



Diplomarbeit Technik und Wirtschaftsinformatik 2023-2024

Titel der Arbeit: PostgreSQL HA Cluster - Konzeption und Implementation

Name: Graber Vorname: Michael

Klasse: DIPL. INFORMATIKER/-IN HF - 10.0002A-2021

Firma: Kantonsspital Graubünden

Zusammenfassung

Disposition für die Diplomarbeit von Michael Graber. Ziel der Arbeit ist die Evaluation, Konzeption und Implementation eines PostgreSQL HA Clusters für das Kantonsspital Graubünden.

Management Summary

Diplomarbeit Michael Graber

Inhaltsverzeichnis

ΑI	okürz	zungen	4
1	Einl	eitung	1
	1.1	Ausgangslage und Problemstellung	1
		1.1.1 Das Kantonsspital Graubünden	1
		1.1.2 Die ICT des Kantonsspital Graubünden	3
		1.1.3 Rolle in der ICT vom Kantonsspital Graubünden	5
		1.1.4 Ausgangslange	6
		1.1.5 Problemstellung	9
	1.2	Zieldefinition	13
	1.3	Abgrenzungen	16
	1.4	Abhängigkeiten	18
	1.5	Risikomanagement	19
	1.6	Vorgehensweise und Methoden	24
	1.7	Projektmanagement	24
		1.7.1 Projektcontrolling	25
		1.7.2 GANTT-Diagramm	26
	1.8	Status-Reports	28
		1.8.1 Initialer Statusbericht	28
		1.8.2 Zweiter Statusbericht	29
	1.9	Expertengespräche	30
2	Ums	setzung	31
	2.1	Evaluation	31
		2.1.1 Exkurs Architektur	31
		2.1.2 Erheben und Gewichten der Anforderungen	35
		2.1.3 Testziele erarbeiten	48
		2.1.4 PostgreSQL Benchmarking	48
		2.1.5 Analyse gängiger PostgreSQL HA Cluster Lösungen	48
		2.1.6 Vorauswahl	66
		2.1.7 Installation verschiedener Lösungen	67
		2.1.8 Gegenüberstellung der Lösungen	70
		2.1.9 Entscheid	70
	2.2	Aufbau und Implementation Testsystem	70
		2.2.1 Bereitstellen der Grundinfrastruktur	70

Diplo	marbeit	ıb
	2.2.2 Installation und Konfiguration PostgreSQL HA Cluster	70
	2.2.3 Technical Review der Umgebung	70
2.3	Testing	71
	2.3.1 Testing	71
	2.3.2 Protokollierung	71
	2.3.3 Review und Auswertung	71
2.4	Troubleshooting und Lösungsfindung	71
3 Res	sultate	72
3.1	Zielüberprüfung	72
3.2	Schlussfolgerung	72
3.3	Weiteres Vorgehen / offene Arbeiten	72
3.4	Persönliches Fazit	72
Abbild	ungsverzeichnis	73
abelle	enverzeichnis	75
_isting	ys	76
_iterat	ur	77
Glossa	ar	81
Anhan	g	i
I	Statusbericht	i
	LI	i
Ш	Arbeitsrapport	ii
Ш	Protokoll - Fachgespräche	iii
IV	Kommentare / Anmerkungen	iv
V	rke2	٧
	V.I Vorbereitung	٧
	V.II Installation	٧
	V.III Cluster Konfiguration	vi
VI	pgpool-II	viii
	VI.I PostgreSQL Cluster Installation	viii
	VI.II yugabyteDB	viii
VII	Stackgres mit Citus	viii
VIII	zotero.py	viii
ΙX	riskmatriy ny	χiγ

Abkürzungen

ICT information and communications technology

ibW Höhere Fachschule Südostschweiz

KSGR Kantonsspital Graubünden

RDBMS Relational Database Management System

DBMS Database Mananagement System

k8s Kubernetes

HPE Hewlett Packard Enterprise

HP-UX Hewlett Packard UNIX

SAP Systemanalyse Programmentwicklung

SQL Structured Query Language

DBA Database Administrator / Datenbankadministrator

HA High Availability

PRTG Paessler Router Traffic Grapher

SAN Storage Area Network

SIEM Security Information and Event Management

CI/CD Continuous Integration/Continuous Delivery

SWOT-Analyse Strengths, Weaknesses, Opportunities, Threats

OLAP Online Analytical Processing

IaC Infrastructure as Code

IPERKA Informieren, Planen, Entscheiden, Realisieren, Kontrollieren, Auswerten

BSI Bundesamt für Sicherheit in der Informationstechnik

VRRP Virtual Router Redundancy Protocol

PKI Private Key Infrastructure



DCS Distributed Configuration Store

DQL Data Query Language

DML Data Manipulation Language

ACID Atomicity, Consistency, Isolation und Durability

1 Einleitung

1.1 Ausgangslage und Problemstellung

1.1.1 Das Kantonsspital Graubünden

Das Kantonsspital Graubünden ist das Zentrumsspital der Südostschweiz, welches Teil der sogenannten Penta Plus Spitäler ist. Die Penta plus Spitäler sind das Kantonsspital Baden, das Kantonsspital Winterthur, das Spitalzentrum Biel AG, das Kantonsspital Baselland, die Spital STS (Simmental-Thun-Saanenland) AG und eben das Kantonsspital Graubünden. Das KSGR deckt dabei die Spitalregion Churer Rheintal ab

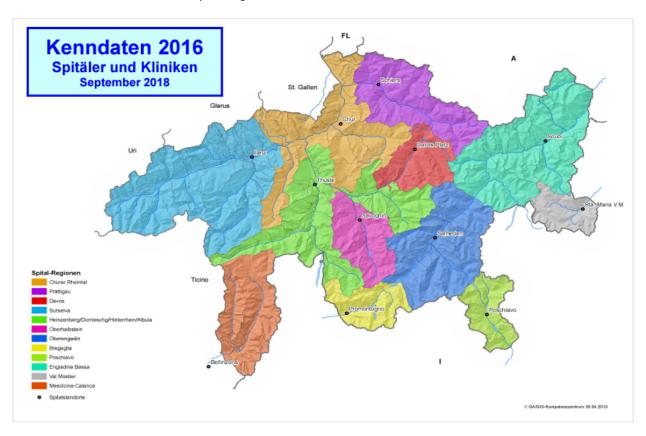


Abbildung 1.1: Spitalregionen Kanton Graubünden[30]

Seit dem 1. Januar 2023 betreibt das KSGR den Standort Walenstadt im Kanton St. Gallen und deckt primär den Wahlkreis Sarganserland ab.



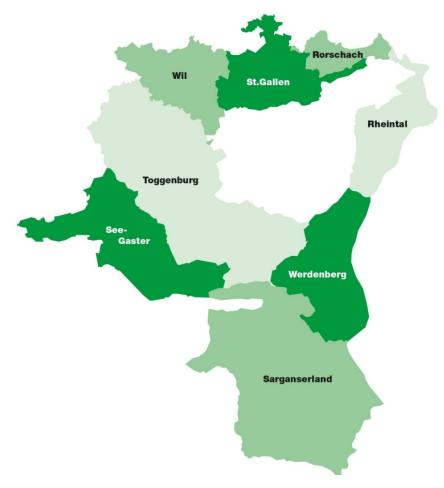


Abbildung 1.2: Wahlkreise Kanton St. Gallen[53]

Da dieser Wahlkreis der Spitalregion Rheintal Werdenberg Sarganserland zugeordnet ist, wird das KSGR auch im restlichen südlichen Teil der Spitalregion aktiv sein.





Abbildung 1.3: Spitalregionen / Spitalstrategie Kanton St. Gallen[24]

1.1.2 Die ICT des Kantonsspital Graubünden

Das Kantonsspital Graubünden hat eine Matrixorganisation. Die ICT ist ein eigenständiges Departement und gilt als sogenanntes Querschnittsdepartement, dh. die ICT bedient alle anderen Departemente.



Kantonsspital Graubünden

Organigramm gültig ab 01.07.2023

Organigramm des Kantonsspitals Graubünden

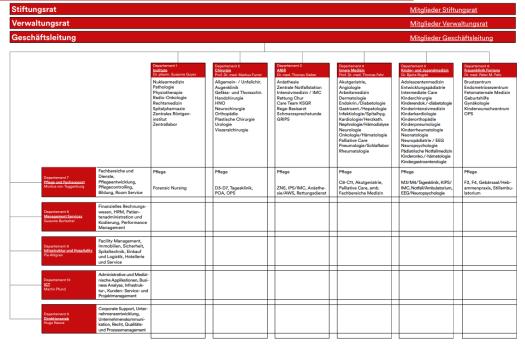


Abbildung 1.4: Organigramm Kantonsspital Graubünden

Die ICT betreibt über 400 Applikationen die auf mehr als 1055 physische und virtuelle Server und Appliances. Das Rückgrat der Infrastruktur ist dabei die Virtualisierungsplattformen VMware ESXi für Server und Citrix für die Thinclients der Enduser. Es werden aber auch Dienstleistungen für andere Spitäler und Kliniken oder andere Einrichtungen des Gesundheitswesens erbracht. Entsprechen wurde die ICT in ein Applikationsmanagement, ein Infrastrukturmanagement sowie einem unterstützenden Bereich aufgegliedert. Das Applikationsmanagement wurde in je einen Bereich für die Administrativen und Medizinischen Applikationen aufgeteilt. Das Infrastrukturmanagement wiederum wurde in den Bereich Netzwerk und Data Center, welcher für Server zuständig ist, aufgeteilt. Der Bereich Business- und Prozessunterstützung beinhaltet je eine Abteilung für die Businessanalyse, das Projektmanagement und Benutzer- und Clientservices in der auch der Service-Desk untergebracht ist.



(Führungs-)Organisation Departement 10 ab 2023 Kantonsspital Graubünden

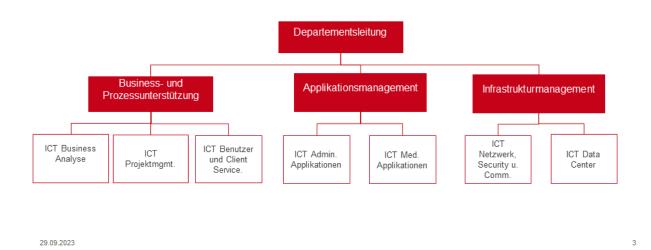


Abbildung 1.5: Organigramm Departement 10 - ICT

Die Organisation der ICT wird sich aber bis spätestens zum Abschluss der Diplomarbeit noch verändern.

1.1.3 Rolle in der ICT vom Kantonsspital Graubünden

Meine Rolle im Kantonsspital Graubünden resp. in der ICT ist die eines DBA. Diese Rolle ist in der Abteilung ICT Data Center.

Da die Kernsysteme auf Oracle Datenbanken und HP-UX laufen, bin ich primär Oracle Database DBA und manage das HP-UX in Zusammenarbeit mit HPE. Die administrative Tätigkeit bei HP-UX besteht primär im Betrieb der HP-UX Cluster Packages (einer sehr rudimentären Art von Containern), überwachen und erweitern des Filesystems, erweitern von SAN Storage Lunes für die Filesystem erweiterung, Erstellen von PRTG-Sensoren für das Monitoring, SAP Printerqueue Management und andere Tasks die es noch auszuführen gibt. Daneben bin ich auch für andere Datenbanken, teilweise aber nur begrenzt Microsoft SQL Server, MySQL / MariaDB und vermehrt PostgreSQL zuständig. Darüber hinaus bin ich Teilweise in die Linux-Administration involviert und betreue auch noch einige Windows Server für das Zentrale klinische Informationssystem.



1.1.4 Ausgangslange

Die meisten der über 400 Applikationen, die das KSGR betreibt, haben in den allermeisten Fällen ihre Daten in Datenbanksysteme speichern. Entsprechend der Vielfalt der Applikationen existieren auch eine vielzahl an Datenbanksystemen und Versionen.

Basierend auf der Liste *DB-Engines Ranking*[21] der Top-Datenbanksysteme . Allerdings werden nicht alle Datenbanksysteme berücksichtigt, entweder weil das Datenbanksystem keine Client/Server Architektur hat oder nicht im Scope der IT oder des Projekts ist.

Folgende Datenbanken sind inventarisiert:

DBMS	Datenbankmodell	Inventarisiert	Kommentar
Oracle Database	Relational, NoSQL, OLAP	Ja	
MySQL	Relational	Ja	
Microsoft SQL Server	Relational, NoSQL, OLAP	Nein	Werden separat administriert und sind daher nicht in diesem Inventar gelistet
PostgreSQL	Relational, NoSQL	Ja	
MongoDB	NoSQL	Ja	
Redis	Key-value	Ja	
Elasticsearch	Search engine	Ja	
IBM DB2	Relational	Ja	
SQLite	Relational	Nein	Lokale Datenbank. Zudem wird die DB nicht via Netzwerk angesprochen
Microsoft Access	Relational	Nein	Nicht im Scope der ICT
Snowflake	Relational	Ja	
Cassandra	Relational	Ja	
MariaDB	Relational	Ja	
Splunk	Search engine	Ja	
Microsoft Azure SQL Database	Relational, NoSQL, OLAP	Nein	Datenbanken sind nicht On-Premise und somit nicht im Scope

Tabelle 1.1: Inventarisierte Datenbanksysteme







Folgende Datenbanksysteme sind demnach im KSGR im Einsatz:

	RDBMS	Instanz	Datenbanken	Appliance
0	MariaDB	2	2	0
1	MongoDB	2	2	0
2	MySQL	28	50	3
3	Oracle Database	27	30	0
4	PostgreSQL	20	20	4
5	Redis	1	1	0

Tabelle 1.2: Datenbankinventar

Aufgeschlüsselt auf die Betriebssysteme auf denen die Datenbanken laufen, ergibt sich folgendes Bild:

		Appliance	Datenbanken	Instanz
OS	RDBMS			
HP-UX	Oracle Database	0	24	21
Linux	MariaDB	0	2	2
	MySQL	3	36	14
	Oracle Database	0	1	1
	PostgreSQL	4	8	8
	Redis	0	1	1
Windows Server	MongoDB	0	2	2
	MySQL	0	14	14
	Oracle Database	0	5	5
	PostgreSQL	0	12	12
Gesamtergebnis		7	105	80

Tabelle 1.3: Datenbankinventor - Nach Betriebssystemen aufgeschlüsselt

Die Kernsysteme des Spitals werden auf Oracle Datenbanken (Oracle Database)betrieben, die aktuell auf einer HP-UX betrieben werden. Stand heute gibt es kein Clustersystem für die Open-Source Datenbanken wie MariaDB/MySQL oder PostgreSQL.

Durch die Einführung von Kubernetes als Containerplattform wird der Bedarf an PostgreSQL Datenbanken immer grösser. Es werden in naher Zukunft auch verschiedene Oracle Datenbanken sowie MySQL Datenbanken auf PostgreSQL migriert werden.

Aktuell werden die Daten des Zabbix der Netzwerktechniker auf eine MariaDB Datenbank gespeichert, dies soll sich aber ändern. Da das Zabbix alle Netzwerkgeräte Überwacht, pro



Sekunde werden im Moment 1'200 Datenpunkte abgefragt und xxx in die Datenbank und wird im Laufe der Zeit mehrere Terrabyte gross werden.

1.1.5 Problemstellung

Zusammen mit den bestehenden PostgreSQL-Datenbankinstanzen werden die PostgreSQL Datenbanken in der Art, wie sie bisher Betrieben werden, nicht mehr Betreibbar sein. Die bisherige Strategie erzeugt sehr viele Aufwände und provoziert Risiken, namentlich:

- dezentrale Backups und fragmentierte Backup-Strategien
 - Fehlende Kontrolle
 - Wiederherstellbarkeit nicht garantiert
- Verschiedene Betriebssysteme mit verschiedenen Versionen
 - Fehlernder Überblick
 - Veraltete Betriebssystem- und Datenbankversionen
 - Grosser Administrationsaufwand
- Uneinheitliche Absicherung und Härtung
 - Hohe Angreifbarkeit
 - Veraltete Betriebssystem- und Datenbankversionen
 - Grosser Administrationsaufwand
- Uneinheitliche HA-Fähigkeit
 - Hohe Angreifbarkeit
 - Veraltete Betriebssystem- und Datenbankversionen
 - Grosser Administrationsaufwand

Dadurch ergeben sich nach BSI folgende Risiken:

Identifikation						Behandlung	Zielwert	
D Schutzzie	Referenz BSI 200-3	Risiko	Beschreibung / Ursache	Auswirkung	WS SM	– Massnahmen ergreifen?	WS SM	Massnahme
ı	G0.22	Manipulation von Informationen	Durch veraltete Systeme die zudem unterschiedlich gut gehärtet und gesichert sind (z.B. durch Verschlüssellung des Verkehrs oder der Daten auf dem Storage), besteht das Risiko das Daten manipuliert werden	Die Auswirkungen reichen von einer Fehlfunktion des Systems bis hin zum vollständigen Verlust der Integrität der Daten	2 4	Ja	1 2	Best-Practice bei Härtung der Systeme. Redundanzen einführen
Α	G0.25	Ausfall von Geräten oder Systemen	Manche Datenbanken und deren Betriebssysteme sind sehr alt und sehr lange im Einsatz. Einige dieser Systeme sind schon so alt, das keine Hotfixes, Patches und Updates mehr erhältlich sind. Hierdurch entsteht das Risiko, das Systeme Ausfallen	Sofern keine HA-Architektur aufgebaut wurde, ist die Verfügbarkeit ernsthaft gefährdet resp. die Applikation steht nicht mehr zur Verfügung.	4 4	Ja	2 2	Redundanzen einführen
3 C, I, A	G0.26	Fehlfunktion von Geräten oder Systemen	Manche Datenbanken und deren Betriebssysteme sind sehr alt und sehr lange im Einsatz. Einige dieser Systeme sind schon so alt, das keine Hottixes, Patches und Updates mehr erhälltlich sind. Hierdurch entsteht das Risiko, das Systeme Fehlfunktionen erleiden.	Fehlfunktionen können innerhalb von Datenbanksystemen die Datenkonsistenz verletzen. Daten können verloren gehen oder ungewollt von Dritten und unberechtigien Personen eingesehen werden. Systeme könnten nicht mehr oder nur noch eingeschränkt verfügbar werden.	2 4	Ja	2 2	Systeme zentralisieren Lifecycle etablieren
			Allerdings versuchen Datenbanksysteme, die Auswirkungen so gering wie möglich zu halten.	Daher sind sowohl Vertraulichkeit, Integrität und Verfügbarkeit gefährdet.				
4 C, I, A	G0.27-1	Ressourcenmangel (personelle Ressourcen)	Aufgrund der sehr heterogenen Landschaft ist der Administrationsaufwand für die Jertigen Systeme sehr gross. Zu gross, als das für jede Datenbank und deren Betriebssystem die notwendige Zeit für eine bedarfsgerechte Administration erbracht werden kann.	Die Auswirkungen können vielfältig sein, abhängig davon welcher Aspekt unter dem Ressourcenmangel leidet.	3 3	Ja	2 3	Systeme zentralisieren
. 0,1,1	GO.L7	resource manger (personelle resource)	Dadurch bleiben Fehler länger unentdeckt, Hotfixes, Patches, Updates und Upgrades können nicht oder nicht zur richtigen Zeit eingespielt werden.	Grundsätzlich wird aber sowohl die Vertraulichkeit, Integrität und Verfügbarkeit gefährdet.		ou .	- 0	System Lemmanoren
			Bei einem akuten Problemfall ist nicht garantiert, das die Leute erreichbar sind, die notwendig sind	Wenn die CPU- und Memory-Usage über einen gewissen Schwellwert geht,				
5 A	G0.27-2	Ressourcenmangel (technische Ressourcen)	Kann auftreten wenn Ressorucenwachstum zu spät bemerkt wird. So kann die CPU Usage oder das Memory Usage schnell anwachsen. Auch der Storage eines Betriebssystems kann nicht mehr ausreichend für ein System werden.	fängt das Betriebssystem an zu Priorisieren. Dies wird primär der Endanwender in form von Performance Einbussen bemerken. Im schlimmsten Fall steht eine Anwendung nicht mehr zur Verfügung. Gefährlicher sind Storage Overflows, besonders wenn die Datenbank nicht mehr alle Informationen schreiben konnte, die sie für einen korrekten Neustart benötigte.	2 2	Ja	1 2	Monitoring verschärfen
6 C, I, A	G0.31	Fehlerhafte Nutzung oder Administration von Geräten und Systemen	Durch die Vielfalt an Datenbankversionen und Betriebssystemen und Plattformen worauf diese betrieben werden, besteht allen voran das Risiko einer Fehlerhafter Administration und Konfiguration.	Doch die folgen bleiben nichtsdesto trotz überschaubar. Abhängig davon, welche Fehler gemacht wurden können die Auswirkungen auch stark varieren. Sie reichen von fehlender Verschlüsselung bis hin zu nicht vorhandenem Backup mit nicht mehr gesicherter Wiederherstellbarkeit von Systemen. Daraus erschliesst sich das auch bei diesem Flisiko die Vertraulichkeit,	4 3	Ja	2 3	Systeme zentralisieren
7 C, I, A	G0.32	Missbrauch von Berechtigungen	Obwohl das Microsoft Active Directory die Zentrale Benutzerverwaltung ist, sind die wenigsten Datenbanken an dieses angeschlossen. Hinzu kommt der umstand, das in der Vergangenhent jeder Softwarelieferant sein eigenes Benutzerkonzept mitgebracht hat, auch bei den Datenbankzuglangen. Multipliziert mit der Anzahl der unterschiedlichsten Datenbanken,	Integrität und Verfügbarkeit gefährdet ist. Der Wissentliche oder Unwissentliche Missbrauch von Berechtigungen kann verheerende Auswirkungen haben. Unter anderem können Daten missbräuchlich abgezogen werden. Daten manipuliert oder das ganze System komplett zersfört werden.	2 4	Ja	2 2	Systeme zentralisieren Übergreifendes Berechtigungskonzept einführer Monitoring der Zugriffe
			Betriebssystemen und Applikationen entsteht das Risiko, das Berechtigungen Wissendlich oder Unwissendlich missbraucht werden. Verschiedene Datenbanken sind Standalone Cluster (Instanzen) welche über keinen Fallover-Mechanismus verfügen.					
8 A, I	G0.45	Datenverlust	Zudem wurden die meisten Datenbanken nur mittels Snapshots oder einem Filesystem Backup gesichert, nicht über eine eigentliche Sicherung mittels WAL. Gerade die fehlende WAL-Archiverung führt im Backupfall dazu, das alle Transaktionen die zwischen dem letzten Backup nicht mehr vorhanden sind. Hinzu kommt, das für die meisten Datenbanken hohe Sicherungsintervalle	Aus dem Risiko ergeben sich zwei Auswirkungen, die aber beide ein hohes Mass an Schaden verursachen können. Erstens könnten Backups gar nicht mehr Wiederhergestellt werden, dies hätte dann einen Totalen Datenverlust zur Folge. Die zweite Ursache erwächst auf der lehlenden WAL-Archivierung,	4 5	Ja	1 3	Systeme zentralisieren Einheitliches Backupkonzept Regelmässige Restore-Tests
			von einmal pro Stunde oder gar nur einmal am Tag gewählt wurde. Ein weiterer Aspekt des Risikos besteht in der tatsache, das aufgrund der grossen Anzahl Datenbanken und deren Heterogentlät nur wenige Backups auch wirklich regelmässig geprüft werden.	dadurch können zwar die Daten bis zu einem Zeltpunkt X Wiederhergestellt werden allerdings sind diese dann nicht zwingend Konsistent.				

Tabelle 1.4: Risiko-Matrix aktuelle Situation PostgreSQL Datenbanken





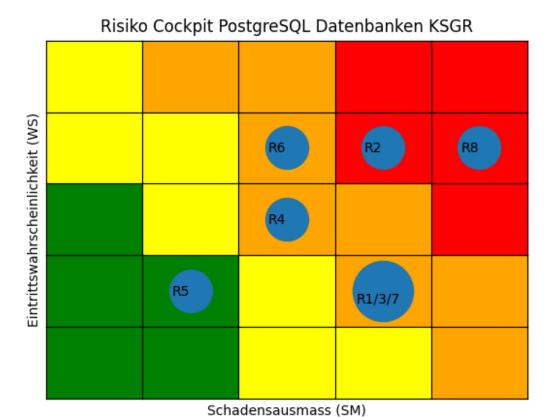


Abbildung 1.6: Risiken bestehende Lösung

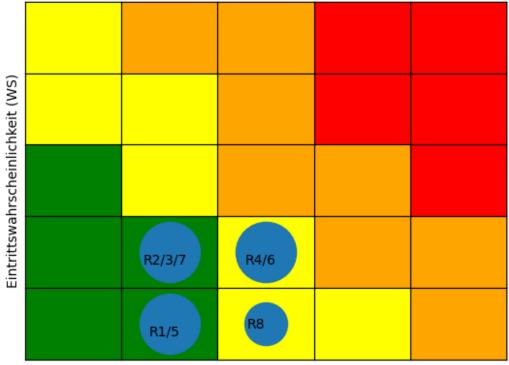
Daraus ergeben sich folgende Strategien und Handlungsfelder um die Massnahmen zur Risikominimierung umzusetzen:

- · Systemabsicherung erarbeiten und einsetzen
- HA-Clustering einführen um die Redundanz zu gewährleisten und Systeme zentral verwalten und betreiben zu können
- Lifecycle-management für Datenbanken und Betriebssysteme erarbeiten und einsetzen
- Backupkonzept erarbeiten
- Berechtigungskonzept erarbeiten und einführen

Mit diesen Massnahmen lassen sich die Risiken gesenkt werden:







Schadensausmass (SM)

Abbildung 1.7: Risiken bestehende Lösung mit Massnahmen

1.2 Zieldefinition

Das administrieren einer PostgreSQL Datenbank umfasst i.d.R. [39, 44] folgende zehn Tasks die zum täglichen Alltag gehören:

Nr.	Aufgabe	Beschreibung	Wichtigkeit		
1	Failover	In einem Fehlerfall soll die DB-Node auf einen Standby-Node übergeben werden.	Hoch		
		Nach einem Failover muss der DB-Node wieder vom Standby-Node auf den Primären Node zurückgesetzt werden.			
2	Failover Restore	Dabei darf es zu keinem Datenverlust kommen, also alle Daten die auf dem Standby-Node erfasst wurden,	Hoch		
		müssen auf den Primären DB-Node zurückgeschrieben werden beim Failover Restore			
		Die Datenmenge von Datenbanken wachsen in der Regel beständig.			
3	Filesystem Management	Die Belegung von Tablespaces und Filesystem muss deshalb Überwacht und ggf. erweitert werden.	Hoch		
		Läuft eine Disk voll kommt es im besten Fall zu einem Stillstand der DB, im schlimmsten Fall zu Inkonsistenzen und Datenverlust			
		Nebst den allgemeinen Metriken wie CPU / Memory Usage und der Port Verfügbarkeit gibt es noch eine reihe weiterer Aspekte die Überwacht werden müssen.			
4	Monitoring	Zum Beispiel ob es zu verzögerungen bei der Replikation kommt oder die Tablespaces genügend Platz haben.	Mittel		
	-	Dazu gehört auch das Überwachen des Logs und entsprechende Schritte im Fehlerfall.			
		PostgreSQL sammelt Statistiken um SQL Queries optimaler ausführen zu können.			
		Zudem wird im Rahmen des gleichen Sheduled Tasks ein Cleanup Vorgenommen,			
5	Statistiken / Cleanup Jobs justieren	so dass z.B. gelöschte Datensätze den Disk Space nicht sinnlos belegen.	Mittel		
		Die Konfiguration dieser Jobs muss an der Metrik der Datenbank angepasst werden,			
		weil gewisse Tasks dann entweder viel zu oft oder viel zu wenig bis gar nicht mehr ausgeführt werden.			
	COL antimionuman	In PostgreSQL können inperfomante SQL Statements ausgelesen werden und zum Teil werden auch informationen zum Tuning geliefert[18].	Tief		
6	SQL optimierungen	Diese müssen Regelmässig ausgelesen werden	riei		
7	Health Checks und Aktionen	Regelmässig muss die Gesundheit der DBs überprüft werden, etwa ob Tabellen und/oder Indizes sich aufgebläht haben oder ob Locks vorhanden sind[2].	Hoch		
/	(Maintenance)	Während der Hauptarbeitszeit muss dies mindestens alle 90 Minuten geprüft und ggf. reagiert werden.	HOCH		
0	Heuseksening	Mit Housekeeping Jobs werden regelmässig Trace- und Alertlogfiles aufgeräumt,	Mittel		
8	Housekeeping	um Platz auf den Disken zu sparen aber auch um die Übersichtlichkeit zu wahren.	Millei		
0	Verwalten von DB Objekten	Regelmässig müssen DB Objekte wie Datenbanken, Tabellen, Trigger, Views etc. angepasst oder erstellt werden.	Tief		
9	verwaiten von DB Objekten	Dies richtet sich nach den Bedürfnis der Kunden resp. deren Applikationen.			
10	Llear Management	Die Zugriffe der User müssen Überwacht, angepasst, erfasst oder gesperrt werden.	Tief		
10	User Management	Auch diese Aufgabe richtet sich nach den Bedürfnissen der Kunden.			

Tabelle 1.5: Administrative Aufgaben

Von diesen Tasks müssen Teile davon zu 50% automatisiert werden wobei alle Muss-Aufgaben automatisiert werden müssen. Diese wären nachfolgende Tasks die automatisiert werden können.



Nr.	Aufgabe	Wichtigkeit	Zu automatisierender Task	Priorität	Muss / Kann	Spätester Termin
1	Failover	Hoch	Automatisierter Failover auf mindestens einen Sekundären DB-Node	1	Muss	Abgabe
2	Failover Restore	Hoch	Sobald der Primäre DB-Node wieder vorhanden ist, muss automatisch auf den Primären DB-Node zurückgesetzt werden.	1	Muss	
3	Filesystem Management	Hoch	Das Filesystem muss beim erreichen von 95% Usage automatisiert vergrössert werden. Die Vergrösserung muss anhand der Wachstumsrate (die mittels Linux Commands zu ermitteln ist), vergrössert werden	4	Kann	
4	Monitoring	Mittel	Der Status der Clusterumgebung und der Replikation muss im PRTG überwacht werden	2	Muss	
5	Statistiken / Cleanup Jobs justieren	Mittel	Regelmässig müssen die Parameter für den AUTOVACUUM Job berechnet werden und das Configfile postgresql.conf automatisch angepasst werden Es gibt SQL Abfragen, mit dem fehlende Indizes ermittelt werden können. Diese Indizes sollen automatisiert erstellt werden.	2	Muss	
6	SQL optimierungen	Tief	Im gleichen Zug sollen aber auch Indizes, welche nicht verwendet werden, entfernt werden. Sie tragen nicht nur nichts zu performanteren Abfragen bei sondern beziehen unnötige Ressourcen bei Datenmanipulationen[18].	2	Kann	
7	Health Checks und Aktionen (Maintenance)	Hoch	Tabellen und Indizes können sich aufblähen (bloaded table / bloaded index) Ist ein Index aufgebläht, kann dies mittels eines REINDEX mit geringem Impact auf die Datenbank gelöst werden[2].	2	Muss	
8	Housekeeping	Mittel	Log Rotation muss aktiviert werden und alte Logs regelmässig gelöscht werden.	3	Kann	
9	Verwalten von DB Objekten	Tief	Keine automatisierung möglich	5		
10	User Management	Tief	Regelmässige Reports sollen User aufzeigen, die seit mehr als einer Woche nicht mehr aktiv waren.	4	Kann	

Tabelle 1.6: Automatisierung Administrativer Aufgaben

Mit der Arbeit sollen folgende Ergebnisse und Resultate erzielt werden:

- Ergebnisse Mindestens drei Methoden einen PostgreSQL Cluster aufzubauen müssen analysiert und evaluirt werden
- Resultate
 Aus den mindestens drei Methoden muss die optimale Methode ermittelt werden.

 Am Ende muss zudem ein Funktionierendes Testsystem bestehen.

Daraus ergeben sich folgende Ziele:



Nr.	Ziel	Beschreibung	Priorität			
1	Evaluation	Am Ende der Evaluationsphase müssen mindestens drei Methoden für einen PostgreSQL HA Cluster müssen evaluirt werden.	Hoch			
'	Evaluation	Innerhalb der evaluation muss analysiert werden, welche Methode oder welches Tool sich hierfür eignen würde.	ПОСП			
2	Testsystem	Am Ende der Diplomarbeit muss ein funktionierendes Testsystem Installiert sein.	Hoch			
2	Automatisierter Failover	Ein PostgreSQL Cluster muss im Fehlerfall auf mindestens einen Standby-Node umschwenken.	Hoch			
3	Automatisierter Fallover	Dabei muss das Timeout so niedrig sein, dass Applikationen nicht auf ein Timeout laufen.	ПОСП			
4	Automatisierter Failover Restore	Nach einem Failover muss es zu einem Fallback oder Failover Restore kommen, sobald der Primary-Node wieder verfügbar ist.	Hoch			
5	Monitoring - Cluster Healthcheck	Die wichtigsten Parameter für das Monitoring des PostgreSQL Clusters (isready, Locks, bloaded Tables),	Mittel			
J	Monitoring - Glaster Healthcheck	der Replikation (Replay Lag, Standby alive) und des PostgreSQL HA Clusters müssen Überwacht werden.	MILLEI			
6	AUTOVACUUM - Parameter verwalten	Täglich müssen die Parameter für den AUTOVACUUM Job berechnet werden und	Mittel			
U	AUTOVACOCIVI - I arameter verwalten	das Configfile postgresql.conf automatisch angepasst werden	MILLEI			
7	SQL optimierungen - Indizes tracken und verwalten	Täglich fehlende Indizes automatisiert erstellen und nicht mehr verwendete Indizes automatisiert entfernen	Mittel			
8	Maintenance - Indizes säubern	Täglich bloaded Indices, also aufgeblähte Indizes, automatisiert erkennen und mittels REINDEX bereinigen	Hoch			
9	Housekeeping - Log Rotation	Die Log Rotation muss aktiviert werden. Die Logs müssen aber auch in das KSGR-Log Repository geschrieben werden	Hoch			
10	User Management - Monitoring	Nicht verwendete User sollen einmal pro Woche automatisiert erkannt und in einem Report gemeldet werden.	Tief			
11	Evaluationsziel	Am Ende der Evaluationsphase muss ein Entscheid getroffen worden sein, welche Methode verwendet wird.	Hoch			
12	Installationsziel	Die Testinstallation muss Lauffähig sein und zudem alle Anforderungen und Ziele (3 und 4) erfüllen	Hoch			
		Folgende Testziele müssen erreicht werden:				
		1. Der PostgreSQL Cluster muss immer Lauffähig sein solange noch ein Node up ist, unabhängig davon welche Nodes des PostgreSQL HA Clusters down ist				
13	Testziele	Ein Switchover auf alle Secondary Nodes muss möglich sein	Hoch			
13	les(ziele	3. Der Fallback auf den Primary Node muss Erfolgreich sein, unabhängig davon ob ein Failover oder Switchover stattgefunden hat	ПОСП			
		4. Das Timeout bei einem Failover / Switchover muss unterhalb der Default Timeouts der Applikationen GitLab und Harbor liegen.				
		5. Das Replay Lag zwischen Primary und Secondary darf beim Initialen Start nicht über eine Minute dauern oder 1KiB nicht überschreiten				

Tabelle 1.7: Ziele

15



1.3 Abgrenzungen

Im Kantonsspital Graubünden sind bereits einige Systeme im Einsatz, die gegeben sind.

	Produkt	Beschreibung
Storage	HPE 3PAR 8450 SAN Storage System	
Virtualisierungsplattform	VMware® vSphere®	
Primäres Backupsystem	VEEAM Backup System	
Provisioning / lifecycle management system	Foreman	Ist zurzeit nur für Linux angedacht
Primäre Linux Distribution	Debian	
Sekundäre Linux Distributionen	Rocky Linux Oracle Linux RedHat Enterprise Linux (RedHat Enterpise Linux (RHEL))	RedHat Enterprise Linux (RedHat Enterpise Linux (RHEL)), Rocky Linux oder Oracle Linux wird nur eingesetzt, wenn es nicht anders möglich ist
Primäres Monitoring System	Paessler Router Traffic Grapher (PRTG)	Monitoring System für alle ausser dem Netzwerkbereich
Sekundäres Monitoring System	Zabbix	Wird nur vom Netzwerkbereich verwendet
Container-Plattform	Kubernetes	
Infrastructure as code (lac) System	Ansible und Terraform	Ansible wird von Foreman verwendet, Terraform wird für die Steuerung der Kubernetes-Plattform verwendet
Logplattform / SIEM System		Wird neu Ausgeschrieben. Produkt zurzeit nicht definiert
Usermanagement	Microsoft Active Directory	

Tabelle 1.8: Gegebene Systeme

Daraus ergeben sich nach nach Züst, Troxler 2002[65] folgende Abgrenzungen:



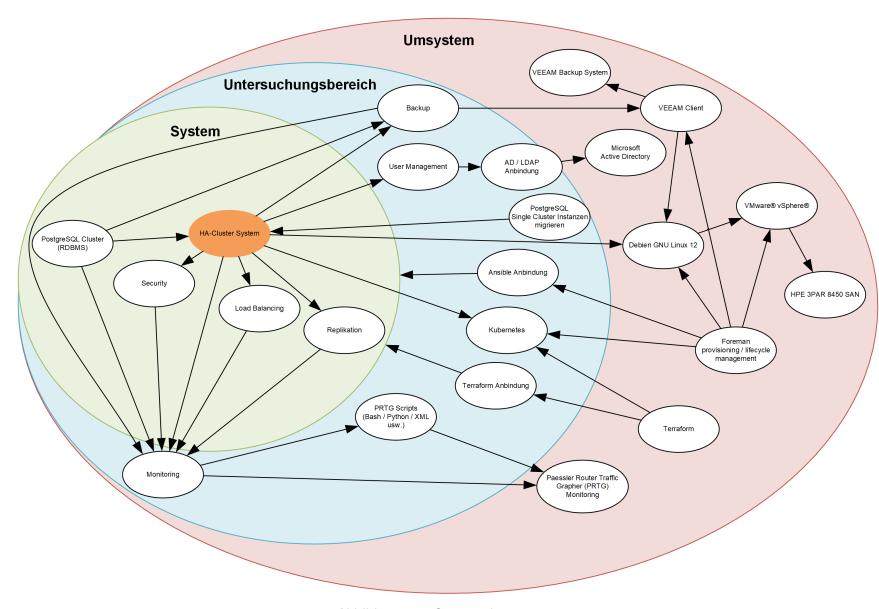


Abbildung 1.8: Systemabgrenzung



1.4 Abhängigkeiten

Es existieren Technische und Organisatorische Abhängigkeiten. Diese haben sowohl ein Risiko als auch einen Impact wenn das Risiko eintrifft. Dies wären folgende:

Nr. Objekt	Abhängigkeit	Beschreibung	Status	Risiko	Impact
1 Foreman	VMs	Das Lifecycle Management und Provisioning System muss zur Verfügung stehen um in der Evaluationsphase Develop-VMs und in der Installationsphase Test-VMs erstellen zu können.	Im Moment ist Foreman in einer Proof of Concept Phase.	Das Risiko besteht. dass Foreman nicht betriebsbereit ist	VMs müssen von Hand aufgesetzt werden. Entsprechend wird sehr viel mehr Zeit in der Evaluations- und Installationsphase benötigt.
2 Storage	Speicher für VMs / Daten	Es müssen genügend Kapazitäten auf dem Storage vorhanden sein, um die VMs und Datenbanken in Betrieb zu nehmen	Storage wurde bereits erweitert, neue Disks für den SAN Storage wurden bestellt.	Auf dem SAN ist keine Kapazität mehr vorhanden	Es können keine VMs oder Datenbanken erstellt werden
3 Log Management / SIEM System	n Sichern der Logfiles für Log Rotation	Ein Log Management System / SIEM muss vorhanden sein, um Logs langfristig sichern zu können.	Log Management und das SIAM werden abgelöst. Die Ausschreibung ist erfolgt	Die neue Log Management Plattform ist noch nicht betriebsbereit	Log Retention muss stark erhöht werden. Dies wird mehr Storage in Anspruch nehmen.
4 HP-UX Ablöseprojekt	Ressourcen	Das Projekt zur Ablösung der HP-UX Plattform für die Oracle Datenbanken geht in die Konzeptions- und Umsetzungsphase.	Umsetzungsphase.	Als Oracle DBA bin ich stark in das Projekt eingebunden. Es besteht dass Risiko eines Ressourcenengpasses	Projekt kann nicht Zeitgemäss abgeschlossen werden
5 GitLab	Sicherung	Sicherung von Konfigurationen, Scripts usw.	GitLab ist Implementiert und Betriebsbereit.	GitLab steht nicht mehr zur Verfügung	Keine Versionierung und Teils Sicherungen mehr von Konfigurationsfiles, Scripts usw.
6 PKI	Key Management	Es braucht einen PKI um Keys und Zertifikate handeln zu können	Bestehender PKI wird abgelöst. Ablösungsprojekt in der Initialisierungsphase. Bestehender PKI nicht für Zertifikate im Einsatz	Es steht kein moderner PKI im Einsatz.	Zertifikate können aus Zeitgründen nicht in der Evaluationsphase eingesetzt werden. Für die Testphase müssen Zertifikate manuell ausgestellt werden.

Tabelle 1.9: Abhängigkeiten

18



1.5 Risikomanagement

Aus den Abhängigkeiten heraus wurden folgende Risiken identifiziert:

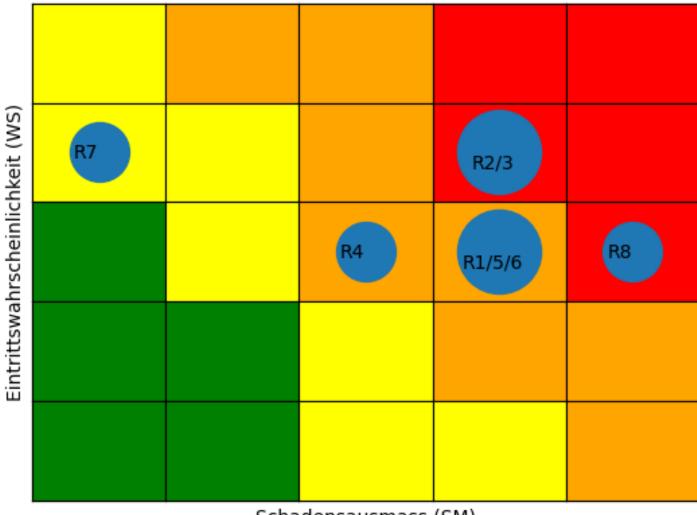
Identifikation		Abc	chätzung	Behandlung					
_	Risiko	Beschreibung / Ursache	Auswirkung		SM	- Massnahmen ergreifen?	Zielw		Massnahme
1	Fehlende Ressourcen	Viele parallele Projekte, Aufträge und der Tagesbetrieb	Ressourcen während der Diplomarbeit sind knapp bemessen	3	4	Ja	2	2	Organisation und Selbstmanagement
2	HP-UX Ablöseprojekt	Das Projekt ist sehr Umfangreich und ist in die Konzeptions- und Umsetzungsphase gestartet	Das Projekt wird parallel zur Diplomarbeit sehr viele Ressourcen und Aufmerksamkeit binden	4	4	Ja	3	3	Ressourcen reservieren
3	Alte Infrastruktur kann ungeplant sämtliche Ressourcen binden	HP-UX Plattform, DELL NetWorker / Data Domain Umgebung und HPE 3PAR SAN Storage Umgebung sind über dem Lifecycle und haben in den vergangenen Monaten immer wieder kritische Ausfälle erlebt	Bei einem Event, ausgelöst durch das Alter der HP-UX Plattform, der DELL NetWorker / Data Domain Umgebung oder dem SAN Storage, kann der ganze Betrieb zum erliegen kommen und entsprechend viele Ressourcen aufgrund der kritikalität binden	4	4	Ja	3	3	Monitoring vorgängig ausbauen und Massnahmen definieren
4	Schwächen beim Selbstmanagement und in der Selbstorganisation	Selbstmanagement und Organisation ist nicht meine Stärke	Das Projekt verzettelt sich, Zeit geht verloren. Auch eine folge könnte der Scope Verlust sein	3	3	Ja	2	2	Werkzeuge im Vorfeld definieren und bereitstellen
5	Scope verlust während des Projekts	Der Scope kann während des Projekts verloren gehen	Verzettelung und Zeitverlust bis hin zu scheitern	3	4	Ja	2	3	Ziele klar definieren
6	Scope Creep	Der Umfang kann stark steigen wenn Ziele nicht genau genug definiert wurden	Zeitverlust bis hin zu scheitern des Projekts	3	4	Ja	3	3	Ziele SMART definieren
7	SIEM / Log Plattform nicht betriebsbereit	Die öffentliche Ausschreibung für die neue / Log Plattform wurde erst am 23.10.2023 veröffentlicht. Bis zur Implementation kann noch Zeit vergehen.	Logs müssen länger auf dem System selber vorgehalten werden. Zudem müssen ggf. eigene Massnahmen zum Auslesen von Logs getroffen werden	4	1	Nein			
8	Foreman nicht betriebsbereit	Die Foreman Provisioning- und Lifecycle Plattform befindet sich aktuell erst in der Proof of Concept Phase. Dadurch besteht das Risiko, dass sie nicht betriebsbereit zum Start der Diplomarbeit ist	Ms müssen von Hand provisioniert werden. Dies bedeutet einen massiven Mehraufwand und verzögert ggf. die Evaluationsphase und mit sicherheit die Installationsphase	3	5	Ja	3	4	Massnahmen ergreifen um die manuelle Installation so effizient wie möglich zu gestalten.

Tabelle 1.10: Risiko-Matrix der Diplomarbeit

Daraus ergibt sich folgende Risikomatrix



Risiko Cockpit Projekt



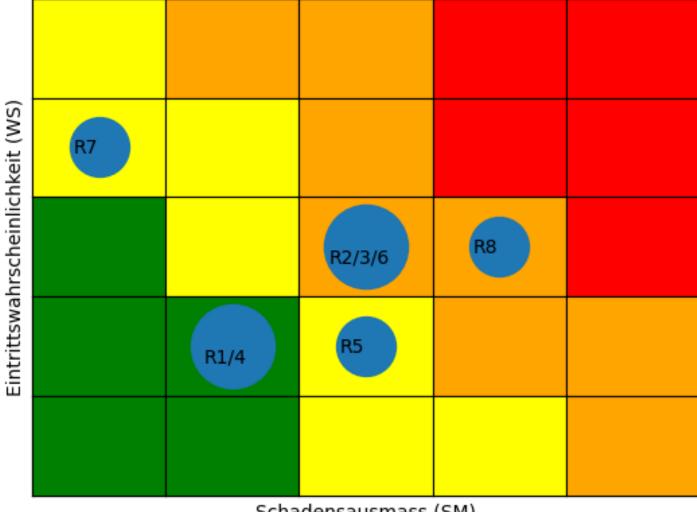
Schadensausmass (SM)



Mit den entsprechenden Massnahmen können die Risiken gesenkt werden:



Risiko Cockpit Projekt - Massnahme



Schadensausmass (SM)





- 1.6 Vorgehensweise und Methoden
- 1.7 Projektmanagement

1.7.1 Projektcontrolling

	Phase	Subphase	Dauer [h]	Geplante Dauer [h]	Verbleibende Zeit [h]
0	Dokumentation	-	13.8	80	66.2
1	Evaluation	Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösungen	7.5	16	8.5
2	Evaluation	Anorderungskatalog	4.5	16	11.5
3	Evaluation	Vorbereitung Benchmarking	0.0	4	4.0

Tabelle 1.11: Projektcontrolling





Vorgangsm Vorgangs	sname	Dauer	Vorgänger	Meilenstein Anfang	Ende	Ist-Anfang Is	st-Ende	Geplante Arbeit	Geleistete Arbeit	3. Quartal Jul Aug	4. Quartal Sep Okt Nov	1. Quartal Dez Jan Feb	2. Quartal Mrz Apr Mai
Phase I	: Themenerarbeitung- und eingabe	81 Tage		Nein Don 17.08.2	Don 07.12.23	Don 17.08.23	NV	48 Std		Jul Aug	Sep Okt 140V	7	VIIZ ADI IVIAI
III - Einfü	ihrung Diplomarbeit	81 Tage		Nein Don 17.08.23	Don 07.12.23	Don 17.08.23	NV	20 Std	l.				<u> </u>
Ideer	nsammlung	30 Tage		Nein Don 17.08.23	Mit 27.09.23	NV	NV	/ 8 Std	l.	_			
Abga	be Ideensammlung	1 Tag		Ja Mit 27.09.23	Mit 27.09.23	NV	NV	0 Sto	1.		<u>27.09</u>		
III Dispo	osition erstellen	2.5 Tage		Nein Mit 15.11.23	Son 19.11.23	NV	NV	/ 20 Sto	1.				
Abga	be Disposition	1 Tag		Ja Mon 20.11.2	3 Mon 20.11.23	NV	NV	0 Sto	1.		•	<u>_20</u> .11	
■ Bewi	lligung Disposition durch FV	1 Tag	6	Ja Don 07.12.23	Don 07.12.23	NV	NV	/ 8 Std	l.			07.12	
A Phase II	I: Vorarbeitungsarbeiten	48 Tage	7	Nein Fre 08.12.23	Die 13.02.24	NV	NV	25 Std	l.				
Ⅲ ■ Vore	bereitungsmassnahmen	43 Tage	7	Nein Fre 08.12.23	Die 06.02.24	NV	NV	20 Std	l.			*	
Abga	be Statusbericht	1 Tag	9	Ja Mit 07.02.24	Mit 07.02.24	NV	NV	1 Sto	l.			₹ 07.02	
Werni Verni	issage	1 Tag?	10	Ja Die 13.02.24	Die 13.02.24	NV	NV	4 Sto	I.			¾ 13.0	.2
Phase II	II: Hauptarbeiten	64.75 Tage?	11	Nein Mit 14.02.24	Don 06.06.24	NV	NV	0 Std	l.			* —	-
-	oteil Diplomarbeit	55.75 Tage?		Nein Mit 14.02.24		NV	NV						
	msetzung	25 Tage?		Nein Mit 14.02.24		NV	NV]
	Evaluation	13 Tage?		Nein Mit 14.02.24	Mit 06.03.24	NV	NV	0 Std					
√ =,	Anforderungskatalog	10 Tage		Nein Mit 21.02.24		Mit 21.02.24	Fre 08.03.24						, l
-3	Vorbereitung Benchmarking	_	16	Nein Mon 26.02.2			NV					—	1
✓ = ,	Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösungen	_	16	Nein Mon 11.03.2		Mon 11.03.24	Don 14.03.24					7	<u></u>
	Gegenüberstellung	_	16;17;18	Nein Mon 04.03.2	1 Die 05.03.24	NV	NV	/ 8 Std	l.			95	<u>.</u> *
4	Variantenentscheid		19	Ja Mit 06.03.24	Mit 06.03.24	NV	NV	4 Std	l.			· ·	06.03
4	Aufbau und Implementation Testsystem	_	20	Nein Fre 08.03.24		NV	NV	27 Std				1	ا حــــــــــــــــــــــــــــــــــــ
	Basisinfrastruktur	2 Tage		Nein Fre 08.03.24		. NV	NV					į	
-	Installation und Konfiguration PostgreSQL HA Cluster		22	Nein Die 12.03.24		NV	NV						<u>†</u>
-	Technical Review		23		Mon 16.09.24		NV.						
	Testing		24	Nein Fre 22.03.24		NV	NV	14 Std	ı.				Pro
-	Testing Testsystem		24	Nein Fre 22.03.24		NV	NV						
	Protokollierung	- 0	26	Nein Mon 25.03.2		NV	NV						
-	Review und Auswertung		27	Ja Mit 27.03.24		NV	NV						27.03
7	oubleshooting und Lösungsfindung	- 0	25	Nein Die 02.04.24		NV	NV NV						—
7	esultate		25	Nein Die 02.04.24		NV	NV.						
	Zielüberprüfung	4 Tage		Nein Die 02.04.24			NV NV						Lo
-	Schlussfolgerung		31	Nein Die 02.04.24		NV	N\						" }
	Weiteres Vorgehen / offene Arbeiten	1 Tag?		Nein Die 03.04.24		NV	N\						1 , I U
	Persönliches Fazit	-	31;32	Nein Mit 10.04.24		NV	N\						
	Expertengespräch	1 Tag?	J1,J2	Ja Mit 14.02.24		NV	N\					14.0	12
	Expertengespräch	1 Tag?		Ja Fre 15.03.24		NV	N\					4 - 110	15.03
	tztes Expertengespräch	1 Tag?		Ja Mit 15.05.24		NV	N\						
	okumentation	55.75 Tage		Nein Mit 14.02.24		NV	NV NV						
	okumentation iffer					NV	NV NV						
	ogabe Diplomarbeit	9 Tage	13;30;37	Nein Die 16.04.24		NV NV	NV NV						_
	• •			Ja Fre 24.05.24			NV NV						1 7
	ereitung Präsentation		40	Nein Die 28.05.24									
	entation und Fachgespräch		40;41	Nein Die 04.06.24		NV	N\						
	omausstellung		42	Nein Mit 05.06.24		NV	N\						
■ Diplo	omfeier	1 Tag?	42;43	Nein Don 06.06.24	Don 06.06.24	NV	N۷	0 Std	I.				

1.8 Status-Reports

1.8.1 Initialer Statusbericht

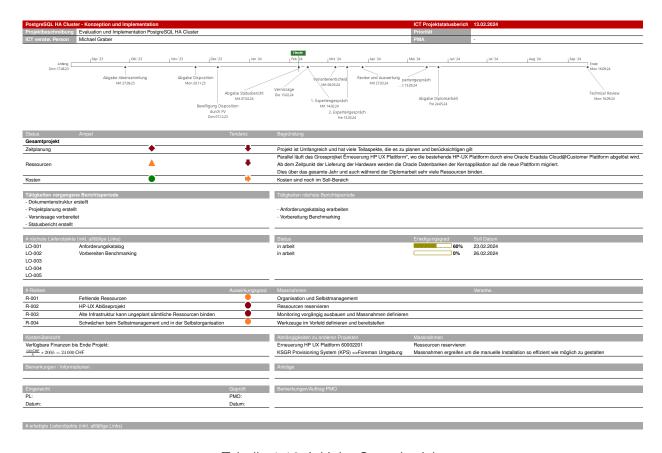


Tabelle 1.12: Initialer Statusbericht



1.8.2 Zweiter Statusbericht

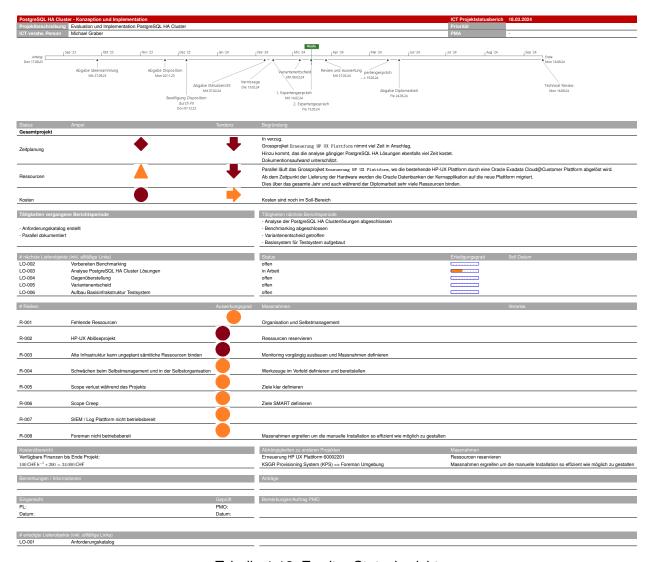


Tabelle 1.13: Zweiter Statusbericht



1.9 Expertengespräche

Folgende Expertengespräche fanden statt:

Fachgespräch	Datum	Fachexperte	Nebenexperte	Studenten	Bemerkungen
1	14.02.2024	Norman Süsstrunk	-	Michael Graber Curdin Roffler	- Es wurden zwar für alle Studenten von Norman Süsstrunk Zoom-Räume bereitgestellt, aus effizienzgründen nahmen Curdin Roffler und ich beide am selben Meeting teil
2		Norman Süsstrunk	-	Michael Graber	

Tabelle 1.14: Fachgespräche

Das Protokoll ist im Anhang zu finden.

30

- 2 Umsetzung
- 2.1 Evaluation
- 2.1.1 Exkurs Architektur
- 2.1.1.1 Monolithische vs. verteilte SQL Systeme

Klassische SQL-Datenbanken sind Monolithische Systeme, selbst wenn sie mittels Replikation eine Primary/Standby-Architektur aufweisen. Man kann mittels eines SQL Proxys ein gewisses Mass an Load Balancing betreiben, hat aber immer noch das Problem das es einen Primary Node gibt auf dem beschrieben wird. Monolithische Systeme sind daher nicht Cloud Native.

Nur verteilte Systeme, sogenannte Distributed SQL wiederum sind Cloud Native

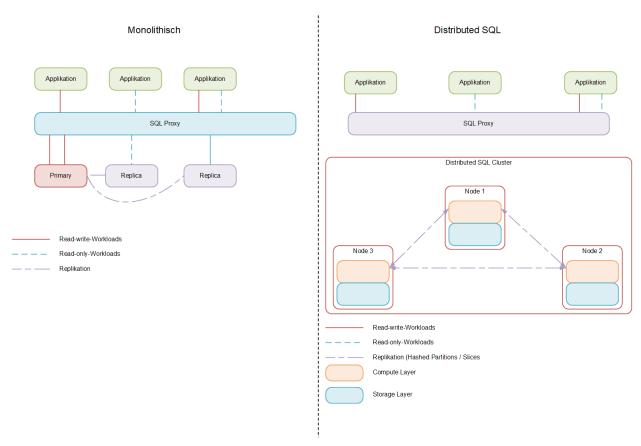


Abbildung 2.1: Monolithische vs. verteilte SQL Systeme

2.1.1.2 High Availability und Replikation

Wenn eine Datenbank HA (High Availability), also Hochverfügbar, sein soll, braucht es eine Primäre und mindestens eine Sekundäre- oder Failover-Datenbank. Um Datenverlust zu



vermeiden, müssen die Daten permanent von der Primären auf die sekundäre Datenbank repliziert werden, dies nennt man Replikation[42]. Dabei wird zwischen den folgenden beiden Replikationen unterschieden:

Synchrone Replikation

Wenn bei einer Synchronen Replikation eine Transaktion abgesetzt wird, wird der Commit auf der primären Seite erst gesetzt, wenn die Änderung auf der sekundären Seite oder den sekundären Seiten ebenfalls eingetragen und Committed ist. Bis zu diesem Moment ist die Transaktion nicht als Committed.

Dies wird dann zum Problem, wenn keine Verbindung mehr zu mindesten einer sekundären Seite vorhanden ist. Zudem wird die Synchrone Replikation bei hohen Latenzen zum Bottleneck der Datenbank.

Asynchrone Replikation

Bei der Asynchronen Replikation wird eine Transaktion erst auf der eigenen primären Seite Committed und erst dann an die sekundären Nodes gesendet. Besonders bei hohen Latenzen bleibt die Datenbank immer perfomant, allerdings kann es je nach Latenz und genereller Auslastung zu Datenverlusten kommen, wenn es zum Failover kommt.

2.1.1.3 Quorum

Ein Quorum-System soll die Integrität und Konsistenz in einem Datenbank-Cluster sicherstellen. Dabei gilt zu beachten, das nicht eine beliebige Anzahl an Nodes hinzugefügt werden können. Auch hat das Hinzufügen von Nodes immer eine einbusse an Performance zur Folge, besonders dann, wenn eine Synchrone Replikation gewählt wird und auf jedes Commitmend von den Replica-Nodes gewartet werden muss.

Quorum

Die Mehrheit der Server, die einen funktionierenden Betrieb gewährleisten können, ohne eine Split-brainSituation zu erzeugen. Die Formel ist gemeinhin n/2 + 1

Throughput

Beschreibt, wie sich die Anzahl Nodes auf die Schreibgeschwindigkeit der Commitments auf die restlichen Nodes auswirkt.

Die verdopplung der Server halbiert i.d.R. den Throughput.

Fehlertoleranz

Beschreibt, wie viele Nodes ausfallen können, damit der Cluster noch Arbeitsfähig ist. Wobei eine erhöhung der Nodes von 3 auf 4 die Fehlertoleranz nicht erhöht da nun eine Split-brain-Situation entstehen kann.



Hier ein Beispiel wie sie in den Artikeln [40, 51, 36] beschrieben werden. Es zeigt auf, ab wie vielen Nodes die Fehlertoleranz erhöht wird und wie sich der Representative Throughput verhält.

Anzahl Nodes	Quorum	Fehlertoleranz	Representative Throughput
1	1	0	100
2	2	0	85
3	2	1	82
4	3	1	57
5	3	2	48
6	4	2	41
7	4	3	36

Tabelle 2.1: Quorum Beispiele

2.1.1.4 CAP Theorem

Das CAP Theorem besagt, das nur zwei der drei folgenden drei Merkmale von verteilten Systeme gewährleistet werden können[26].

Konsistenz - Consistency

Die Datenbank ist Konsistent, alle Clients seher gleichzeitig die gleichen Daten unabhängig auf welchem Node Zugegriffen wird. Hierzu muss eine Replikation der Daten an alle Nodes stattfinden und der Commit zurückgegeben werden, also eine Synchrone Replikation stattfinden.

Verfügbarkeit - Availability

Jeder Client, der eine Anfrage sendet, muss auch eine Antwort erhalten. Unabhängig davon wie viele Nodes im Cluster noch aktiv ist.

Ausfalltoleranz / Partitionstoleranz - Partition tolerance

Der Cluster muss auch dann noch funktionsfähig bleiben, wenn es eine beliebige Anzahl von Verbindungsunterbrüchen oder anderen Netzwerkproblemen zwischen den Nodes gibt.

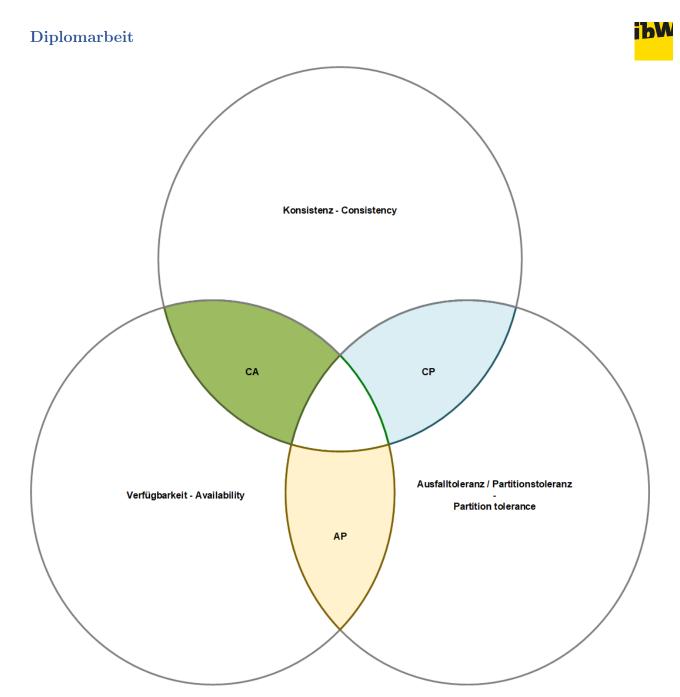


Abbildung 2.2: CAP-Theorem

PostgreSQL, Oracle Database oder IBM DB2 präferieren CA, also Konsistenz und Verfügbarkeit.

2.1.1.5 Skalierung

Datenbanken müssen skalierbar sein. Dabei wird unterschieden zwischen einer vertikalen Skalierung (scale-up) und horizontaler Skalierung (scale-out). Bei der vertikalen Skalierung werden den DB-Servern mehr CPU-Cores und Memory sowie zum Teil Storage hinzugefügt, wobei der Storage in jedem Fall wachsen wird. Beim horizontalen Skalieren werden weitere DB-Nodes in den Cluster eingehängt[38]:



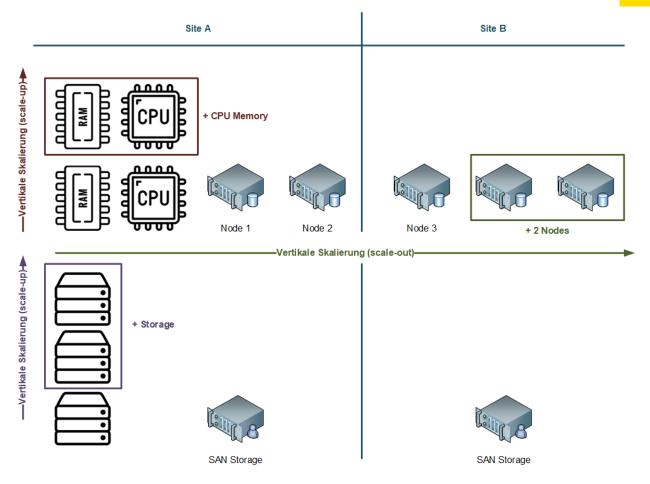


Abbildung 2.3: Datenbankskalierung

Bei monolithischen Datenbanken, werden irgendwann die grenzen der horizontalen Skalierung erreicht und man muss wieder vertikal Skalieren, um dem Primary Node genügend Rechnerleistung vorzuhalten.

2.1.2 Erheben und Gewichten der Anforderungen

2.1.2.1 Anforderungen

Das KSGR hat eine Cloud First Strategie.

Das heisst, alle neuen Applikationen und entsprechend deren Datenbanken müssen Cloud Ready bzw. Cloud Native sein. Um die Voraussetzung dafür zu schaffen, muss auch der PostgreSQL Cluster Cloud Ready sein.

Daher müssen zwei von drei genauer evaluierten Lösungen Cloud Native Lösungen sein. Wenn der Zeitaufwand reicht, können auch eine Cloud Native und Monolithisches System aufgebaut werden.



Muss / Kann

MUSS

MUSS

MUSS

System

Beides

Beides

Beides

Nr. Anforderung

2 Synergien

3 Failover

1 Systemvielfallt

Bezeichnung

Automatismus

Beschreibung

3	rallover	Automatismus	Das Glustersystem muss bei einem Nodeausfall automatisch auf einen anderen Node umstellt	beides	MOSS
4	Failover	Connection - Stabilität	Beim Failover dürfen bestehende Connections nicht getrennt werden oder sofort Wiederhergestellt werden	Beides	MUSS
5	Failover	Geschwindigkeit	Das umstellen auf den nächsten Node muss so schnell ausgefühgrt werden,	Beides	MUSS
Ū	. 4	accommunity on	das ein Disconnect mittels Client-Konfiguration (Timeout) verhindert wird.	20.000	
6	Switchover	Skript / API	Das System muss ein Skript oder eine API liefern,	Beides	MUSS
_	0.11.1		welche einen geordeten Switchover auf einen anderen Node erlaubt		
7	Switchover	Connection - Stabilität	Beim Switchover dürfen bestehende Connections nicht getrennt werden oder sofort Wiederhergestellt werden	Beides	MUSS
8	Switchover	Geschwindigkeit	Das umstellen auf den nächsten Node muss so schnell ausgefühgrt werden,	Beides	MUSS
			das ein Disconnect mittels Client-Konfiguration (Timeout) verhindert wird. Das Clustersystem muss ein Skript oder eine API liefern,		
9	Restore	Skript / API	welche das einfache und ggf. automatisierte Restoren eines oder mehreren Nodes ermöglichen	Beides	MUSS
10	Restore	Datensicherheit	Beim Wiederherstellen des Ursprungszustands darf es zu keinem Datenverlust kommen	Beides	MUSS
11	Restore	Connection - Stabilität	Bei der Wiederherstellung einzelner Nodes darf es zu keinen Unterbrechungen auf den Applikationen kommen	Beides	MUSS
	11001010	Commodicin Clasma	Das Wiederherstellen des Ursprungszustands muss	20.000	
12	Restore	Geschwindigkeit	innert weniger Stunden für alle Datenbanken aus dem	Beides	MUSS
		Ç	Backup Wiederhergestellt und im Clustersystem Synchronisiert werden		
13	Replikation	Synchrone Replikation	Es muss eine Synchrone Replikation sichergestellt werden	Monolitisch	MUSS
14	Replikation	Failover / Switchover Garantie	Die Replikation muss sicherstellen, das es bei einem Failover/Switchover zu keinem Fehler kommt	Monolitisch	MUSS
45	Davillantian	Thereselves	Beschreibt, wie viele Transaktionen pro Zeiteinheit vom Primary an die Replikas gesendet und Commited werden.	Datas	MUCC
15	Replikation	Throughput	Dieser Wert ist bei Synchroner Replikation entscheidend da Commits auf allen Replicas abgesetzt sein müssen.	Beides	MUSS
16	Sharding	Datenschutz- und integrität	Die Datenkonsistenz und Datenintegrität auf den Shards muss sichergestellt werden	Distributed SQL	MUSS
17	Sharding	Schutz vor Datenverlust	Die Synchronisation der Shards muss sicherstellen, dass es zu keinem Datenverlust kommt	Distributed SQL	MUSS
18	Quorum	Quorum-System vorhanden	Das Clustersystem muss über ein Quorum-System besitzen	Beides	MUSS
19	Quorum	Robhustheit	Das Quorum des Clustersystems muss robust genug sein, um eine Split-Brain-Situation zu verhindern	Beides	MUSS
20	Connection		Das Clustersystem muss sicherstellen,	Beides	MUSS
			dass eine Applikation ohne Entwicklungsaufwand mittels dem PostgreSQL Wired Connector zugreifen kann	20.000	
			Das Clustersystem muss Skripte oder eine API liefern,		
21	Management-API	Management-API vorhanden	mit dem das System zu konfigurieren, verwalten oder überwachen zu können.	Beides	MUSS
	-	-	Zudem müssen mit geringen Arbeitsaufwand		
00	Manager ADI	A. 4b 4ifi-i	damit Nodes hinzugefügt oder entfernt werden können	Beides	MUSS
22	Management-API	Authentifizierung & Autorisierung	Es müssen gängige Standards für Authentifizierung und Autorisierung mitgebracht werden Der Aufwand,	beides	MUSS
23	Management-API	Aufwand	der benötigt wird um die DB zu verwalten,	Beides	MUSS
	g		Nodes hinzuzufügen oder zu entfernen usw. muss gegeneinander verglichen werden.		
24	Backup	Backup mit PostgreSQL Standards	Backups müssen mittels PostgreSQL Standards angezogen werden	Beides	MUSS
25	Backup	Restore mit PostgreSQL Standanrds	Backups müssen mittels PostgreSQL Standards restored werden können	Beides	MUSS
26	Housekeeping - Log Rotation	-	Das Clustersystem muss die möglichkeit zur Log Rotation bieten	Beides	MUSS
27	Self Heahling		Das Clustersystem muss im Fehlerfall Nodes selber wiederherstellen können	Beides	KANN
			Läuft ein Node auf einen Fehler,		
28	Monitoring - Node Failure		muss das Clustersystem dies erkennen und Melden resp.	Beides	MUSS
			eine Schnittstelle liefern die abgefragt werden kann		
			Da die meisten PostgreSQL HA Lösungen Open-Source sind,		
29	Maintenance Quality		muss sichergestellt werden,	Beides	MUSS
	,		dass die gewählte Lösung auch aktiv gepflegt wird.		
			Als Basis dienen hier Informationen wie z.B. GitHub Insights.		
30	Performance	tps - Read-Only	Die Transaktionsrate (transactions per second / tps) für DQL Transaktionen	Beides	MUSS
31	Performance	tps - Read-Writes	Die Transaktionsrate (transactions per second / tps) für DML Transaktionen	Beides	MUSS
32	Performance Performance	Ø Latenz - Read-Only Ø Latenz - Read-Write	Die Latenzzeit bei DQL Transaktionen Die Latenzzeit bei DML Transaktionen	Beides Beides	MUSS MUSS
33	renormance	vii alenz - Beag-Write	LIE LATERIZZER DELLIMI. IPANSAKTIONEN	Reines	IVIUSS

Es muss mindestens eine Monolitisches und mindestens 2 zwei Distributed SQL Cluster ermittelt werden

Das Clustersystem muss bei einem Nodeausfall automatisch auf einen anderen Node umstellt

Skripte und APIs des Monolithisches Systems müssen auch in einem Distributed SQL System verwendet werden können



${\bf Diplomarbe it}$



2.1.2.2 Stakeholder

Rolle	Funktion	Departement	Bereich	Abteilung
Zabbix Stakeholder	Abteilungsleiter	D10 ICT	Infrastrukturmanagement	ICT Netzwerk, Security und Comm.
Staekholder Data Center Infrastruktur	Abteilungsleiter	D10 ICT	Infrastrukturmanagement	ICT Data Center
k8s Stakeholder	ICT System Ingenieur	D10 ICT	Infrastrukturmanagement	ICT Data Center

Tabelle 2.3: Stakeholder

2.1.2.3 Gewichtung

Die Gewichtung wurde mittels einer Präferenzmatrix ermittelt.

Dabei wurden folgende Anforderungen aus übersichtsgründe in Sub-Matrizen aufgeteilt: Failover Switchover Restore Replikation Sharding Quorum Management-IP Backup Performance

Die Grundlegende Gewichtung wurde folgendermassen vorgenommen:





					1	2	3	4	2	9	7	ω	თ	10	11	12	13	14	15
Gewicht	Nennungen	Rang			System vielfall t	Synergien	Failover	Switchover	Restore	Replikation	Sharding	Quorum	Connection	Managem ent-API	Backup	Housekeeping - Log Rotation	Self Heahling	Monitoring - Node Failure	Maintenance Quality
13	15		1	Systemvielfallt															
12	14		2	Synergien	1														
11	13		3	Failover	1	2													
10	12			Switchover	1	2	3												
9	11		5	Restore	1	2	ო	4											
8	10			Replikation	1	2	3	4	5										
3	3		7	Sharding	1	2	ო	4	5	6									
7	8		8	Quorum	1	2	3	4	5	6	8								
6	7	8	9	Connection	1	2	З	4	5	6	9	8							
3	4	12		Managem ent-API	1	2	3	4	5	6	10	8	9						
6	7	8	11	Backup	1	2	3	4	5	6	11	8	9	11					
1	1	14	12	Housekeeping - Log Rotation	1	2	თ	4	5	6	7	8	9	10	11				
1	1	14	13	Self Heahling	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	13			
5	6	11	14	Monitoring - Node Failure	1	2	3	4	5	6	14	8	9	14	11	14	14		
1	1	14		Maintenance Quality	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	15	14	
6	7	8	16	Performance	1	2	3	4	5	6	16	16	16	16	11	16	16	14	16
100	120			·															

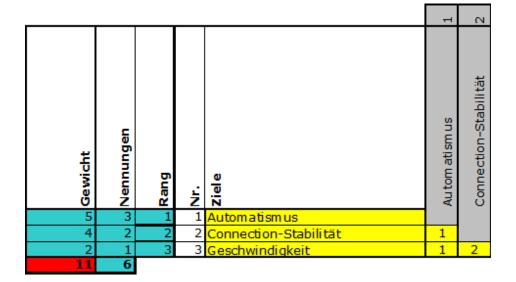
Leqende
Eingabefelder
Zellbezüge
berechnete Felder

Abbildung 2.4: Präferenzmatrix

Die Gewichtung der Failover-Anforderungen setzt sich wie folgt zusammen:







Legende

Eingabefelder

Zellbezüge

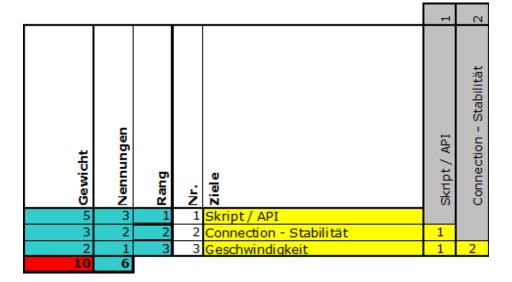
berechnete Felder

Abbildung 2.5: Präferenzmatrix - Failover

Beim Switchover wurde die Gewichtung wie folgt aufgeteilt:







Legende



Abbildung 2.6: Präferenzmatrix - Switchover

Die Gewichtung und Aufteilung der Restore-Anforderungen sieht wie folgt aus:





					1	N	ന
Gewicht	Nennungen	Rang	Nr.	ziele	Skript / API	Datensicherheit	Connection - Stabilität
5	3	1	1	Skript / API			
2	1	2	2	Datensicherheit	1		
2	1	2	3		1	2	
2	1	2	4	Geschwindigkeit	1	4	3
9	6						

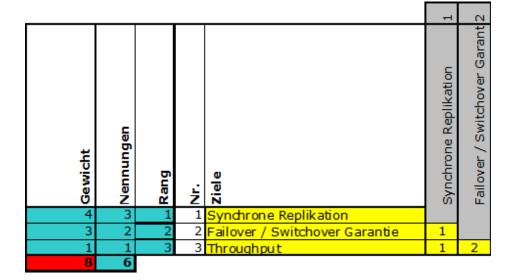
Legende Eingabefelder Zellbezüge berechnete Felder

Abbildung 2.7: Präferenzmatrix - Restore

Die Replikationsanforderungen resp. deren Gewichtung ist wie folgt aufgebaut:







Legende

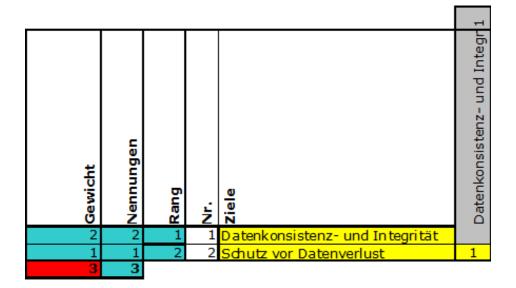


Abbildung 2.8: Präferenzmatrix - Replikation

Das Sharding setzt sich aus folgenden Teilen zusammen:







LegendeEingabefelder

Zellbezüge

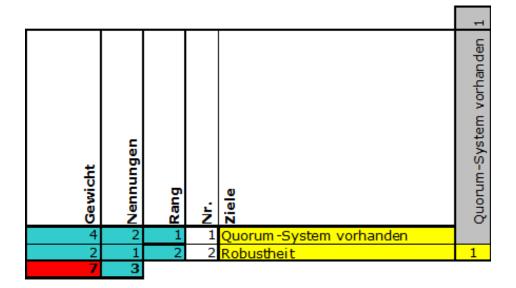
berechnete Felder

Abbildung 2.9: Präferenzmatrix - Sharding

Die Quorum-Anforderung ist folgendermassen zusammengesetzt:







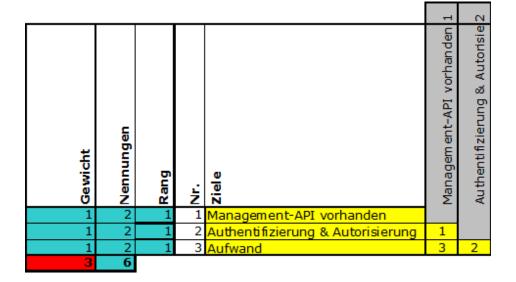
Legende Eingabefelder Zellbezüge berechnete Felder

Abbildung 2.10: Präferenzmatrix - Quorum

Bei der Management-API gibt es mehrere Sub-Anforderungen:







Legende

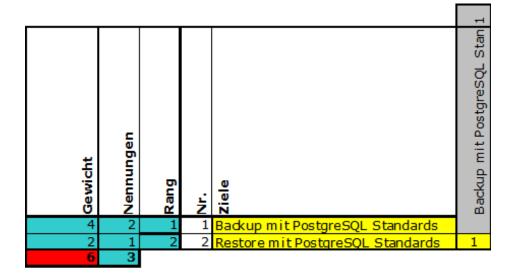


Abbildung 2.11: Präferenzmatrix - Management-API

Anforderungen zum Backup wurden nachfolgend aufgeteilt und gewichtet:







LegendeEingabefelder

Zellbezüge berechnete Felder

Abbildung 2.12: Präferenzmatrix - Backup

Performance-Benchmarking lässt sich in nachfolgende Teile unterteilen:



					1	2	ო
Gewicht	Nennungen	Rang	Nr.	Ziele	tps - Read-Only	tps - Read-Writes	Ø Latenz - Read-Only
2	4	1	1	tps - Read-Only			
2	3	2	2	tps - Read-Writes	1		
1	2	3	3	Ø Latenz - Read-Only	1	2	
1	1	4	4	Ø Latenz - Read-Write	1	2	3
6	10		·		·		

Legende



Abbildung 2.13: Präferenzmatrix - Performance

2.1.3 Testziele erarbeiten

2.1.4 PostgreSQL Benchmarking

PostgreSQL bietet ein Benchmarking-Tool,[34, 1] mit dem die DB Vermessen werden kann.

2.1.5 Analyse gängiger PostgreSQL HA Cluster Lösungen

2.1.5.1 PostgreSQL Replikation

PostgreSQL bietet von Haus aus Möglichkeiten, um Replikationen durchzuführen. Dabei ist nicht jede gleich gut für jedes Szenario geeignet[33].

Shared Disk Failover



File System (Block Device) Replication

Write-Ahead Log Shipping

Logical Replication

Trigger-Based Primary-Standby Replication

Data Partitioning
Multiple-Server Parallel Query Execution

2.1.5.2 KSGR Lösung

Das Kantonsspital Graubünden hat basierend auf keepalived wird geprüft ob die primäre Seite erreichbar und betriebsbereit ist. Trifft dies nicht mehr zu, wird ein Failover durchgeführt[52]. Ist die primäre Seite wieder verfügbar, wird ein Restore auf die primäre Seite gefahren. Es wird beim Restore immer ein komplettes Backup der sekundären Seite auf die primäre Seite übertragen. Ursache ist, dass die normalerweise für den Datenrestore benötigten PostgreSQL Board mittel nur für eine relativ kurze Zeit eingesetzt werden können ehe die differenzen zwischen den beiden Seiten zu gross werden.

Bei kleinen Datenbanken wie jene für Harbor und GitLab ist die Zeit die hierfür benötigt wird, nicht relevant. Sind die Datenbanken auf dem PostgreSQL Cluster jedoch grösser, kann der Restore mehrere Minuten dauern.

2.1.5.3 pgpool-II

pgpool-II ist eine Middleware die zwischen einem PostgreSQL Cluster und einem PostgreSQL Client gesetzt wird. pgpool-II bietet folgende Funktionen[49, 31]:

High Availability

pgpool-II bietet einen automatic Failover genannten Service an, den Watchdog. Dieser schwenkt auf einen Standby-Server und entfernt den Defekten Server. Um false positive Events und Split-brains zu verhindern setzt pgpool-II auf einen eigens entwickelten Quorum-Algorithmus.



Connection Pooling

Bestehende Connections werden wiederverwendet um die Anzahl gleichzeitig offener Connections zu reduzieren. Der Pool wird dabei anhand von Username, Database, Protocol und weiteren Verbindungsparametern zugeordnet.

Replikation

Nebst dem Standard PostgreSQL bietet pgpool-II sein eigenes Replikationssystem an.

Load Balancing

Ähnlich wie Oracle Active Data Guard [17] bietet auch pgpool-II die Möglichkeit, SELECT-Queries und Backup-Jobs auf die Secondary-Nodes umzuleiten um den Primary Node zu entlasten.

Limiting Exceeding Connections

Die Anzahl an concurrent Connections, also gleichzeitiger Verbindungen, ist bei PostgreSQL begrenzt (Systemparameter wird dabei vom DBA gesetzt). pgpool-II speichert alle Connections, die über dem Limit sind, in einer Queue und somit nicht sofort fehlerhaft abgelehnt.

Watchdog

Der Watchdog koordiniert mehrere pgpool-II Nodes und verhindert ein Split-brain.

In Memory Query Caching

pgpool-II speichert SELECT-Queries in einem Cache und verwendet die ResultSets wieder, wenn eine identische Abfrage eingeht.

Online Recovery

2.1.5.4

pgpool-II bietet die möglichkeit, einen Online Recovery resp. eine Online Synchronisation eines Nodes durchzuführen, auch kann ein neuer Standby-Node synchronisiert werden. Dafür muss der Node aber im Detached Mode stehen, unabhängig ob der Detach manuell oder von pgpool-II ausgeführt wurde.

```
pg_auto_failover
2.1.5.4.1
             Replikation
2.1.5.4.2
             Replikation
```

2.1.5.4.3 Proxy

pg_auto_failover benötigt einen HAProxy, um Load Balancing usw. [9]



2.1.5.4.4 API / Skripte

2.1.5.4.5 Architektur

Die Dokumentation von pg_auto_failover [3] zeigt auf, wie der Failover funktioniert:

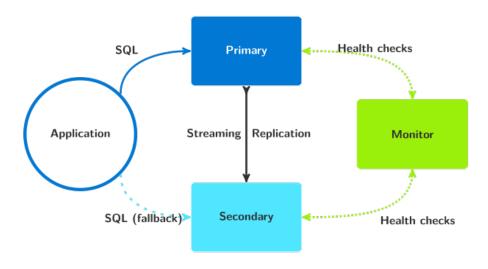


Abbildung 2.14: pg_auto_failover-Architektur - Single Standby

Aber auch Multi-Nodes können eingebunden werden[11]:

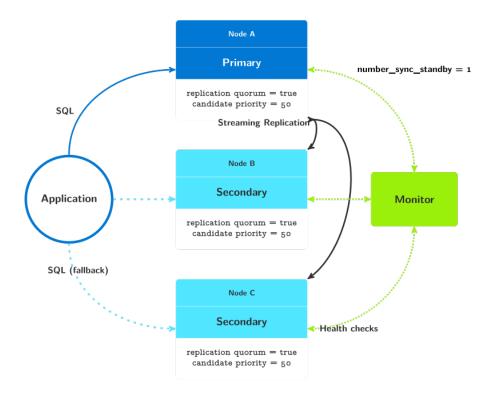


Abbildung 2.15: pg_auto_failover-Architektur - Multi-Node Standby



pg_auto_failover kann Citus einbinden[5]. Allerdings bleibt die Architektur im Kern immer Monolothisch.

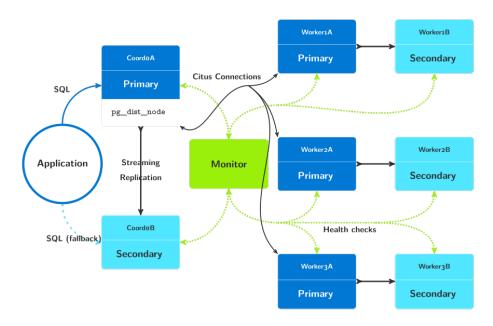


Abbildung 2.16: pg_auto_failover-Architektur - Citus

2.1.5.5 Patroni

2.1.5.5.1 Replikation

2.1.5.5.2 Proxy

Patroni benötigt einen HAProxy, um Load Balancing usw. [9]

2.1.5.5.3 API / Skripte

Patroni hat ein eigenes Tool- und Commandset, patronictl, welches die Verwaltung vereinfacht. Es umfasst das ändern und erfassen von Konfigurationen, das forcieren eines Failovers als Switchover, Maintenance Handling und Informationsbeschaffung.

Zusätzlich bietet Patroni eine API, welche Daten für das Monitoring bereitstellt aber auch Betriebsfunktionen bereitstellt.

$2.1.5.5.4 \qquad \text{etcd}$

Patroni benötigt etcd als key-value-store



2.1.5.5.5 Architektur

Das Architektur-Schaubild sieht folgendermassen aus:

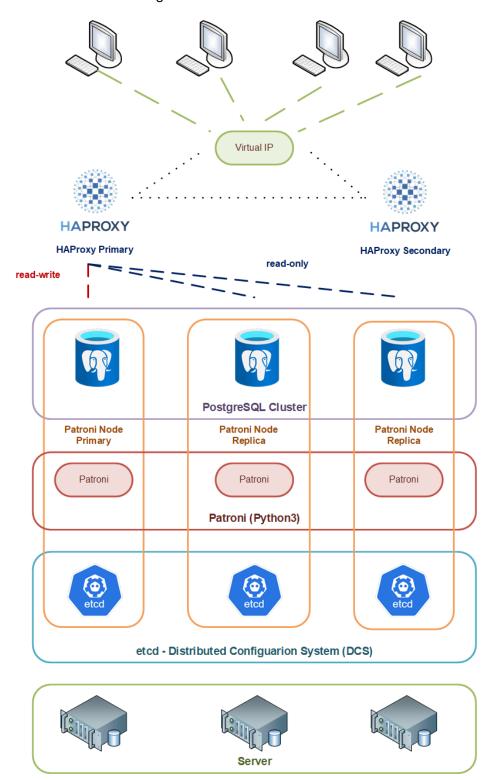


Abbildung 2.17: Patroni-Architektur



2.1.5.5.6 Maintenance

Patroni wird von Zalando regelmässig gepflegt. Das Projekt hat eine überschaubare Anzahl an Issues, wird aber Regelmässig



Abbildung 2.18: Patroni - Pulse

Code wird Regelmässig hinzugefügt und entfernt:



Abbildung 2.19: Patroni - Code Frequency

Das Projekt hält auch die gängigen Standards auf Github ein:





Abbildung 2.20: Patroni - Community Standards

Die Contributors commiten, löschen und erweitern Patroni Regelmässig:

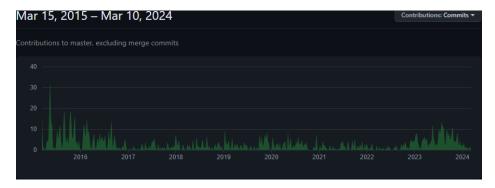


Abbildung 2.21: Patroni - Contributors Commits



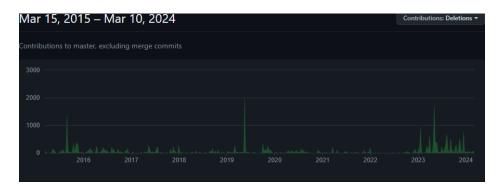


Abbildung 2.22: Patroni - Contributors Deletations



Abbildung 2.23: Patroni - Contributors Additions

Commits werden nach wie vor immer noch Regelmässig eingespielt, auch wenn die Frequenz etwas nachgelassen hat:



Abbildung 2.24: Patroni - Commit Activity

Nebst Zalando selbst, hat auch EnterpriseDB[19] ein grösseres Repository eingebunden. Dies weil EnterpriseDB stark auf Patroni setzt.



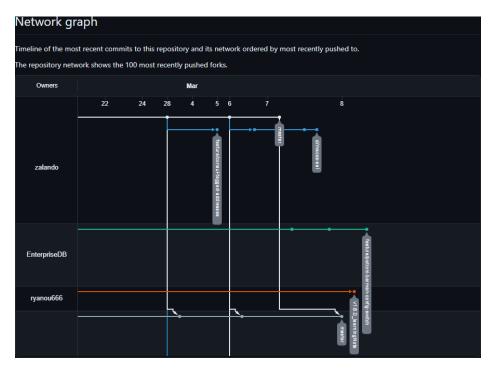


Abbildung 2.25: Patroni - Network Graph

2.1.5.6 CloudNativePG

2.1.5.7 yugabyteDB - Distributed SQL 101

yugabyteDB - Distributed SQL 101 ist eine nahezu komplett PostgreSQL Kompatible Datenbank. Sie ist eine Distributed SQL Datenbank, also eine Verteilte Datenbank[62].

2.1.5.8 Stackgres mit Citus

Stackgres ist eine PostgreSQL Implementation die dafür vorgesehenen ist, in einem Kubernetes Cluster betrieben zu werden.

An sich wäre Stackgres nur eine Implementation von Patroni in Kubernetes inkl. Load Balancer. Nun kommt das Citus-Plugin ins spiel, welches aus einer jeden Monolithischen, klassischen PostgreSQL Installation eine Distributed SQL Umgebung macht.//// Citus wiederum ist in den Microsoft Konzern eingebettet

2.1.5.8.1 Architektur

2.1.5.8.1.1 Citus Coordinator und Workers

Citus arbeitet mit einem Coordinator-Node, der jedes Query analysiert und an einen Worker-Node weitergibt.



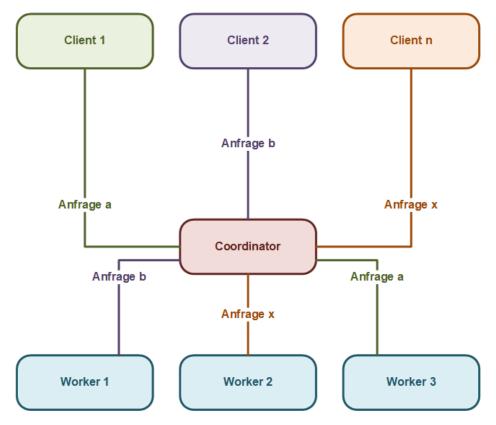


Abbildung 2.26: Citus - Coordinator und Workers

2.1.5.8.1.2 Citus Sharding

Citus bietet zwei Sharding-Modelle an.

Row-based sharding Beim diesen sharding werden Tabellen anhand einer Distribution Column aufgeteilt. [7, 4]



Abbildung 2.27: Citus - Row-Based-Sharding

Schema-based sharding





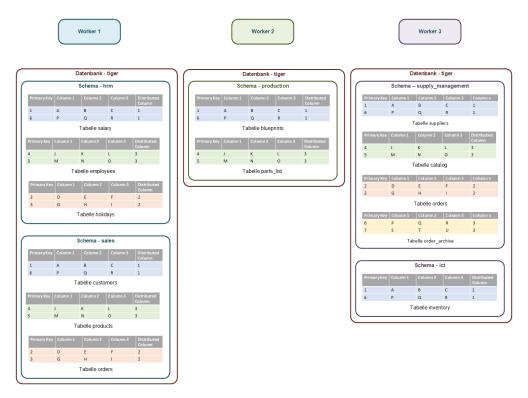


Abbildung 2.28: Citus - Schema-Based-Sharding

Schlussfolgerung Beide Sharding-Methoden haben eine grosse Schwäche. Sie sind nicht vollständig ACID-Konform (??)da Datenverlust entstehen kann, wenn ein Node wegfällt. Die Shards müssen mit entsprechenden mit Replikation gesichert werden[6]. Dies muss aber bei der evaluation mittels Tests noch bestätigt werden.

2.1.5.8.2 Maintenance

Bei Stackgres gab es im letzten Monat keine wirkliche Bewegung:

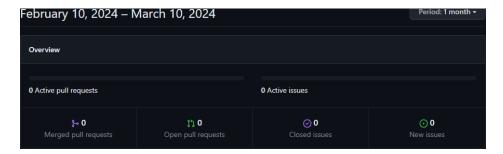


Abbildung 2.29: Stackgres - Pulse

Anders sieht es bei Citus aus, die Firma die mittlerweile zu Microsoft gehört, schliesst Issues rasch und hat eine verhältnissmässig hohe Requstrate:





Abbildung 2.30: Citus - Pulse

Bei Stackgres wird sehr viel Code hinzugefügt oder gelöscht, beim älteren Citus wurden weniger änderungen verzeichnet:

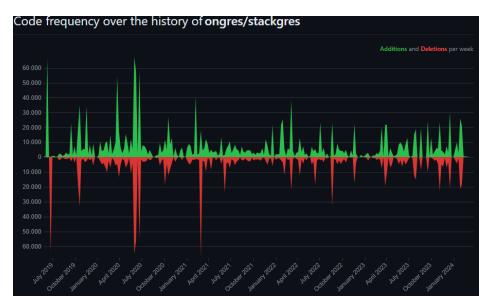


Abbildung 2.31: Stackgres - Code Frequency



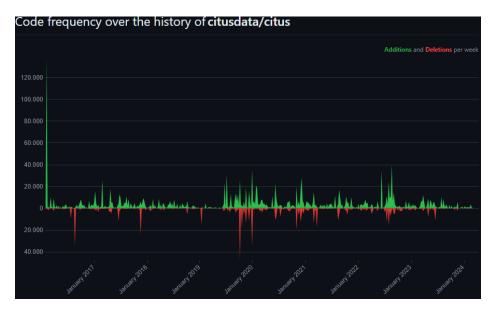


Abbildung 2.32: Citus - Code Frequency

Citus legt einen hohen Stellenwert auf die Community-Standars, Stackgres selbst schneidet hier nur Mittelmässig ab:

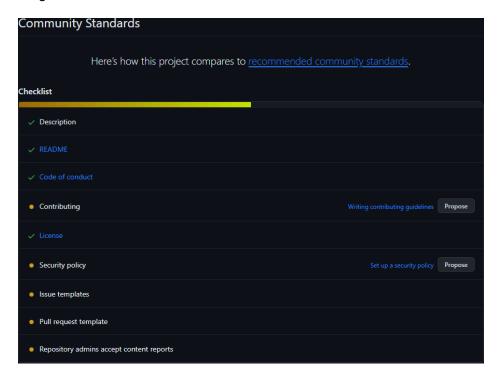


Abbildung 2.33: Stackgres - Community Standards





Abbildung 2.34: Citus - Community Standards

Die Stackgres Constributors pflegen aktiv Additions ein, löschen Regelmässig und Commiten ebenfalls auf die main-Branch. Citus, dessen Repository länger Commited wird, hat weniger bewegung auf die main-Branch.

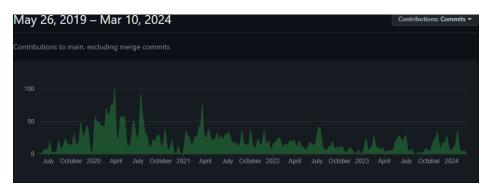


Abbildung 2.35: Stackgres - Contributors Commits



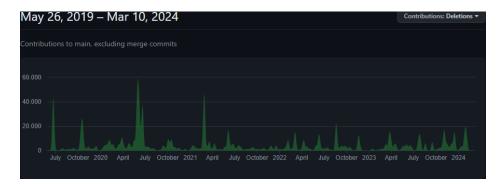


Abbildung 2.36: Stackgres - Contributors Deletations

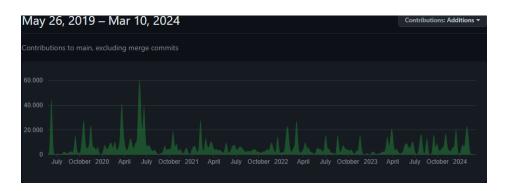


Abbildung 2.37: Stackgres - Contributors Additions

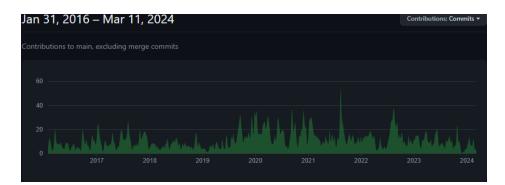


Abbildung 2.38: Citus - Contributors Commits



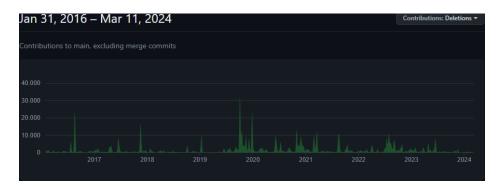


Abbildung 2.39: Citus - Contributors Deletations



Abbildung 2.40: Citus - Contributors Additions

Gerade Ende Januar gab es bei Stackgres eine grössere Anzahl Commits, anhand der statistik wird ersichtlich, dass i.d.R. einmal pro Monat grössere Mengen an Commits eingespielt werden. Bei Citus gibt es ebenfalls Regelmässig grössere Mengen an Commits, allerdings scheint bei citusdata mehr mit kürzeren Sprints gearbeitet zu werden als bei ongres denn die Commits sind Regelmässiger:



Abbildung 2.41: Stackgres - Commit Activity





Abbildung 2.42: Citus - Commit Activity

In letzter Zeit haben nur ongres, der Entwickler von Stackgres, als auch citusdata, grössere Commits auf das Repository gefahren. Andere grössere Entwickler wie EnterpriseDB sind abwesend.

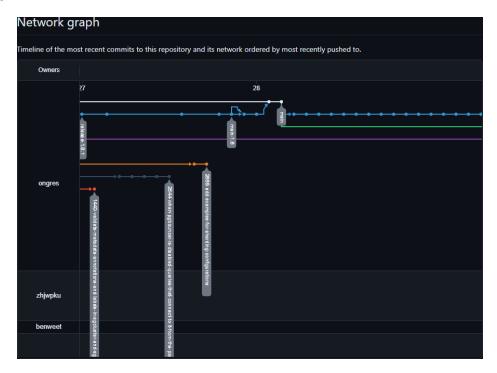


Abbildung 2.43: Stackgres - Network Graph



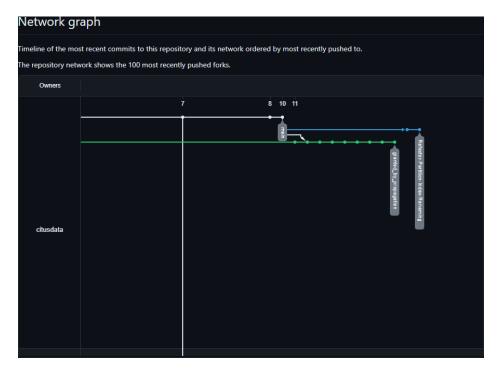


Abbildung 2.44: Citus - Network Graph

2.1.6 Vorauswahl

Folgende Lösungen werden nicht evaluirt, sondern bereits zu Beginn ausgeschieden:

Nr.	Lösung	Status	Begründung
_	KCCD I serves	Mayayaaaabiadaa	Hat nur einen Standy / Replika-Node.
1	KSGR-Lösung	Vorausgeschieden	Failover Funktioniert nur bei kleineren Datenmengen wirklich in einer vernüftigen Zeit.
2	pgpool-II	Vorausgeschieden	pgpool-II hat kein GitHub-Repository und bietet daher keine vergleichswerte mittels Github Insights.
			pg_auto_failover würde zwar Citus-Support bieten,
3	pg_auto_failover	Vorausgeschieden	allerdings gibt es keine gut dokumentierte Implementation für Kubernetes.
			Erfüllt daher das Kriterium für die Synergien nicht
	CloudNativePG	Vorausgeschieden	CloudNativePG ist keine vollständige Cloud Native Lösung.
			Mittels Citus könnte sogar eine Distributed SQL Lösung implementiert werden.
4			Die Grundarchitektur bleibt aber Monolithisch mit einem Primary und Replikas.
			Und da kein Benefit in Form von Synergien vorhanden sind,
			fällt CloudNativePG raus.
			Citus row-based-sharding wäre Hocheffizient
			wenn es um Ressourcenverteilung geht und zudem echtes Sharding.
			Allerdings setzt es anpassungen an den Tabellen der Applikationen voraus.
8	Citus row-based-sharding	Vorausgeschieden	Das KSGR ist allerdings kein Softwarehaus
			und kann keine Forks durchführen,
			auch weil viele Applikationen zertifiziert sein müssen.
			Scheitert daher an der Machbarkeit

Tabelle 2.4: Vorauswahl - Ausgeschieden

Entsprechend werden nur noch nachfolgende Lösungen genauer betrachtet:



Nr.	Lösung	Status	Begründung
5	5 Patroni Evaluation		Patroni kann als Monolithisches System genutzt werden, ist aber auch Kern von Stackgres.
			Die API und Skripte können also in beiden Welten verwendet werden Bietet eine einfache und kompakte Möglichkeit für ein Distributed SQL System.
6	Stackgres mit Citus	Evaluation	Da Patroni unter der Haube ist, kann die API und sonstige Skripte auch auf einem Monolithischen System eingesetzt werden.
7	Yugabyte-DB	Evaluation	Ist eine reine Distributed SQL Lösung und ist Vollständig Cloud Native.

Tabelle 2.5: Vorauswahl - Evaluation

2.1.7 Installation verschiedener Lösungen

Entsprechend wurden folgende Server bereitgestellt:

Server	Тур	Funktion	Full Qualified Device Name	IP
sks1183	Distributed SQL	Server	sks1183.ksgr.ch	10.0.20.97
sks1184	Distributed SQL	Agent	sks1184.ksgr.ch	10.0.20.104
sks1185	Distributed SQL	Agent	sks1185.ksgr.ch	10.0.20.105
vks0032	Distributed SQL	Virteulle IP	vks0032.ksgr.ch	10.0.20.106
	Tal	belle 2.6: Eva	luationssyssteme	

2.1.7.1 rke2 - Evaluationsplattform

Die Grundsätzliche Evaluationsplattform für Distributed SQL / Shards sieht folgendermassen aus:

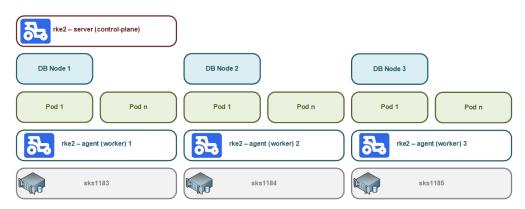


Abbildung 2.45: Evaluationssystem - Distributed SQL / Shards

Die Konfiguration der rke2-Nodes sieht folgendermassen aus:



Kubernetes Runtime rke2

Container-EnviromentcontainerdContainer Network Interface (CNI)cilium

loud Native Storage (CNS) local-path-provisioner

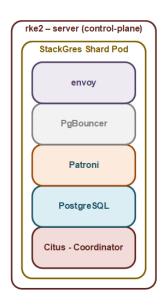
Tabelle 2.7: Evaluationssysstem - Distributed SQL / Sharding

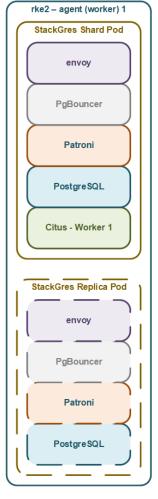
2.1.7.2 Patroni

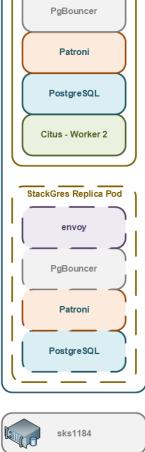
2.1.7.3 StackGres - Citus



2.1.7.3.1 Architektur



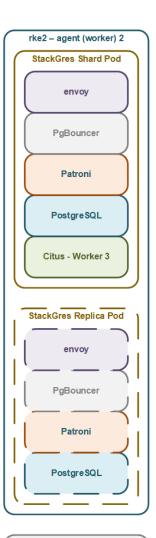




rke2 – agent (worker) 2

StackGres Shard Pod

envoy



sks1185





Abbildung 2.46: Stackgres - Citus - Evaluationsarchitektur



2.1.7.4 yugabyteDB

2.1.8 Gegenüberstellung der Lösungen

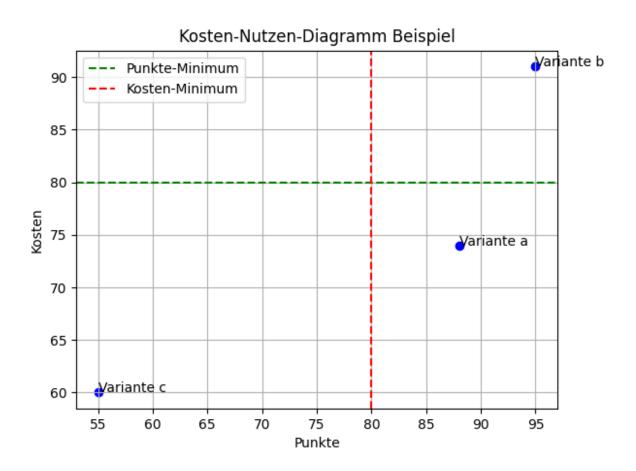


Abbildung 2.47: Kosten-Nutzen-Analyse

2.1.9 Entscheid
2.2 Aufbau und Implementation Testsystem
2.2.1 Bereitstellen der Grundinfrastruktur
2.2.2 Installation und Konfiguration PostgreSQL HA Cluster
2.2.3 Technical Review der Umgebung



2.3	Testing
2.3.1	Testing
2.3.2	Protokollierung
2.3.3	Review und Auswertung
2.4	Troubleshooting und Lösungsfindung

3	Resultate
3.1	Zielüberprüfung
3.2	Schlussfolgerung
3.3	Weiteres Vorgehen / offene Arbeiten
3.4	Persönliches Fazit

Abbildungsverzeichnis

1.1	Spitalregionen Kanton Graubünden[30]	1
1.2	Wahlkreise Kanton St. Gallen[53]	2
1.3	Spitalregionen / Spitalstrategie Kanton St. Gallen[24]	3
1.4	Organigramm Kantonsspital Graubünden	4
1.5	Organigramm Departement 10 - ICT	5
1.6	Risiken bestehende Lösung	11
1.7	Risiken bestehende Lösung mit Massnahmen	12
1.8	Systemabgrenzung	17
1.9	Projektrisiken	21
1.10	Projektrisiken mit Massnahmen	23
2.1	Monolithische vs. verteilte SQL Systeme	31
2.2	CAP-Theorem	34
2.3	Datenbankskalierung	35
2.4	Präferenzmatrix	39
2.5	Präferenzmatrix - Failover	40
2.6	Präferenzmatrix - Switchover	41
2.7	Präferenzmatrix - Restore	42
2.8	Präferenzmatrix - Replikation	43
2.9	Präferenzmatrix - Sharding	44
2.10	Präferenzmatrix - Quorum	45
2.11	Präferenzmatrix - Management-API	46
2.12	Präferenzmatrix - Backup	47
2.13	Präferenzmatrix - Performance	48
2.14	pg_auto_failover-Architektur - Single Standby	51
2.15	pg_auto_failover-Architektur - Multi-Node Standby	51
2.16	pg_auto_failover-Architektur - Citus	52
2.17	Patroni-Architektur	53
2.18	Patroni - Pulse	54
2.19	Patroni - Code Frequency	54
2.20	Patroni - Community Standards	55
2.21	Patroni - Contributors Commits	55
2.22	Patroni - Contributors Deletations	56
2.23	Patroni - Contributors Additions	56
2 24	Patroni Commit Activity	56

Diplomarbeit	ib
2.25 Patroni - Network Graph	57
2.26 Citus - Coordinator und Workers	58
2.27 Citus - Row-Based-Sharding	58
2.28 Citus - Schema-Based-Sharding	59
2.29 Stackgres - Pulse	59
2.30 Citus - Pulse	60
2.31 Stackgres - Code Frequency	60
2.32 Citus - Code Frequency	61
2.33 Stackgres - Community Standards	61
2.34 Citus - Community Standards	62
2.35 Stackgres - Contributors Commits	62
2.36 Stackgres - Contributors Deletations	63
2.37 Stackgres - Contributors Additions	63
2.38 Citus - Contributors Commits	63
2.39 Citus - Contributors Deletations	64
2.40 Citus - Contributors Additions	64
2.41 Stackgres - Commit Activity	64
2.42 Citus - Commit Activity	65
2.43 Stackgres - Network Graph	65
2.44 Citus - Network Graph	66
2.45 Evaluationssystem - Distributed SQL / Shards	67
2.46 Stackgres - Citus - Evaluationsarchitektur	69
2.47 Koston Nutzon Anglysa	70



Tabellenverzeichnis

1.1	Inventarisierte Datenbanksysteme	/
1.2	Datenbankinventar	8
1.3	Datenbankinventor - Nach Betriebssystemen aufgeschlüsselt	8
1.4	Risiko-Matrix aktuelle Situation PostgreSQL Datenbanken	10
1.5	Administrative Aufgaben	13
1.6	Automatisierung Administrativer Aufgaben	14
1.7	Ziele	15
1.8	Gegebene Systeme	16
1.9	Abhängigkeiten	18
1.10	Risiko-Matrix der Diplomarbeit	20
1.11	Projektcontrolling	25
1.12	Initialer Statusbericht	28
1.13	Zweiter Statusbericht	29
1.14	Fachgespräche	30
2.1	Quorum Beispiele	33
2.2	Anforderungskatalog	37
2.3	Stakeholder	38
2.4	Vorauswahl - Ausgeschieden	66
2.5	Vorauswahl - Evaluation	37
2.6	Evaluationssyssteme	37
2.7	Evaluationssysstem - Distributed SQL / Sharding	86
I	Arbeitsrapport	ii
II	Fachgespräche - Protokoll	iii
Ш	Kommentare - Anmerkung	iv



Listings

1	Proxy Settings
2	Downland rke2 server
3	rke2 server installieren
4	Downlaod rke2 agent
5	rke2 agent aktivieren
6	rke2 server proxy
7	rke2 server proxy kopieren
8	rke2 server cilium installieren
9	rke2 server cilium aktivieren
10	rke2 server starten
11	iptables entries server
12	rke2 server token vii
13	Python LaTex - zotero - Zotero BibLaTex Importer vii
14	Python LaTex - riskmatrix - Risxikomatrizen xiv



Literatur

- [1] About pgbench-tools. https://github.com/gregs1104/pgbench-tools. original-date: 2010-02-17T13:33:28Z. 2023.
- [2] Satyadeep Ashwathnarayana und Inc. Netdata. *How to monitor and fix Database bloats in PostgreSQL?* / Netdata Blog. https://blog.netdata.cloud/postgresql-database-bloat/. 2022.
- [3] unknown author. *Architecture Basics pg_auto_failover 2.0 documentation*. https://pg-auto-failover readthedocs.io/en/main/architecture.html.
- [4] unknown author. *Choosing Distribution Column Citus 12.1 documentation*. https://docs.citusdata.com/en/v12.1/sharding/data_modeling.html#distributed-data-modeling.
- [5] unknown author. *Citus Support*—*pg_auto_failover 2.0 documentation*. https://pg-auto-failover.readthedocs.io/en/main/citus.html.
- https://docs.citusdata.com/en/v12.1/admin_guide/cluster_management.html#worker-node-failu

[6] unknown author. Cluster Management - Citus 12.1 documentation - worder-node-failure.

- [7] unknown author. *Concepts Citus 12.1 documentation row-based-sharding*. https://docs.citusdata.com/en/v12.1/get_started/concepts.html#row-based-sharding.
- [8] unknown author. etcd. https://etcd.io/.
- [9] unknown author. HAProxy Documentation Converter. https://docs.haproxy.org/.
- [10] unknown author. *HAProxy version 2.9.6 Starter Guide*. https://docs.haproxy.org/2.9/intro.html#3.2.
- [11] unknown author. *Multi-node Architectures pg_auto_failover 2.0 documentation*. https://pg-auto-failover.readthedocs.io/en/main/architecture-multi-standby.html.
- [12] GitLab B.V. und GitLab Inc. *The DevSecOps Platform | GitLab*. https://about.gitlab.com/.
- [13] Alexandre Cassen und Read the Docs. *Introduction Keepalived 1.2.15 documentation*. https://keepalived.readthedocs.io/en/latest/introduction.html. 2017.
- [14] Microsoft Corporation. Azure SQL-Datenbank ein verwalteter Clouddatenbankdienst / Microsoft Azure. https://azure.microsoft.com/de-de/products/azure-sql/database. 2023.
- [15] Microsoft Corporation. *Datenbank-Software und Datenbankanwendungen | Microsoft Access*. https://www.microsoft.com/de-de/microsoft-365/access. 2023.
- [16] Microsoft Corporation. *Microsoft Data Platform | Microsoft*. https://www.microsoft.com/de-ch/sql-server.



- [17] ORACLE CORPORATION. "Oracle (Active) Data Guard 19c". In: (2019), S. 14.
- [18] Varun Dhawan und data-nerd.blog. *PostgreSQL-Diagnostic-Queries data-nerd.blog*. https://data-nerd.blog/2018/12/30/postgresql-diagnostic-queries/.
- [19] EDB: Open-Source, Enterprise Postgres Database Management. https://www.enterprisedb.com/.
- [20] Elektronik-Kompendium.de und Schnabel Schnabel. SAN Storage Area Network. https://www.elektronik-kompendium.de/sites/net/0906071.htm. 2023.
- [21] DB-Engines und solidIT consulting & software development gmbh. *DB-Engines Ranking*. https://db-engines.com/en/ranking.
- [22] DB-Engines und solidIT consulting & software development gmbh. *relationale Datenbanken DB-Engines Enzyklopädie*. https://db-engines.com/de/article/relationale+Datenbanken?
 ref=RDBMS.
- [23] The Linux Foundation. Harbor. https://goharbor.io/. 2023.
- [24] Kanton St. Gallen Amt für Gesundheitsversorgung und Staatskanzlei Kanton St. Gallen Dienststelle Kommunikation. Weiterentwicklung der Strategie der St. Galler Spitalverbunde | sg.ch. https://www.sg.ch/gesundheit-soziales/gesundheit/gesundheitsversorgung--spitaeler-spitaeler-spitaeler-kliniken/spitalzukunft.html.
- [25] Git. About Git. https://git-scm.com/about.
- [26] IBM Deutschland GmbH. Was ist das CAP-Theorem? | IBM. https://www.ibm.com/de-de/topics/cap-theorem. 2023.
- [27] IBM Deutschland GmbH. Was ist OLAP? | IBM. https://www.ibm.com/de-de/topics/olap.
- [28] Jedox GmbH. Was ist OLAP? Online Analytical Processing im Überblick. https://www.jedox.com/de/blog/was-ist-olap/. Section: Knowledge.
- [29] Pure Storage Germany GmbH. Was ist ein Storage Area Network (SAN)? / Pure Storage. https://www.purestorage.com/de/knowledge/what-is-storage-area-network.html.
- [30] Gesundheitsamt Graubünden, Uffizi da sanadad dal Grischun und Ufficio dell'igiene pubblica dei Grigioni. *Kenndaten 2016 Spitäler und Kliniken September 2018.* https://www.gr.ch/DE/institutionen/verwaltung/djsg/ga/InstitutionenGesundeitswesens/Spitaeler/Dok%20Spitler/Kenndaten%202016%20Spit%C3%A4ler.pdf.
- [31] The Pgpool Global Development Group. What is Pgpool-II? https://www.pgpool.net/docs/44/en/html/intro-whatis.html. 2023.
- [32] The PostgreSQL Global Development Group. 25.1. Routine Vacuuming. https://www.postgresql.org/docs/16/routine-vacuuming.html. 2023.
- [33] The PostgreSQL Global Development Group. 27.1. Comparison of Different Solutions. https://www.postgresql.org/docs/16/different-replication-solutions.html. 2023.



- [34] The PostgreSQL Global Development Group. *pgbench*. https://www.postgresql.org/docs/16/pgbench.html. 2023.
- [35] Inc. HashiCorp. Terraform by HashiCorp. https://www.terraform.io/.
- [36] Patrick Hunt, Mahadev Konar, Flavio P Junqueira und Benjamin Reed. "ZooKeeper: Waitfree coordination for Internet-scale systems". In: (2010).
- [37] Splunk Inc. Splunk / Der Schlüssel zu einem resilienten Unternehmen. https://www.splunk.com/de_de. 2023.
- [38] Sebastian Insausti. Scaling PostgreSQL for Large Amounts of Data. https://severalnines.com/blog/scaling-postgresql-large-amounts-data/. 2019.
- [39] Shiv Iyer und MinervaDB. *PostgreSQL DBA Daily Checklist*. https://minervadb.xyz/postgresql-dba-d 2020.
- [40] Unmesh Joshi. *Quorum*. https://martinfowler.com/articles/patterns-of-distributed-systems/quorum.html. 2020.
- [41] Martin Keen und IBM Deutschland GmbH. *IBM Db2*. https://www.ibm.com/de-de/products/db2.
- [42] Pasha Kostohrys. *Database replication*—an overview. https://medium.com/@pkostohrys/database-replication-an-overview-f7ade110477. 2020.
- [43] Anatoli Kreyman. Was ist eigentlich Splunk? https://www.kreyman.de/index.php/splunk/76-was-ist-eigentlich-splunk-big-data-platform-monitoring-security.
- [44] Pankaj Kushwaha und Unit 3D North Point House. *POSTGRESQL DATABASE MAINTE-NANCE. Routine backup of daily database... | by Pankaj kushwaha | Medium.* https://pankajconnect.medium.com/postgresql-database-maintenance-66cd638d25ab.
- [45] Red Hat Limited. Was ist Ansible? https://www.redhat.com/de/technologies/management/ansible/what-is-ansible.
- [46] Red Hat Limited. Was ist CI/CD? Konzepte und CI/CD Tools im Überblick. https://www.redhat.com/de/topics/devops/what-is-ci-cd.
- [47] Switzerland Linuxfabrik GmbH Zurich. *Keepalived Open Source Admin-Handbuch der Linuxfabrik*. https://docs.linuxfabrik.ch/software/keepalived.html. 2023.
- [48] Nico Litzel, Stefan Luber und Vogel IT-Medien GmbH. Was ist Elasticsearch? https://www.bigdata-insider.de/was-ist-elasticsearch-a-939625/. 2020.
- [49] SRA OSS LLC. pgpool Wiki. https://www.pgpool.net/mediawiki/index.php/Main_Page. 2023.
- [50] Hewlett Packard Enterprise Development LP. Was ist SAN-Speicher? | Glossar. https://www.hpe.com/ch/de/what-is/san-storage.html.
- [51] Diego Ongaro. "Consensus: Bridging Theory and Practice". In: (2014).



- [52] Bruno Queirós und LinkedIn Ireland Unlimited Company. *Postgresql replication with auto-matic failover*. https://www.linkedin.com/pulse/postgresql-replication-automatic-failover-brunc3%B3s. 2020.
- [53] Kanton St. Gallen Dienst für politische Rechte und Staatskanzlei Kanton St. Gallen Dienststelle Kommunikation. Wahlkreise für Kantonsratswahlen | sg.ch. https://www.sg.ch/politik-verwaltung/abstimmungen-wahlen/wahlen/Wahlkreise-im-Kanton-SG.html.
- [54] Ed Reckers und SnapLogic Inc. *Was ist die Snowflake-Datenplattform?* https://www.snaplogic.com/de/blog/snowflake-data-platform. 2023.
- [55] IONOS SE. Apache Cassandra: Verteilte Verwaltung großer Datenbanken. https://www.ionos.de/digitalguide/hosting/hosting-technik/apache-cassandra-vorgestellt/. 2021.
- [56] IONOS SE. *Datenbankmanagementsystem (DBMS) erklärt*. https://www.ionos.de/digitalguide/hosting/hosting-technik/datenbankmanagementsystem-dbms-erklaert/. 2020.
- [57] IONOS SE. *MongoDB die flexible und skalierbare NoSQL-Datenbank*. https://www.ionos.de/digitalguide/websites/web-entwicklung/mongodb-vorstellung-und-vergleich-mit-mysc2019.
- [58] IONOS SE. SQLite: Die bekannte Programmbibliothek im Detail vorgestellt. https://www.ionos.de/digitalguide/websites/web-entwicklung/sqlite/. 2023.
- [59] IONOS SE. *Terraform*. https://www.ionos.de/digitalguide/server/tools/was-ist-terraform/. 2020.
- [60] IONOS SE. Was ist Redis? Die Datenbank vorgestellt. https://www.ionos.de/digitalguide/hosting/hosting-technik/was-ist-redis/. 2020.
- [61] IONOS SE. Was ist SIEM (Security Information and Event Management)? https://www.ionos.de/digitalguide/server/sicherheit/was-ist-siem/. 2020.
- [62] Sami Ahmed Siddiqui. Distributed SQL 101. https://www.yugabyte.com/distributed-sql/.
- [63] Inc. Snowflake. *Datenbanken, Tabellen und Ansichten Überblick | Snowflake Documentation*. https://docs.snowflake.com/de/guides-overview-db.
- [64] Thomas-Krenn.AG. Git Grundlagen Thomas-Krenn-Wiki. https://www.thomas-krenn.com/de/wiki/Git_Grundlagen.
- [65] Rainer Züst. "Einstieg ins Systems Engineering". In: (2002).



Glossar

- Ansible Ansible ist ein Open-Soure Automatisierungstool zur Provisionierung, Konfiguration, Deployment und Orchestrierung. Ansible verbindet sich auf auf die Zielgeräte und führt dort die Hinterlegten Module aus. Oft werden die verschieden Aufgaben in einem Skript, in einem sogenannten Playbook geschrieben werden[45].. 16
- **AUTOVACUUM** Der AUTOVACUUM Job räumt die Tablespaces und Data Files innerhalb von PostgreSQL sowie auf dem Filesystem nach Lösch- und Manipulations-Transaktionen auf, aktualisiert Datenbank interne Statistiken und verhindert Datenverlust von selten genutzten Datensätzen[32].. 14, 15
- **Cassandra** Cassandra ist eine Spaltenorganisierte NoSQL-Datenbank die 2008 veröffentlicht[55] wurde.. 7
- **CI/CD** Continuous Integration/Continuous Delivery bedeutet, das Anpassungen kontinuirlich in die Entwicklungsumgebungen integriert und auf die Zielplattformen verteilt werden[46].. 4
- **DBMS** Ein Database Management System regelt und organisiert die Datenbasis einer Datenbank[56].. 4
- **Debian** Debian gehört nebst Slackware Linux zu den ältesten Linux Distribution die noch immer gepflegt und eingesetzt werden. Sie wurde im August 1993 gestartet und brachte im Laufe der Zeit einige der beliebstesten Distributionen wie Ubuntu hervor.. 16
- **Elasticsearch** Elasticsearch ist eine 2010 veröffentlichte Open-Source Suchmaschine die auf Basis von JSON-Dokumenten und einer NoSQL-Datenbank arbeitet[48].. 7
- etcd etcd ist [8]. 52
- **Failover** In einem Fehlerfall wird in einem HA-System meist ein Primary Node auf den Secondary ungeplant geswitched.. 15, 31, 32, 49, 82
- **Foreman** Foreman ist ein Lifecycle Management und Provisioning System für Virtuelle und Physische Server. Ab Version 6 basierte der Red Hat Satellite auf Foreman. 16, 20
- **Git** Git ist eine Versionierungssoftware und bietet die Möglichkeit, Repositories erstellen zu können. Die Repositories sind dabei nicht zentral sondern dezentral organsiert und arbeiten daher mit Working Copies von Repositories[25, 64].. 82



GitLab GitLab ist ein Git basierendes System für die Versionierung und bietet dabei auch noch Dienste für CI/CD. GitLab kann sowohl als Online Dienst als auch als On-premises Service konsumiert werden[12].. 15, 49

HAProxy HAProxy [10]. 50, 52

- **Harbor** Harbor ist ein Open-Source-Tool zur Registrierung von Richtlinien rollenbasierten Zugriffssteuerung[23]. Harbor wird beim KSGR zur Verwaltung der Kubernetes-Plattform verwendet.. 15, 49
- **HP-UX** Dieses UNIX-Derivat ist ein abkömmling von System III, System V R3 und System V R4 und wurde von HP zum ersten Mal 1982 veröffentlicht.. 4, 5, 8, 20
- IBM DB2 IBM DB2 ist eine Relationale Datenbank[41] deren Vorläufer System-R von IBM zwischen 1975 und 1979 entwickelt wurde. DB2 selber wurde 1983 von IBM veröffentlicht.. 7, 34
- **keepalived** keepalived nutzt VRRP um eine leichtgewichtige Lösung für ein HA-Failover zu realsieren. keepalived benötigt dazu keinen dritten Node, also einen Quorum-Node. Wenn die definierte sekundärseite keine Antwort mehr von der primären Seite nach einer definierten Anzahl versuchen in einem bestimmten Interval mehr bekommt, oder ein per Skript definiertes Event auf der primären Seite eintrifft, wird ein Failover auf die sekundäre Seite ausgeführt. Je nach Konfiguration kann der Restore auf die primäre Seite eingeleitet werden wenn diese wieder verfügbar ist oder der Restore unterbunden werden[47, 13].. 49
- **Kubernetes** Kubernetes, oder k8s, ist eine Open-Source Containerplattform die ursprünglich von Google 2014 für die Bereitstellung und Orchestrierung von Containern entwickelt wurde aber 2015 an eine Tochter Foundation der Linux Foundation gespendet. Kubernetes kommt aus dem Griechischen und bedeutet Steuermann.. 4, 8, 16, 82
- **Linux** Linux ist ein Open-Source Betriebssystem, welches von Linus Torvalds 1991 in seiner frühesten Form entwickelt wurde und lose vom UNIX Derivat MINIX inspiert war. Linux besteht heute aus einer enorm grossen Anzahl an Distributionen und läuft auf einer grossen Anzahl von Plattformen.. 5, 83
- MariaDB MariaDB ist ein MySQL Fork des ehemaligen MySQL Mitbegründers Michael Widenius, wobei sich der Name Maria aus dem VOrnamen einer seiner Töchter ableitet. NAch dem Fork 2009 blieb MariaDB für eine Zeitlang sehr ähnlich mit MySQL und behielt ein ähnliches Versionierungsschema bei. Dies änderte sich 2012 wo dann direkt mit der Version 10 weitergefahren wurde. Beide Datenbanken entfernen sich im Lauf eder Zeit immer mehr voneinander undf sind nicht mehr in jdem Fall kompatibel oder beliebig austauschbar. Auf



- den Linux Distributionen tratt MariaDB die Nachfolge von MySQL als Standard Datenbank an.. 5, 7, 8
- Microsoft Azure SQL Database Microsoft Azure SQL Database oder auch Azure SQL ist eine Relationale Datenbank die von Microsoft für die Azure Cloud optimiert 2010 Entwickelt wurde[14].. 7
- **Microsoft Access** Access wurde 1992 veröffentlicht und ist Entwicklungsumgebung, Front- und Backend-Software und Relationale Datenbank in einem[15].. 7
- **Microsoft SQL Server** MS SQL Server ist das RDBMS von Microsoft[16]. Nebst Microsoft Windows und Windows Server lässt es sich seit Version 2014 ebenfalls auf Linux Betreiben. In der Wirtschaft ist die primäre Plattform aber Windows Server.. 5, 7, 83
- **MongoDB** MongoDB ist eine dokumentenorientierte NoSQL-Datenbank, die zurm ersten Mal 2007 veröffentlicht wurde [57].. 7
- MySQL Die Datenbank MySQL wurde Ursprünglich als reine Relationale Open-Source Datenbank von Firma MySQL AB 1994 Entwickelt. Der Name My leitet sich vom Namen My der Tochter des Mitbegründers Michael Widenius ab. Als Sun Microsystem 2008 MySQL übernahm, hielt sich die Option frei, bei einem Kauf von Sun Microsyszem durch Oracle gründen zu dürfen. Seit Oracle Sun Microsystem 2010 gekauft hat, wurden immer mehr Funktionalitäten von der Community Edition zu der Enterprise Edition verschoben worden. Aus diesem Grund hat heute der MySQL Fork MariaDB MySQL mehrheitlich aus allen Linux Distributionen als Standard Datenbank verdrängt.. 5, 7, 8
- **NoSQL** NoSQL steht für Not only SQL. Das heisst, Relationale Datenbanken haben komponenten wie Dokumentendatenbanken, Graphendatenbanken, Key-Value-Datenbanken und Spaltenorientiert Datenbanken. Viele der grossen Datenbanklösungen wie Oracle Database oder Microsoft SQL Server sind NoSQL Datenbanken resp. bieten diese option an.. 7, 81, 83, 85
- **OLAP** Eine Online Analytical Processing, kurz OLAP, ist eine Multirelationale resp. Multidimensionale Datenbanklösung. Sie wird oft in Form eines Datenwürfels erklärt, kann aber auf verschiedene Arten umgesetzt werden[28, 27]. OLAP-Systeme bieten eine Hochperformante Analyse grosser Datenmengen und sind oftmals zentraler Teil eines Data-Warehouses.. 4, 7
- Oracle Linux Oracle Linux ist eine RHEL-Distribution der Firma Oracle und ist mit RHL Binärkompatibel. Sie wird primär für den Betrieb von Oracle Datenbanken verwendet und komnt auf den Oracle Eigenenen Appliances ODA und Exadata zum Einsatz. Für den Zweck als DB Plattform kann ein für Oracle Datenbanken optimimierter Kernel verwendet werden. Zu



Oracle Linux kann ein kostenpflichtiger Support bezogen werden, allerdings ist die Distribution anders als RHEL auch ohne Lizenz erhältlich.. 16

Oracle Database Die erste verfügbare Version der Oracle Datenbank kam im Jahr 1979 mit Version 2 (statt Version 1) heraus, damals allerdings nur mit den Basisfunktionen. Im Laufe der Zeit wuchs der Funktionsumfang sehr stark an, die Grundlage des Client-Server-Designs kam erstmals im Jahr 1985 mit Version auf den Markt und hat sich im Prinzip bis heute gehalten. Mit der mit Version 8/8i 1997 erschienen Optimizer und mit der Version 9i 2001 erschienenn Flashback-Funktionalität (die ein schnelles Online Recovery sowie einen Blick in die Vergangheit ermöglichen) konnte Oracle sich stark von der Konkurenz absetzen. Heute gilt die Datenbank als erste Wahl, wenn es um Hochverfügbare Systeme, hohe Perforamce oder grosse Datenmengen geht.. 5, 7, 8, 34, 83

PKI.4

PostgreSQL Die OpenSource Datenbank PostgreSQL wurde in Form von POSTGRES zum ersten Mal 1986 von der University of California at Berkeley veröffentlicht. und zählt zu den beliebstesten OpenSource Datenbanken. Zudem besteht in vielen bereichen eine gewisse ähnlichkeit zu Oracles Oracle Database.. 5, 7, 8, 9, 13, 34, 48, 49, 50, 57, viii

PostgreSQL HA Cluster Der HA Cluster des PostgreSQL Clusters. 15

PostgreSQL Cluster Ein PostgreSQL Cluster entspricht einer Instanz bei MS SQL oder einer Container Database wei Oracle.. 3, 14, 15, 49, 84, viii

PRTG Das Monitoring System Paessler Router Traffic Grapher der Firma Paessler wurde 2003 zum erstmals veröffentlicht und war ebenfalls als Netzwerkmonitoring System konzipiert. Wie bei Zabbix lässt sich heute damit ebenfalls fast jedes IT-System damit Überwachen. Reichen die Zahlreich vorhanden Standard Sensoren nicht, können eigene Sensoren geschrieben werden. PRTG ist nicht Open-Source, man bezahlt anhand gewisser Sensor Packages.. 4, 5, 14, 16

Quorum In verteilten Systemen resp. Cluster muss sichergestellt werden, das bei einem Ausfall oder ein Netzwerktrennung zwischen den Nodes es zu keiner Split-brain-Situation kommt. Hierzu wird i.d.R. ein Quorum verwendet. I.d.R. wird jener Teil des Quorums zum Primary oder alleinigen Node, der mit der die Mehrheit aller Nodes vereint. Daraus ergeben sich bestimmte grössen, mit 5 Nodes braucht es 3 Nodes um aktiv zu bleiben und mit 3 Nodes deren 2. Bei diesen Konstelationen wird daher darauf geachtet, eine ungerade Anzahl Nodes im Cluster zu halten um keine Pat-Situation zu provozieren. Im Kapitel Unterunterabschnitt 2.1.1.3 wird genauer auf die Mechanik eines Quorums eingegangen. . 49, 82



- RDBMS Ein RDBMS ist ein Datenbankmanagementsystem für eine Relationale Datenbank. Relationale Datenbanken sind Tabellenorgansierte Datenmodelle die auf Relationen aufbauen, deren Schematas sich Normalisieren lassen. Dabei müssen Relationale Datenbanken müssen dabei auch Mengenoperationen, Selektion, Projektion und Joins erfüllen um als Relationale Datenbanken zu gelten[22].. 4
- RedHat Enterpise Linux (RHEL) RHEL wurde in seiner Ursprüglichen Form Red Hat Linux (RHL) bis in den Oktober 1994 zurück, wobei die erste Version von RHEL wie es heute existiert im Jahr 2002 erfolgte. RHEL ist auf lange Wartungszyklen von fünf Jahren und grosskunden ausgelegt. Ohne entsprechenden Supportvertrag kann keine ISO-Datei bezogen werden. Somit hebt sich RHEL stark von aderen Linux Distributionen ab.. 16
- **Redis** Redis ist eine Key-Value-orientierte NoSQL In-Memory-Datenbank, dh. die Daten liegen Primär im Memory und nicht auf dem Storage[60]. Redis wurde 2009 zum ersten Mal veröffentlicht.. 7
- **Rocky Linux** Rocky Linux basierte auf der offen zugänglichen Linux Distribution CentOS welche RHEL Binärkompatibel war und gilt als inoffizieller Nachfolger von CentOS.. 16
- SAN Ein Storage Area Network ist ein dediziertes Netzwerk aus Storage Komponenten. SAN Systeme bieten redundante Pools an Speicher. Die Physischen Festplatten werden zu Virtuellen Lunes, also logischen Einheiten, zusammengefasst. Dies werden nach aussen den Konsumenten präsentiert[20, 50, 29]. 4, 5, 16, 20
- SIEM Ein sammelt Daten aus verschieden Netzwerkkomponenten oder Geräten von Agents oder Logs. Diese Daten werden permanent analysiert und mit einem definierten Regelwerk gegengeprüft. Ziel ist es, verdächtige Events zu erkennen und einem Angriff zuvorzukommen oder ihn möglichst früh zu unterbinden[61].. 4, 16
- **Snowflake** Snowflake ist eine Big Data Plattform die Data Warehousing, Data Lakes, Data Engineering und Data Science in einem Service vereint. Die Daten werden in eigenen internen Relationalen und NoSQL-Datenbanken gespeichert[63, 54]. 7
- **Split-brain** Im Kapitel **??** werden die ursachen und folgenden eines Split-brains genauer besprochen. . 32, 84
- Splunk Splunk ist Big Data Plattform, Monitoring- und Security-Tool in einem[37, 43]. . 7
- **SQLite** SQLite ist eine Relationale Embedded Datenbank welche seit 2000 existiert. Sie verzichtet auf eine Client-Server-Architektur und kann in vielen Frameworks eingebunden werden [58].. 7
- **Switchover** In einem Maintenance-Fall in einem HA-System meist ein Primary Node auf den Secondary geplant geswitched.. 15



SWOT-Analyse Eine SWOT-Analyse soll die Stärken (Strengths), Schwächen (Weaknesses), Chancen (Opportunities) und Risiken (Threads) für ein Unternehmen oder ein Projekt aufzueigen. Anhand einer SWOT-Analyse werden i.d.R. anschliessend Strategien abgeleitet um mit den Stärken und Chancen die Schwächen und Risiken abzufangen oder anzumildern..

Terraform Terraform ist ein Werkzeug für die Verwaltung von Infrastruktur mit Software zu steuern, sogenanntes Infrastructure as Code. Terraform wird sehr oft dafür benutzt um Containerund Cloudinfrastruktur ansteuern und verwalten zu können[59, 35].. 16

UNIX Die erste Version von UNIX wurde im Jahr 1969 in den Bell Labs entwickelt und übernahm viele Komponenten aus dem gescheiterten Multics-Projekt. Aus dem Ursprünglichen UNIX enstanden im Laufe der Zeit viele offene und Proprioritäre Derivate deren Einfluss weit über die Welt der Informatik reicht.. 4

VRRP VRRP . 4, 82

Zabbix Das 2001 veröffentlichte Open-Source Monitoring System Zabbix gilt zwar als Netzwerk-Monitoring System, allerdings kann heute nahezu jedes IT-System damit überwacht werden. Zabbrix speichert die Metriken und nicht die Auswertungen, das heisst, solange die Daten vorhanden sind können Grafiken zu jedem Zeitpunkt generiert worden. Zabbix ist grundsätzlich Open-Source, man kann allerdings Supportverträge Abschliessen.. 8, 16

Selbstständigkeitserklärung

Ich versichere, dass die vorliegende Arbeit von den Autoren selbständig und ohne Benutzung anderer als der angegebenen Hilfsmittel angefertigt wurde. Alle Inhalte dieser Arbeit, dazu gehören neben Texten auch Grafiken, Programmcode, etc., die wörtlich oder sinngemäss aus anderen Quellen stammen, sind als solche eindeutig kenntlich gemacht und korrekt im Quellenverzeichnis gelistet. Dies gilt auch für einzelne Auszüge aus fremden Quellen.

Die Arbeit ist in gleicher oder ähnlicher Form noch nicht veröffentlicht und noch keiner Prüfungsbehörde vorgelegt worden.

Ort, Datum, Unterschrift

Haftungsausschluss

Der vorliegende Bericht wurde von Studierenden im Rahmen einer Diplomarbeit erarbeitet. Es muss an dieser Stelle darauf hingewiesen werden, dass die Arbeit nicht im Rahmen eines Auftragsverhältnisses erstellt wurde. Weder der Ersteller noch die ibW Höhere Fachhochschule Südostschweiz können deshalb für Aktivitäten auf der Basis dieser Diplomarbeit eine Haftung übernehmen.



I Statusbericht

I.I

II Arbeitsrapport

27.19.2024 130 1500 130 Usumeritation - Cooksumeritation - Cooksumerit									
2002 10 10 10 10 10 10 1	Datum	Von	Bis	Dauer [h] Phase	Subphase	Tätigkeit	Bemerkung	Schwierigkeit	Lösungen
2	21.02.2024	15:00	16:00	1.0 Evaluation	Anorderungskatalog	Anorderungskatalog erarbeiten			
20 1 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	22.02.2024	16:00	17:30	1.5 Evaluation	Anorderungskatalog	Anorderungskatalog erarbeiten			
20.2022 1 10 1 10 1 10 1 10 1 10 1 10 1	27.02.2024	10:00	11:30	1.5 Dokumentation	-	Dokumentation erweitern			
28.02 28.02 19.0 19.0 19.0 19.0 19.0 19.0 19.0 19.0	27.02.2024	13:00	16:00	3.0 Dokumentation	-	Dokumentation erweitern		Viele LaTEX Tabellen.	Generator mit python pandas gebaut für alle möglichen Tabellen. Inkl. Aggregation und Pivot-Mechaniken
9.0	28.02.2024	09:00	11:00	2.0 Dokumentation	-	Dokumentation erweitern		Viele LaTEX Tabellen.	Generator mit python pandas gebaut für alle möglichen Tabellen. Inkl. Aggregation und Pivot-Mechaniken
1.03 2024 17.05 17.30 17	01.03.2024	07:00	09:00	2.0 Dokumentation	-	Dokumentation Exkurs Architektur	müssen Grundlegende Konzepte aufgezeigt werden.	Konzepte wie Distributed SQL sind nicht einfach zu erklären.	
1.03.2024 17.50 17	08.03.2024	07:00	09:00	2.0 Evaluation	Anorderungskatalog	Anorderungskatalog erarbeiten			
11.03.2024 17.35 17.30 v 17.30	11.03.2024	07:00	11:30	4.5 Evaluation	Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösungen	Informationen Sammeln	pgpool II		pgpool II fällt somit direkt aus der betrachtung raus, da kein vergleich möglich ist.
13.03 2024 1 74-5 1 93-45 2 0 Evaluation Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösunger Stackgres und Citus analysieren Citus row-based-sharding Cluster Clust	11.03.2024	12:00	13:30	1.5 Dokumentation	-	Dokumentation erweitern			
19.03.2024 1745 1945 2.0 Evaluation Analyse PostgreySQL HA Cluster Lösungen Slackgres und Citus analysieren Clus row-based-sharding Wenig Abbildungen, vieles muss selber gezeichnet werden. 14.03.2024 1945 2.045 13.0 0.8 Dokumentation - Clus row-based-sharding Dokumentieren Clus row-based-sharding Clus row-based-shardi	11.03.2024	16:45	17:30	0.5 Dokumentation	-	Dokumentation Stakeholder			
14.03.2024 20.45 21.30 0.8 Dokumentation - Citus row-based-sharding Dokumentieren 16.03.2024 17.45 18.30 0.8 Dokumentation - Projektcontrolling Arbeiten	13.03.2024	17:45	19:45	2.0 Evaluation	Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösungen	Stackgres und Citus analysieren	Citus row-based-sharding		
16.03.2024 17.45 18:30 0.8 Dokumentation - Projektcontrolling Arbeiten	14.03.2024	19:45	20:45	1.0 Evaluation	Analyse PostgreSQL HA Cluster Lösungen		Citus row-based-sharding		
·	14.03.2024	20:45	21:30	0.8 Dokumentation	-	Citus row-based-sharding Dokumentieren			
17.03.2024 14:45 16:30 1.8 Dokumentation - Zweiter Statusbericht verfassen	16.03.2024	17:45	18:30	0.8 Dokumentation	-	Projektcontrolling Arbeiten			
	17.03.2024	14:45	16:30	1.8 Dokumentation	-	Zweiter Statusbericht verfassen			

TABLE I: Arbeitsrapport



III Protokoll - Fachgespräche

Fachgespräch	Datum	Fachexperte	Nebenexperte	Studenten	Fragen	Antworten	Sonstige Themen	Bemerkungen
1	14.02.2024	Norman Süsstrunk	-	Michael Graber Curdin Roffler	- Darf eine Vorauswahl stattlinden, um den Aufwand zur reduzieren?	- Eine Vorauswahl ist Sinnvoll und in diesem Rahmen fast zwingend Notwendig, da sonst viel zuviel Zeit investiert werden müsste	- Vorstellung Norman Süsstrunk, Curdin Roffler und Michael Graber - Kontakdatien shared - Bei Fragen jederzeit an Norman wenden - Norman braucht aber mindestens 1. Woche vorlaufzeit - Norman wird sich spätestens zur Halbzeit melden Norman wird sic	- Es wurden zwar für alle Studenten von Norman Süsstrunk Zoom-Rätume bereitgestellt, aus effizienzgründen nahmen Curdin Roffler und ich beide am selben Meeting teil
2		Norman Süsstrunk	=	Michael Graber	- Muss das Protokoll des Fachgesprächs jeweils Zeitnah freigegeben werden? - Hat Norman gd. noch vorschläge zu PostgreSQL Clustern getunden? - Soll ich die Gewändung mit 100 Punkten machen oder 1000? Im Moment haben diverse Punkte eine sehr kleine Punktzahl - Soll die Disposition in den Anhang? Diese ist 50 Seiten lang		- Protokoll genehmigen	

TABLE II: Fachgespräche - Protokoll



IV Kommentare / Anmerkungen

Hier werden Kommentare und Anmerkungen, welche für das Fazit wichtig sein könnten, gesammelt.

Woche	Beschreibung / Event / Problem
	Vier ganze Tage war ich in Thalwil für die Oracle Multitenant-Schulung für das ExaCC Projekt (Ablösung HP-UX).
KW10	Am Freiutag war ich ebenfalls fast den ganzen Tag dran.
	Weitere Termine werden folgen, das Risiko durch das Projekt tritt langsam ein.
	Projekt Zeitlich im Verzug.
KW11	Nebst dem HP-UX Ablösungsprojekt schlagen auch diverse Betriebsthemen ein.
	Die analyse der PostgreSQL HA Cluster nimmt ebenfalls mehr Zeit in Anspruch, als erwartet.

TABLE III: Kommentare - Anmerkung





V rke2

V.I Vorbereitung

Da Package aus WAN-Repositories geladen werden, muss eine Proxy-Connection nach aussen gemacht werden können:

```
sudo nano /etc/profile.d/proxy.sh

export https_proxy=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

export HTTPS_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

export http_proxy=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

export HTTP_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

export no_proxy=localhost,127.0.0.0/8,::1,10.0.0.0/8,172.16.0.0/12,192.168.0.0/16

export NO_PROXY=localhost,127.0.0.0/8,::1,10.0.0.0/8,172.16.0.0/12,192.168.0.0/16

source /etc/profile.d/proxy.sh
```

Listing 1: Proxy Settings

V.II Installation

V.II.I server

Es gibt kein apt-Package. Daher muss zuerst das tarball-Package heruntergeladen werden:

```
sudo curl -sfL https://get.rke2.io | sh -
```

Listing 2: Downlaod rke2 server

Anschliessend muss das Package installiert werden:

```
sudo curl -sfL https://get.rke2.io | sh -
```

Listing 3: rke2 server installieren

V.II.II agents

Der Agent muss direkt heruntergeladen werden:

```
curl -sfL https://get.rke2.io | INSTALL_RKE2_TYPE="agent" sh -
```

Listing 4: Downland rke2 agent

Anschliessend muss der Dienst aktiviert werden:

```
systemctl enable rke2-agent.service
```

Listing 5: rke2 agent aktivieren



V.III Cluster Konfiguration

V.III.I server

Auch für Kubernetes und die Pots müssen die Proxy-Einstellungen gemacht werden:

```
nano /etc/default/rke2-server

HTTPS_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

HTTP_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

NO_PROXY=localhost,127.0.0.0/8,::1,10.0.0.0/8,172.16.0.0/12,192.168.0.0/16

CONTAINERD_HTTPS_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

CONTAINERD_HTTP_PROXY=http://sproxy.sivc.first-it.ch:8080

CONTAINERD_NO_PROXY=localhost
    ,127.0.0.0/8,::1,10.0.0.0/8,172.16.0.0/12,192.168.0.0/16
```

Listing 6: rke2 server proxy

Dieses File muss entsprechend in das Homeverzeichnis gespeichert werden:

```
mkdir /home/itgramic/.kube
cp /etc/rancher/rke2/rke2.yaml /home/itgramic/.kube/config
```

Listing 7: rke2 server proxy kopieren

Für den Netzwerkteil muss nun Cilium installiert werden:

```
nano /var/lib/rancher/rke2/server/manifests/rke2-cilium-config.yaml
---
apiVersion: helm.cattle.io/v1
kind: HelmChartConfig
metadata:
name: rke2-cilium
namespace: kube-system
spec:
valuesContent: |-
eni:
naneled: true
```

Listing 8: rke2 server cilium installieren

Cilium muss nun aktiviert werden:

```
/var/lib/rancher/rke2/bin/kubectl apply -f /var/lib/rancher/rke2/server/manifests/rke2-cilium-config.yaml
```

Listing 9: rke2 server cilium aktivieren

Der rke2-Server muss nun mit der entsprechenden Config gestartet werden, anschliessend muss Cilium noch in die Conig und diese mittels Service reboot aktiviert werden:



```
cni:
- cilium
- systemctl restart rke2-server.service
```

Listing 10: rke2 server starten

Entsprechend muss die Firewall gesetzt werden:

```
nano /etc/iptables/rules.v4
3 # Generated by iptables-save v1.8.9 (nf_tables)
4 *filter
5 : INPUT DROP [0:0]
6 : FORWARD ACCEPT [0:0]
7 : OUTPUT ACCEPT [0:0]
8 -A INPUT -m state --state RELATED, ESTABLISHED -j ACCEPT
9 -A INPUT -p udp -m udp --sport 53 -j ACCEPT
10 -A INPUT -p icmp -j ACCEPT
11 -A INPUT -i lo -j ACCEPT
12 -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p tcp -m tcp --dport 22 -j ACCEPT
13 -A INPUT -s 10.0.9.115/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.115" -j ACCEPT
14 -A INPUT -s 10.0.9.76/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.76" -j ACCEPT
15 -A INPUT -s 10.0.36.147/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.36.147" -j ACCEPT
16 -A INPUT -s 10.0.9.35/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.35" -j ACCEPT
17 -A INPUT -s 10.0.9.37/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.37" -j ACCEPT
18 -A INPUT -s 10.0.9.74/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.74" -j ACCEPT
19 -A INPUT -s 10.0.9.75/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.75" -j ACCEPT
20 -A INPUT -s 10.0.9.36/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.36" -j ACCEPT
21 -A INPUT -s 10.0.9.14/32 -p udp -m udp --dport 161 -m comment --comment "Allow
     SNMP for probe 10.0.9.14" - j ACCEPT
22 -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -m icmp --icmp-type 8 -j ACCEPT
23 -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p tcp -m tcp --dport 6443 -j ACCEPT
24 -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p tcp -m tcp --dport 9345 -j ACCEPT
25 COMMIT
26 # Completed
27
28 systemctl restart iptables
```

Listing 11: iptables entries server

Für den Connect der Agents muss noch ein Token generiert werden:



```
1 cni:
2 - cilium
3 token: <password safe>
```

Listing 12: rke2 server token

V.III.II agents

VI pgpool-II

VI.I PostgreSQL Cluster Installation

PostgreSQL Package Repository in Debian einbinden

VI.II yugabyteDB

VI.II.I minikube

VI.II.II yugabyteDB Konfiguration

VII Stackgres mit Citus

VIII zotero.py

```
1 import json
2 import pybtex
3 import requests
4 import os
5 from pybtex.database import BibliographyData, Entry, Person
6 from dateutil.parser import parse
  import math
8
  def load_configuration():
9
      zotero_bibtex_config = dict()
10
      zotero_conf_filename = 'zotero_bibtex_configuration.json'
11
      zotero_conf_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), 'source', '
12
      configuration')
      # zotero_conf_dir = os.path.join(os.getcwd(), 'src', 'content')
13
      json_path = os.path.join(zotero_conf_dir, zotero_conf_filename)
15
      with open(json_path) as json_string:
16
          zotero_bibtex_config = json.load(json_string)
17
18
      return zotero_bibtex_config
19
  def downlaod_zotero_datas(URL, API_KEY):
20
      zotero_result = list
21
      response = requests.get(URL, headers={'Zotero-API-Key': API_KEY})
22
      response = response.json()
23
```



```
zotero_raw = json.dumps(response, ensure_ascii=False) # json.loads(response)
24
      zotero_result = json.loads(zotero_raw)
25
      return zotero_result
26
27
  def get_data(zotero_bibtex_config):
28
      # result_limit = 100
29
      # access_type = 'groups'
30
      # zotero_access_id = '5245833'
31
      # collection_id = 'USSFDCEH'
32
      result_limit = int(zotero_bibtex_config.get('result_limit'))
33
      access_type = zotero_bibtex_config.get('access_type')
34
      zotero_access_id = zotero_bibtex_config.get('zotero_access_id')
      collection_id = zotero_bibtex_config.get('collection_id')
36
      API_KEY = zotero_bibtex_config.get('api_key')
37
      zotero_data = list()
38
      URL = 'https://api.zotero.org/' + str(access_type) + '',' + str(
      zotero_access_id) + '/collections/' + str(
          collection_id) + '/items?limit=1?format=json?sort=dateAdded?direction=asc'
40
41
      # API_KEY = '6Xgb3XhGjQXwA8NuZgu3bw3s'
42
      response = requests.get(URL, headers={'Zotero-API-Key': API_KEY})
43
44
      header_dict = response.headers
45
      total_elemets = int(header_dict.get('Total-Results'), 0)
46
47
48
      if total_elemets < result_limit:</pre>
           URL_ALL_ITEMS = 'https://api.zotero.org/' + str(access_type) + '/' + str(
49
               zotero_access_id) + '/collections/' + str(collection_id) + '/items?
50
      limit=' + str(
               result_limit) + '?format=json?sort=dateAdded?direction=asc'
51
           zotero_result = downlaod_zotero_datas(URL_ALL_ITEMS, API_KEY)
52
53
          zotero_data.extend(zotero_result)
54
55
          runs = int(math.ceil(total_elemets / result_limit))
          index = 0
57
          start_index = 0
58
          while index < runs:</pre>
59
               URL_Separated = 'https://api.zotero.org/' + str(access_type) + ''/' +
60
      str(
                   zotero_access_id) + '/collections/' + str(collection_id) + '/items
61
      ?limit=' + str(
                   result_limit) + '?format=json?sort=dateAdded?direction=asc' + '&
      start=' + str(start_index)
               zotero_result = downlaod_zotero_datas(URL_Separated, API_KEY)
63
               zotero_data.extend(zotero_result)
65
66
```



```
start_index += result_limit
67
               index += 1
68
69
       return zotero_data
70
   def convert_to_datetime(input_str, parserinfo=None):
72
       return parse(input_str, parserinfo=parserinfo)
73
   def get_dates(date, bibtex_item_type, bibtex_month_attributes):
       dated_date = convert_to_datetime(date)
75
       return value = dict()
76
       if bibtex_item_type in bibtex_month_attributes:
77
           year = dated_date.year
           month = dated_date.month
79
           return_value = {'year': year, 'month':month}
80
81
           year = dated_date.year
           return_value = {'year': year}
83
84
85
       return return_value
86
   def split_creators(creators):
87
       if creators != []:
88
89
           creatorlist = ''
90
           for index, creator in enumerate(creators):
91
               type = creator.get('creatorType')
92
               firstname = creator.get('firstName')
93
               lastname = creator.get('lastName')
94
               name = creator.get('name')
95
               if type == 'author':
96
97
                    if name and not (firstname or lastname):
98
                        creatorlist = creatorlist + name
99
                        if index != len(creators) - 1:
100
                             creatorlist = creatorlist + ' and '
101
                    else:
102
                        creatorlist = creatorlist + lastname + ',' + firstname
103
                        if index != len(creators) - 1:
104
105
                             creatorlist = creatorlist + ' and '
       else:
106
           creatorlist = 'unknown author'
107
108
       bib_entry = 'author=' + '\"' + creatorlist + '\"'
109
110
111
       return bib_entry
112
113
def write_bibliography(zotero_data, zotero_bibtex_config):
```



```
# file_json = 'keystore.json'
115
       file_json = zotero_bibtex_config.get('keystore_file')
116
       keystore_path = zotero_bibtex_config.get('keystore_filepath')
117
       # tex_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), 'source', '
118
      configuration')
       tex_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), keystore_path)
119
       # tex_dir = os.path.join(os.getcwd(), 'src', 'content')
120
       json_path = os.path.join(tex_dir, file_json)
122
       with open(json_path) as json_string:
123
           zotero_bibtex_keys = json.load(json_string)
124
125
       zotero_bibtex_keys_specials = {
126
           'thesis': {'phdthesis': ['dissertation', 'phd', 'doctorial', 'doctor', '
127
      doktor', 'doktorarbeit'],
                       'masterthesis': ['ma', 'master', 'masters']}
       }
129
       zotero_bibtex_attributes_special = {
130
           'date': 'get_dates',
131
           'creators': 'split_creators'
132
133
       bibtex_month_attributes = ['booklet', 'mastersthesis', 'phdthesis', '
134
      techreport']
       # Bibliography
135
       # tex_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), 'source')
136
       bibtex_path = zotero_bibtex_config.get('bibtex_filepath')
137
       tex_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), bibtex_path)
       # tex_dir = os.path.join(os.getcwd(), 'src', 'content')
139
       # file_name = 'Datenbank_Projektauftrag_Michael_Graber.bib'
140
       file_name = zotero_bibtex_config.get('bibtex_filename')
141
       file_path = os.path.join(tex_dir, file_name)
143
144
       # bib_datas = BibliographyData()
145
       listKeys = list()
146
       bib_data = ''
147
       for zotero_items in zotero_data:
148
           biblio_item = zotero_items.get('data')
149
           itemkeys = biblio_item.keys()
150
           listKeys.extend(biblio_item.keys())
151
           zotero_item_key = biblio_item.get('key')
152
           zotero_item_title = biblio_item.get('title')
153
           zotero_item_nameofact = biblio_item.get('nameOfAct')
154
           zotero_item_nameofcase = biblio_item.get('caseName')
155
           zotero_item_subject = biblio_item.get('subject')
156
           zotero_item_type = biblio_item.get('itemType')
158
           # some item types have no titles
159
```



```
# set the special names instead of the title
160
           if zotero_item_title:
161
               bibtex_item_titel = zotero_item_title
162
           else:
163
               if zotero_item_type == 'statute':
164
                    biblio_item['title'] = zotero_item_nameofact
165
                    bibtex_item_titel = zotero_item_nameofact
166
               elif zotero_item_type == 'case':
                    biblio_item['title'] = zotero_item_nameofcase
168
                    bibtex_item_titel = zotero_item_nameofcase
169
               elif zotero_item_type == 'email':
170
171
                    biblio_item['title'] = zotero_item_subject
                    bibtex_item_titel = zotero_item_subject
172
173
           if zotero_item_type == 'thesis':
174
               master_list = zotero_bibtex_keys_specials.get(zotero_item_type).get('
      masterthesis')
               phd_list = zotero_bibtex_keys_specials.get(zotero_item_type).get()
176
      phdthesis')
177
               # First Master thesis
178
               if any(item in bibtex_item_titel for item in master_list):
179
                    bibtex_item_key = 'masterthesis'
180
               # Second PHD Thesis
181
               elif any(item in bibtex_item_titel for item in phd_list):
182
                    bibtex_item_key = 'phdthesis'
183
               else:
185
                    bibtex_item_key = 'masterthesis'
           else
186
187
               if zotero_bibtex_keys.get(zotero_item_type).get('key'):
                    bibtex_item_key = zotero_bibtex_keys.get(zotero_item_type).get(')
188
      key')
               else:
189
190
                   bibtex_item_key = 'misc'
191
           # get all Keys for the zotero item type
192
           entryset = '\n'
193
           entry = ''
194
195
           zotero_item_attributes = zotero_bibtex_keys.get(zotero_item_type).get()
196
      attributes').keys()
           item_attributes = sorted(zotero_item_attributes, reverse=True)
197
198
           for index, item_attribute in enumerate(item_attributes):
199
               bibtex_item_attribute = zotero_bibtex_keys.get(zotero_item_type).get('
200
      attributes').get(item_attribute)
               zotero_item_value = biblio_item.get(item_attribute)
201
               zotero_item_value_extra = ''
202
```



```
bibtex_item_attribute_extra = ''
203
204
               # Special Cases
205
               if bibtex_item_attribute == 'SPECIALCHECK' and zotero_item_value not
206
      in ['', None]:
                    bibtex_special_attribute = zotero_bibtex_attributes_special.get(
207
      item_attribute)
                   match bibtex_special_attribute:
209
                        case 'get_dates':
210
                            zotero_item_value = get_dates(zotero_item_value,
211
      bibtex_item_key, bibtex_month_attributes)
                            if zotero_item_value.get('month'):
212
                                zotero_item_value_extra = zotero_item_value.get('month
213
      ,)
                                bibtex_item_attribute_extra = 'month'
215
                            zotero_item_value = zotero_item_value.get('year')
216
217
                            bibtex_item_attribute = 'year'
                        case 'split_creators':
218
                            authors = split_creators(zotero_item_value)
219
                            entryset = entryset + authors
220
               elif bibtex_item_attribute == 'howpublished':
221
                    if zotero_item_value not in ['', None, []]:
222
                        zotero_item_value = '\\url{' + zotero_item_value + '}'
223
224
               if bibtex_item_attribute not in ['', 'None', 'author', 'SPECIALCHECK']
       and zotero_item_value not in ['', None, []]:
                   if zotero_item_value_extra:
226
227
                        if type(zotero_item_value_extra) == "string":
228
                            entryset = entryset + str(bibtex_item_attribute_extra) + '
229
      =\"' + str(zotero_item_value_extra) + '\"'
                        else:
230
                            entryset = entryset + str(bibtex_item_attribute_extra) + '
231
      = ' + str(zotero_item_value_extra)
232
                        if index != len(item_attributes) - 1:
233
234
                            entryset = entryset + ',\n'
                        else:
235
                            entryset = entryset + '\n'
236
237
                    if type(zotero_item_value) == str and not zotero_item_value.
238
      isnumeric():
                        entryset = entryset + str(bibtex_item_attribute) + '=\"' + str
239
      (zotero_item_value) + '\"'
                   else:
240
```



```
241
                        entryset = entryset + str(bibtex_item_attribute) + '=' + str(
      zotero_item_value)
242
                   if index != len(item_attributes) - 1:
243
                        entryset = entryset + ',\n'
244
245
                        entryset = entryset + '\n'
246
           # create the Entry
248
           entry = '@' + bibtex_item_key + '{' + zotero_item_key + ',\n'
249
           entry = entry + entryset + '}'
250
           bib_data = bib_data + '\n' + entry
251
252
       # parse String to pybtex.database Object
253
       # bib_datas = pybtex.database.parse_string(bib_data, bib_format="bibtex",
254
      encoding='ISO-8859-1')
       bib_datas = pybtex.database.parse_string(bib_data, bib_format="bibtex",
255
      encoding='Iutf-8')
       # Save pybtex.database to file
256
       # BibliographyData.to_file(bib_datas, file_path, bib_format="bibtex", encoding
257
      ='ISO-8859-1')
       BibliographyData.to_file(bib_datas, file_path, bib_format="bibtex", encoding='
258
      utf -8')
259
260
261 zotero_bibtex_config = load_configuration()
zotero_data = get_data(zotero_bibtex_config)
263 write_bibliography(zotero_data, zotero_bibtex_config)
```

Listing 13: Python LaTex - zotero - Zotero BibLaTex Importer

IX riskmatrix.py

```
import matplotlib.pyplot as plt
2 import numpy as np
3 import pip as pd
4 import os
5 import csv
6 import pandas as pd
  def riskmatrix(risk, conf, matrix):
      # get the risk datas
      risk_conf = conf.get(risk)
10
      startpath = risk_conf.get('startpath')
11
      destination = risk_conf.get('destination')
12
      imagename = risk_conf.get('imagename')
      datafilename = risk_conf.get('datafilename')
14
```



```
itemname = risk_conf.get('itemname')
      x_axis_title = risk_conf.get('x-axis-title')
16
      y_axis_title = risk_conf.get('y-axis-title')
17
      title = risk_conf.get('title')
18
      bubble_standard_size = int(risk_conf.get('bubble-standard-size'))
19
20
      if startpath == 'homedir':
21
22
           directory = os.path.join(os.getcwd(), destination)
      else: # parentdir
23
          directory = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), destination)
24
26
      print(directory)
27
      # get the Datas as dirct
28
      data_path = os.path.join(directory, datafilename)
29
      image_path = os.path.join(directory, imagename)
31
      # load datas from csv into dict
32
33
      with open(data_path) as f:
          csv_list = [[val.strip() for val in r.split(",")] for r in f.readlines()]
34
35
      (_, *header), *data = csv_list
36
      datas = \{\}
37
      for row in data:
38
          key, *values = row
39
          datas[key] = {key: value for key, value in zip(header, values)}
40
      # fig_dir = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()), 'src', 'source')
42
      fig = plt.figure()
43
      plt.subplots_adjust(wspace=0, hspace=0)
44
      plt.xticks([])
45
      plt.yticks([])
46
      plt.xlim(0, 5)
47
      plt.ylim(0, 5)
48
      plt.xlabel(x_axis_title)
49
      plt.ylabel(y_axis_title)
50
      plt.title(title)
51
52
      #This example is for a 5 * 5 matrix
53
      nrows=5
54
      ncols=5
55
      axes = [fig.add_subplot(nrows, ncols, r * ncols + c + 1) for r in range(0,
56
      nrows) for c in range(0, ncols) ]
57
      # remove the x and y ticks
58
      for ax in axes:
          ax.set_xticks([])
60
          ax.set_yticks([])
```



```
ax.set_xlim(0,5)
           ax.set_ylim(0,5)
63
64
       #Add background colors
65
       #This has been done manually for more fine-grained control
66
       #Run the loop below to identify the indice of the axes
67
68
       #Identify the index of the axes
69
       green = [10, 15, 16, 20, 21] #Green boxes
70
       yellow = [0, 5, 6, 11, 17, 22, 23] #yellow boxes
71
       orange = [1 , 2, 7, 12, 13, 18, 19, 24] # orange boxes
72
       red = [3, 4, 8, 9, 14] #red boxes
73
74
       for _ in green:
75
           axes[_].set_facecolor('green')
76
       for _ in yellow:
78
           axes[_].set_facecolor('yellow')
79
80
81
       for _ in orange:
           axes[_].set_facecolor('orange')
82
83
       for _ in red:
84
           axes[_].set_facecolor('red')
85
86
87
       #Add labels to the Green boxes
88
       # axes[10].text(0.1,0.8, '4')
89
       # axes[15].text(0.1,0.8, '2')
90
       # axes[20].text(0.1,0.8, '1')
91
       # axes[16].text(0.1,0.8, '5')
       # axes[21].text(0.1,0.8, '3')
93
94
       #Add labels to the Yellow boxes
95
       # axes[0].text(0.1,0.8, '11')
       # axes[5].text(0.1,0.8, '7')
97
       # axes[6].text(0.1,0.8, '12')
98
       # axes[11].text(0.1,0.8, '8')
       # axes[17].text(0.1,0.8, '9')
100
       # axes[22].text(0.1,0.8, '6')
101
       # axes[23].text(0.1,0.8, '10')
102
103
       #Add lables to the Orange boxes
104
       # axes[1].text(0.1,0.8, '16')
105
       # axes[2].text(0.1,0.8, '20')
106
       # axes[7].text(0.1,0.8, '17')
107
       # axes[12].text(0.1,0.8, '13')
108
       # axes[13].text(0.1,0.8, '18')
109
```



```
# axes[18].text(0.1,0.8, '14')
110
       # axes[19].text(0.1,0.8, '19')
111
       # axes[24].text(0.1,0.8, '15')
112
113
       #Add lables to the Red Boxes
114
       # axes[3].text(0.1,0.8, '23')
115
       # axes[8].text(0.1,0.8, '21')
116
       # axes[4].text(0.1,0.8, '25')
       # axes[9].text(0.1,0.8, '24')
118
       # axes[14].text(0.1,0.8, '22')
119
121
       # run throuh datas and generate axis datas
       dict_bubble_axis = dict()
122
       bubble axis = list()
123
       for datasets in datas:
124
           # get the datas
           riskid = datas.get(datasets).get('risk-id')
126
           x_axis = int(datas.get(datasets).get('x-axis'))
127
           y_axis = int(datas.get(datasets).get('y-axis'))
128
           axis_point = matrix.get((x_axis, y_axis))
129
           x_axis_text = float(datas.get(datasets).get('x-axis-text'))
130
           y_axis_text = float(datas.get(datasets).get('y-axis-text'))
131
           x_axis_bubble = float(datas.get(datasets).get('x-axis-bubble'))
132
           y_axis_bubble = float(datas.get(datasets).get('y-axis-bubble'))
133
           bubble_axis.append(axis_point)
134
135
           # merge riks if two or more risks share the same axispoint
136
137
           if dict_bubble_axis.get(axis_point):
               risktag = dict_bubble_axis.get(axis_point).get('risk')
138
               risktag = risktag + '/' + riskid
139
               x_axis_text = x_axis_text + 0.25
               y_axis_text = y_axis_text - 0.5
141
               bubble_size = bubble_standard_size * 2
142
143
               risktag = itemname + riskid
144
               bubble_size = bubble_standard_size
145
           dict_axis_value = dict()
146
147
           dict_axis_value['risk'] = risktag
148
           dict_axis_value['x-axis-text'] = x_axis_text
149
           dict_axis_value['y-axis-text'] = y_axis_text
150
           dict_axis_value['x-axis-bubble'] = x_axis_bubble
151
           dict_axis_value['y-axis-bubble'] = y_axis_bubble
152
           dict_axis_value['size'] = bubble_size
153
           dict_bubble_axis[axis_point] = dict_axis_value
154
155
       # cleanup the list, remove duplicated entries
156
       bubble_axis = set(bubble_axis)
157
```



```
158
       # plot the bubbles and texts in the bubbles
159
       for axispoint in bubble_axis:
160
           axes[axispoint].scatter(dict_bubble_axis[axispoint]['x-axis-bubble']]
161
      dict_bubble_axis[axispoint]['y-axis-bubble'], dict_bubble_axis[axispoint]['
      size'], alpha=1)
           axes[axispoint].text(dict_bubble_axis[axispoint]['x-axis-text'],
162
      dict_bubble_axis[axispoint]['y-axis-text'], s=dict_bubble_axis[axispoint]['
      risk'], va='bottom', ha='center')
163
       # save the plot as image
164
       plt.savefig(image_path)
166
167
   Config File:
168
       1.
           Name
       2.
           Startpoint Directory
170
       3. Destination Dir
171
172
       4. Alternate Path
          Data File Name
       5.
173
174 Data File:
       1. Spalte: Nummer
175
       2. x-achse
176
       3. x-achse
177
178
179
180
181
       Matrix
       This Matrix translate the x/y axis from a given risk matrix csv to the
182
      axispoint.
183
       The key of each axispoint is an integer tupel (x, y)
184
       So, you can access the axis point this way:
185
       <axispoint> = matrix.get((<x_axis>, <y_axis>))
186
187
  matrix = {
188
        # first column
189
        (1, 1):20,
190
191
        (1, 2):15,
        (1, 3):10,
192
        (1, 4):5,
193
        (1, 5):0,
194
        # second column
195
        (2, 1):21,
196
197
        (2, 2):16,
        (2, 3):11,
198
        (2, 4):6,
199
        (2, 5):1,
200
```



```
# third column
201
        (3, 1): 22,
202
        (3, 2): 17,
203
        (3, 3): 12,
204
        (3, 4): 7,
205
        (3, 5): 2,
206
        # fourth column
207
        (4, 1): 23,
208
        (4, 2): 18,
209
        (4, 3): 13,
210
        (4, 4): 8,
211
212
        (4, 5): 3,
        # fifth column
213
        (5, 1): 24,
214
        (5, 2): 19,
215
        (5, 3): 14,
        (5, 4): 9,
217
        (5, 5): 4
218
219
220
# load the configuration file
222 riskmatrix_conf_filename = 'conf.csv'
223 riskmatrix_conf_dir = 'source/configuration/'
  conf_riskmatrix_path = os.path.join(os.path.dirname(os.getcwd()),
      riskmatrix_conf_dir)
225 conf_csv_path = os.path.join(conf_riskmatrix_path, riskmatrix_conf_filename)
   with open(conf_csv_path) as f:
       csv_list = [[val.strip() for val in r.split(",")] for r in f.readlines()]
227
228
  (_, *header), *data = csv_list
229
  conf = \{\}
  for row in data:
231
       key, *values = row
232
       conf[key] = {key: value for key, value in zip(header, values)}
233
234
235 for risks in conf:
       riskmatrix(risks, conf, matrix)
236
237 # data = pd.read_csv('/home/itgramic/LaTex/riskmatrix/src/source/riskmatrixproblem
       .csv', header=None, dtype={0: str}).set_index(0).squeeze().to_dict()
```

Listing 14: Python LaTex - riskmatrix - Risxikomatrizen