: Hasil perbandingan kecepatan cache memori antara mesin virtual dengan komputer

Perangkat	Read	Write	Read/Modify/Write
Komputer ()	-277	35153	18947
Mesin Virtual (VM)	917	19054	27327



Gambar 4.43: Perbandingan kecepatan *cache* memori antara mesin virtual dengan komputer

Selain itu diukur juga kecepatan *cache* memori dari mesin virtual dengan spesifikasi yang terus dinaikan seperti pada Tabel 4.5 dengan menggunkan CacheBench. Spesifikasi yang digunkan tetap seperti pada Tabel 4.5 dikarenakan fokus dari pengujian ini untuk mengukur bandwidth dari cache memori, seberapa cepat cache memori dalam melakukan proses baca, tulis dan *read/write/modify*. Hasil dari pengujian ini dapat dilihat pada Tabel 4.17 yang merupakan perbandingan *bandwidth* pada mesin virtual saat menjalankan proses baca, tulis dan *read/write/modify*. Keduanya dibandingkan dengan cara menaikan jumlah memorinya, hasil perbandingannya dapat dilihat pada Gambar 4.44.

Tabel 4.19: Hasil perbanding an $bandwidth\ cache$ memori pada mesin virtual

Flavor	Read	Write	Read/Modify/Write
test1	1955,6	9552,96	12369,82
test2	2025,9	9648,47	12407,47
test3	1927,1	9319,33	12694,97
test4	1920,05	9297,76	12714,6
test2	1977,43	9723,59	13042,49



Gambar 4.44: Perbedaan bandwith cache memori mesin virtual

Data tersebut diperoleh dari penambahan spesifikasi dari mesin virtual test1 yang kemudian ditambah jumlah memorinya sebesar 512 MB menjadi test2 terdapat penambahan kecepatan sebesar 70.3 MB/s saat proses mebaca, 95.51 MB/s saat menulis dan 37.65 MB/s saat proses *read/write/modify*. Sedangakan test2 ke test3 dimana terjadi penurunan kecepatan sebesar 98.8 MB/s saat proses mebaca, penurunan sebesar 329.14 MB/s juga terjadi saat menulis, akan tetapi terjadi kenaikan sebesar 287.5 MB/s saat proses *read/write/modify*. Pada test3 ke test4 dilakukan penambahan memori sebesar 2 GB, kemudian kecepatan mesin virtual justru semakin berkurang sebesar 7.05 MB/s saat proses mebaca, berkurang sebesar 21.56 MB/s saat menulis, akan tetapi bertambah 19.63 saat proses *read/write/modify*. Sedangkan pada test4 ke test5 dimana dilakukan menambahan memori sebesar 4 GB, kecepatan mesin virtual bertambah sebesar 57.38 MB/s untuk proses membaca, bertambah sebesar 425.83 MB/s untuk proses menulis dan bertambah sebesar 327.88 MB/s saat proses *read/write/modify*. Rata-rata kecepatan dari mesin virtual berkurang sebesar 1,9 MB/s untuk proses baca, bertambah sebesar 38,02 MB/s saat proses tulis dan bertambah sebesar 93,4 MB/s saat proses *read/write/modify* setiap penambahan 1 GB memori.

4.4.4 Apache Benchmark

Pada pengujian ini, komputer dan mesin virtual diberi tugas sebagai *web server*. Beban yang akan diberikan pada komputer atau mesin virtual berupa permintaan sejumlah 100 sampai dengan 1.000.000 setiap detiknya [7]. Di desain untuk memberikan gambaran performa dari *webserver*, secara khusus akan menampilkan seberapa banyak request per detik atau seberapa banyak request per detik yang bisa dilayani mesin virtual atau komputer.

Pada Tabel 4.20 merupakan perbandingan performa antara mesin virtual dengan komputer saat berperan sebagai *webserver*. Komputer mampu menangani sekitar 19405 permintaan dalam setiap detiknya, sedangakan mesin virtual bisa menangani sekitar 18089 permintaan. Hasil perbandingan tersebut juga dapat dilihat grafik perbandingan pada Gambar 4.45.

Tabel 4.20: Hasil pengujian mesin virtual dan komputer sebagai *web*server dengan Apache Benchmark

	Perangkat	Permintaan per Detik
5	Komputer	19405
WYY I	Mesin Virtual (VM)	18089





DAFTAR PUSTAKA

- M. Armbrust, A. Fox, R. Griffith, et al., Above the cloud : A Berkeley View of Cloud Computing. No. UCB/EECS-2009-28, USA: EECS Department, University of California at Berkeley, February 2009. (Dikutip pada halaman 1).
- [2] X. Wen, G. Gu, Q. Li, Y. Gao, and X. Zhang, "Comparison of open-source cloud management platforms: Openstack and opennebula," in Fuzzy Systems and Knowledge Discovery (FSKD), 2012 9th International Conference on, pp. 2457–2461, May 2012. (Dikutip pada halaman 1, 7).
- [3] B. Dordevic, S. Jovanovic, and V. Timcenko, "Cloud computing in amazon and microsoft azure platforms: Performance and service comparison," in <u>Telecommunications Forum Telfor</u> (<u>TELFOR</u>), 2014 22nd, pp. 931–934, Nov 2014. (Dikutip pada halaman 1).
- [4] "Openstack installation guide for ubuntu 14.04." http:// docs.openstack.org/. Terakhir diakses pada tanggal 18 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 5, 7, 16).
- [5] M. Mahjoub, A. Mdhaffar, R. Halima, and M. Jmaiel, "A comparative study of the current cloud computing technologies and offers," in Network Cloud Computing and Applications (NCCA), 2011 First International Symposium on, pp. 131–134, Nov 2011. (Dikutip pada halaman 8).
- [6] W. Zhang, H. Xie, and R. Hsu, "Automatic memory control of multiple virtual machines on a consolidated server," <u>Cloud Computing</u>, IEEE Transactions on, vol. PP, no. 99, pp. 1–1, 2015. (Dikutip pada halaman 9).
- [7] "Phoronix test suite tests." http://openbenchmarking.
 org/tests/pts. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 54, 62, 69, 72).
- [8] J. Layton, "Finding memory bottlenecks with stream." http://www.admin-magazine.com/HPC/Articles/

Finding-Memory-Bottlenecks-with-Stream. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 57).

- [9] K. Raman, "Optimizing memory bandwidth on stream triad." https://software.intel.com/en-us/articles/ optimizing-memory-bandwidth-on-stream-triad. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 57).
- [10] "Cloud servers benchmarks." http://www.sherweb.com/ blog/. Terakhir diakses pada tanggal 31 Mei 2015. (Dikutip pada halaman 59, 63).



BAB 5 PENUTUP

5.1 Kesimpulan

Dari hasil implementasi dan pengujian mesin virtual pada komputasi awan yang sudah dilakukan dapat ditarik beberapa kesimpulan sebagai berikut :

- 1. Di perlukannya penggunaan jaringan eksternal pada setiap *compute node*, hal tersebut diperlukan oleh nova-compute dalam melakukan pembagian jaringan dan alamat IP bagi setiap mesin virtual. Pada pengujian jaringan, jaringan eksternal digabung menjadi satu dengan jaringan manajemen. Hasilnya mesin virtual dapat dibuat, tetapi tidak berjalan dan tidak memperoleh alokasi alamat IP.
- 2. Hasil pengujian batas maksimal mesin virtual, jumlah mesin virtual yang dapat dijalankan bergantung pada jumlah memori (RAM) komputer induk. Semakin besar memori dari komputer induk maka semakin besar jumlah mesin virtual yang bisa dibuat, total dari memori yang dapat digunakan oleh pengguna memiliki batas perbandingan 1.5 : 1 dari memori pada komputer induk.
- 3. Setiap peningkatan 1 core pada CPU dapat berpengaruh pada berkurangnya waktu pemrosesan beban sebesar 18 s. Sedangkan pada *bandwidth* memori atau kecepatan membaca dan menulis data pada memori oleh *processor*, diperoleh ratarata peningkatan kecepatan mesin virtual sebesar 444,5 MB/s untuk proses *copy*, 415,93 MB/s untuk *scale*, 450,39 MB/s untuk *triad* dan 442,35 MB/s untuk *add*. Selain itu waktu *encoding* juga berkurang sebesar 1,64 s, artinya proses tersebut semakin cepat.

4. Setiap penambahan 1 GB memori mampu mempengaruhi throughput rata-rata mesin virtual sebesar 1205,83 MB/s untuk pemrosesan data integer dan 1208,01 MB/s untuk pemrosesan floating-point, dimana rata-rata tersebut diperoleh melalui proses add, copy, scale dan triad. Sedangkan pada cache memori mesin virtual, bandwidth justru berkurang sebesar 1,9 MB/s untuk proses baca, bertambah sebesar 38,02 MB/s saat proses tulis dan bertambah lagi sebesar 93,4 MB/s saat proses read/write/modify setiap penambahannya.

5.2 Saran

Demi pengembangan lebih lanjut mengenai tugas akhir ini, disarankan beberapa langkah lanjutan sebagai berikut :

- 1. Penambahan alamat IP publik supaya komputasi awan dapat diakses dari luar dan penelitian dapat dilakukan lebih luas.
- 2. Penambahan *Networking node* supaya pengaturan jaringan beserta sistem keamanan pada komputasi awan lebih tertata dan memiliki perangkat pengatur jaringan pada komputasi awan yang lebih spesifik.
- 3. Dilakukan penambahan memori atau komputer server baru agar dapat membuat lebih banyak mesin virtual untuk menagani kebutuhan komputasi yang beragam di Lab B201.

