Protocol	Total	Flows	Packets	Bytes	Packets	Active(Sec)	Idle(Sec)
	Flows	/Sec	/Flow	/Pkt	/Sec	/Flow	/Flow
TCP-Telnet	3484677	0.8	87	111	70.9	23.6	22.7
TCP-FTP	127336721	29.6	20	66	599.2	7.0	27.6
TCP-FTPD	46489384	10.8	138	875	1493.7	2.1	29.3
TCP-WWW	15115628719	3519.3	TCP	/IP	Proto	okoll3	Suite
TCP-SMTP	2433340539	566.5	12	414	6939.4	6.1	26.1
TCP-X	43955166	10.2	SKE	1pt	Kapi	tel 5f	31.5
TCP-BGP	4179374	0.9	36	86	35.2	96.0	16.8
TCP-NNTP	3277337	0.7	1056	886	805.9	43.8	22.9
TCP-Frag	548597	Doto	12	170	1.6	7.1	25.6
TCP-other	8090651683	Data	23	547	44836.9	8.0	24.9
UDP-DNS	6628627210	1543.3	2	77	3290.9	2.0	30.0
UDP-NTP	208750423	48.6	2	74	101.0	3.0	29.8
UDP-TFTP	74 UDP	UDP	2	214	0.0	1.3	29.3
UDP-Frag	688 header	data	552	588	886.1	34.5	23.9
UDP-other	11163685791	2599.2	10	272	28167.1	4.2	1 29.1
ICMP	978957827 TP	216.2	10	7 77	788.	7 <b>5</b> 5,£	8.0
IGMP	AIP (	data.o	19	40	0.4	1 18.0	<b>2 2</b> <sub>22.2</sub>
IPINIP	header	0.0	1371				
IPv6INIP	641984	0.1	2	387	0.3	3 4.4	37.9
GRE Frame	10859511	2.5	Frame	425	1731.	73.3	19.3
IP-header	<sub>159</sub> Frame da	ta <sub>37.0</sub>	footer	2 426	11222.	5 56.3	
Total		0471.9	looter		3 167638.		



### **TCP/IP Protokoll-Sammlung**

### Überblick

welche Protokolle gehören dazu welche Aufgaben haben diese Protokolle welche Schichten decken diese Protokolle ab

Kapitel 4 / Seite 32





Die TCP/IP Protokoll Suite ist wie das OSI-Modell Layer basiert.

Die Layer 1 und 2 sowie die Layer 5 bis 7 sind jeweils zusammen gefasst

OSI Modell		TCP Modell	
7	Application		
6	Presentation	Application Layer	
5	Session		
4	Transport	Transport Layer	
3	Network	Network Layer	
2	Data-Link	Network Interface Layer	
1	Physical		



OSI Modell		TCP Modell	Protokolle		
7	Application		LITTO ETD CMTD DOD2		
6	Presentation	Application Layer	HTTP, FTP, SMTP, POP3, IMAP4, Telnet, ssh, DNS,		
5	Session		NTP, BGP,		
4	Transport	Transport Layer	TCP, UDP, ICMP,		
3	Network	Network Layer	IP		
2	Data-Link	Ni atoma di chata de a a la coma	ARP, RARP		
1	Physical	Network Interface Layer			



ARP:

ARP wird verwendet um die Ethernet MAC-Adresse einer lokalen IP-Adresse zu finden.

RARP:

Ist eine Methode um einer Station eine IP anhand ihrer MAC-Adresse zu zuweisen. (RARP ist ein Vorgänger von BOOTP/DHCP)





#### IP:

Internet Protocol (IP) ist ein verbindungsloses Protokoll, das verwendet wird, um Paket vom Transport Layer durch das Netz zu leiten.

IP ist ein routebares Protokoll.





Im IP-Header ist eine Protokoll-Nummer enthalten, die angibt welches Protokoll die Daten im IP Paket angehören (analog dem Ethertype-Feld im Ethernet Header).

Protokoll-Nummern sind in der Datei /etc/protocols [1] abgelegt. Die Nummern werden von der IANA [2] vergeben und sind für alle IP Protokolle (IPv4 und IPv6) gültig.

- [1] windows: .../system/drivers/etc/protocol
- [2] http://www.iana.org/assignments/protocol-numbers





ICMP:

Internet Control Message Protocol (ICMP) (Protocol #1) ist ein verbindungsloses Protokoll, das verwendet wird um Information-, Status- oder Fehler-Meldungen zu übermitteln.

Mögliche Meldungen: Echo Reply, Destination unreachable, Source Quench, Echo Request, Time Exeeded, ...





#### TCP:

Transmission Control Protocol (**TCP**) (Protocol #6) ist ein **verbindungsorientierts** Protokoll, das verwendet wird, um Daten gesichert durchs Netz zu transportieren.

TCP garantiert, dass die Daten – in der gleichen Reihenfolge wie gesendet – ankommen.



#### UDP:

User Datagram Protocol (**UDP**) (Protocol #17) ist ein **verbindungsloses** Protokoll, das verwendet wird, um Daten mit geringem Overhead durch das Netz zu transportieren.

UDP kennt weder Flusskontrolle noch Fehlerkorrektur. Die Anwendungen müssen das selber erledigen!



**Andere**: Es gibt noch viele andere IP-Protokolle auf Layer 4.

Diese werden für spezielle Anwendungen verwendet:

Routing Protokolle (OSPF, EIGRP, ...), IP-SEC (Encap Security Payload, Authentication Header),

vrrp, ...

Es ist für Firewall Konfigurationen nützlich zu wissen dass auch andere IP Protokolle als ICMP, UDP und TCP existieren!





### **Applikationen:**

Unzählige Applikationen verwenden IP ...

Jede Applikation muss – leider – selber dafür besorgt sein, dass der Empfänger die Daten richtig interpretieren kann!





### **Applikationen:**

Datentransfer: FTP, TFTP, NFS, SMB/CIFS,

DruckDienste: IPP, LPD

RemoteDienste: Telnet, ssh, X11, RDP, ...

eM@il / News: SMTP, POP3, IMAP4, NNTP

Web: HTTP

Netzwerkdienste: DHCP, BOOTP, DNS, NTP,

Syslog, ...

Tunnel: IPSEC, IPinIP, IPv6inIP, ...





## Verteilung der Protokolle

Protocol	Total	Flows	Packets	Bytes	Packets	Active(Sec)	Idle(Sec)
	Flows	/Sec	/Flow	- /Pkt	/Sec	/Flow	/Flow
TCP-Telnet	2142021	0.4	22	163	11.1	34.4	25.4
TCP-FTP	69292174	16.1	25	57	417.7	5.7	26.9
TCP-FTPD	27762305	6.4	75	833	485.7	2.6	34.6
TCP-WWW	7684202068	1789.1	18	664	33002.4	4.1	29.9
TCP-SMTP	945875329	220.2	13	448	2985.4	7.2	29.1
TCP-BGP	2462947	0.5	24	101	13.8	112.5	19.4
TCP-NNTP	2043881	0.4	989	904	470.8	42.1	28.6
TCP-Frag	376749	0.0	4	250	0.3	5.5	30.6
TCP-other	4417559690	1028.5	18	525	19002.4	8.9	29.9
UDP-DNS	2088078323	486.1	2	76	1228.0	3.2	33.8
UDP-NTP	95496552	22.2	1	76	35.1	2.6	34.3
UDP-TFTP	165665	0.0	4	96	0.1	18.3	29.0
UDP-Frag	3223364	0.7	797	651	598.4	35.9	30.3
UDP-other	4579162977	1066.1	11	329	12189.0	4.9	32.9
ICMP	315821611	73.5	3	75	281.4	7.9	32.0
IGMP	9	0.0	1	34	0.0	5.9	32.0
IPINIP	5416	0.0	65	397	0.0	78.9	32.4
IPv6INIP	1482	0.0	4	313	0.0	1.4	42.3
GRE	3006667	0.7	609	393	426.7	106.7	23.2
IP-other	52845052	12.3	273	469	3364.7	67.6	25.1
Total:	20308186365	4728.3	15	542	74554.4	5.6	31.0



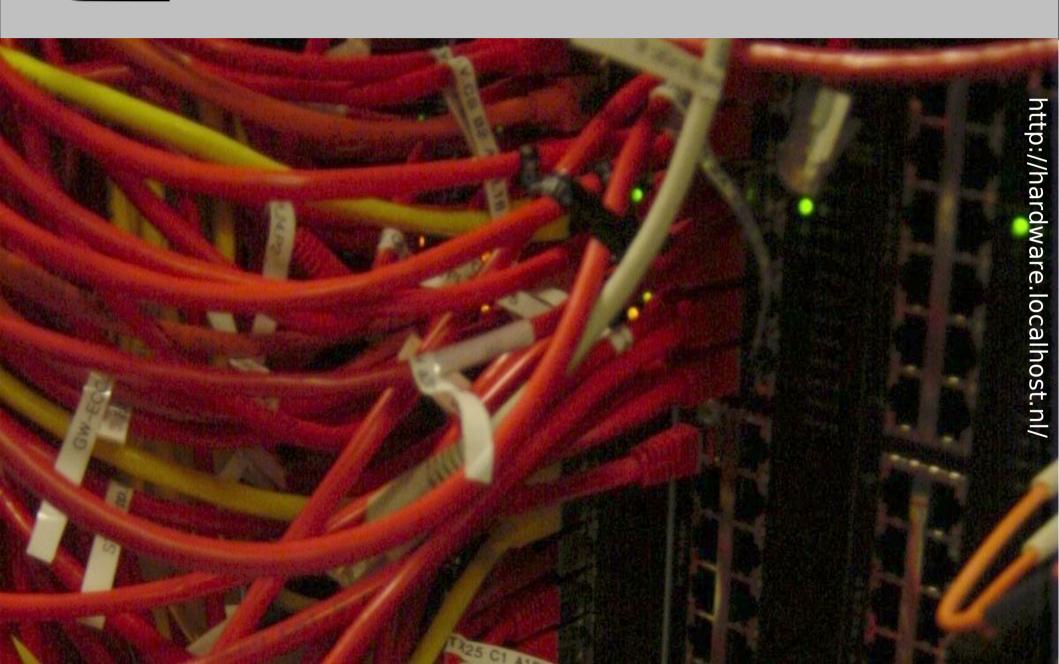
## Paket Grösse

```
packet size distribution (720011M total packets):
            96
       64
                128
                      160
                           192
                                224
                                     256
1 - 32
                                           288
                                                352
    .395 .074 .038 .022 .011 .041
                                    .006 .009
                                               .004
 320
     384
          416 448
                    480 512
                               544 576
                                         1024
                                               1536
                     .006
                          .006 .005 .015
     .004 .004 .004
                                          .034
                                               .306
```

2048 2560



# Fragen?





### **Ziele**

- Was sind routebare Protokolle
- •IP-Adressen
  - Netzwerk-, IP-Adressen, Netzmasken
  - •IP Mathematik



05 tcpip.odp



### **Routebare Protokolle**

**≠ Routing Protkolle!** 

Routebare Protokolle können zwischen lokalen und entfernten Adressen unterscheiden

Rouetbare Protokolle kennen eine Netz-Hierarchie

Protokolle: IPv4, IPV6, Appletalk, IPX, ...

Nicht routebaren Protokollen fehlen diese Eigenschaften!

Protokolle: NetBEUI

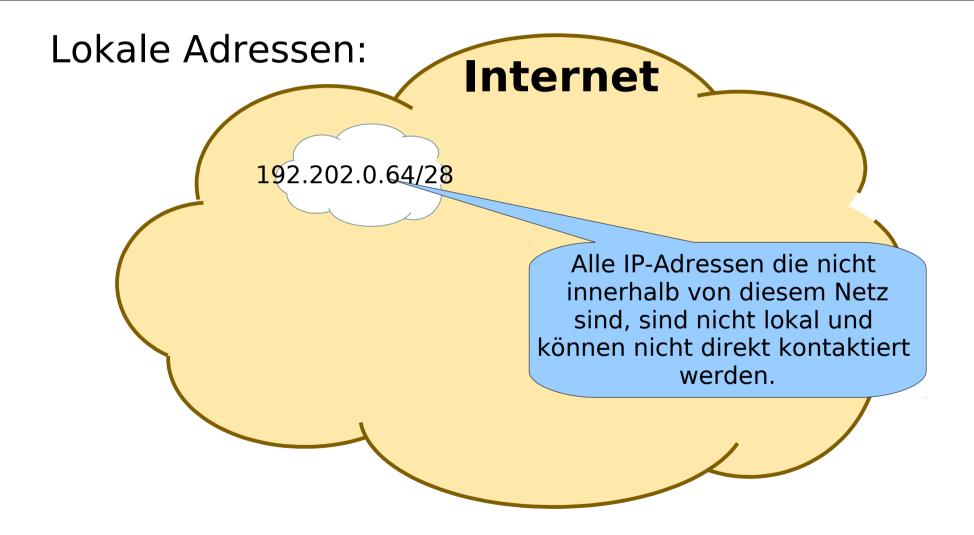




- Das Internet Protokoll IPv4 bzw. IPv6 ist routbar.
- Routebare Protokolle unterteilen die Adressen in einen Netz-Teil und einen Host-Teil
- Der Host-Teil ist lokal, direkt erreichbar
- Der Netz-Teil ist nur via einem speziellen Gerät (Router, Gateway) erreichbar.
- Bei IPv4 / IPv6 ist die Trennung zwischen Netzund Host-Teil variabel
- Bei IPv4 / IPv6 zeigt die Netzmaske wo die Trennung zwischen Netz- und Host-Teil liegt

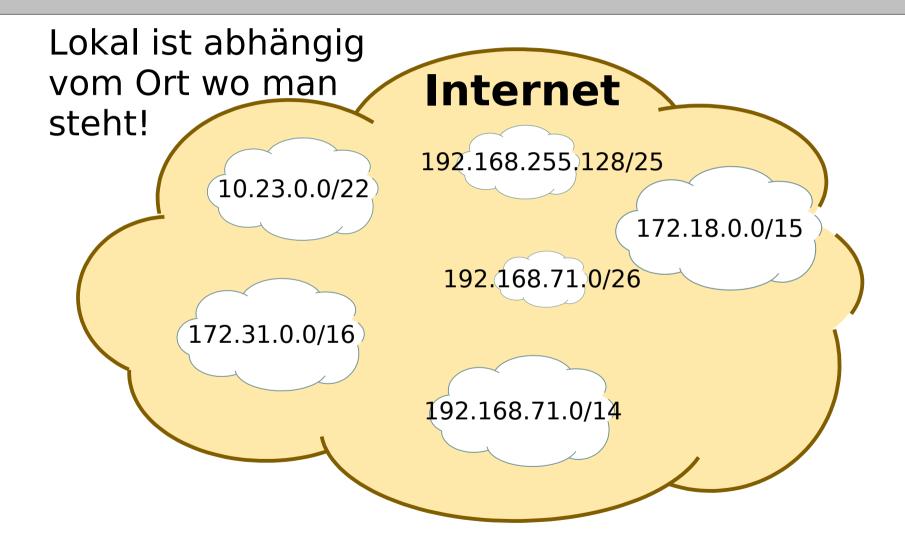


## Internet Protokoli





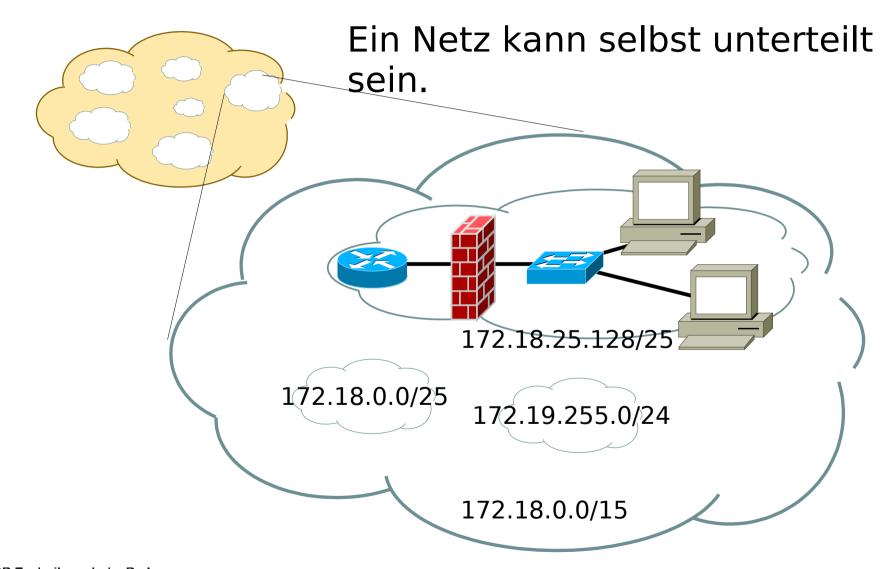
## Internet Protokoli







### **Internet Protokoll**

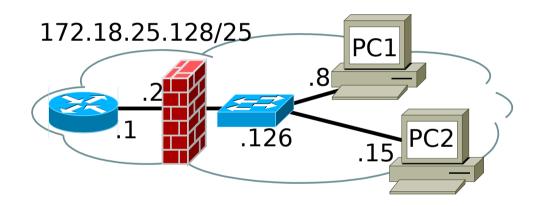




für eidg, anerkannte Bildungsgänge



### Die Host-Adresse adressiert den Host innerhalb des gegeben Netzwerkes



Router: 172.18.25.129/25

Firewall: 172.18.25.130/25

Switch: 172.18.25.254/25

PC1: 172.18.25.135/25

PC2: 172.18.25.143/25

Annahme: die Firewall ist transparent.



Höhere Fachschule HF

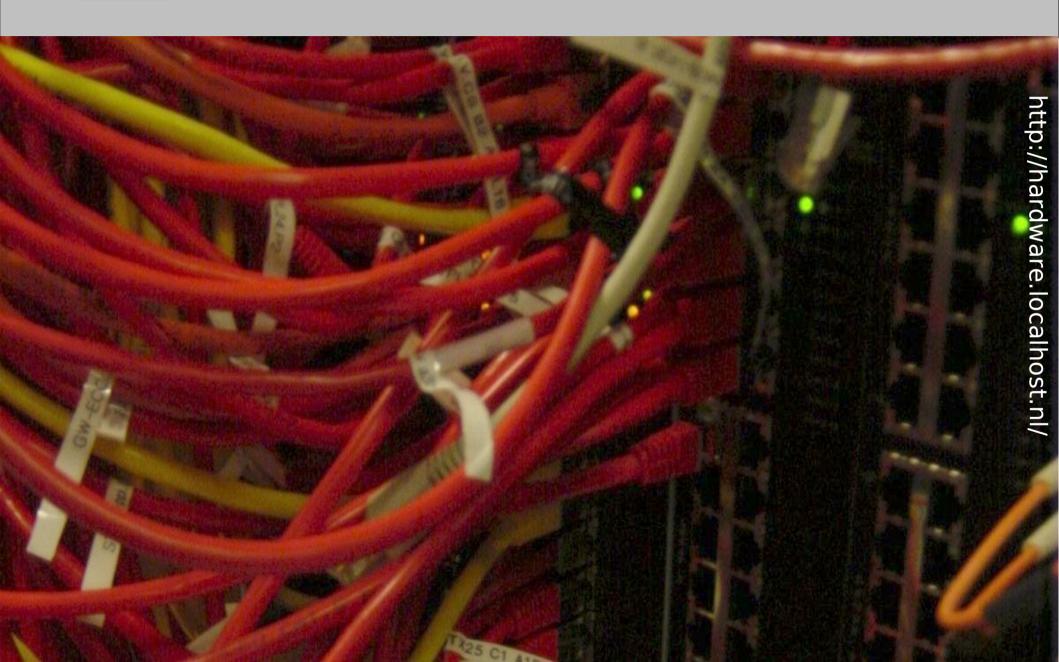
Die IP-Adresse wird aus

der Netzwerk-Adresse

und der Host-Adresse

zusammen gesetzt!

# Fragen?

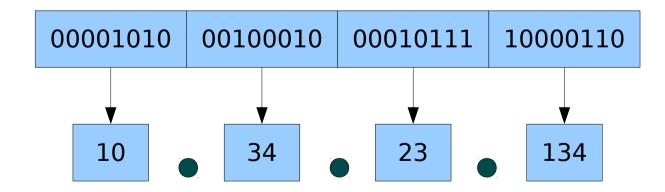




IPv4-Adressen sind 32Bit lang.

Jeweils 8Bit werden zusammen gefasst und als Dezimalzahl geschrieben.

Zwischen den Dezimalzahlen wird ein Punkt eingefügt.







Zu Beginn wurden die Adressen in Klassen (A,B,C,D,E) unterteilt.

Die **Klassen A,B,C** werden für normale Anwendungen verwendet (mit Ausnahmen!).

Für jede Klasse (ABC) ist eine fixe Netzmaske definiert

1.0.0.0 - 126.255.255.255

128.0.0.0 - 191.255.255.255

192.0.0.0 - 223.255.255.255

Die Klasse D ist für Multicast reserviert

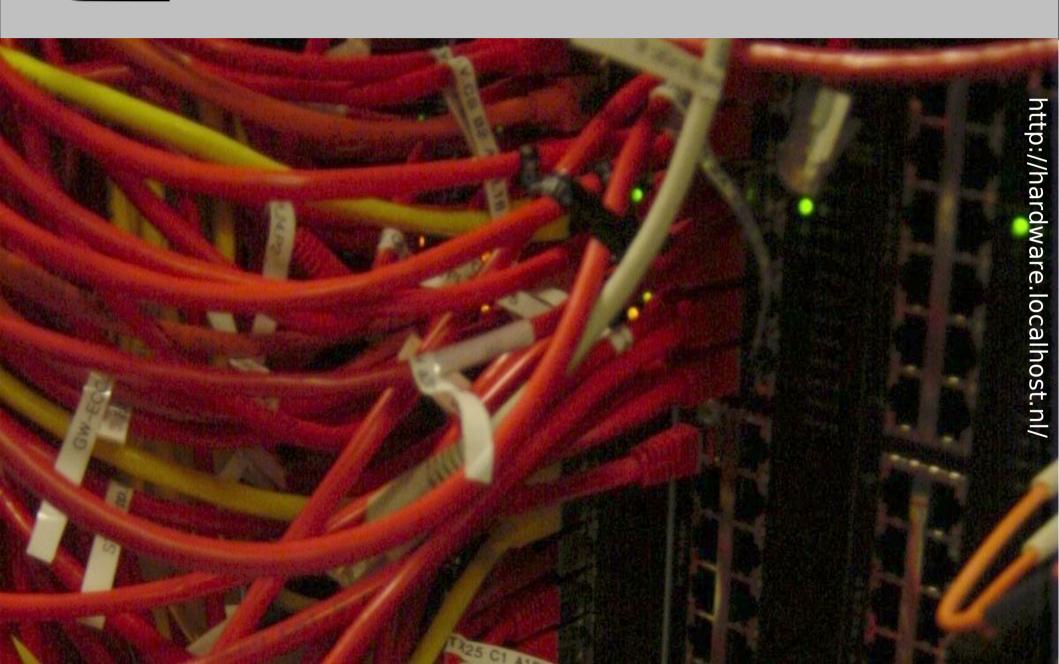
224.0.0.0 - 239.255.255.255

Die Klasse E ist für Experimente reserviert.

240.0.0.0 - 255.255.255.255



# Fragen?





### Pv4 Adressen – Classfull

### Klasse A

Oxxxxxxx xxxxxx xxxxxxx xxxxxxx

Die Netzadresse ist 8 Bit lang.

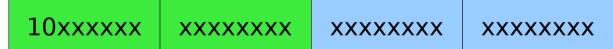
Die Hostadresse ist 24 Bit lang

Das erste Bit der IP-Adresse ist 0 (binär)

1.0.0.0 - 126.255.255.255

0.0.0.0 - 0.255.255.255 sowie 127.0.0.0 - 127.255.255.255 sind reserviert

### Klasse B



Die Netzadresse ist 16 Bit lang.

Die Hostadresse ist 16 Bit lang

Die Netz-Adresse beginnt mit 10 (binär)

128.0.0.0 - 191.255.255.255





### Klasse C



Die Netzadresse ist 24 Bit lang. Die Hostadresse ist 8 Bit lang Das ersten Bits lauten 110 (binär) 192.0.0.0 - 223.255.255.255





### **Internet Protokoll – Classfull**

### Klasse D

1110xxxx xxxxxx xxxxx xxxxxx xxxxxx

Das ersten Bits lauten 1110 (binär) verwendet für Multicasts Es gibt keine Netzmaske! 224.0.0.0 - 239.255.255.255

### Klasse E

Die ersten Bits lauten 1111 (binär) verwendet für Forschung / Experimente Es gibt keine Netzmaske! 240.0.0.0 - 255.255.255.254

05 tcpip.odp





### **Internet Protokoll - Classfull**

### Übersicht

Class	Erstes Octet
Α	1 - 126
В	128 - 191
С	192 - 223
D	224 - 239
E	240 - 255

Das Netz 0.0.0.0/8 ist nicht verwendet!

Das Netz 127.0.0.0/8 ist für Loopback Interfaces und Loopback reserviert!



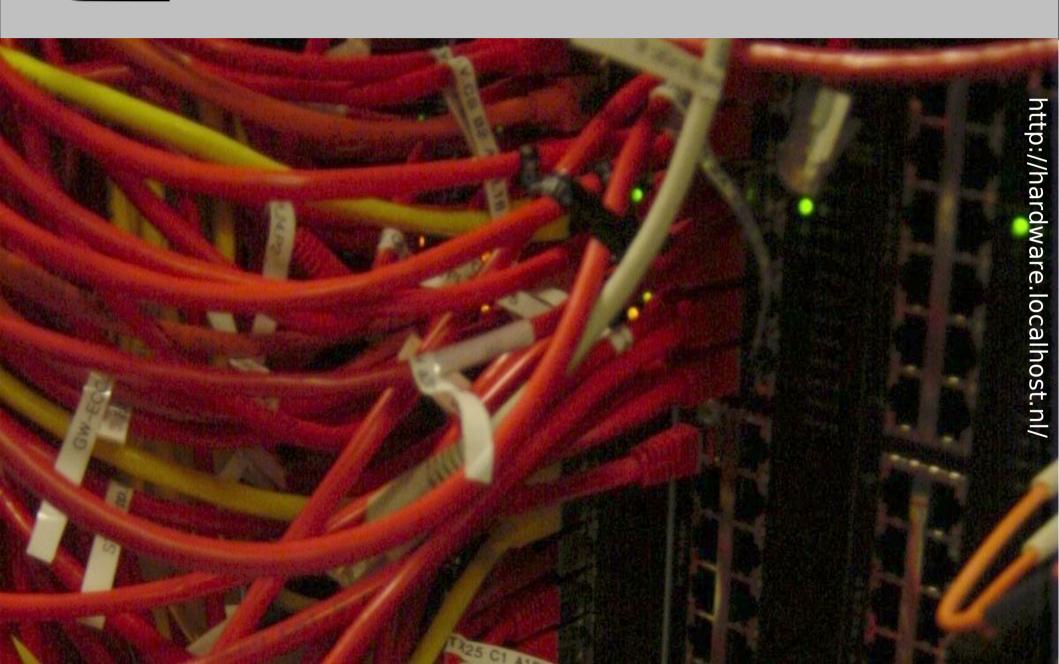


### Übersicht

Class	Netze	Hosts
Α	126	16'777'214
В	16'384	65'534
C	2'097-152	254
D	n/a	n/a
Е	n/a	n/a



# Fragen?





Später (ab 1993) ist man von der fixen Klassen-Einteilung abgewichen und hat das **Classless Internet-Domain Routing** (CIDR) eingeführt.





Die starre Einteilung der Klassen hat sich als unpraktisch erwiesen. Zu viele IP-Adressen sind blockiert und können nicht verwendet werden.

Die flexiblere Lösung Classless Internet-Domain Routing (CIDR) wurde 1993 eingeführt. Zu jedem Netz muss die Netzmaske bzw. die Grösse des Netzes angegeben werden.

CIDR und NAT/PAT hat den Verbrauch von IPv4 Adressen verlangsamt. Trotzdem steigt der IPv4 Bedarf weiterhin an.





**CIDR** erfordert, dass immer die Grösse des Netzes bzw. die Netzmaske angegeben wird – Dies ist notwendig, weil nicht mehr aufgrund der IP-Adresse alleine entschieden werden kann, wo die Grenze zwischen Netzwerk- und Host-Adresse liegt.

► Fehlt die Netzmaske bei einer Adresse, so wird die Netzmaske der entsprechenden Klasse angenommen werden.





## **CIDR Routen im Internet**

#### In der globalen Routingtabelle sind CIDR Netze anzutreffen:

Network	Next Hop	Metric	LocPrf	Weight	Path
* i3.0.0.0	139.4.71.37	9000	110	0	702 703 80 i
* i4.0.0.0	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3356 i
* i4.0.0.0/9	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3356 i
* i4.21.41.0/24	217.6.49.129	10000	100	0	3320 2914 16467 36806 i
* i4.36.200.0/21	217.6.49.129	10000	100	0	3320 3549 14135 i
* i4.67.64.0/22	217.6.49.129	10000	100	0	3320 6453 11608 19281 i
* i203.81.64.0/19	9 139.4.71.37	9000	110	0	702 701 2914 9988 i
* i203.81.96.0/2	l 139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.104.0/2	22 139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.108.0/2	22 139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.112.0/2	20 139.4.71.37	9000	110	0	702 701 4725 24289 i
* i203.81.128.0/	19 139.4.71.37	9000	110	0	702 703 17608 i
* i203.81.160.0/2	20 217.6.49.129	10000	100	0	3320 2914 9988 18399 i

▶ Die ersten beiden Einträge (rot) sind classfull Routen





Wie findet man die Netzwerk-Adresse von einer IP-Adresse?



Die Netzwerk-Adresse ist immer am Anfang der IP-Adresse.

Die Host-Adresse ist immer an Ende der IP-Adresse. Die Netzmaske gibt die Trennstelle zwischen Netzund Host-Adresse an.



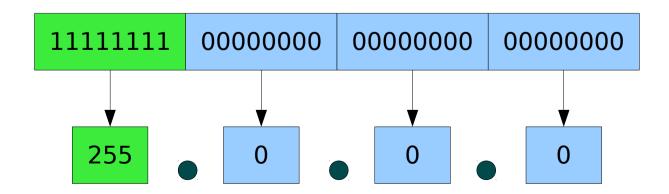


Die Netzmaske definiert wo die Grenze zwischen Netzwerk- und Host-Adresse liegt

Die Netzmaske ist wie die IPv4 Adresse 32Bit lang.

Der Netzwerk-Teil wird mit 1 markiert

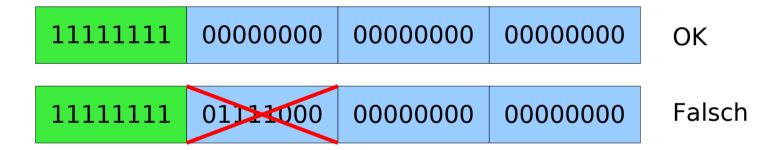
Der Host-Teil wird mit 0 markiert







Es gibt nur einen Netz- und einen Host-Teil. Es darf nur einen Übergang von 1→0 geben



Netzmasken können daher nur folgende Werte enthalten:

255, 254, 252, 248, 240, 224, 192, 128, 0





Die Netzmaske kann alternativ auch in der Slash-Notation angegeben werden. Dazu werden die Anzahl der 1 in der Netzmaske

Dazu werden die Anzahl der 1 in der Netzmaske hinter einem Slash (/) angegeben

12x 1 <b>→ /1</b> 2	00000000	00000000	0000	1111	11111111
8x 1 <b>→ /8</b>	00000000	00000000	0000	0000	11111111
32x 1 <b>→ /3</b>	11111111	11111111	1111	1111	11111111





Ist eine IP-Adresse und die dazugehörende Netzmaske bekannt, so können verschiedene Adressen berechnet werden.

*NetzwerkAdresse=IPAdresse \ Netzmaske* 

BroadcastAdresse = IPAdresse ∨ ¬Netzmaske

05 tcpip.odp

 $Anzahl Hosts = 2^{(32-SlashNetzmaske)} - 2$ 





Ein Host ist innerhalb eines Netzes, wenn seine

IP-Adresse zwischen der Netzwerk-Adresse und der Broadcast-Adresse liegt:

Netzwerk-Adresse < IP-Adresse < Broadcast-Adresse





Die Netzwerk-Adresse zusammen mit der Netzmaske definiert ein IP-Netz eindeutig.

Die **Netzwerk**- oder die **Broadcast**-Adresse darf bei keinem Host konfiguriert werden!

Pakete, die an die Broadcast Adresse gesendet werden, werden von allen Rechnern bearbeitet. Darum darf – wie die Netzwerk-Adresse – die Broadcast-Adresse keinem Rechner zugewiesen werden!





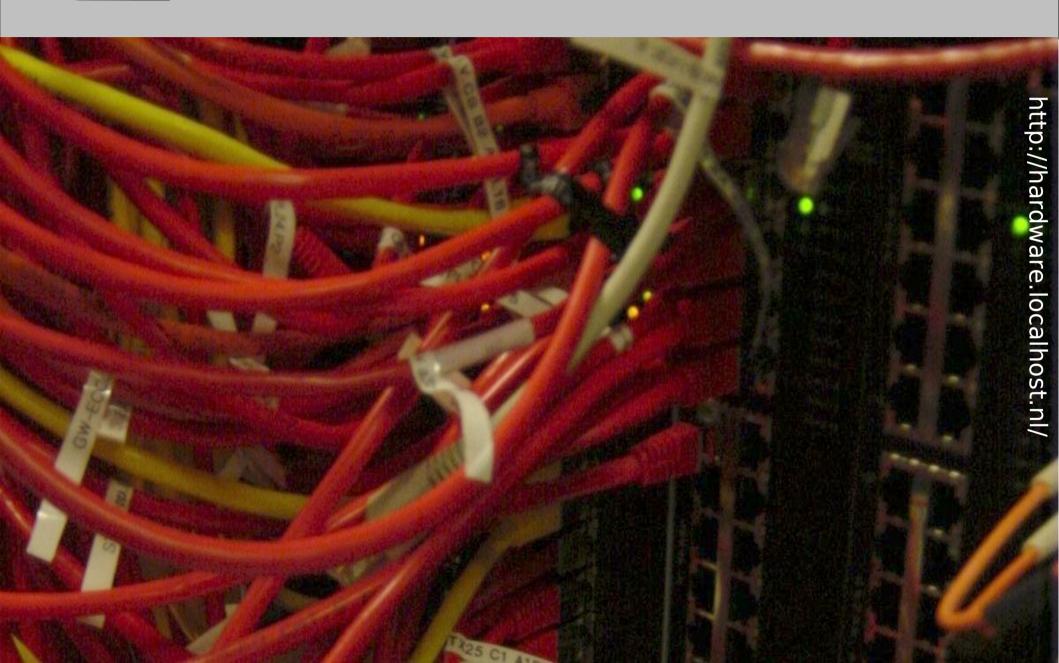
Jeder Host muss innerhalb eines Netzwerkes eine eindeutige IP-Adresse besitzen.

Muss der Host global ansprechbar sein, so muss eine weltweit eindeutige IP-Adresse verwendet werden.

Doppelt vergebene IP-Adressen bereiten grosse Probleme in einem Netzwerk! Es ist möglich ein ganze Netzwerke so lahm zu legen!!!



# Fragen?





### 34 → binär?

Durch fortlaufendes Teilen kann die Zahl umgerechnet werden.

Dividend: 34 17 8 4 2 1 Divisor: 2 2 2 2 2

Resultat: 17 8 4 2 1 0

Rest:

 $34_{10} \rightarrow 100010_{2}$ 





1 0 0 0 1 
$$0_2$$
 Dezimal?  
 $1*2^{5} + 0*2^{4} + 0*2^{3} + 0*2^{2} + 1*2^{1} + 0*2^{0}$ 

$$32+0+0+0+2+0 = 34$$

$$100010_{2} \rightarrow 34_{10}$$





Bestimmen sie die Netzwerk-Adresse von folgender IP-Adresse: 217.14.67.72 255.255.255.240

217.14.67.72 255.255.255.240

UND verknüpft

11011001.00001110.01000011.01000000

Zurück gewandelt: Netzwerkaddresse: 217.14.67.64/28





Bestimmen sie die Broadcast-Adresse von der IP-Adresse: 217.14.67.72 255.255.255.240

255.255.255.240 111111111.1111111.1111111.11110000

Negiert

255.255.255.240 00000000.00000000.00000000.00001111

217.14.67.72 11011001.00001110.01000011.01001000

ODER verknüpft

Broadcast-Adresse 11011001.00001110.01000011.01001111

Zurück gewandelt: Broadcast-Adresse: 217.14.67.79





Wieviele IP-Adressen haben in folgendem Netz platz? 217.14.67.72 255.255.255.240

255.255.255.240 111111111.1111111.1111111.11110000

→ 28 Einsen

Anzahl der Hosts =  $2^{(32-28)}$  - 2 =  $2^4$  - 2 = 16 - 2 = 14

Das Netz reicht für 14 Hosts.





Welche Subnetzmaske benötige ich, wenn ich in einem Netz maximal 48 Rechner unterbringen möchte:

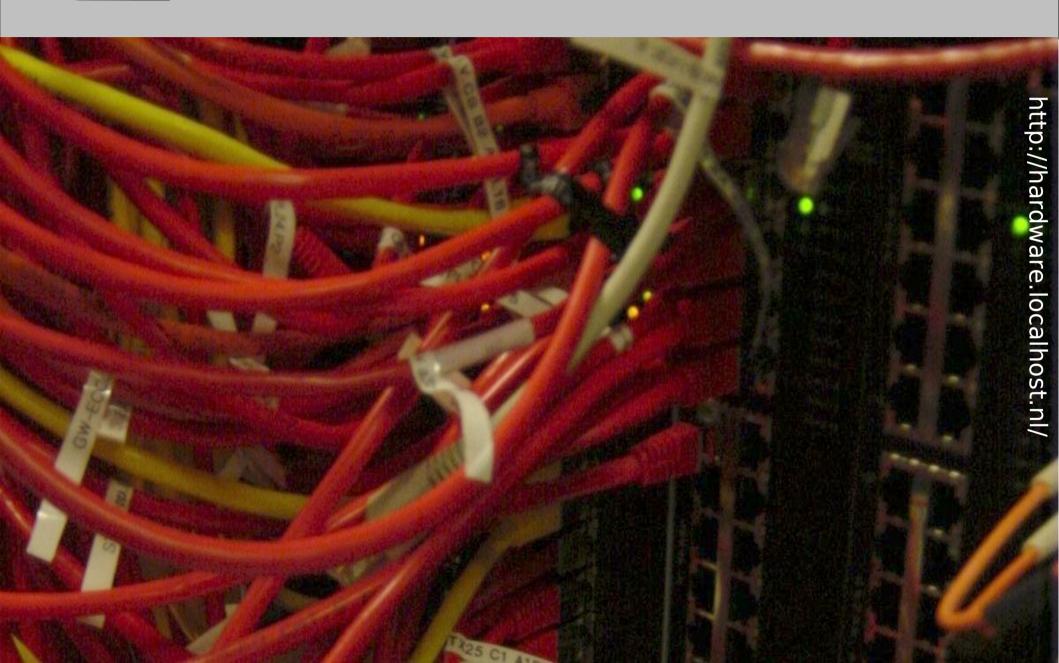
#### 48 Rechner:

- $\rightarrow$  32er Netz (/27) ist zu klein (30Hosts).
- → 64er Netz (/26) ist zu gross (62Hosts).
- → 128er Netz (/25) ist viel zu gross (126 Hosts).
- → für 48 Rechner ist mindestens ein 64er (/26) Netz notwendig. Die Netzmaske ist 255.255.255.192.

Achtung: Meistens braucht es auch noch eine IP-Adresse für einen Router.



# Fragen?





Neben den Class D und Class E Adressen gibt es noch weitere IPv4-Adressen die für bestimmte Zwecke reserviert sind:

#### RFC 1918: Private IP-Adressen

10.0.0.0/8, 172.16.0.0/12, 192.168.0.0/16 können für private Netze verwendet werden und werden im Internet nicht geroutet.

Diese Adressen sind weltweit nicht eindeutig.

Bei VPN Tunnel zwischen gleichen privaten Netzen kann es zu komplizierten Setups kommen.





### reservierte IP Adressen

**0.0.0.0/8** - Addresses in this block refer to source hosts on "this" network. Address 0.0.0.0/32 may be used as a source address for this host on this network; other addresses within 0.0.0.0/8 may be used to refer to specified hosts on this network.

**127.0.0.0/8** - This block is assigned for use as the Internet host loopback address. A datagram sent by a higher level protocol to an address anywhere within this block should loop back inside the host. This is ordinarily implemented using only 127.0.0.1/32 for loopback, but no addresses within this block should ever appear on any network anywhere.





### reservierte IP Adressen

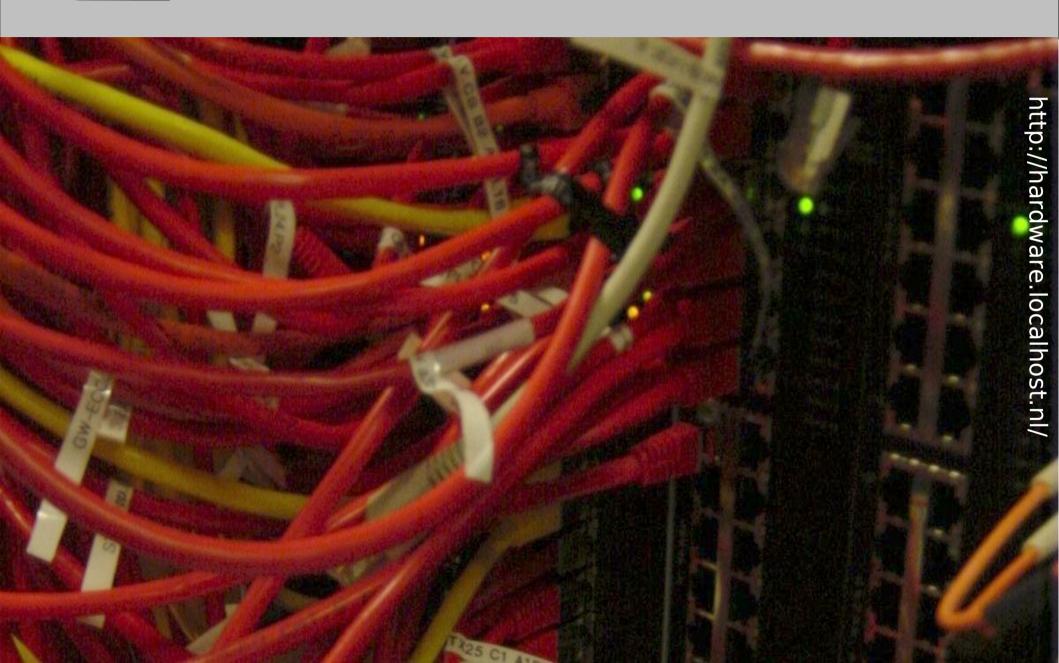
**169.254.0.0/16** - This is the "link local" block. It is allocated for communication between hosts on a single link. Hosts obtain these addresses by autoconfiguration, such as when a DHCP server may not be found.

**192.0.2.0/24** - This block is assigned as "TEST-NET" for use in documentation and example code. It is often used in conjunction with domain names example.com or example.net in vendor and protocol documentation.

Addresses within this block should not appear on the public Internet.



# Fragen?





### Wer vergibt IP-Adressen

Damit das Internet funktioniert müssen die IP-Adressen weltweit koordiniert werden.

Die Vergabe der IP-Adressen erfolgt hierarchisch.

Als oberste Instanz koordiniert die Internet Assigned Numbers Authority (IANA) die IP-Adressen.

IANA vergab /8 Blocks an Regionale Internet Registraturen (RIR)<sup>1</sup>.

IANA vergibt weiterhin IPv6 Blöcke!<sup>2</sup>

- [1] http://www.iana.org/assignments/ipv4-address-space/ipv4-address-space.txt
- [2] http://www.iana.org/assignments/ipv6-address-space/ipv6-address-space.txt





### Wer vergibt IP-Adressen

Weltweit gibt es 5 RIRs:

**AFRINIC** African Internet Numbers Registry

**APNIC** Asia Pacific Network Information

Centre

**ARIN** American Registry for Internet

Numbers

**LACNIC** Latin American and Caribbean

Internet

Addresses

Registry

RIPE Réeseaux IP

Européans





### Wer vergibt IP-Adressen

Die RIRs allozieren IP-Adressen an die Local Internet Registry (LIR) – ihre Mitglieder.

Jedes LIR vergibt dann die IP-Adressen an ihre Kunden gemäss deren Bedarf unter Berücksichtigung der Richtlinien vom entsprechenden RIR.

Wer ein LIR ist, kann bei RIPE öffentlich eingesehen werden<sup>[1]</sup>

[1] http://www.ripe.net/membership/indices/





RIR vergeben 2 Arten von IP-Adressen:

PI Provider Independent Diese Adressen sind nicht an einen bestimmten Provider gebunden. Diese Adressen müssen angefordert und gegenüber der RIR begründet werden!

PA Provider aggregatable Diese Adressen sind an einen bestimmten Provider gebunden und können bei einem Wechsel vom Provider nicht mitgenommen werden!





## Mit dem Befehl whois kann nachgesehen werden wem welche IP-Adresse zugeordnet wurde:

inetnum: 212.55.196.64 - 212.55.196.71

netname: CH-MAX-MUSTER

descr: BBI for Max Muster

country: CH

admin-c: MM3421-RIPE tech-c: MM3421-RIPE status: ASSIGNED PA

notify: ripe@cyberlink.ch

mnt-by: CYBERLINK-MNT

changed: dvg@cyberlink.ch 20021107

source: RIPE

[1] oder http://www.ripe.net/whois





Wenn sie IP-Adressen benötigen, stellen sie sich folgende Fragen:

Müssen die/alle Rechner weltweit erreichbar sein? nein → RFC1918 Private Adressen.

Brauche ich PA oder PI Adressen?

PA 

technischer Aufwand gering

PI → technischer Aufwand hoch

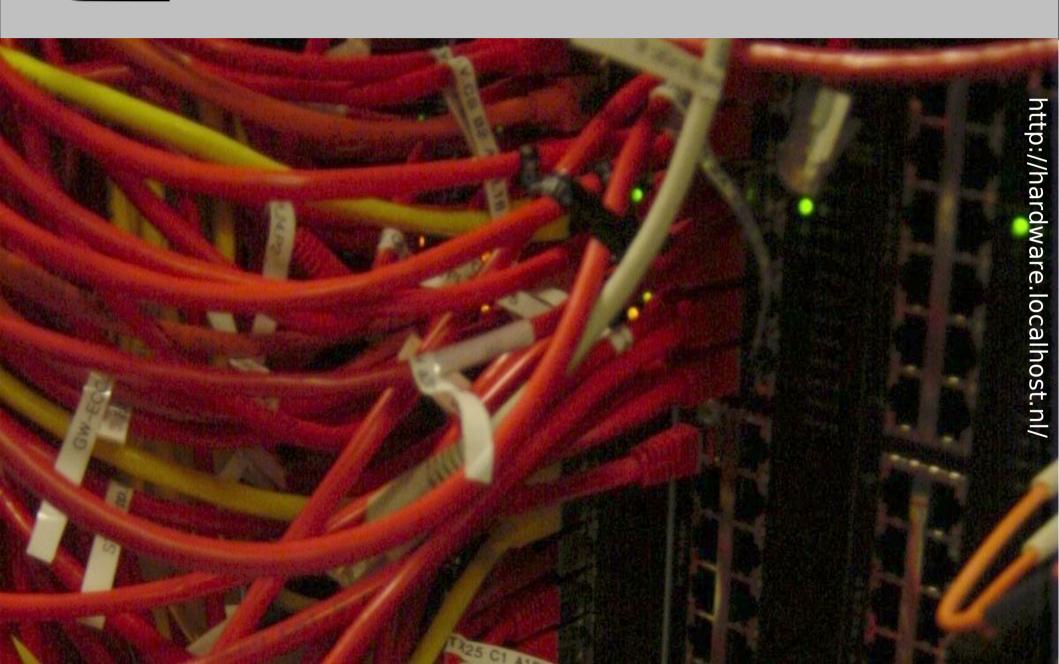




Colors:	assig	gned				RIPE free									reserved																	
212,55,192,	.0/19	[776	64 of	8192	Ps IPs	(94	.8%)	used]																								
212.55.192.0:	0								64								128				160		176	184					224		240	
212.55.193.0:	0	8	16		32				64	72	80	88	96	104	112	120	128	136	144		160		176	184	192	200	208	216	224		240	
212.55.194.0:	0				32				64				96				128		144	152	160	168	176		192		208		224		240	
212.55.195.0:	0				32		48	56	64		80	88	96	104	112		128	136	144	152	160	168	176		192							
212.55.196.0:	0		16	24	32		48		64		80		96		112		128	136	144	152	160	168	176		192		208		224		240	
212.55.197.0:	0		16		32	40	48	56	64	72	80		96		112		128	136	144	152	160		176	184	192	200	208	216	224		240	
212.55.198.0:	0				32		48		64				96				128				160			192	200	208		224		240		
212.55.199.0:	0								64				96				128	136	144	152			176		192		208			232	240	248
212.55.200.0:	0		16		32				64	72	80	88	96	104	112	120	128	136	144	152	160	168	176	184	192		208		224			
212.55.201.0:	0																															
212.55.202.0:	0				32				64				96				128		144	152	160		176		192							
212.55.203.0:	0	8			32		48		64				96				128		144		160	168	176		192							
212.55.204.0:	0																															
212.55.205.0:	0																															
212.55.206.0:	0																															
212.55.207.0:																																
212.55.208.0:	0	8	16	24	32		48	56	64	72	80	88	96	104	112	120	128	136	144		160	168	176	184	192							
212.55.209.0:	0				32				64								128															
212.55.210.0:	0								64				96				128		144	152	160		176		192	92 200 208						248
212.55.211.0:	0				32	40	48	56	64	72	80	88	96		112	120	128	136	144		160				192	200	208		224			248
212.55.212.0:	0		16		32		48	56	64		80	88	96	104	112	120	128	136	144	152	160	168	176	184	192	200	208	216	224		240	248
212.55.213.0:	0																															
212.55.214.0:	0																128	136	144	152	160		176	184	192							
212.55.215.0:			16				48		64				96				128	136	144	152	160	168	176	184	192	200	208		224		240	
212.55.216.0:	0				32		48		64				96	104	112	120	128	136	144		160 192				200	208 224 240						
212.55.217.0:	12.55.217.0: 0																															
212.55.218.0:	0				32				64				96				128 136 144			152	160 168 176 184		184	192 200 208			224					
212.55.219.0:	0	8	16		32				64	72	80	88	96		112	120	128	128 144 1			160 176				192 208				224			
212.55.220.0:	0	8	16	24	32	40	48	56	64				96				128	136	144		160				192	200	208		224	232	240	
212.55.221.0:	0				32	40	48		64	72	80	88	96		112		128	136	144	152	160		176		192		208	216	224	232	240	248
212.55.222.0:																																
212.55.223.0:					32	40	48	56	64					П	П		128	136	144				176		192		208				240	248



# Fragen?





#### **Ziele:**

- IP Pakete
- ICMP Pakete
- TCP Pakete verstehen
- 3 Way Handshake
- Sliding Window
- UDP Pakete verstehen
- Well known Port Numbers kennen





	1B	yte	2Byte	3B	yte	4Byte							
0	V	HL	Prio		Len	ngth							
4		Ш	)	F	F	rag							
8	Т	ΓL	Proto	Checksm									
12		Src IP											
16		Dest IP											
20		Optional PAD											
	Data												

V Version

HL HeaderLength in Words

Prio Priority Flags

Length Länge des ganzen Flows

ID Sequenznummer des Flows

F Flags

Frag Abstand des aktuellen Fragementes

zum Anfang der Daten

TTL Time to Live (Hops to Live)

Proto Protokoll der Daten

Checksm Header Checksumme

SrcIP Source IP-Adresse

DestIP Destination IP-Adresse Optional Optionale Header Daten

PAD Füllbytes, da der IP-Header n\*32Bit lang

sein muss (→ HeaderLength)





V Version (4Bit)

 $4 \rightarrow IPv4$ 

HL HeaderLength in Words (4Bit)

Die Länge des Headers in Worten (32Bit). Mögliche Werte sind 5 ... 16, entspricht einer Headerlänge von 20 bis 64Byte

Differentiated Services Field, Priority Flags

Bit 7... 2: Differentiated Services Codepoint

Bit 1: ECN-Cable Transport

Bit 0: ECN-CE

Length Länge des ganzen Pakets (16Bit)

Maximale Grösse eines IP-Paketes ist 2<sup>16</sup> Byte

ID Identifikations Nummer des Flows

Jeder Flow hat eine eindeutige Nummer. Diese Nummer wird

vom Absender vergeben.





F Flags Bit (7,6,5)

Bit 7: Reserve

Bit 6: Don't Fragment Bit 5: more Fragments

Frag Abstand des aktuellen Fragments zum Anfang der Daten

(13bit) \* 8

Fragmente können daher nur ein mehrfaches von 8Byte

betragen!

TTL Time to Live (Hops to Live)

Jeder Router, der das Paket verarbeitet verringert diesen Zähler. Wird der Wert 0 erreicht – und das Paket ist nicht am Ziel – wird das Paket verworfen und der Absender via einer

ICMP-Meldung darüber informiert.

Proto Protokoll der Daten

IP-Protokoll Nummer, meistens (ICMP [1], TCP [6] oder UDP

[17])





Checksm Header Checksumme

Quersumme über den ganzen Headerbereich

SrcIP Source IP-Adresse

DestIP Destination IP-Adresse

Optional Optionale Header Daten

Im Header können zusätzliche Felder eingefügt werden.

Beispielsweise Authentication Header (RFC1826)...Mögliche

Werte sind bei IANA [1] publiziert.

PAD Füllbytes, da der IP-Header n\*32Bit lang sein muss (→

HeaderLength)

[1] http://www.iana.org/assignments/ip-parameters





Ist das Paket Fragmentiert, so wird das Flag "More Fragments" bei allen Paketen – ausser dem letzten – gesetzt.

Anhand der Source-IP-Adresse und SequenzID können die Paket identifiziert werden.

Der Parameter FrameOffest gibt an an welcher Stelle das empfangene Paket eingesetzt werden muss.



### **Fragmentierte Pakete**

#### Total Length = 5008Byte

HeaderLength=20 Length=1500 MoreFragments=1 Offset=0 HeaderLength=20 Length=1500 MoreFragments=1 Offset=185 HeaderLength=20 Length=1500 MoreFragments=1 Offset=370 HL=20 Len=568 MF=0 Offset=555

Pro Paket können 1480Byte transportiert werden!

FragmentOffsets müssen mit 8 multipliziert werden, um den Platz im Datenstream zu 'finden'.

Siehe auch die Datei ip\_fragment.libpcap





```
0000
                      8b
                             00
                                01
                                                            00
                                                95
                                                    81
                                                        00
                  e7
                         ae
0010
0020
                         e6
                            fd cf
0030
              80
                  18
                     ff
                                53
                         ff
                                                    08
0040
              15
                  43
                     0e
                                                               63
0050
              2.a
                  2.0
                      66
                                6d
                                                5f
                                                        46
                                                               52
                                                    4 f
0060
                                                53
0070
                  20
                         68
                             65
                                             63 6f
                                                    75
                                                        6e
                                                           74 20
       3c 20
              31 30
0800
```

OSI 4, IP-Payload

OSI 3, IP-Header

OSI 1,2, Ethernet Header mit VLAN Tag

**ACHTUNG:** Der Ethertype vom Paket **muss** IP (0x0800) sein, sonst ist es KEIN IPv4 Paket!

## IP Paket im Detail

#### HexDump eines IP-Paketes

0000	00 Of	34	e7	8b	ae	00	01	02	37	CC	95	81	00	00	03	47
0010	08 00	45	08	00	72	11	42	40	00	3f	06	f7	9b	d4	37	Er.B @.?7
0020	c4 4a	d4	37	c5	e6											.J.7

Offset Wert	Bedeutung
-------------	-----------

0012: 45 Version 4, HeaderLength 5x4Byte = 20Byte

0013: 08 TOS/DSCP-Feld

0014: 0072 Total Length: 114

0016: 1142 ID: 4418

0018: 4000 Flag, FragOffset

001a: 3F Time To Live

001b: 06 Protokoll: TCP

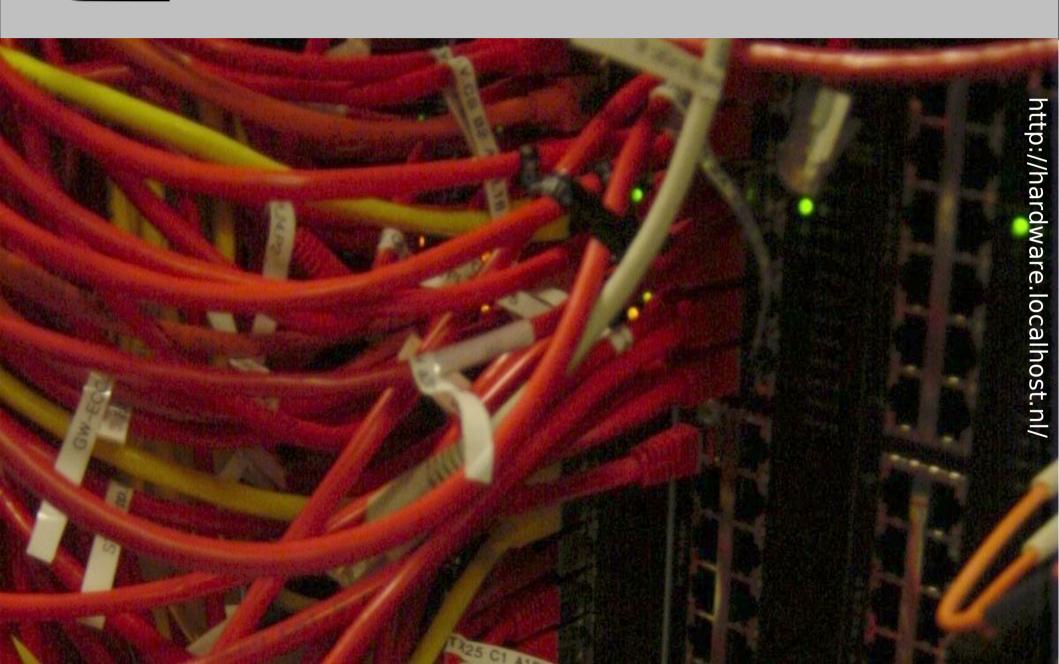
001c: f79b Header Checksum

001e: d4.37.c4.4a Source IP-Adresse (212.55.196.74)

0022: d4.37.c5.e6 Destination IP-Adresse (212.55.197.230)



# Fragen?





# Internet Control Message Protocol, ICMP

ICMP Meldungen werden in verschiedenen Situationen versendet z.B. wenn ein Paket das Ziel nicht erreichen kann, wenn ein Router einen besseren Weg zu Ziel kennt, oder um die Erreichbarkeit eines Hosts zu testen.

Das Internet Protokoll (IP) ist so gebaut, dass der Ziel-Rechner mit grosser Wahrscheinlichkeit erreicht wird, eine Garantie, dass der Ziel Host erreicht werden kann, gibt es nicht!





# Internet Control Message Protocol, ICMP

ICMP wird verwendet um dem Absender über Probleme bei der Übertragung zu informieren.

ICMP kann verwendet werden um Verbindungs-Probleme zu untersuchen.

Um endlose ICMP-Loops zu vermeiden werden nie ICMP-Meldungen aufgrund von ICMP-Paketen erzeugt!

Jede IP-Implementierungen muss ICMP unterstützen.

ICMP ist ein sehr wichtiger Teil vom Internet Protokoll und darf nicht blockiert werden.





	1Byte	2Byte	3Byte	4Byte									
		IP-Hea	der										
0	Туре	Code	Ched	cksm									
4	11	D	Sequenz#										
		Da	ata										

ICMP-Paket basiert auf IP, darum muss vor dem ICMP-Paket ein IP-Header stehen!

Type: Art der ICMP Nachricht

Code: Detaillierte Information zur Nachricht

Checksum: Checksumme der ICMP Nachricht

ID: Identifier

05 tcpip.odp

Sequenz#: Sequenznummer

Data: Weitere Daten (Meistens die Header

vom Paket, das die Meldung

verursachte, oder entsprechende

Daten)



ICN	ባP Typen:		
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15	Echo Replay Reserved Reserved Destination unreachable Source quench Redirect Alternate Host Address  Echo Request Router Advertisement Router solitation Time exceeded Parameter Problem Timestamp request Timestamp replay Information request Infromation Replay	17 18 19 20 - 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 - 255	Address mask request Address mask replay Reserved Reserved Traceroute Conversation error Mobile Host Redirect IPv6 Where are You IPv6 I Am Here Mobile Registration Request Mobile Registration Replay Domain Name request Domain Name replay SKIP Algorithm Discovery Protokoll Photuris, Security failures Experimental mobility protokoll Reserved



Höhere Fachschule HF für eidg. anerkannte Bildungsgänge



#### ICMP Pakete werden über IP versendet:

0000	00 01	02 37	cc 95	00 Of	34 e7 8b ae 0	8 00 45 c0	7 4E.
0010	00 38	54 08	00 00	ff 01	36 01 d4 37 c	:4 41 d4 37	.8T 67.A.7
0020	c4 4a	0b 00	f4 ff	00 00	00 00 45 a0 0	0 40 a1 49	.JE@.I
0030	00 00	01 01	e5 33	d4 37	c4 4a d4 37 c	:5 e6 08 00	3.7 .J.7
0040	dd f0	00 Of	1a 00				• • • • •

#### Adresse / Offset Wert Bedeutung

0000 0011:	Ethernet Header	EtherType m	nuss 0x0800 sein!

0012 0021:	IP Header	Protocoll mu	uss ICMP sein!
------------	-----------	--------------	----------------

0022:	0x0b	Type: Time Exceeded
~ ~ <del></del>	<b>U</b>	. , , ,

"Problem" auslöste





Wenn ein IP-Host eine **ICMP Echo Request** Anforderung bekommt, so antwortet er mit einer **ICMP Echo Replay** Meldung.

Damit kann getestet werden ob der Host IP mässig richtig konfiguriert ist.

ICMP Echo Requests können mit dem Befehl **ping <IP-Adresse>** erzeugt werden.





### **ICMP** Destination unreachable

Dieser ICMP-Typ ist der wichtigste neben den Echo Request.

Destination unreachables werden von Routern auf dem Weg zum Ziel oder vom adressierten Host erzeugt.

Der Grund warum das Ziel nicht erreichbar ist wird im Code Feld der ICMP-Meldung genauer angegeben:





#### Code Beschreibung Network unreachable error Host unreachable error Protocol unreachable error. Das gewünschte Protokoll ist nicht unterstützt. Port unreachable error. Der gewünschte Port ist nicht erreichbar. In der Regel ist der Dienst hinter diesem Port nicht aktiv. The datagram is too big. Das gesendete Paket ist zu gross Source route failed error. 6 Destination network unknown error. Destination host unknown error.





Code	Beschreibung
8	Source host isolated error. Obsolete.
9	The destination network is administratively prohibited. Das Netzwerk ist gefiltert.
10	The destination host is administratively prohibited.  Das Paket wurde vom Host ausgefiltert.
11	The network is unreachable for Type Of Service.
12	The host is unreachable for Type Of Service.
13	Communication Administratively Prohibited.
	Das Paket wurde auf einem Router gefiltert.
14	Host precedence violation.
15	Precedence cutoff in effect.





### **ICMP** Redirect message

Router senden einem direkt angeschlossenen Rechner ICMP redirect Meldungen, wenn der Ziel-Adresse besser über einen anderen Router erreicht werden kann.

Wenn der Rechner, gw1 als Default-Gateway verwendet, so kann gw1 dem Rechner via einer ICMP redirect Meldungen mitteilen,dass er besser gw2 für Pakete ins Internet verwenden soll.

► ICMP-Redirect Meldungen sind problematisch, da jeder Host diese Nachrichten erzeugen kann und dadurch den Traffic entsprechend umgeleitet werden kann! Redirect Meldungen sollen nur von lokalen Router versendet werden (Achtung IP-Address Spoofing!)!



Internet



## ICMP Source quench message

Ein Router sendet dem Absender eine **ICMP Source quench Meldung**, wenn die Übertragungskapazität vom Router überlastet ist.

Weitere Pakete, die an diesen Router gesendet werden, können – mit sehr grosser Wahrscheinlichkeit – verworfen werden.

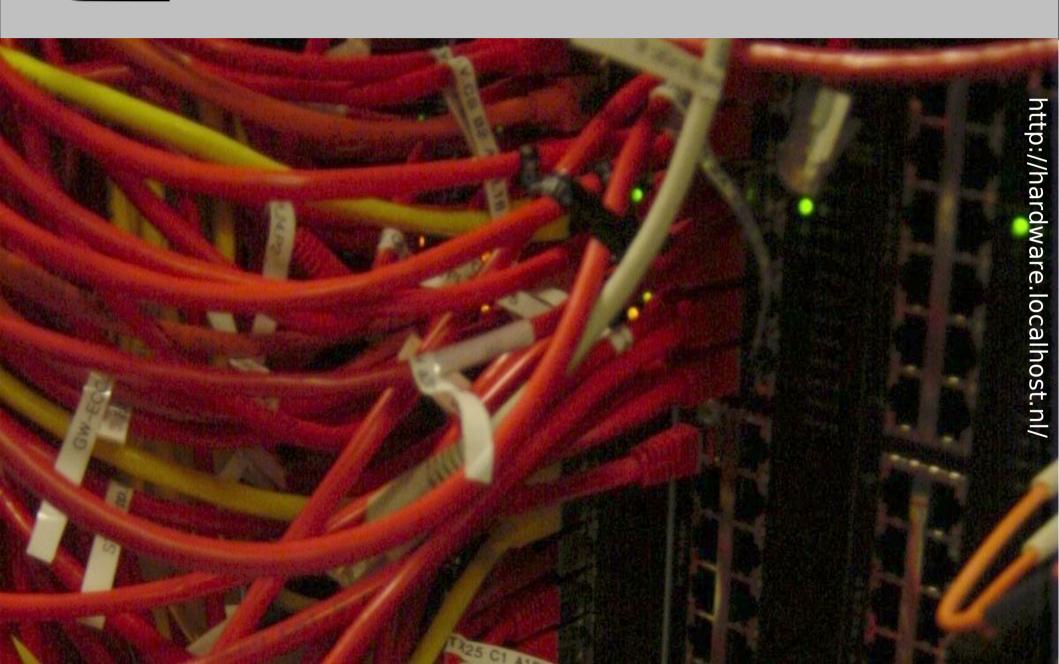


#### Es gibt 2 Time Exeeded Meldungen

- Wenn in einem IP-Paket das TTL Feld == 0 wird, wird das Paket verworfen und eine Time to Live exceeded ICMP-Meldung an den Absender gesendet. Durch das Time to Live Feld können Layer 3 Loops verhindert werden.
- Ein Host sendet eine ICMP Time Exceeded Meldungen wenn der Host nicht alle notwendigen Fragmente eines fragmentierten Paketes innerhalb eine bestimmten Zeit bekommen hat.
  - Der Host verwirft die erhaltenen Fragmente.



# Fragen?





#### **TCP**

- Verbindungsorientiert
- Zuverlässig
- Garantierte Reihenfolge der Daten
- Flexibilität in der Bandbreiten-Nutzung

#### **UDP**

- Verbingsloses Protokoll
- kleiner Overhead
- Schnell
- Reihenfolge der Daten ist nicht garantiert





# **Transmission Control Protocol (TCP)**

TCP ist verbindungsorientiert.

Das bedeutet, das bevor Daten ausgetauscht werden können, eine Verbindung aufgebaut werden muss.

Der Verbindungsaufbau erfolgt in 'Three-way-Handshake'

Eingesetzt wird TCP wo garantiert sein muss, dass die Daten ankommen und die Reihenfolge der Daten wichtig ist: Web (http), Mail (smtp, pop3, imap4), Telnet,

Web (http), Mail (smtp, pop3, imap4), Telnet ssh, ...





#### Verbindungsaufbau:

- 1) Der Client sendet dem Server eine TCP Paket mit dem SYN-Bit gesetzt, und einer beliebigen Sequenz-Nummer X.
- 2) Der Server bestätigt das Paket, in dem er das ACK-Flag setzt und die Sequenz-Nummer X um 1 erhöht. Gleichzeitig setzt der Server auch das SYN-Flag und erzeugt eine eigene Sequenz-Nummer Y
- 3) Der Client sieht, dass der Server seine Sequenz-Nummer X bekommen hat und richtig verarbeitet hat. Die Verbindung Client -> Server ist damit geöffnet. Der Client muss das Paket vom Server bestätigen. Dazu erhöht er die Sequenz-Nummer Y um 1 und setzt das ACK-Flag.

Wenn der Server das Paket bekommt, ist auch die Verbindung Server -> Client geöffnet

05 tcpip.odp



Servei

Client



## Three way Handshake

#### Verbindunsabbau

- 1) Wenn ein Verbindungspartner die Verbindung abbauen will, so sendet er ein Pakt mit der richtigen Sequenz-Nummer und dem gesetzten FIN-Flag. (hier im Beispiel initiiert der Client den Abbau)
- 2) Das Paket wird mit einem gesetzten ACK-Flag vom Server bestätigt. Gleichzeitig verlangt auch der Server, dass die Verbindung terminiert wird, in dem er das FIN-Flag setzt.
- 3) Diese Paket wird vom Client mit einem ACK Paket bestätigt.

**Wichtig:** Der Verbindungsabbau kann auch vom Server initiiert werden! (Es muss nur ein Paket mit der richtigen Sequenz-Nummer und den entsprechenden Flags gesendet werde)



Servei

Client

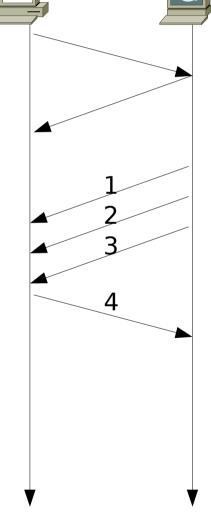


#### **Datentransfer:**

In der Regel wird jedes Datenpaket bestätigt. Dadurch wird sichergestellt, dass die Daten auch beim Empfänger angekommen sind. Fehlt eine Bestätigung, so muss der Sender das Paket nochmals senden

Um die Anzahl der Bestätigungen zu reduzieren, können auch mehrere Paket miteinander bestätigt werden. Mit dem Paket 4 werden die Paket 1,2 und 3 miteinander bestätigt.

Die Kommunikationspartner sprechen sich ab wie viele ausstehenden Bestätigungen sie unterstützen. Je nach Auslastung vom Netzwerk kann sich die Anzahl angepasst werden. (**sliding window**)



Servei

Client



## TCP Paket

	1Byt	e 2Byte	3Byte 4Byte							
	IP-Header									
0	Sr	c Port		)st	Port					
4		SeqNu	ımk	per						
8	AckNumber									
12	HL	Flags	Window							
16	Che	cksum	UrgentPoint							
20		Option			Pad					
		Da	ita							

TCP-Paket basiert auf IP, darum muss vor dem TCP-Paket ein IP-Header stehen!

SrcPort: Source Port

Dst Port: Destination Port

SeqNumber: eigene Sequenz-Nummer

AckNumber: Acknowlage Sequenz-Nummer

HL: 4Bit Header Length in 32bit Worten

Flags: 12Bit Verschiedene Flags

Window: Windowsize in 32Byte 'Paketen'

Checksum: Checksumme der TCP Nachricht

UrgentPoint: Dieser Pointer zeigt auf das Ende der

Dringenden Daten hin.

Optionen: Optionale TCP Header

Pad: Fülldaten, damit der Header die

spezifizierte Headerlänge bekommt.





Im Moment sind folgende TCP Flags (≠IP Flags) definiert:

**Fin**: Verlangt, dass die Verbindung beendet wird

**Syn**: Aufbau ein Verbindung

Reset: Zurücksetzen einer Verbindung

Push: Die Daten sollen sofort verarbeitet werden ohne dass

diese gepuffert werden.

Acknowledgment: Der Header enthält eine gültige ACK-Sequenz-

Nummer

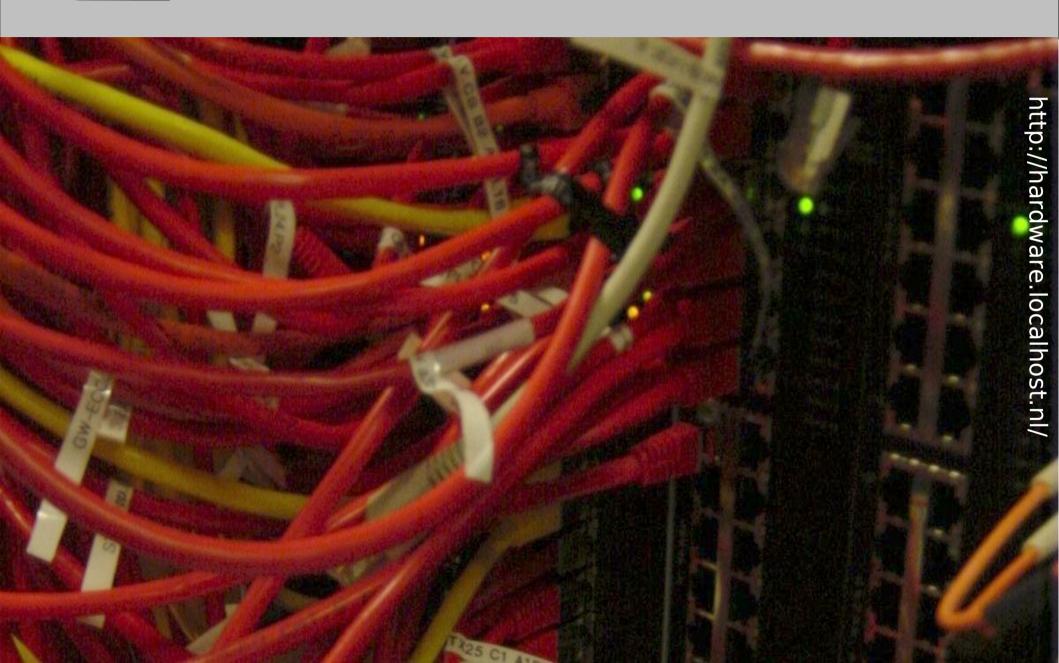
Urgent: Der UrgentPointer enthält eine gültige Angabe

ECN-ECHO: verwendet für ECN

Congestion Window Reduce: verwendet für ECN



# Fragen?





# **User Datagram Protocol** (UDP)

#### **UDP**

Verbingsloses Protokoll kleiner Overhead Schnell Vermeiden redundanten Transportkontrollen

Eingesetzt wird UDP vor allem für Dienste die Pakete ohne grossen Protokoll overhead versenden müssen:

Namensauflösung (DNS), DateiSysteme (NFS, SMB, ...), VoIP, BOOTP, DHCP, SNMP





	1Byte	2Byte	3Byte	4Byte				
		IP-Hea	der					
0	Src	Port	Dst	Port				
4	Len	ght	Checksum					
		Da	ita					

UDP-Paket basiert auf IP, darum muss vor dem UDP-Paket ein IP-Header stehen!

SrcPort: Source Port

Dst Port: Destination Port

Length: Länge des UDP Paketes

Checksum: Checksumme der UDP Nachricht



#### UDP Pakete werden über IP versendet:

0000	00	0f	34	e7	8b	ae	00	01	02	37	CC	95	08	00	45	00	47E.
0010	00	3b	00	00	40	00	40	11	e3	2e	d4	37	С4	4a	с1	f6	.;@.@7.J
0020	fd	0a	83	71	00	35	00	27	CC	68	1c	73	01	00	00	01	q.5.' .h.s
0030	00	00	00	00	00	00	03	77	77	77	06	73	77	69	74	63	w ww.switc
0040	68	02	63	68	00	00	01	00	01								h.ch

Adresse / Offset	wert	Beaeutung	
0000 000d:		Ethernet Head	er Protokoll muss IP sein!
000e 0021:		IP Header	Protokoll muss UDP sein!
0022:	0x8371	SRC Port: 3364	<b>!</b> 9

0024:	0x0035	DST Port: 53 (Domain)
0026:	0x0027	Länge 39Byte (inkl. UDP Header)

0028:	0xcc68	Checksumme	
002a 0049:	0x1c	Nutzdaten	





- UDP und TCP verwenden Portnummern um den Service zu adressieren.
- Bekannte Services haben fixe Portnummern (well known port number), welche von der IANA verwaltet werden.
- Ein Service kann muss aber nicht über beide Protokolle UDP oder TCP implementiert werden:
- DNS funktioniert sowohl über UDP als auch TCP.
- HTTP funktioniert nur über TCP.
- DHCP funktioniert nur als UDP, ...





### Portnummern, die man kennt

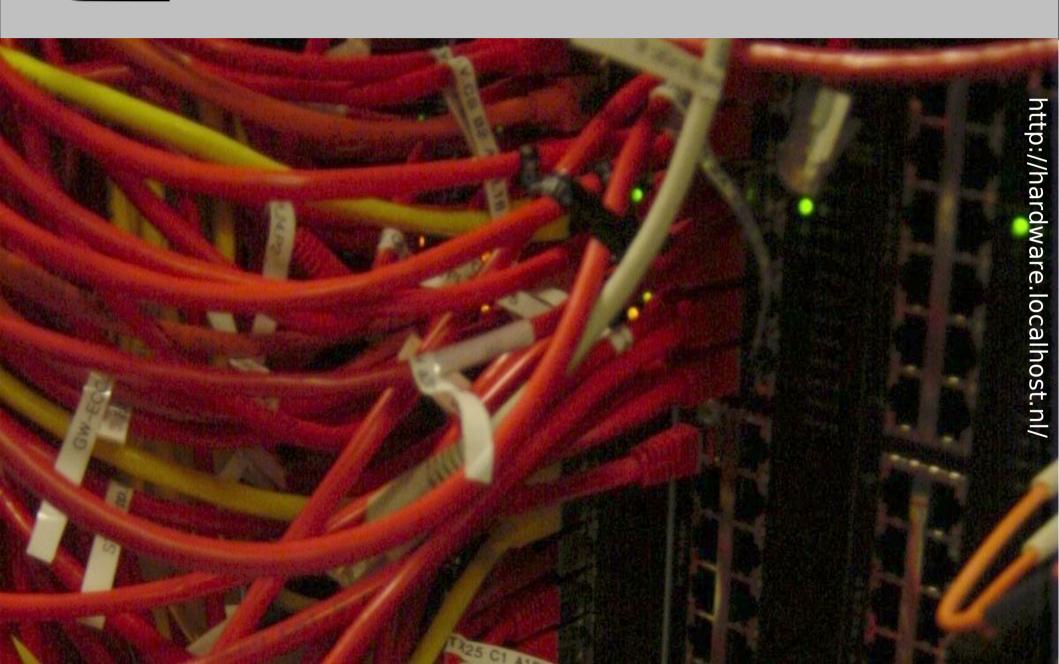
Einige Portnummern sind so verbreitet, dass man diese kennen sollte:

```
ftp-data 20/tcp
        21/tcp
ftp
ssh 22/tcp
telnet 23/tcp
     25/tcp
smtp
domain 53/udp
                # dns
domain 53/tcp
                # dns
       67/udp
                # dhcp
bootps
bootpc
        68/udp
                # dhcp
        80/tcp
WWW
pop3
        110/tcp
        111/udp portmapper
sunrpc
        111/tcp portmapper
sunrpc
        143/tcp
imap
        161/udp
snmp
```

In der Datei /etc/services sind die Portnummern aufgelistet.



162/udp





## IPv6

2001:db8:30:11:201:2ff:fe37:cc95/64





Der Adressraum ist bei IPv4 ist zu klein. Es sind maximal 2<sup>32</sup> (~4.2Mia) Adressen möglich. (Damit ist es nicht möglich, dass jeder Mensch eine IP-verwende kann!)

IPv6 erweitert den Adressraum auf 2<sup>128</sup> mögliche Adressen.

340'282'366'920'938'463'463'374'607'431'768'211'456

340 Sextillionen 282 Quintilliarden 366 Quintillionen 920 Quadrilliarden 938 Quadrillionen 463 Trilliarden 463 Trillionen 374 Billiarden 607 Billionen 431 Milliarden 768 Millionen 211 Tausend und 456

Die Felder im IPv6-Header wurden gegenüber dem IPv4-Header vereinfacht.





jeweils 4 Bit werden als HexZahl (0-9a-f) geschrieben 4 dieser HexZahlen werden gruppiert und mittels Doppelpunkten getrennt

2001:0db8:0000:1234:0000:0000:0000:0001

führende Nullen können weggelassen werden:

2001:db8:0:1234:0:0:0:1

eine einzige Sequenz von :0:0: kann durch :: ersetzt werden

2001:db8:0:1234::1 nicht aber 2001:db8::1234::1



## IPv6 Netzmasken

Es gibt keine Netzklassen wie bei IPv4 Die Netzmaske wird immer in der Slash-Notation geschrieben

2001:db8:0:1234::1/**64** 

Gebräuchlich sind folgende Netzmasken

/128 eine einzelne IPv6 Adresse

/64 Ein einzelnes IPv6 Netz

/48 Mehrere Subnetze (65536 Netze)

/32 Kleinstes Netz, das von den RIRs an Provider vergeben wird





## IPv6 und IPv4 können gleichzeitig verwendet werden:

```
heuer$ host heuer.org
heuer.org has address 212.55.197.226
heuer.org has IPv6 address 2001:8a8:30:10::226
```

Kennt der Rechner beide Protokolle (IPv6 und IPv4) kennt, so wird IPv6 bevorzugt.

## **IPv6 Header**

ΙP	v6	1B	yte	2B	yte	3Byte	4Byte		
	0	V Class			F	Flow Label			
	4	PL-Len			1	NH	HL		
	8								
	12	Src IDv6 16Dvto							
	16		Src IPv6 16Byte						
	20								
	24		Det IDv6 16Dvto						
	28								
	32		Dst IPv6 16Byte						
	36								
	40	Next Header (if any)							
		Data							

Die Felder im IPv6-Header wurden gegenüber dem IPv4-Header vereinfacht:

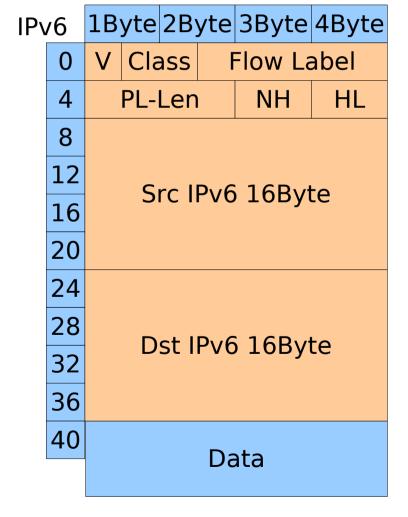
Version 6
traffic Class
Flow Label (Id)
Payload Length
Zeiger zum Next Header
Hop Limit
Source Adresse
Destination Adresse
Weitere Header wenn
vorhanden

Im Paket kann die IPv6 Adresse nicht verkürzt eingetragen werden!



#### Vergleich vom IPv4 und IPv6 Header (ohne Headeroptionen)

IPv4		1B	yte	2Byte	3Byte 4		4Byte
	0	<b>V</b>	HL	Prio	Leng		gth
	4	ID			F	Frag	
	8	Т	ΓL	Proto	C	cksm	
	12	Src IP					
	16	Dst IP					
	20						
'		Data					







### Header: IPv4 vs IPv6

IPv6

Version

Class

PL-Len

NH

HL

Src Addr

Dst Addr

n/a

**Beschreibung** 

Version

traffic Class

Flow Label Flow Label (Id)

Payload Length

Zeiger zum Next Header

Hop Limit

Source Adresse

Destination Adresse

N Header Weitere Header

IPv4

Version

~ Prio

ID/Sequenz

~ Length

~ HeaderLength / Proto /

**Optional Header** 

Src Addr

Dst Addr

n/a

Checksumme, Flags,

Fragments





### IPv6 Header

```
    57 12.985048 2001:8a8:20::26 2001:8a8:30:11::2 SSH Encrypted response packet IIII

▶ Frame 57 (166 bytes on wire, 166 bytes captured)
▶ Ethernet II, Src: Cisco e7:8b:ae (00:0f:34:e7:8b:ae), Dst: 3com 37:cc:95 (00:01:02:37:cc
▶ 802.10 Virtual LAN

▼ Internet Protocol Version 6

    Version: 6
    Traffic class: 0x00
    Flowlabel: 0x00000
    Payload length: 108
    Next header: TCP (0x06)
    Hop limit: 61
    Source address: 2001:8a8:20::26 (2001:8a8:20::26)
    Destination address: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2)
Transmission Control Protocol, Src Port: ssh (22), Dst Port: 45569 (45569), Seq: 2036, A
SSH Protocol
0010 86 dd 60 00 00 00 00 6c 06 3d 20 01 08 a8 00 20
0020
     00 00 00 00 00 00 00 00 00 26 20 01 08 a8 00 30
     00 11 00 00 00 00 00 00 00 02 00 16 b2 01 67 17
0030
0040 c9 12 c8 55 e1 42 80 18 00 5a 1d dc 00 00 01 01
                                                        ...U.B.. .Z.....
0050
    08 0a 84 f2 06 7a 31 d5 ad 28 92 b4 d7 24 c5 14
                                                        ....zl. .(...$..
0060 e7 f9 07 de 05 e3 94 93 68 82 b0 e5 e2 71 ee ac
                                                        ....q..
0070 db 3a 58 24 a3 e3 df a0 6c 13 14 98 3a de eb 92
                                                        .:X$.... l...:...
                                                        X.....@A 6...UY...
    58 c8 8c 91 f0 00 40 41 36 0a a0 bd 55 59 8c dd
0080
0090 b6 f0 f3 eb 48 4a 02 82 3b 91 17 f2 a4 d9 aa 33
                                                        ....HJ.. ;.....3
00a0 la 4c 77 67 15 c8
                                                        .Lwg..
```



ABB Technikers
Höhere



#### Layer 4 Protokolle sind unverändert

IPv6 kennt folgende Adressarten:

- Unicast
- Multicast
- Link Local

IPv6 kennt keine Broadcast Adresse!

