



# **QoS-Aware Configuration of Auto-Scalers**

Praktikum: Werkzeuge für Agile Modellierung

Niko Benkler

17. Juli 2019

an der Fakultät für Informatik Institut für Programmstrukturen und Datenorganisation (IPD)

Betreuender Mitarbeiter: M.Sc. Manuel Gotin

# **Inhaltsverzeichnis**

1.	Einfü	hrung	1		
	1.1.	Motivation	1		
	1.2.	Grundlegende Idee	2		
	1.3.	Übersicht	3		
2.	Architektur und Technologien				
	2.1.	Technologien	4		
	2.2.	Architektur	4		
3.	Aufb	au	6		
	3.1.	Komponenten	6		
		3.1.1. Clock	6		
		3.1.2. Infrastructure Model	7		
		3.1.3. Infrastructure State	7		
		3.1.4. Virtual Machine	7		
		3.1.5. Auto Scaler	8		
		3.1.6. Queue Model	8		
		3.1.7. Workload Handler	8		
		3.1.8. Tracker	9		
		3.1.9. Application Start Up Runner	10		
		3.1.10. JSON Loader	10		
	3.2.	Events	10		
	3.3.	Ablauf	10		
4.	Konf	guration	12		
	4.1.	Einheiten	12		
	4.2.	Anbindung eines Auto-Skalierers	12		
	4.3.	Anbinden eines Trackers	12		
5.	Evaluation				
	5.1.	Approximation	13		
Lit	eratuı		14		
A.	Anha	ng	15		
	Λ 1	DDMNI Models	1 =		

# Abbildungsverzeichnis

1.1.	Grundlegende Idee der Testbench	2
2.1.	Grundlegende Idee der Testbench	5
3.1.	Aufbau des Auto-Skalierers	11

# **Tabellenverzeichnis**

## 1. Einführung

Der Aufstieg des Cloud Computing ermöglicht Kunden ihre Applikationen dynamisch zu skalieren. Dies steigert nicht nur die Verfügbarkeit für den Endnutzer, sondern hat auch ökologische und ökonomische Vorteile. Investitionen in Hardware und Software können reduziert werden, da die Ressourcennutzung durch das dynamische Skalieren optimiert wird. Gleichzeitig kann der Klimafußabdruck reduziert werden, da Ressourcen nicht unnötig brach liegen [1] [2]. Trotz dieser Vorteile ist es eine nicht triviale Aufgabe, die korrekte Allokation von Ressourcen zu planen, vorherzusagen und auszuführen. Gründe dafür sind die verschiedenen Charakteristiken der Workloads im Cloud Computing, wie beispielsweise Varianz, Periodizität (Muster, die sich täglich, wöchentlich etc. wiederholen), Art der benötigten Ressource oder Änderungsrate [3].

Diese Aufgabe wird mittels Auto-Skalierer durchgeführt, die basierend auf der Systemlast, diversen Metriken und Strategien dynamisch Ressourcen hinzufügen oder wieder wegnehmen. Zwischen dem Cloud Service Anbieter und dem Kunden existiert dabei ein Rahmenvertrag (Service Level Agreements oder kurz, *SLAs*), der die Dienstgüte des Cloud Service beschreibt [1]. Dieser Vertrag beschreibt Qualitätsparameter wie Verfügbarkeit, Reaktionszeit des Anbieters, Durchsatz oder die Ausfallrate der Infrastruktur. Der Auto-Skalierer sollte dabei so arbeiten, dass er diese Parameter erfüllt und dabei die Gesamtkosten gering hält, sodass der Anbieter mit seiner angebotenen Leistung Profit erzielen kann.

In den letzten Jahren wurden deswegen verschiedenste Strategien für Auto-Skalierer entwickelt, die diese Aufgabe effizient lösen sollen [2]. Um konkrete Implementierungen dieser Auto-Skalierer zu evaluieren, kann man diese auf realer Infrastruktur und unter einer gegebenen Last testen. Dies jedoch erfordert hohe Kosten, da eine Infrastruktur bereitgestellt und eine Last erzeugt werden muss, um so das Verhalten des Auto-Skalieres zu beobachten. Bei einer Simulation hingegen können diese Kosten größtenteils reduziert werden, da nur Ressourcen für die Durchführung der Simulation benötigt werden.

Um eine solche Simulation durchzuführen muss eine Umgebung geschaffen werden, in der die Infrastruktur eines Cloud-Service Anbieters modelliert wird, um so das Verhalten eines gegebenen Auto-Skalierers zu beobachten. Diese Entwicklung einer solchen Umgebung, auch Testbench für Auto-Skalierer genannt, ist der Bestandteil dieses Praktikums und wird in der folgenden Dokumentation beschrieben.

#### 1.1. Motivation

Bei einer zeit-diskrete Simulationen ist es möglich, das Verhalten eines Auto-Skalierers anhand einer gegebenen diskreten Last auf einer simulierten Infrastruktur zu testen. Dabei kann die diskretisierte Last sowohl auf einer realen Last basieren, die über einen sehr langen Zeitraum gemessen wurde, als auch auf einer generierten Last, die verschiedene, der in der Einführung

beschriebenen Charakteristika aufweist. Es ist daher möglich, den Auto-Skalierer ohne größere Anstrengungen unter verschiedenen Lastbedingungen zu testen. Außerdem soll eine Testbench konfigurierbar sein, sodass auch verschiedene Konfigurationen von Infrastrukturen im Zusammenspiel mit verschiedenen Auto-Skalierern getestet werden können.

Die variable Granularität der diskreten Zeitintervalle ermöglichst er weiterhin, grobgranulare Langzeittests, sowie feingranulare Analysen des Verhaltens durchzuführen. Die dynamisch konfigurierbare Last, Infrastruktur und das Testen beliebiger Auto-Skalierer bekräftigt somit die Implementierung einer solchen Testbench.

Im folgenden Abschnitt wird die grundlegende Idee der Testbench beschrieben.

### 1.2. Grundlegende Idee

Die Testbench für einen beliebigen Auto-Skalierer ähnelt einer stark vereinfachte Form einer typischen Cloud-Infrastruktur. Schaubild 1.1 skizziert diese. Wie man sehen kann, besteht die Testbench aus drei Hauptkomponenten: Die Warteschlange, die Infrastruktur und eine Möglichkeit zum Aufzeichnen des Verhaltens der jeweiligen Komponenten. Der Auto-Skalierer ist zwar auch Teil der Abbildung, sollte aber austauschbar an die Testbench angeschlossen werden können.

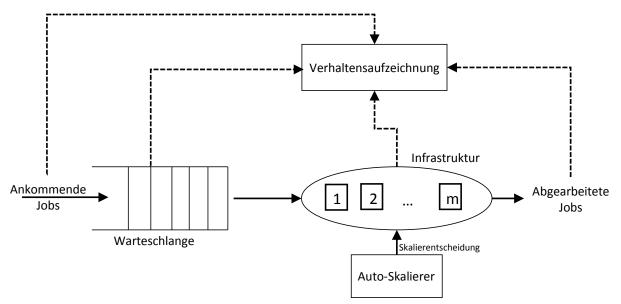


Abbildung 1.1.: Grundlegende Idee der Testbench

Zu einem Zeitpunkt t erreicht eine (durch die gegebene Workload spezifizierte) Menge an Jobs das System und wird in der Warteschlange, die als Puffer fungiert, eingereiht. Die Infrastruktur wird durch eine Menge an Virtuellen Maschinen (VMs) repräsentiert. Jede VM ist in der Lage in einer Zeiteinheit eine gewisse Menge an Jobs abzuarbeiten. Die Infrastruktur kann also pro Zeiteinheit eine durch die VMs definierte Menge an Jobs aus der Warteschlange nehmen und verarbeiten. Falls die Menge an ankommenden Jobs größer ist, als die Kapazität der Infrastruktur, so wird die Menge an wartenden Jobs in der Warteschlange größer. Wird die Kapazität

durch eine Skalierentscheidung des Auto-Skalierers erhöht oder sinkt die anliegende Last am System, so reduziert sich diese Menge wieder.

Allgemein ist die Testbench parametrisierbar. Beispielsweise soll die Warteschlangengröße und die Menge an maximal hinzuzufügenden VMs begrenzt sein. Weiterhin ist die Zeit zwischen Ankunft eines Jobs und dessen Abarbeitung in der Realität nicht gleich null. Diese und weitere Parameter können dynamisch konfiguriert werden, sodass nicht nur der Auto-Skalierer unter verschiedenen Lastbedingungen getestet werden kann, sondern auch auf unterschiedlich konfigurierten Infrastrukturen.

Um eine Skalier-Entscheidung treffen zu können, muss der Auto-Skalierer (je nach Typ) diverse Metriken der Infrastruktur oder der Warteschlange erheben, wie beispielsweise Länge der Warteschlange oder Auslastung der VMs. Dafür ist es notwendig, dass alle wichtigen Komponenten diese Metriken zu Verfügung stellen.

Um im Anschluss an eine Simulation den Auto-Skalierer bewerten zu können, wird der Zustand sämtlicher Komponenten zeitdiskret aufgezeichnet. Dabei werden Informationen wie Auslastung des Systems, Füllstand der Warteschlange, Durchsatz oder Wartezeiten im Puffer aufgezeichnet. Mittels dieser Daten kann dann das Verhalten des Auto-Skalierers, und damit seine Güte bestimmt werden.

#### 1.3. Übersicht

Im Kapitel... wird bla beschrieben

## 2. Architektur und Technologien

Dieses Kapitel beschreibt die verwendeten Technologien und die Architektur der Testbench. Aufgabe ist es ein Kommandozeilen-basiertes Programm zu entwickeln, das basierend auf gegebenen Konfigurations-Dateien die Testbench startet und die Simulation durchführt. Die beobachteten Ergebnisse sollen anschließend wiederum in Dateien geschrieben werden

### 2.1. Technologien

Die vorgegebene, zu verwendende Programmiersprache ist Java. Weiterhin wird das Javabasierte Spring-Framework¹ verwendet, da es einige nützliche Features wie *Dependency Injection* oder Event-basierte Kommunikation bietet. Als Applikationsserver wird durch Spring implizit eine leichtgewichtige Variante von Tomcat benutzt. Für den Augenblick besitzt der Auto-Skalierer keine Benutzeroberfläche und läuft auf einem lokalen Rechner. Mit Hinblick auf die Zukunft, könnte die Testbench entweder als Web-Applikation gestaltet werden, oder aber eine Benutzeroberfläche erhalten und als Desktop-Anwendung laufen. In beiden Fällen unterstützt das Spring-Framework diesen Evolutionsschritt enorm, sodass beide Varianten mit geringem Aufwand umgesetzt werden können.

Die Konfigurationen für die Testbench liegen im neutralen JSON-Format<sup>2</sup> vor, da dieses sehr einfach eingelesen werden kann. Die Eingabe der Workload erfolgt ebenfalls im JSON-Format. Die Ausgabe-Informationen sind zeit-diskrete, strukturierte Werte weshalb das Tabellen-Format *CSV* zur Speicherung verwendet wird.

#### 2.2. Architektur

Wie in Sektion 1.1 beschrieben besteht die Testbench aus verschiedenen Modulen, die miteinander kommunizieren müssen. Gleichzeitig ist es wünschenswert, die Module lose zu koppeln
und Austauschbar zu gestalten. Auch kann eine Informationsquelle bei der Testbench mehrere
Informationssenken haben: Der Zustand der Infrastruktur muss periodisch an verschiedenste
Komponenten gesendet werden wie zum Beispiel an die Module zur Aufzeichnung der diversen
Metriken oder an den Auto-Skalierer. Weitere Informationssenken, die diese Information verarbeiten wollen, sollten dabei ohne größere Veränderung hinzugefügt werden können. Außerdem
erzwingt die zeit-diskrete Simulation einen Taktgeber, der periodisch alle Komponenten über
den nächsten Taktzyklus informiert. Direkte Kommunikation zwischen den jeweiligen Komponenten hätte dadurch einen nennenswerten Nachteil: Jede Komponente muss alle Komponenten
kennen, mit denen sie kommunizieren muss. Im Falle des Taktgebers wären das sogar alle.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>https://spring.io/

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>https://www.json.org/

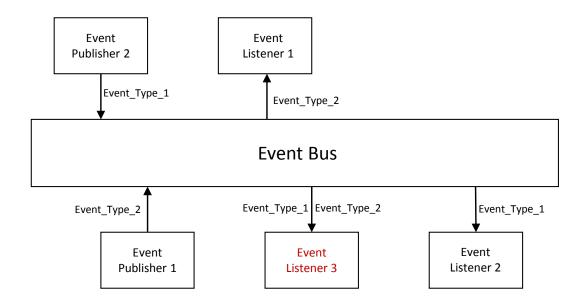


Abbildung 2.1.: Grundlegende Idee der Testbench

Event-basierte Architektur bietet einen Mechanismus, der das Versenden und Empfangen von Nachrichten entkoppelt. Damit ist es möglich die Module selbst zu entkoppeln und Nachrichtenaustausch über einen Event-Bus zu realisieren. Abbildung 2.1 skizziert einen solchen Event Bus. Jede Komponente die eine Nachricht an andere Komponenten versenden möchte benötigt einen Event Publisher, der eine (oder mehrere) Nachrichten versendet. Eine Nachricht hat dabei immer einen vordefinierten Typ. Jede Komponente die an dieser Nachricht interessiert ist, muss lediglich einen Event Listener implementieren, der auf Nachrichten dieses Event-Typs hört. Falls eine weiteres Modul entwickelt wird, dass an bereits vorhandenen Nachrichtentypen interessiert ist (wie im Schaubild Event Listener 3), so muss lediglich ein geeigneter Listener implementiert werden. Die anderen Module, vor allem die bereits implementierte Informationsquelle, muss fabei nicht verändert werden.

### 3. Aufbau

Dieses Kapitel beschreibt den konkreten Aufbau der Testbench. Wie in Sektion 2.2 beschrieben, ist die verwendete Architektur Event-basiert. Abbildung 3.1 skizziert eine vereinfachte Form der Testbench in einer UML-Klassendiagramm ähnlichen Form. Aus Übersichtsgründen sind Utility-Klassen, Transfer-Objekte, POJO's¹ und die Event-Listener/Event-Publisher der Komponenten nicht Teil des Diagramms. Für jede Komponente, die eine Nachricht in Form eines Events an andere schicken oder von anderen empfangen möchte, existiert ein Listener beziehungsweise ein Publisher. Methoden des Listeners delegieren nach Empfang von Events die erhaltenen Nachrichten (Methodenaufrufe) an ihre nachgeschaltete Komponente. Komponenten die Nachrichten senden wollen, überreichen diese an ihren jeweiligen Publisher, der diese in Form eines Events auf den Event-Bus legt. Näheres ist in Sektion 3.2 erklärt. Im Folgenden werden alle wichtigen Systemkomponenten erläutert. Anschließend wird ein Überblick über die verschiedenen Event-Typen gegeben. Danach wir der zeitliche, sich periodisch wiederholende Ablauf eines Intervalls in der Testbench vorgestellt.

### 3.1. Komponenten

Abbildung 3.1 beschreibt den Zusammenhang aller Kern-Komponenten des Auto-Skalierers. Der Event-Bus selbst wird vom Spring-Framework bereitgestellt und ist nicht selbst implementiert. Die «use» Bezeichnung soll lediglich verdeutlichen, dass die Komponenten Listener und/oder Publisher vorgeschaltet haben, die mit dem Event-Bus interagieren. Aus Gründen der Übersicht existieren keine Assoziations-Pfeile zwischen dem ApplicationStartUpRunner und den Komponenten, die er initialisiert. Die Methodennamen lassen aber darauf schließen, mit welcher Komponente noch eine Assoziation existiert.

#### 3.1.1. Clock

Die Clock erfüllt die Aufgabe eines Taktgebers und ist somit das Herz der Testbench. In einer zeit-diskreten Simulation ist es solcher Taktgeber notwendig, da jede Komponenten über den Beginn eines neuen Intervalls informiert werden muss. Dabei gilt: Ein Intervall gilt erst dann als beendet, sobald jede Komponente ihre Aufgaben innerhalb dieses Intervalls erledigt hat. Nach Initialisierung der Komponenten arbeitet die Clock für eine in der Konfiguration definierte Anzahl an Intervallen (Simulationszeit). Dabei wird in jedem Schritt zuerst der Workload, falls notwendig, geändert. Danach versendet die Clock ein Event, dass den Beginn eines neuen Intervalls bekannt gibt. Alle Komponenten werden benachrichtigt und erledigen daraufhin ihre Arbeit, wie Verarbeitung der aktuell anliegenden Workload oder Ausführen von Skalier-Entscheidungen. Abschließend werden InfrastructureModel und QueueModel durch die Clock

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Plain Old Java Objects: Werden bspw. für die JSON-Deserialisierung benutzt

aufgefordert ihren aktuellen Zustand zu publizieren. Basierend darauf führen die Komponenten im nächsten Intervall ihre AUfgaben durch.

#### 3.1.2. Infrastructure Model

Das *InfrastructureModel* bündelt die Haupt-Komponenten der Testbench. Es hat eine Warteschlange für ankommende und wartende Jobs (vgl.3.1.6), eine Komponente die sich um das Hochfahren der Virtuellen Maschinen kümmert (vgl.3.1.2.1) sowie einen gekapselten Zustand (vgl.3.1.3).

Die Information, wie viel Last in welchem Zeitintervall anliegt, wird im *InfrastructureModel* gespeichert und ggf. durch Erhalt einer Workload-Änderung (*changeWorkload()*) geändert. Basierend darauf, ist sie verantwortlich bei Erhalt eines jeden Clock-Ticks (*handleClockTick()*) die erforderliche Menge an Jobs in der Warteschlange (vgl.3.1.6) einzureihen. Danach berechnet das *InfrastructureModel* als Abstraktion der Infrastruktur die vorhandene Kapazität an Jobs, die in diesem Intervall abgearbeitet werden können (abhängig von Anzahl der vorhandenen Virtuellem Maschinen) und nimmt diese Anzahl aus der Warteschlange und verarbeitet sie. Unregelmäßig muss das Model mit Skalier-Entscheidungen des Auto-Skalieres umgehen (*scale-VirtualMachines()*). Dabei werden hochfahrende Virtuelle Maschinen in der *VMBootingQueue* eingereiht und nach abgelaufener Boot-Zeit mit in die Kapazitäts-Berechnung eingenommen. Das herunterfahren ist einfachheitshalber instantan.

Zuletzt kann der Zustand (vgl.3.1.3) über die Methode publishInfrastructureState() publiziert werden. Dieser Vorgang wird wie in Sektion3.1.1 beschrieben, von Clock angestoßen.

#### 3.1.2.1. VM Booting Queue

Diese Komponente ist eine Warteschlange für hochzufahrende VMs. Nach dem Erhalt einer Skalier-Entscheidung (Hinzufügen einer VM), darf das *InfrastructureModel* diese nicht direkt umsetzen, da eine VM eine gewisse Zeit braucht, um hochzufahren bevor sie aktiv mit in die Kapazitätsberechnung. Deswegen wird eine VM mittels *addVirtualMachineToQueue()* hinzugefügt. In jedem Zeitintervall wird die zu wartende Zeit reduziert und überprüft, ob eine VM bereit ist und zur Menge der aktiv arbeitenden hinzugefügt werden kann (*selectAndRemoveBootedVM(*)).

#### 3.1.3. Infrastructure State

Der Zustand der Infrastruktur ist von der Funktionalität abgekapselt. Dieser speichert die aktuell anliegende Workload(currentArrivalRate) sowie die aktiven VMs und damit die Kapazität. Der Zustand kann in ein TransferObject verpackt und versendet werden. Dieses Objekt beinhaltet zusätzlich Informationen übe die CPU-Auslastung (Diskrepanz zwischen Kapazität und Anzahl der Tasks, die in einem Intervall das System verlassen).

#### 3.1.4. Virtual Machine

Eine Virtuelle Maschine ist eindeutig durch ihre Id identifizierbar. Jede VM benötigt eine vordefinierte Zeit zum hochfahren *vmStartUpTime* und kann pro Zeitintervall eine gewisse

Anzahl an Jobs verarbeiten tasks Per Interval. Die beiden letzten Werte sind bei dieser Testbench für alle Maschinen pro Simulation gleich, werden also einmalig bei Simulationsstart als Konfigurationsparameter mitgegeben.

#### 3.1.5. Auto Scaler

Der AutoScaler als solcher ist kein Teil der Testbench, da er ja das Testobjekt ist. In diesem Fall ist er lediglich hinzugefügt, um die Funktionalität der Testbench zu testen. Ein Auto-Scaler wird angebunden, indem er System-Metriken wie Auslastung oder Warteschlangenlänge über die Komponente MetricSource bezieht und Skalierentscheidungen an die Komponente ScalingController weiterreicht. Die Interfaces zur Anbindung eines Auto-Skalierers sind in Sektion4.2 beschrieben.

#### 3.1.5.1. Scaling Controller

Der *ScalingController* bietet lediglich eine Schnittstelle für einen Auto-Skalierer, um Skalier-Entscheidungen an die Infrastruktur zu propagieren. Dabei wird der *ScalingMode* zusammen mit den VMs, die entweder hoch- oder heruntergefahren werden sollen, übergeben.

#### 3.1.5.2. Metric Source

Die *MetricSource* bietet eine Schnittstelle für den Auto-Skalierer, um Metriken der Infrastruktur, wie bspw. die CPU-Auslastung oder die Warteschlangenlänge abzugreifen. Diese Metriken liegen immer als moving average vor, wobei das Fenster in den Konfiguration festgelegt werden kann.

#### 3.1.6. Queue Model

Die Warteschlange definiert zwei grundlegende Aufgabe: Zuerst werden alle ankommenden Jobs in der Warteschlange eingereiht. Auch dann, wenn die Infrastruktur nicht völlig ausgelastet ist. Dies liegt an der Natur einer Cloud-Infrastruktur: Ein Job kann nicht in null Zeit ankommen und verarbeitet werden. Diese Verarbeitungszeit wird mit einer Warteschlange simuliert, die als FIFO-Liste aufgebaut ist. Ankommende Jobs können die Warteschlange erst verlassen, wenn sie mindestens für die Warteschlangenverzögerung (queuing delay).

Des Weiteren verhält sich die Warteschlange als Pufferspeicher: Falls die anliegende Last auf dem System größer als dessen Kapazität ist füllt sie sich. Ist es umgekehrt, so leert sie sich wieder. Da Puffer-Speicher in der Realität nicht unendlich groß sind, hat die Warteschlange eine Maximalkapazität. Ist diese erreicht, so werden weitere Jobs verworfen.

Wie auch das *InfrastructureModel* muss die Warteschlange nach einer vordefinierten Zeit ihren Zustand publizieren, sodass *Tracker* und die *MetricSource* diesen auslesen können.

#### 3.1.7. Workload Handler

Der WorkloadHandler verarbeitet die zu simulierende Last auf dem System. Diese ist eine Eingabe als Liste von Werten. Der WorkloadHandler verarbeitet nach einer frei konfigurierbaren

Zeit den nächsten Eintrag und informiert das *InfrastructureModel*, dass sie die Last geändert hat. Damit wird umgangen, dass tatsächlich Last generiert werden muss. Die Infrastruktur bekommt lediglich Informationen darüber, zu welchem Zeitpunkt wie viel Last anliegt.

#### 3.1.7.1. Workload Info

WorkloadInfo ist eine Klasse, die eine Last zu einem bestimmten Zeitpunkt beschreibt.

#### 3.1.8. Tracker

Die verschiedenen *Tracker* zeichnen die Simulation zeit-diskret auf. Die Informationen können anschließend benutzt werden, um den Auto-Skalierer zu beurteilen. Alle aufgezeichneten Parameter werden durch Aufzeichnung der Zustände der jeweiligen Komponenten erhoben. Dabei wird ein gleitender Mittelwert bestimmt, um glattere Ergebnisse zu bekommen.

#### 3.1.8.1. Queue Utilization Tracker

Dieser *Tracker* zeichnet folgende Parameter auf:

- · Anzahl an wartenden Jobs
- Füllstand in Prozent, gemessen an der maximalen Länge
- Ankunftsrate
- Verarbeitungsrate (Menge an Jobs, die die Warteschlange verlassen)
- Durchschnittliche Wartezeit in der Warteschlange

#### 3.1.8.2. Queue Discarded Jobs Tracker

Dieser *Tracker* zeichnet folgende Parameter auf:

Anzahl an verworfenen Jobs Pro Intervall

#### 3.1.8.3. Infrastructure Utilization Tracker

- Ankunftsrate
- Verarbeitungsrate (Menge an Jobs, die das System verlassen)
- Kapazität (Menge an Jobs, die alle VMs verarbeiten können)
- Anzahl der Virtuellen Maschinen
- CPU Auslastung

#### 3.1.9. Application Start Up Runner

Diese Komponente liest die Konfigurationen via *JSONLoader* und initialisiert alle anderen Komponenten. Dies beinhaltet die Umrechnung der externen Einheit (Parameter gegeben in Millisekunden) in die interne Einheit (gegeben in Clock-Ticks). Anschließend startet sie die Simulation.

#### 3.1.10. JSON Loader

Der *JSONLoader* ist eine Klasse zum laden und serialisieren der Konfigurationen im JSON-Format. Jede Konfigurations-Datei wird dabei mittels *Object-Mapper* auf eine Klasse abgebildet.

#### 3.2. Events

#### 3.3. Ablauf

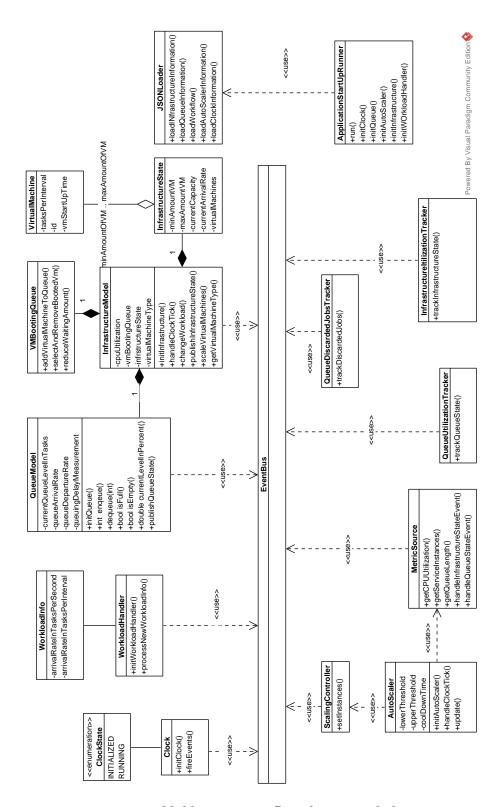


Abbildung 3.1.: Aufbau des Auto-Skalierers

# 4. Konfiguration

### 4.1. Einheiten

Umrechnung usw.

## 4.2. Anbindung eines Auto-Skalierers

### 4.3. Anbinden eines Trackers

scale Value...

# 5. Evaluation

## 5.1. Approximation

Runden, EInheten hinundher rechnen, alle vms gleich, 0 zeit teilweise dazwischen, alle tasks gleich, keine ausfall der Infratruktur

## Literatur

- [1] M. Jelassi, C. Ghazel und L. A. Saïdane. "A survey on quality of service in cloud computing". In: 2017 3rd International Conference on Frontiers of Signal Processing (ICFSP). Sep. 2017, S. 63–67. DOI: 10.1109/ICFSP.2017.8097142.
- [2] Tania Lorido-Botrán, Jose Miguel-Alonso und Jose Antonio Lozano. "A Review of Autoscaling Techniques for Elastic Applications in Cloud Environments". In: *Journal of Grid Computing* 12 (Dez. 2014). DOI: 10.1007/s10723-014-9314-7.
- [3] Alessandro Papadopoulos u. a. "PEAS: A Performance Evaluation Framework for Auto-Scaling Strategies in Cloud Applications". In: *ACM Transactions on Modeling and Performance Evaluation of Computing Systems* 1 (Aug. 2016), S. 1–31. DOI: 10.1145/2930659.

# A. Anhang

## A.1. BPMN Models