

Cloud-Infrastrukturen

Motivation

Eucalyptus

Software-definierte Netzwerke



- Bereitstellung von Hardware-nahen Ressourcen
 - Virtuelle Maschinen (VMs) auf Systemebene
 - Zuverlässiger und hochverfügbarer Datenspeicher
- Angestrebtes Preismodell: *Pay-as-you-go*
 - Abrechnung nach tatsächlich verbrauchten Ressourcen
 - Keine Fixkosten für Anschaffung, Betrieb und Wartung
 - Kosten orientieren sich im Optimalfall am Gewinn
- Dynamische Skalierbarkeit in beide Richtungen
 - Hinzufügen weiterer virtueller Maschinen bei Bedarfsspitzen
 - Herunterfahren von virtuellen Maschinen bei zu geringer Auslastung
- Literatur



Peter Sempolinski and Douglas Thain

A comparison and critique of Eucalyptus, OpenNebula and Nimbus

Proceedings of the 2nd International Conference on Cloud Computing Technology and Science (CloudCom '10), S. 417–426, 2010.



- Kompromiss bei der Platzierung von virtuellen Maschinen
 - Viele virtuelle Maschinen auf demselben Rechner → **Hohe Auslastung**
 - Möglichst gleichmäßige Aufteilung der virtuellen Maschinen auf die vorhandenen Rechner → **Geringe Beeinflussung** der VMs untereinander
 - In geringer geographischer Nähe zum Nutzer → **Niedrige Latenz**
 - Geographisch weit entfernt von anderen virtuellen Maschinen derselben Anwendung → **Hohe Ausfallsicherheit** des gesamten Dienstes
- Im Folgenden betrachtet
 - Wie kann eine weltumspannende Cloud-Infrastruktur mit Datenzentren auf verschiedenen Kontinenten realisiert werden?
 - Wie lässt sich die durch Virtualisierung erzielte Isolation auf Netzwerke von virtuellen Maschinen ausdehnen?
 - Wie läuft die Cloud-interne Kommunikation zwischen Datenzentren ab?



- Motivation
 - Einsatz von proprietären Implementierungen in kommerziellen IaaS-Clouds
 - Kaum Informationen über den Aufbau solcher Systeme vorhanden
 - Beschränkte Zugangsmöglichkeiten für Forscher
- Eucalyptus
 - Framework zur Verwaltung privater bzw. hybrider Clouds
 - Zielgruppe: Universitäten und kleinere Firmen
 - Anlehnung an Amazon EC2 bzw. Amazon S3
 - Kommandozeilen-Tools zur Interaktion mit dem Framework
 - Client-Schnittstelle für Datenspeichersystem
- Literatur
 -  Daniel Nurmi, Rich Wolski, Chris Grzegorczyk, Graziano Obertelli et al.
The Eucalyptus open-source cloud-computing system
Proceedings of the 9th International Symposium on Cluster Computing and the Grid (CCGrid '09), S. 124–131, 2009.



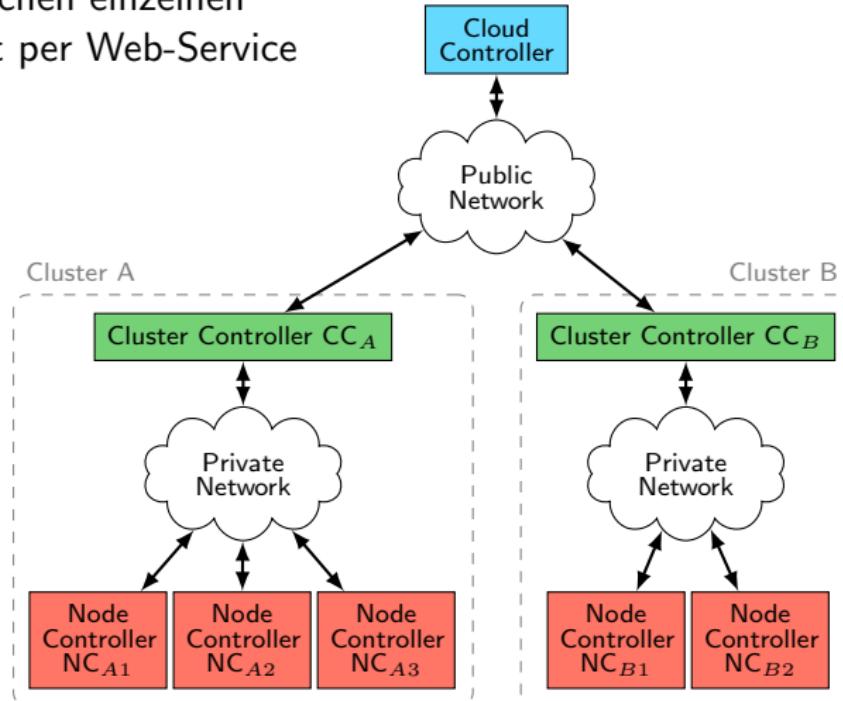
- Kommunikation zwischen einzelnen Komponenten erfolgt per Web-Service

- Controller-Hierarchie

- Cloud
 - Cluster
 - Node

- *Walrus*

- Datenspeicher
 - Archiv für Images virtueller Maschinen
 - Zugriff von inner- und außerhalb der Cloud möglich



- *Cloud Controller*
 - Zuständigkeitsbereich: komplette Eucalyptus-Cloud
 - Schnittstelle zum Cloud-Nutzer bzw. -Administrator
 - Authentifizierung von Nutzern
 - Verwaltung von virtuellen Maschinen
- *Cluster Controller*
 - Zuständigkeitsbereich: Gruppe von Rechnern
 - Bearbeitung von Anfragen des Cloud Controller
 - Auswahl der Node Controller für den Start virtueller Maschinen
 - Analyse der Kapazitäten für bestimmte VM-Typen
- *Node Controller*
 - Zuständigkeitsbereich: (einzelner) lokaler Rechner
 - Bearbeitung von Anfragen des zugehörigen Cluster Controller
 - Starten und Stoppen virtueller Maschinen
 - Berichte über Zustände lokaler virtueller Maschinen
 - Übersicht über Ressourcen (z. B. Anzahl an CPUs, freier Festplattenspeicher)



- Cloud Controller
 - Empfang einer Anfrage: Überprüfung der Verfügbarkeit von Ressourcen
 - Reservierung der für die VM benötigten Ressourcen
 - Senden einer Anweisung an den Cluster Controller die VM zu starten
 - Nach Bestätigung: Aktualisierung der Ressourceninformationen
 - Cluster Controller
 - Auswahl des Rechners, auf dem die VM gestartet werden soll
 - Anwendung der *First-Fit*-Strategie
 - Node Controller
 - Bereitstellung des VM-Image auf dem Zielrechner (Varianten)
 - Transfer aus dem Image-Archiv von Walrus
 - Verfügbarkeit im lokalen Image-Cache
 - Konfiguration des Netzwerks (zusammen mit dem Cluster Controller)
 - Anweisung an den Virtual Machine Monitor das VM-Image zu booten
- Nutzer kann per ssh auf die virtuelle Maschine zugreifen



- Anforderungen
 - **Isolation:** Eine VM eines Nutzers muss mit anderen VMs desselben Nutzers kommunizieren können, jedoch nicht mit VMs anderer Nutzer
 - **Erreichbarkeit:** Mindestens eine virtuelle Maschine jedes Nutzers muss von außerhalb der Cloud erreichbar sein
- Umsetzung mittels *Virtual Network Overlays*
 - Konfiguration und Überwachung durch Cluster Controller
 - Realisierung der Isolation
 - Einrichtung eines separaten virtuellen Netzwerks (VLAN) für jeden Nutzer
 - Jedes virtuelle Netzwerk verwendet ein eigenes IP-Subnetz
 - Cluster Controller
 - * Isolation durch Firewall-Regeln
 - * Falls erforderlich Routing zwischen IP-Subnetzen
 - TCP- oder UDP-Tunnel zwischen verschiedenen Clustern
 - Einfluss auf Erreichbarkeit
 - Verwendung privater IP-Adressen → VMs von außen nicht zugänglich
 - Bei Bedarf Adressumsetzung von öffentlichen auf private IP-Adressen



- Schnittstelle: Orientierung an Amazon S3
 - Zugriff per REST oder SOAP
 - Verwaltung von Daten in *Objekten* und *Buckets*
 - Verwendung von Amazon-S3-Tools möglich
- Archiv für VM-Images virtueller Maschinen
 - Bestandteile eines VM-Image
 - Root Filesystem
 - Kernel Image
 - Ramdisk Image
 - Ablegen eines VM-Image
 - Komprimierung, Verschlüsselung und Aufteilung
 - Beschreibung des Image in einem *Manifest*
 - Bearbeitung von Node-Controller-Anfragen
 - Zusammenfügen, Verifizieren, Entschlüsselung und Entpacken
 - Transfer des Image zum Node Controller
 - Cache für entschlüsselte VM-Images



- Motivation
 - Plattform für Experimente mit neuen Netzwerkprotokollen
 - Einheitlich programmierbare Netzwerkinfrastruktur
 - Trennung zwischen Steuerlogik und eigentlicher Netzwerk-Hardware
- OpenFlow
 - Zentraler Begriff: *Flow*
 - Abstraktion eines Stroms von Netzwerkpaketen
 - Beispiele: Alle Pakete derselben TCP-Verbindung, Ursprungs-/Zieladresse,...
 - Bestandteile
 - Switch mit von außen programmierbarer *Flow-Tabelle*
 - Controller zur Steuerung von Switches mittels Einträgen in Flow-Tabellen
 - OpenFlow-Protokoll zur Kommunikation zwischen Switch und Controller

■ Literatur



- Nick McKeown, Tom Anderson, Hari Balakrishnan, Guru Parulkar et al.
OpenFlow: Enabling innovation in campus networks
SIGCOMM Computer Communication Review, 38(2):69–74, 2008.

- Bestandteile eines Eintrags in der Flow-Tabelle
 - Paket-Header
 - Maske der für den Flow charakteristischen Eigenschaften
 - Beispiele: {Ethernet,IP,TCP}-Ursprungs-/Zieladressen
 - Auszuführende Aktion (Beispiele)
 - Weiterleitung des Pakets an einen bestimmten Port
 - Kapselung und Weiterleitung des Pakets an den Controller
 - Verwerfen des Pakets
 - Statistiken
 - Anzahl der Pakete und Bytes pro Flow
 - Empfangszeitstempel des neuesten Pakets eines Flow
- Grundlegende Verarbeitungsschritte
 1. Empfang eines Netzwerkpakets
 2. Suche nach einem zu dem Paket passenden Eintrag in der Flow-Tabelle
 3. Falls ein solcher Eintrag existiert: Ausführung der entsprechenden Aktion



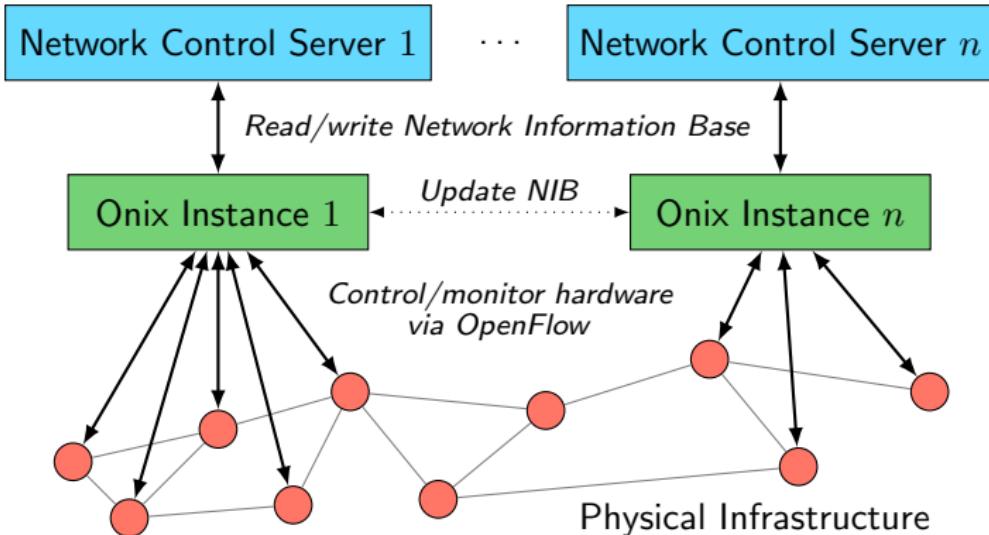
- Plattform zur Steuerung Software-definierter Netzwerke
 - Implementierung der Netzwerksteuerlogik als verteilte Anwendung
 - Plattform übernimmt Interaktion mit der Hardware
- Zentrale Datenstruktur: *Network Information Base (NIB)*
 - Repräsentation des aktuellen Netzwerkzustands
 - Verwaltung von Netzwerkelementen (z. B. Knoten, Verbindungen)
 - Zugriff aus Steueranwendungen
 - Aufruf von Methoden zum Lesen und Schreiben von Einträgen
 - Registrierung für Benachrichtigungen über Zustandsänderungen
 - Nach Änderungen am NIB erfolgt die Aktualisierung der entsprechenden physischen Netzwerkelemente in der Regel asynchron
- Literatur



Teemu Koponen, Martin Casado, Natasha Gude, Jeremy Stribling et al.
Onix: A distributed control platform for large-scale production networks
Proceedings of the 9th Symposium on Operating Systems Design and Implementation (OSDI '10), S. 351–364, 2010.



- Aufbau des Gesamtsystems



- Mechanismen für verbesserte Skalierbarkeit

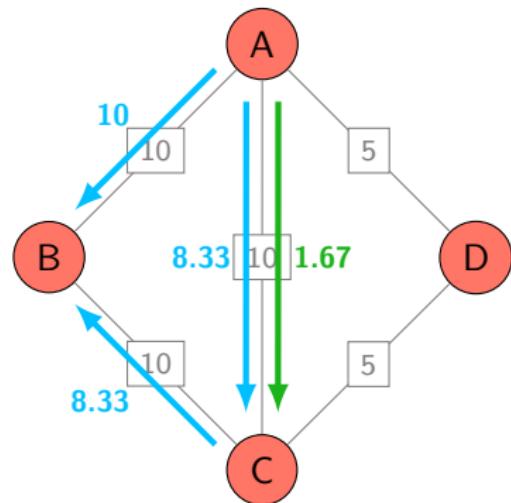
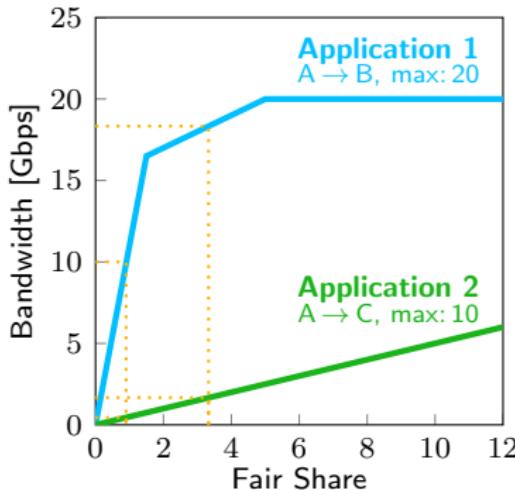
- Partitionierung des NIB und Aufteilung auf mehrere Onix-Instanzen
- Zusammenfassung von Netzwerkteilen zu *aggregierten Knoten*



- Nichtöffentliche WAN zur Verbindung der Google-Datenzentren
 - Übertragung von Nutzerdaten-Backups (z. B. E-Mails, Videos)
 - Abwicklung von Zugriffen auf verteilte Datenspeicher
 - Synchronisation von Anwendungszuständen
- Ziele
 - Zentrale Steuerung des Netzwerkverkehrs
 - Effizientere Auslastung der Netzwerkverbindungen
- Umsetzung
 - Implementierung auf Basis von (unter anderem) Onix und OpenFlow
 - Konstruktion eigener B4-Switches aus Standard-Hardware
- Literatur
 -  Sushant Jain, Alok Kumar, Subhasree Mandal, Joon Ong et al.
B4: Experience with a globally-deployed software defined WAN
Proceedings of the 2013 SIGCOMM Conference, S. 3–14, 2013.



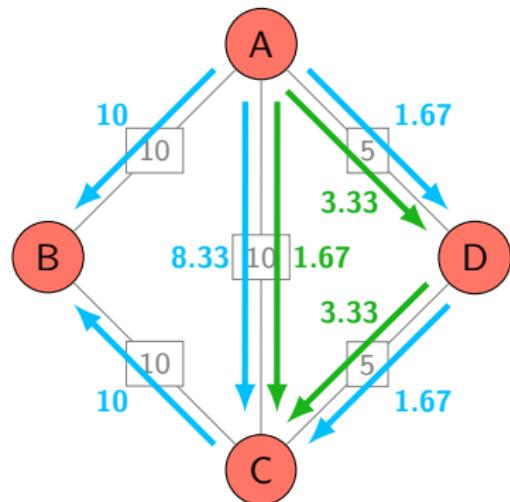
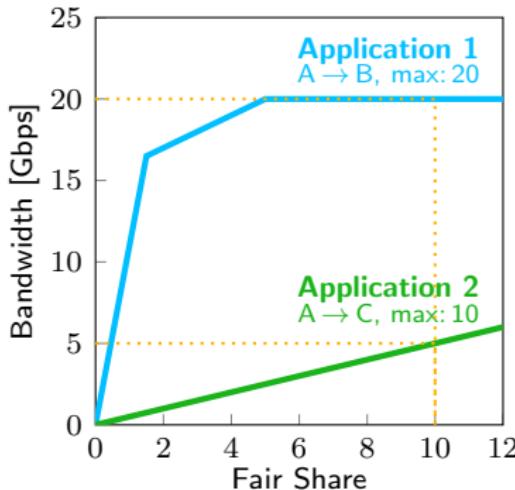
- Problem: Aufteilung der Übertragungskapazitäten auf Anwendungen
- Lösung: *Traffic Engineering*
 - Gewichtung von Anwendungen mittels *Bandwidth Functions*
 - Ressourcenzuteilung durch schrittweise Erhöhung der jeweiligen Anteile
 - Dynamische Einrichtung von Netzwerkturen



[Hinweis: Verkürztes und vereinfachtes Beispiel; ausführlich in [Jain et al.].]



- Problem: Aufteilung der Übertragungskapazitäten auf Anwendungen
- Lösung: *Traffic Engineering*
 - Gewichtung von Anwendungen mittels *Bandwidth Functions*
 - Ressourcenzuteilung durch schrittweise Erhöhung der jeweiligen Anteile
 - Dynamische Einrichtung von Netzwerkturen



[Hinweis: Verkürztes und vereinfachtes Beispiel; ausführlich in [Jain et al.].]

