# Grid und Torusbasiertes Fast Failover Routing

Abschlussvortrag Bachelorarbeit

Von Sebastian Peters

# Motivation

- Ausfall einer 10
   Gigabit Verbindung für 1s
- => Verlust 833k Paketen mit einer Größe von jeweils 1500 Bytes



[by Peter H. from Pixaby]

# Roadmap

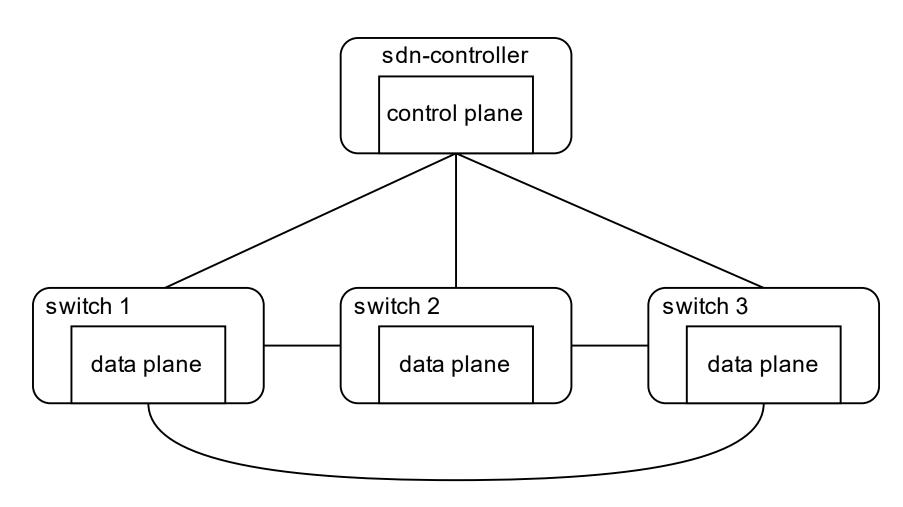
- Zielsetzung und Beitrag
- · Hintergrund und Grundlagen
- Verwendete Verfahren
- Methodik und Implementierung
- Evaluation und Diskussion
- Fazit und Ausblick
- Abschluss

# Zielsetzung und Beitrag

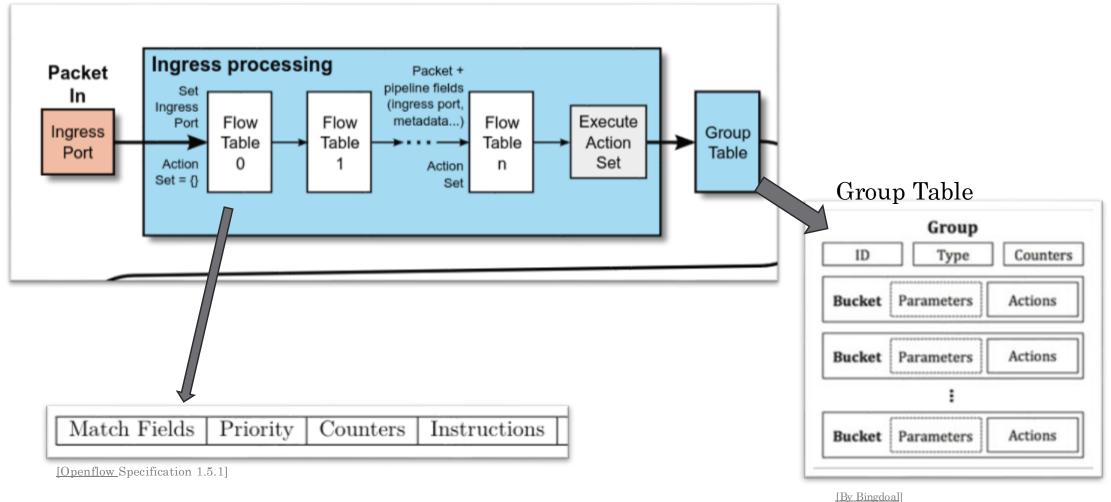
- Entwicklung eines Framework zu Evaluation torusbasierter Fast Failover Verfahren
- Realisierung der Verfahren mittels OpenFlow und der Fast Failover Gruppe in Mininet
- Auswertung unter verschiedener Ausfallmustern und Metriken

# Hintergrund und Grundlagen

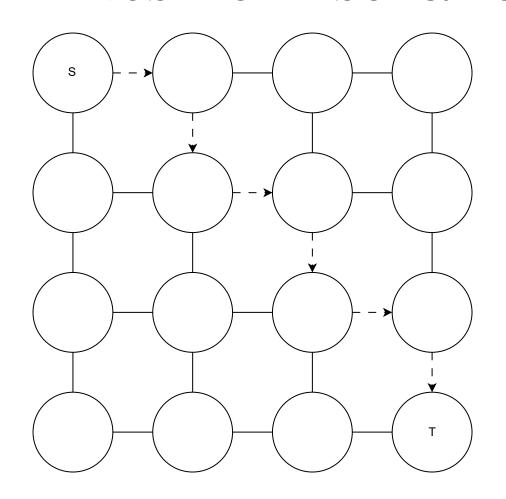
# Software-defined Networking (SDN)

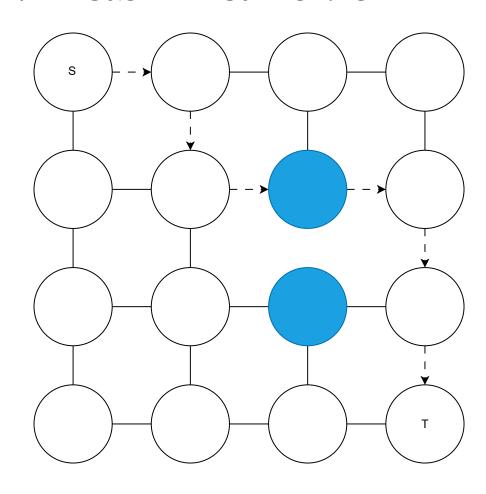


# Openflow / Fast Failover Group

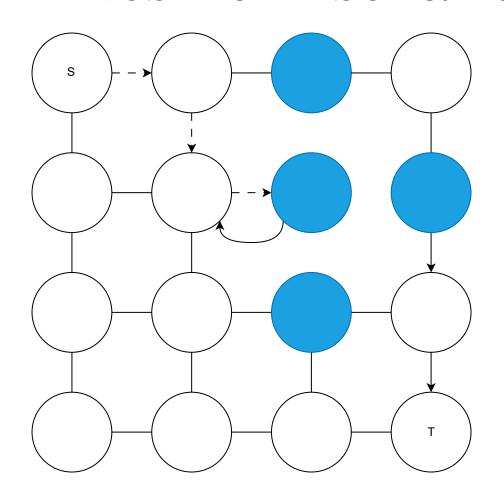


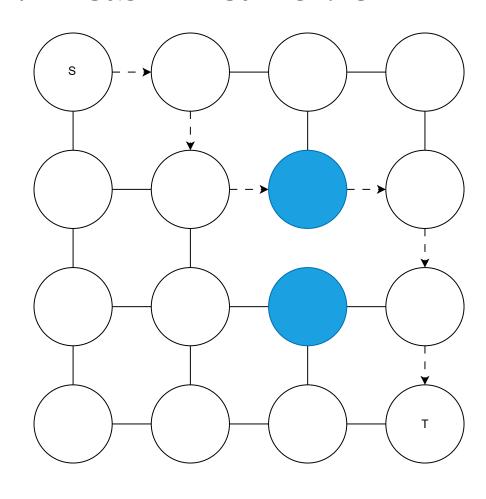
# Resilienz schaffen: Fast Failover





# Resilienz schaffen: Fast Failover

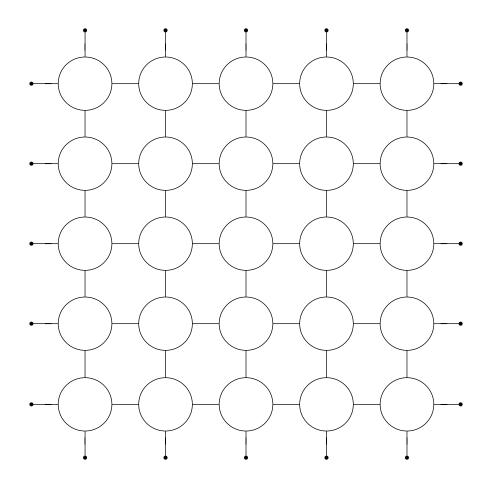


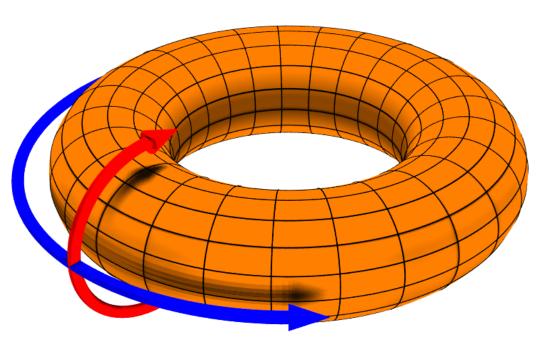


## Resilienz schaffen: Fast Failover Modell

- Statische Tabellen
- Keine Duplikation oder Modifikation des Paketes
- Keine Zugriff auf eine Zufallsquelle

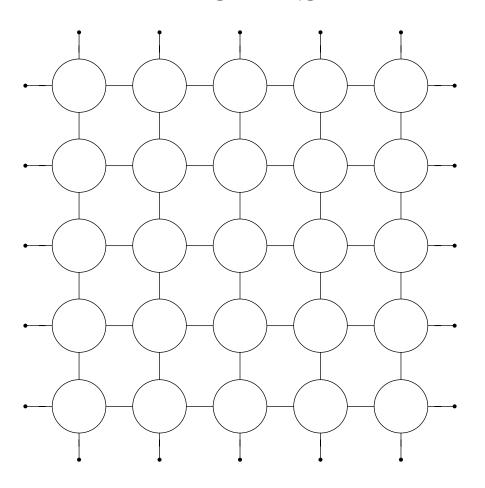
# Ein Torus





 $\underline{[\mathrm{By}\ \mathrm{DaveBurke}}$  - Own work, CC BY 2.5]

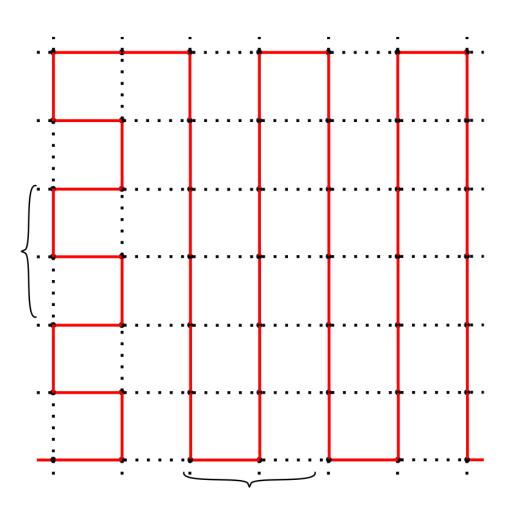
## Ein Torus



- "Ideale" Resilienz von 3 Kanten
- Keine "Perfekte" Resilienz möglich
- Zwei kantendisjunkte Hamilton Zyklen

# Vewendete Verfahren

# "Exploring the Limits of Static Failover Routing" (Chiesa et al.)

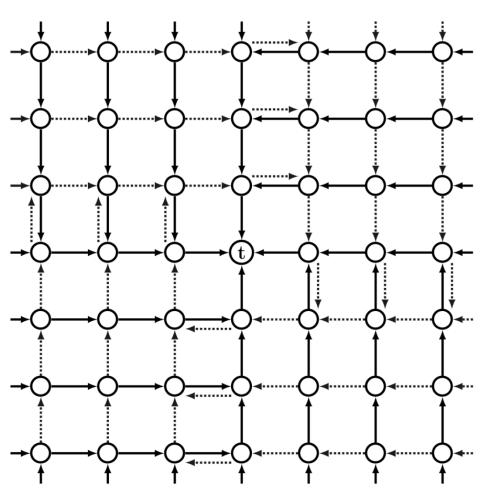


- Nur eingehende Kante wird verwendet
- Wege können über alle Knoten laufen
- Resilienz von 3

Zyklus	Distanz
H1_f	8
H1_b	17
H2_f	4
H2_b	21

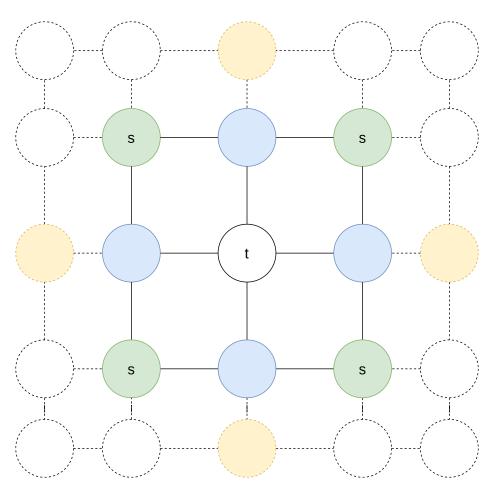
 $S0x0 \Rightarrow S 3x3 [5x5 Torus]$ 

# "Local Fast Failover Routing With Low Stretch" (Foerster et al.)



- Immer kürzester Weg ohne Ausfälle
- Resilienz von 3
- Eingehende Kante und Zieladresse wird verwendet

# "On the Feasibility of Perfect Resilience with Local Fast Failover" (Foerster et al.)



# Methodik und Implementierung

## Netzwerkemulation

#### **OpenVSwitch**

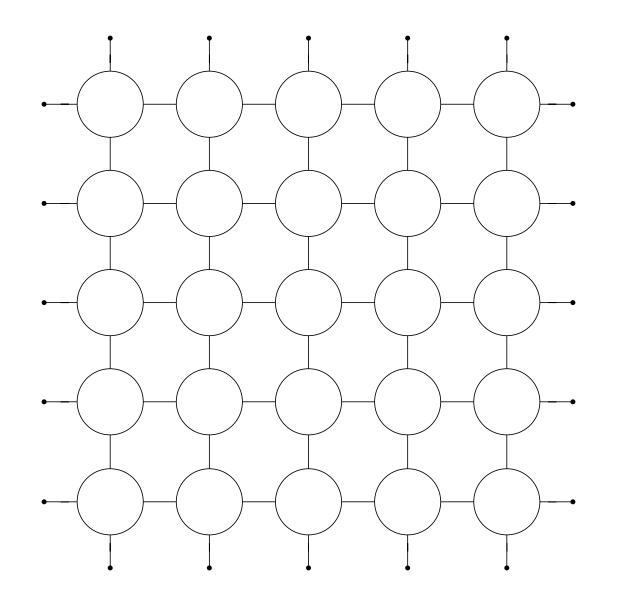
- State of the Art Software Switch
- Vollständiger OpenFlow support
- Aufteilung in Kernel-Modul und Userspace

#### Mininet

- containerbasierter (Net zwerk-)Emulator
- Virtuelle Hosts auf einem Kernel
- Python interface
- Verzögerung und Bandbreite mittels tc netem

# Ausfallmuster

- Random Edge
- Random Node
- Clustered Failure  $\circ$  Parameter p und q
- Towards Destination



# Erfassen von Messwerten: Latenz/Erreichbarkeit

- Erfassung mittels FPing (ICMP-Ping)
- Zwischen allen Paaren der Produktmenge der Knoten mehrere Stichproben
- Median der Stichproben
- Knotenpaar wird als erreichbar klassifiziert sofern eine Stichprobe zugestellt wird

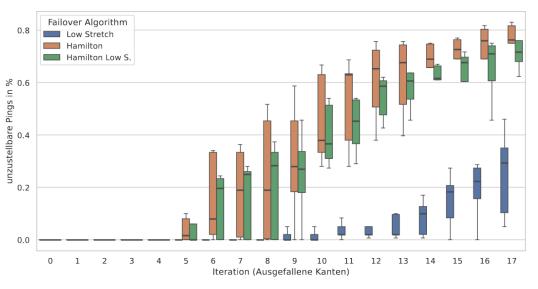
# Erfassung von Messwerten: Durchsatz

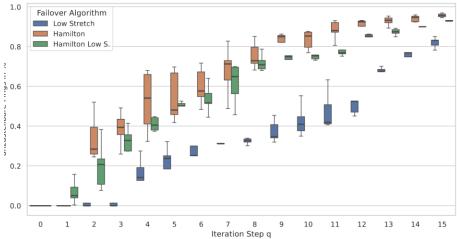
- Erfassung mittels Iperf2
- Zwei Trafficpattern
  - Client Server Modell
  - oZufällige Paare
- TCP voll Duplex

# Evaluation und Diskussion

# Evaluation Erreichbarkeit

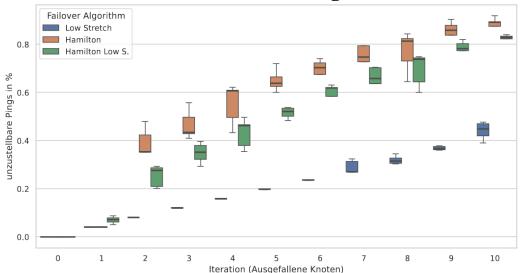
#### Erreichbarkeit unter zufälligen Kantenausfälle:

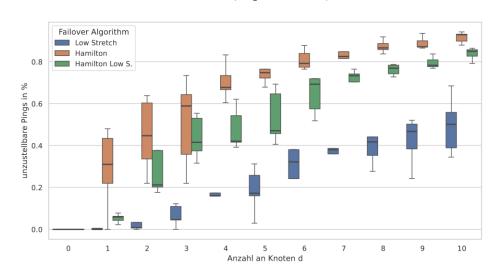




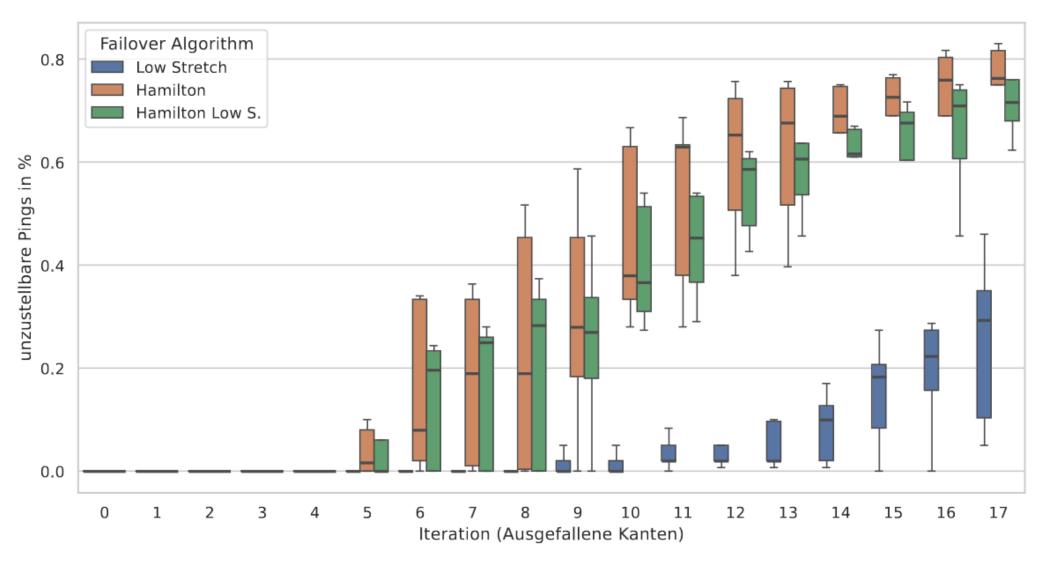
Erreichbarkeit unter Clusterfailure mit p = 0.9 und  $q \in (0.3, 0.9)$ 

#### Erreichbarkeit unter zufälligen Knotenausfällen

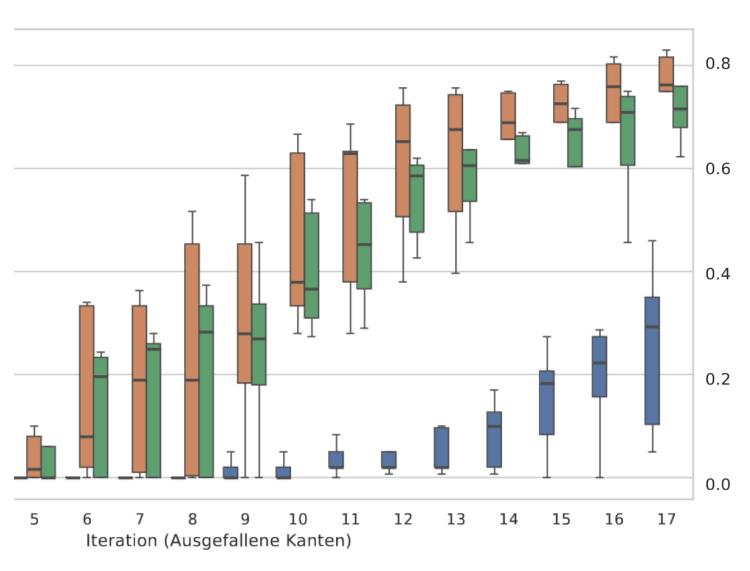




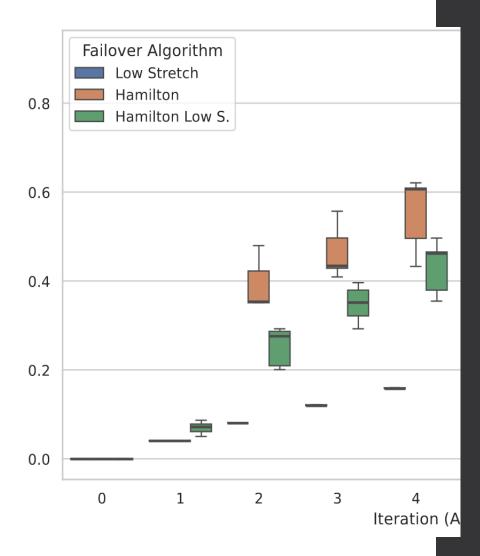
Erreichbarkeit unter Clusterfailure Node.  $p = 0.9 \land q$ = 0.34



Erreichbarkeit under zufälligen Kantenausfälle (lower is better); 5x5 Torus



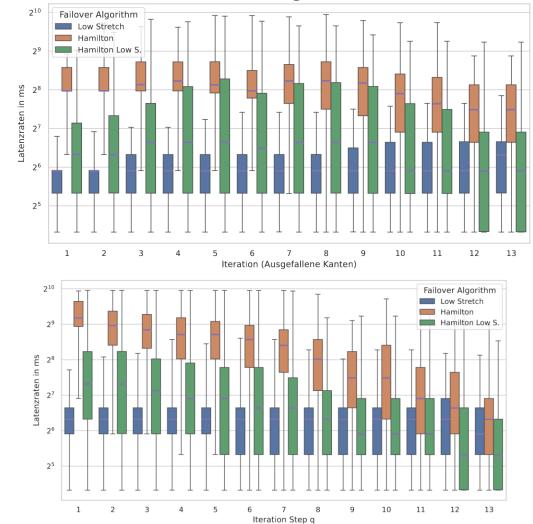
Erreichbarkeit unter zufälligen Kantenausfälle (lower is better); 5x5 Torus



Erreichbarkeit unter zufälligen Knotenausfällen. 7 × 7 Torus.

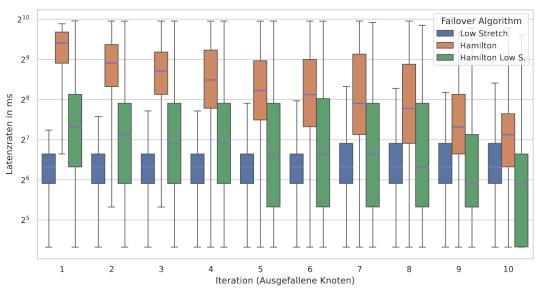
# **Evaluation Latenz**

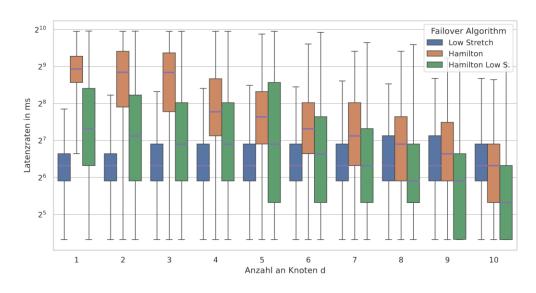
Latenzen unter zufälligen Kantenausfällen



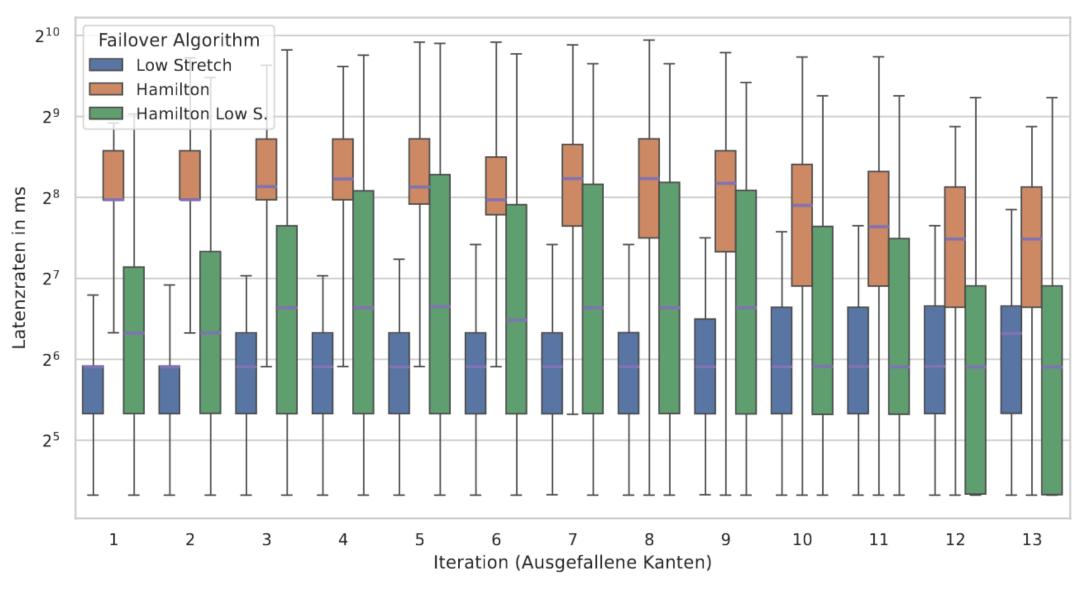
Latenzen unter Clusterfailure mit p = 0.9 und  $q \in (0.3, 0.9)$ 

#### Latenzen unter zufälligen Knotenausfällen





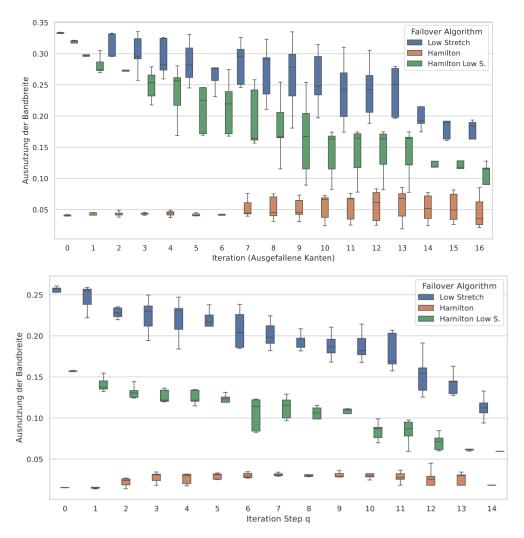
Latenzen unter Clusterfailure Node.  $p = 0.9 \land q = 0.34$ 



Latenz und zufälligen Kantenausfälle (lower is better); 5x5 Torus

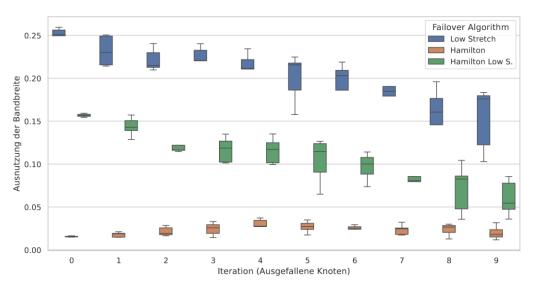
## Evaluation: Durchsatz

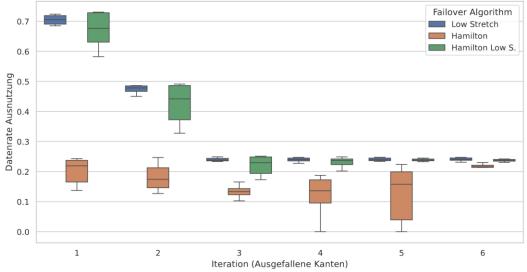
Durchsatz unter zufälligen Kanten Ausfällen (zufällige Paare)



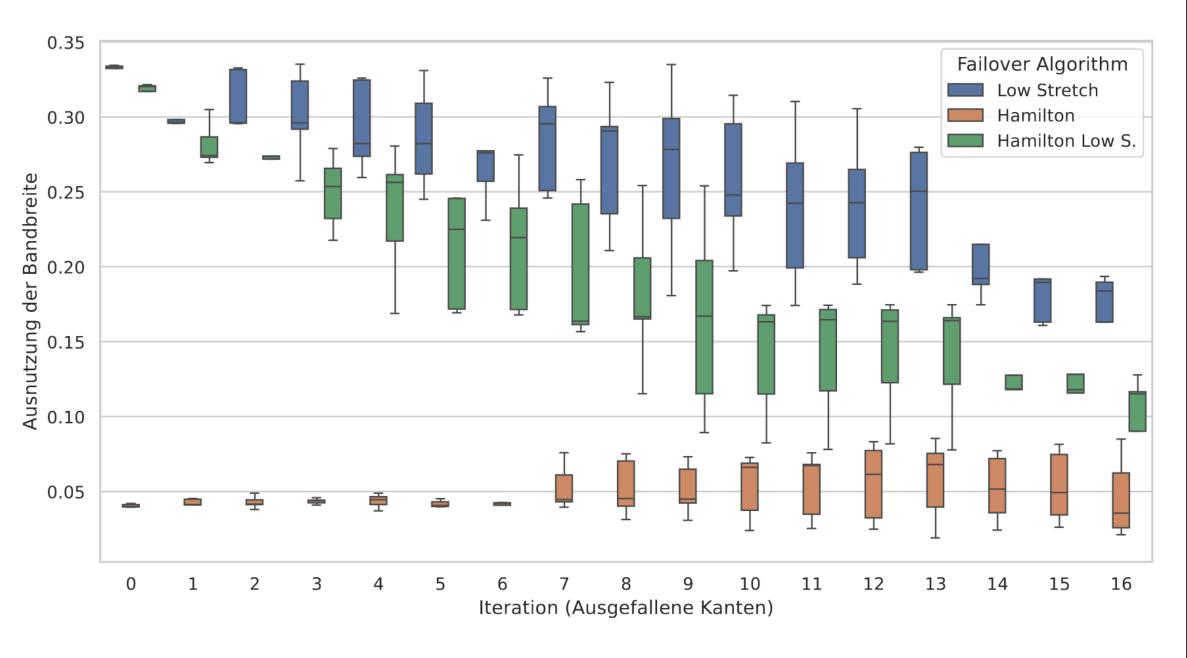
Durchsatz unter Clusterfailure mit p = 0.9 und  $q \in (0.3, 0.9)$ 

Durchsatz unter zufälligen Knoten Ausfällen (zufällige Paare)





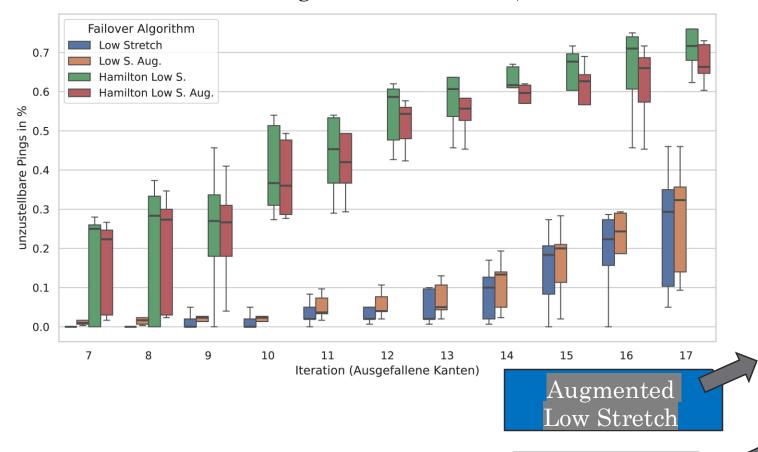
Durchsatz unter Towards Destination (Client Server)

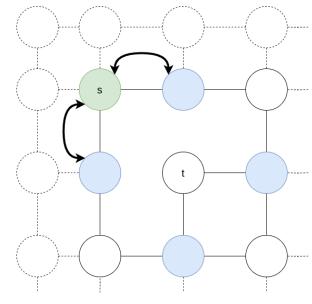


Durchsatz unter zufälligen Kanten Ausfällen;  $5 \times 5$  Torus; 9 Paare

# Evaluation: Augmentation

Erreichbarkeit und zufälligen Kantenausfälle; 5x5 Torus





mininetFailOver> h0x0 fping h1x1
10.0.0.5 is unreachable

mininetFailOver> h0x0 fping h1x1
10.0.0.5 is alive

Low Stretch

# Fazit und Ausblick

## Fazit

- Das Low Stretch Verfahren dominiert
- Kurze Routen sind vorteilhaft
- Fast Failure Groups sind praktikabel aber zur Evaluation ggf. übermäßig komplex
- Fast Failure kann die Resilienz erheblich steigern und ist auch opportun außerhalb fester theoretischer Garantien

## Ausblick

- Evaluation mittels größerer Datensätze
- Erweiterte Topologien
- Andere Verfahren
- Komplexere Experimente
- Suche nach gezielten Ausfallmustern

# Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!

# Implementierung

