

16.03.2024 / Robert Sander

Wie funktioniert das Internet?



Heinlein Gruppe

- IT-Consulting und 24/7 Linux-Support mit ~80 Mitarbeitern
- Eigener Betrieb eines ISPs seit 1992
- Täglich tiefe Einblicke in die Herzen der IT aller Unternehmensgrößen

24/7-Notfall-Hotline: 030 / 40 50 5 - 110

- 28 Spezialisten mit LPIC-2 und LPIC-3
- Für alles rund um Linux & Server & DMZ
- Akutes: Downtimes, Performanceprobleme, Hackereinbrüche, Datenverlust
- Strategisches: Revision, Planung, Beratung, Konfigurationshilfe

Teil 1:

Das Internet-Protokoll

Geschichte



- optische Telegrafie
 - Leuchtfeuer, schwenkbare Signalarmede, Lichtzeichen, Flaggenalphabet
- 1833 elektromagnetischer Schreibtelegraf von Morse
- 1838 Morsecode
- 1861 erstes Telephon von Reis
 - „Das Pferd frisst keinen Gurkensalat“
- 1876 erstes Telefon von Bell
 - Patentstreit mit Gray
- 1969 Vernetzung von vier US-Großrechnern via IMP
- 1973 TCP von Kahn & Cerf
 - telnet und ftp sind älter
- 1978 Trennung von IP und TCP/UDP
- 1983 Internet Advisory Board
- 1986 IETF
- 1988 Morris-Wurm
 - sendmail, finger, rlogin

Leitungsvermittelte Kommunikation





Leitungsvermittelte Kommunikation

- Sender hat eine durchgeschaltete Zweidraht-Leitung bis zum Empfänger
- später elektromechanisch vermittelt
- noch später elektronisch vermittelt
- dann wurden internationale Gespräche zeitmultiplexed übermittelt
- usw. usf.

Paketvermittelte Kommunikation



- Grundidee: Nicht mehr eine reservierte Leitung zwischen Sender und Empfänger
- zu übertragender Inhalt wird in Pakete aufgeteilt und mit Adressen ausgestattet
- anhand der Adressen werden die Pakete individuell durch das Netzwerk geschickt
- von Station zu Station
- Zwischenstationen müssen sich nur die Adressen am Anfang des Paketes anschauen



Schichten-Modell

OSI oder TCP/IP?

OSI

- Application
- Presentation
- Session
- Transport
- Network
- Data Link
- Physical

TCP/IP

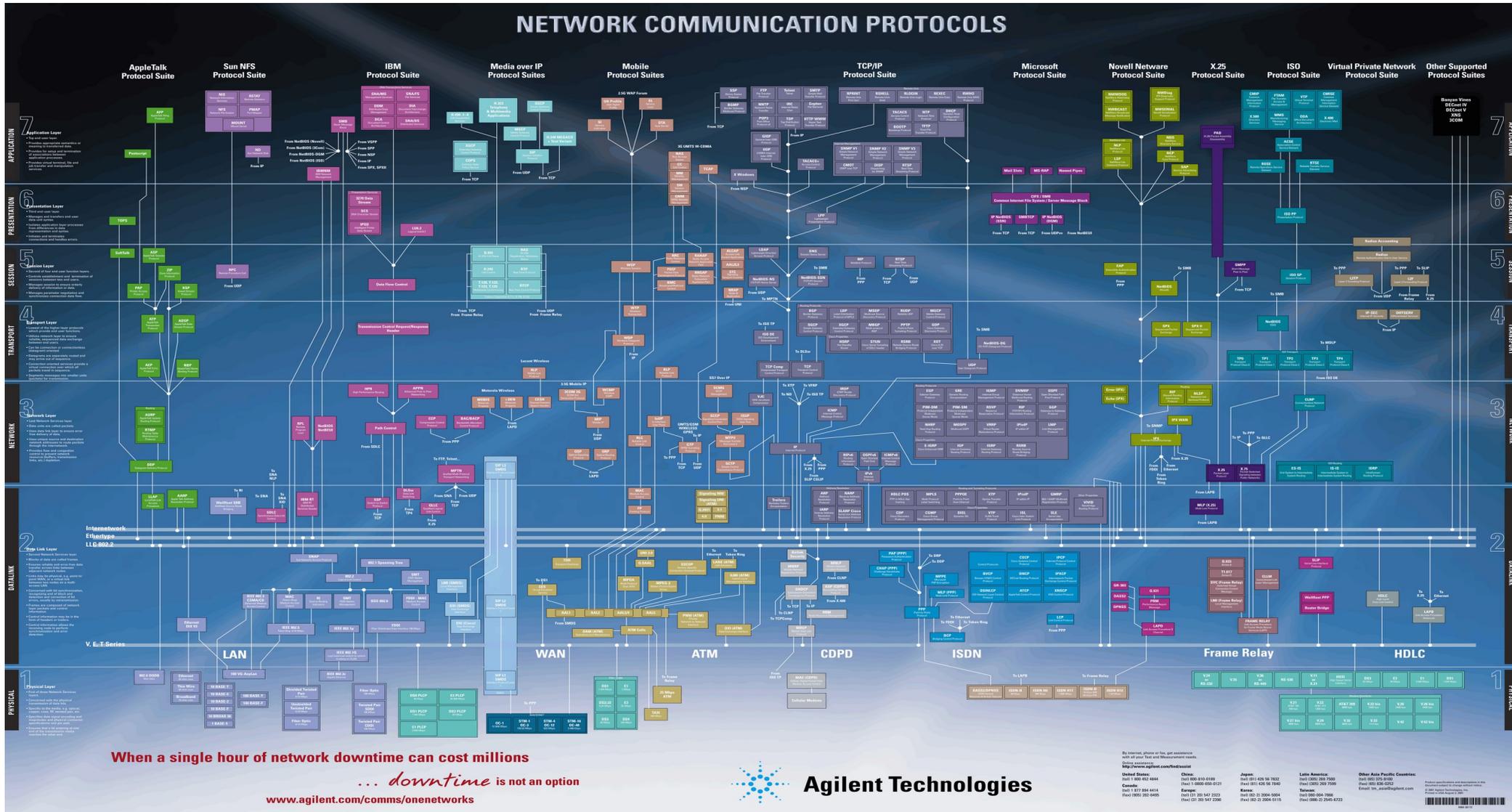
- Application
- HTTP, FTP, SMTP, IMAP, LDAP, SSH
- Transport TCP, UDP, ESP
- Internet
- Link Layer

Jede Schicht löst ein Problem

Jede Schicht hat ein eigenes Adressierungsschema



NETWORK COMMUNICATION PROTOCOLS



TCP/IP Adressen



- Link-Layer: Kommt auf das Medium an, z.B. MAC-Adressen (48 Bit) bei Ethernet
- Internet: IP-Adressen IPv4: 192.0.2.24 (32 Bit), IPv6: 2001:db8::24 (128 Bit)
- Transport: Port-Nummer (16 Bit) für TCP & UDP, Typ bei ICMP
- Application: URL für HTTP, local@example.com für SMTP, etc

- Jedes Protokoll in jeder Schicht hat eigenes Paketformat



Pakete entsprechend der Schichten verpackt

- außen Ethernet
 - von 00:80:41:ae:fd:7e an 00:80:41:bc:9e:24
- dann Internet Protokoll
 - von 2001:db8:4::beef an 2001:db8:24::cafe
- dann z.B. TCP oder UDP
 - von Port 54786 an Port 80
- dann der Payload, also der eigentliche Inhalt abhängig vom Protokoll
 - HTTP-Stream
 - SNMP-Trap
 - E-Mail-Übertragung zwischen zwei MTA
- am Ende eine Folge von Bits auf der Leitung



Wie geht ein Paket auf die Reise?

- Jeder Host hat eine Routing-Tabelle:

```
192.0.2.0/24 dev eth0 proto kernel scope link src 192.0.2.24 metric 100
default via 192.0.2.1 dev eth0 proto dhcp metric 100
```
- Sender schaut sich die Empfänger-Adresse an: 192.0.2.15
- Passt sie zu einer der Routen?
 - Routen nach Netzmaske sortiert, je länger, desto spezifischer
 - default = 0.0.0.0/0
 - /24 = 255.255.255.0 = 11111111.11111111.11111111.00000000
 - Ziel-IP && Netzmaske == Netz-Adresse && Netzmaske ?
 - 192.0.2.15 && 255.255.255.0 => 192.0.2.0
 - 192.0.2.0 && 255.255.255.0 => 192.0.2.0

Empfänger im LAN



- LAN = direkt angeschlossenes Netzwerk
- Address Resolution Protocol (IPv4) bzw Neighbor Discovery (IPv6): IP zu MAC
- `192.0.2.15 dev eth0 lladdr 00:80:41:bc:9e:24 REACHABLE`
- Paket wird zusammengebaut:
- Ethernet-Paket von `00:80:41:ae:fd:7e` an `00:80:41:bc:9e:24` enthält
- IP-Paket von `192.0.2.24` an `192.0.2.15` enthält
- TCP-Paket von Port `54786` an Port `80`

Empfänger nicht im LAN



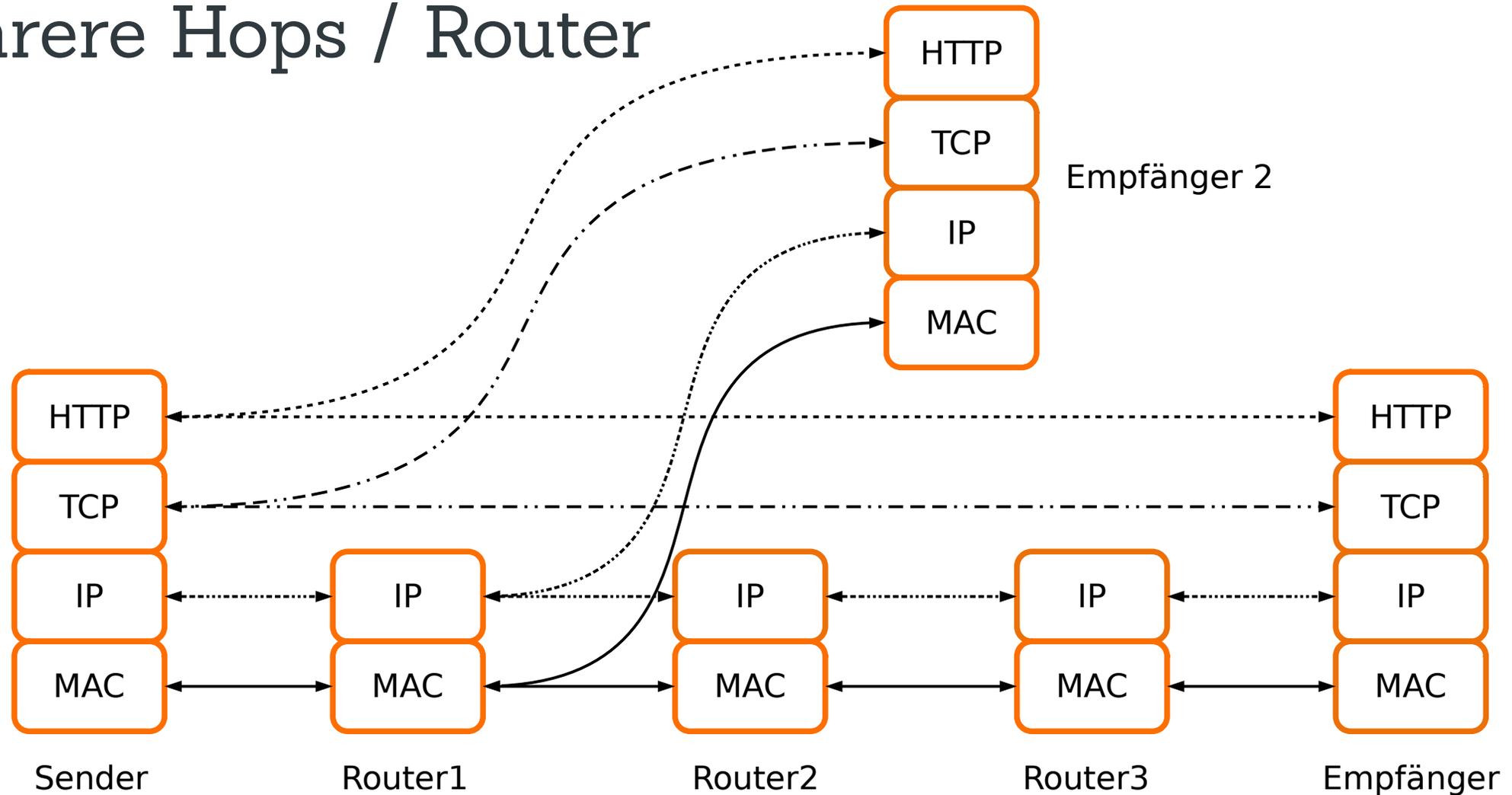
- Empfänger ist 198.51.100.42
- $198.51.100.42 \ \&\& \ 0 \ == \ 0.0.0.0 \ \&\& \ 0 \ == \ 0 \Rightarrow$ default Route greift als letztes
- via 192.0.2.1 ist der Gateway
- MAC Adresse von 192.0.2.1 ist 00:80:41:43:af:14 (ARP)
- Paket wird zusammengebaut:
- Ethernet-Paket von 00:80:41:ae:fd:7e an 00:80:41:43:af:14 enthält
- IP-Paket von 192.0.2.24 an 198.51.100.42 enthält
- TCP-Paket von Port 34516 an Port 22

Empfänger nicht im LAN



- Gateway 00:80:41:43:af:14 erhält IP-Paket an Empfänger 198.51.100.42
- keine der eigenen IP-Adressen => weiterleiten
- Gateway 00:80:41:43:af:14 schaut in eigene Routing-Tabelle
- usw. usf.

Mehrere Hops / Router



Router



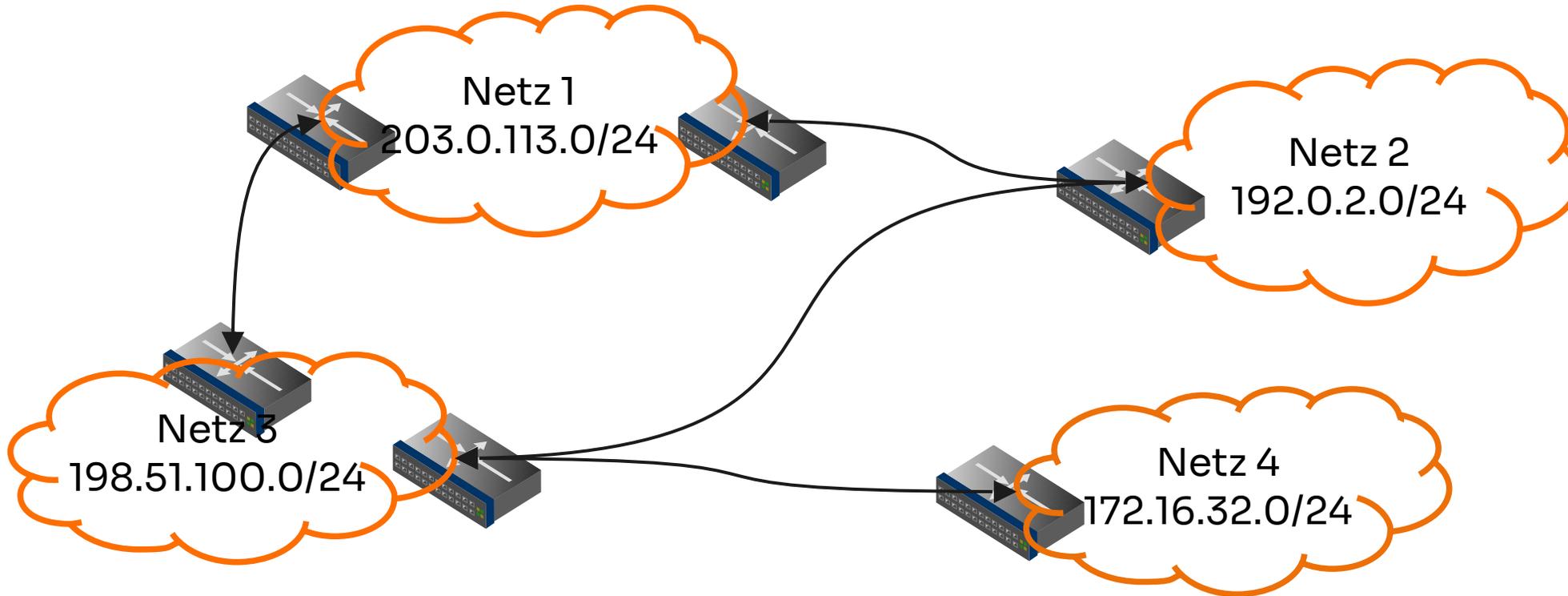
- Netzwerkgerät mit mindestens 2 Schnittstellen
 - intern (LAN)
 - extern (WAN)
 - Verbindungen zu anderen Routern
- Router-ID
 - IPv4-Adresse
 - Auf Loopback-Interface
- Interface-Adressen

Teil 2:

Woher wissen Router, wohin mit den Paketen?

Internet

Netz aus Netzen



Autonomous System



- Sammlung von gemeinsam verwalteter IP-Netze
- „Autonome Systeme sind untereinander verbunden und bilden so das Internet.“
- Eindeutig identifiziert über AS-Nummer (32 bit)
- In Europa: RIPE <http://ripe.net/>
- Voraussetzung für eigene AS-Nummer
 - Verbindung zu zwei anderen AS über BGP

RIPE NCC

Réseaux IP Européens Network Coord. Centre



- Objekte in der RIPE-Datenbank
- aut-num: AS-Nummer
 - Mit Import und Export (BGP-Partner)
- inetnum / inet6num: zugeteilter IP-Addressbereich
 - Wem gehören die IP-Adressen?
- route / route6:
 - Welches AS darf den IP-Prefix annonciieren?
 - IP-Prefix ggfs kleiner als inetnum / inet6num
- domain:
 - Welche Nameserver sind für die PTR-Records zuständig?

Border Gateway Protocol



- Exterior Gateway Protocol / Routing Protokoll
- Router tauschen IP-Routen untereinander aus
- Router A sagt Router B
 - Du erreichst a.b.c.0/24 über mich
- Router B sagt Router A
 - Du erreichst y.z.0.0/16 und u.v.w.0/24 über mich
- Wird die Defaultroute übergeben, dann Provider → Kunde
- Empfänger kann entscheiden, ob er einzelne Routen akzeptiert

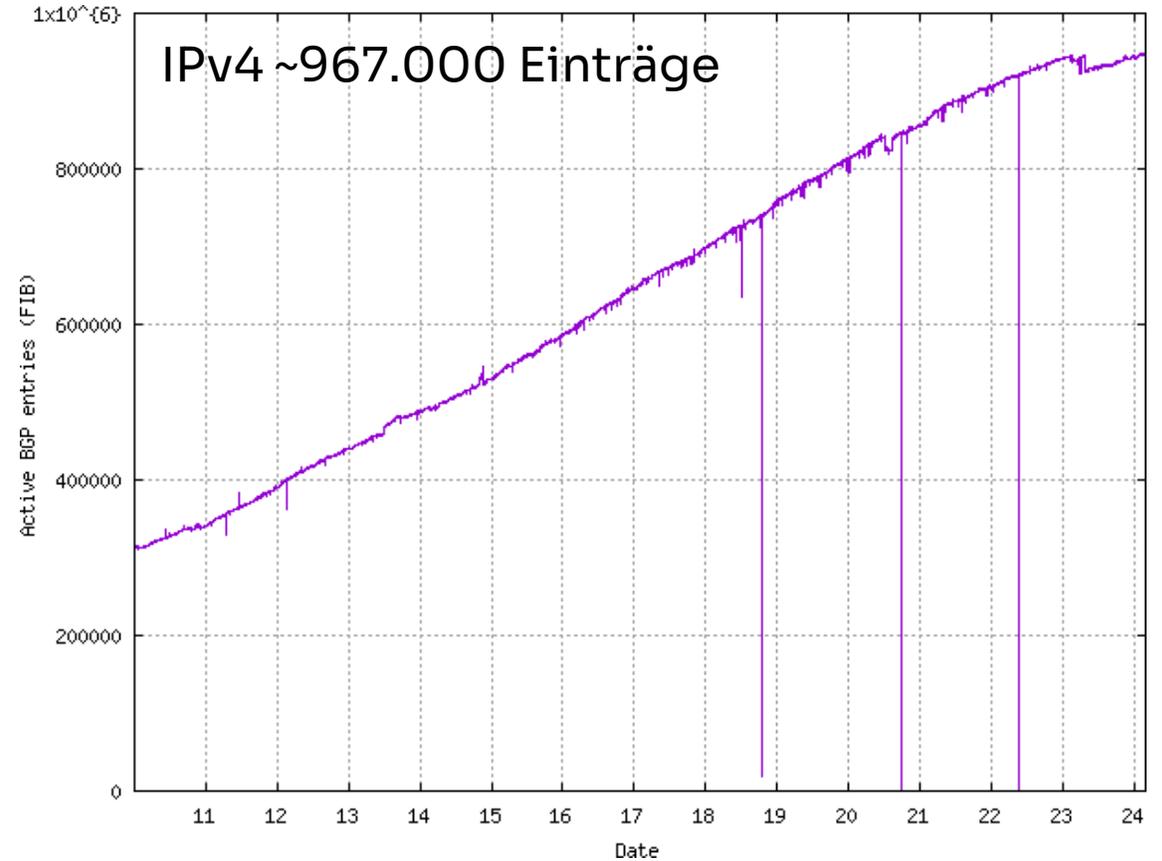
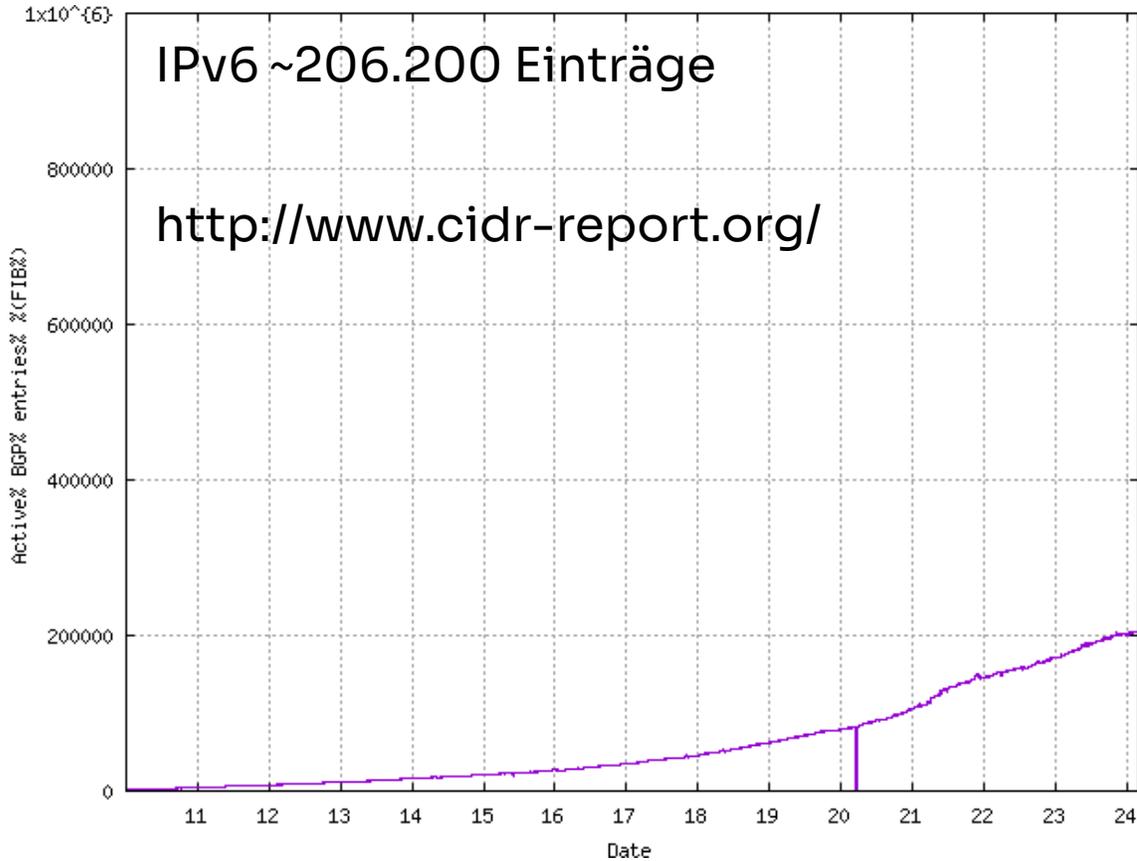
- IPv4 + IPv6

BGP Updates



- Announcement oder Withdrawal von Routen
- AS Path
 - über welche AS ist der IP-Prefix erreichbar
- IGP-Metrik
 - wie teuer ist es bei mir dorthin
- Multi-Exit Discriminator (MED)
 - Priorität bei parallelen Peerings zwischen zwei AS
- Local Preference
 - bevorzugt AS-Pfade mit höherem Wert
- Next Hop
 - IP-Adresse des Next-Hop-Routers zum
annoncierten Prefix
- Auswahl der aktiven Route anhand der
Prioritäten
- Auswahl über Filter beeinflussbar

Full Routing Table



Teil 3:

Wie funktioniert das mit Linux?

Packet Forwarding



- `echo 1 > /proc/sys/net/ipv4/ip_forward`
- `echo 1 > /proc/sys/net/ipv6/conf/all/forwarding`
- oder in `/etc/sysctl.conf`
 - `net.ipv4.ip_forward=1`
 - `net.ipv6.conf.all.forwarding=1`
- Redirects ausschalten
 - `net.ipv4.conf.all.accept_redirects = 0`
 - `net.ipv6.conf.all.accept_redirects = 0`

Routing Software



- Quagga (Fork von Zebra)
 - verschiedene Daemonen für Protokolle BGP, OSPFv2, OSPFv3, RIP, Kernel
 - vtysh ähnlich zu IOS von Cisco
 - Weiterentwicklung: FRR (<https://frrouting.org/>)
- XORP
 - aktuelles Release von Januar 2012...
- OpenBGPD
 - BGP und OSPF, Teil von OpenBSD
- BIRD
 - Entwickelt in Prag von nic.cz
 - an vielen europäischen IXPs genutzt (DE-CIX, AMS-IX, LINX, ECIX)
 - Linux, FreeBSD, NetBSD und OpenBSD
 - <http://bird.network.cz/>



Fragen und Diskussionen



Bleiben wir im Kontakt

Robert Sander

Tel. +49 30 40 50 51-43
r.sander@heinlein-support.de

Heinlein Support GmbH
Schwedter Straße 8/9 | 10119 Berlin
www.heinlein-support.de

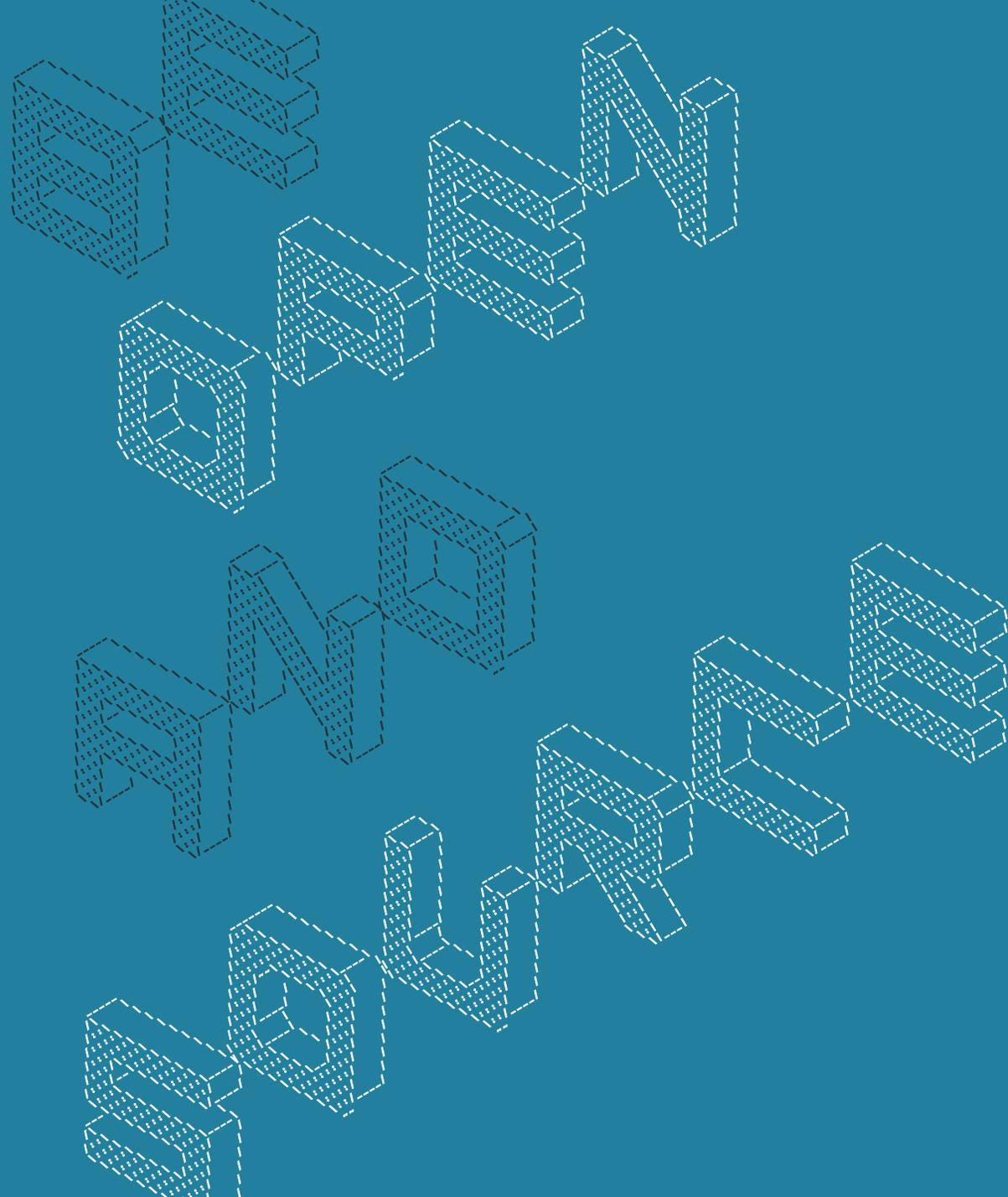
Wenn's brennt: CompetenceCall



Das Backup für Ihre
Server-Administration.

Nutzen Sie unsere
SLA-Verträge und sichern
Sie sich den 24/7-Support
unserer Linux-Consultants.

- Kontinuierliche Absicherung mit garantierten Reaktionszeiten und festen SLAs
- Rückendeckung im Notfall: mindestens LPIC-2 zertifizierte Profis mit jahrelanger, täglicher Admin-Erfahrung
- Projektunterstützung: maßgeschneiderte Lösungen, die Flexibilität, Sicherheit, Administrierbarkeit und Hochverfügbarkeit vereinen
- Services: Performanceanalyse, Serverhärtung, Netzwerkanalyse, Konfigurationshilfe, Datenrestaurierung



SLAC 2024

06.-08. Mai 2024 | Berlin

www.slac-2024.de

Die Heinlein-Gruppe: Gemeinsam für digitale Souveränität



Heinlein Support

- **Akademie:** Für die oberen 10% des Wissens – unsere Linux-Schulungen für IT-Experten.
- **Consulting:** Security- und Strategieberatung, Projektumsetzung und umfassender Support für IT-Administratoren
- **Services:** SLA-Verträge, Hosting und Lizenzen als Unterstützung & Absicherung Ihrer kritischen IT-Infrastruktur

Weitere Marken

- **mailbox.org:** E-Mail, Online-Office, Cloud-Speicher und Videokonferenzen nach neuesten Sicherheitsstandards und mit grüner Energie.
- **OpenTalk:** Videocalls, wie sie sein sollten – mit unserer sicheren, benutzerfreundlichen und skalierbaren Videokonferenz für Behörden, Provider, Unternehmen und Schulen.

Werde Teil des Teams

Wir suchen:

- Admins, Consultants, Supporter, Trainer

Wir bieten:

- Spannende Projekte, Kundenlob, eigenständige Arbeit, ein tolles Team, Work-Life-Balance
- ...und natürlich: Linux, Linux, Linux...
- <https://www.heinlein-support.de/jobs>

