

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	12	414	6939.4	6.1	26.1
TCP-SMTP	2433340539	566.5	2	77	3290.9	2.0	30.0
TCP-X	43955166	10.2	2	74	101.0	3.0	29.8
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	0.1	12	170	1.6	7.1	25.6
TCP-other	8090651683	1883.7	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	743302	0.0	2	214	0.0	1.3	29.3
UDP-Frag	688020	0.0	552	588	886.1	34.5	23.9
UDP-other	11163685791	2599.2	10	272	28167.1	4.2	29.1
ICMP	938957827	216.2	77	788.2	5.4	48.0	
IGMP	4	0.0	1	40	0.0	0.0	22.2
IP-INIP	25012	0.0	1371	137	7.9	43.8	21.2
IPv6-INIP	641984	0.1	2	387	0.3	4.4	37.9
GRE	10859511	2.5	4	425	1731.7	73.3	19.3
IP-other	159210704	37.0	2	426	11222.5	56.3	21.0
Total:	44976617745	10471.9	16	538	167638.2	4.6	25.9

TCP/IP Protokoll Suite

Skript Kapitel 5ff

192.0.2.5/24

© 2006... 2013, u. heuer

Data

UDP

UDP header

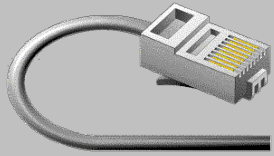
IP

IP data

Frame

Frame data

Frame footer



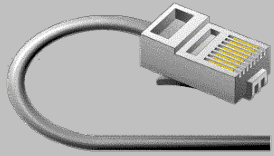
TCP/IP Protocol Suite

TCP/IP Protokoll-Sammlung

Überblick

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

Kapitel 4 / Seite 32

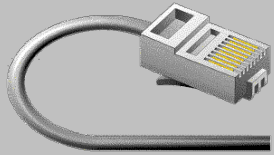


TCP/IP Protocol Suite

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

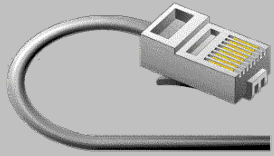
Die Layer 1 und 2 sowie die Layer 5 bis 7 sind jeweils zusammen gefasst

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



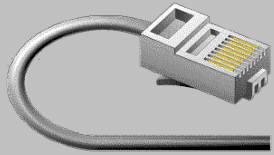
TCP/IP Protocol Suite

OSI Modell		TCP Modell	Protokolle
7	Application	Application Layer	HTTP, FTP, SMTP, POP3, IMAP4, Telnet, ssh, DNS, NTP, BGP,
6	Presentation		
5	Session		
4	Transport	Transport Layer	TCP, UDP, ICMP, ...
3	Network	Network Layer	IP
2	Data-Link	Network Interface Layer	ARP, RARP
1	Physical		



TCP/IP Protocol Suite; Layer 2

- ARP:** **Address Resolution Protocol (ARP)**
wird verwendet um die Ethernet MAC-Adresse einer 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)



TCP/IP Protocol Suite; Layer 3

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.



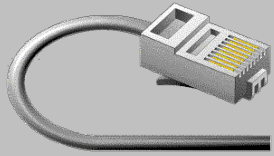
TCP/IP Protocol Suite; Layer 4

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>



TCP/IP Protocol Suite; Layer 4

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 Exceeded, ...



TCP/IP Protocol Suite; Layer 4

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

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



TCP/IP Protocol Suite; Layer 4

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!



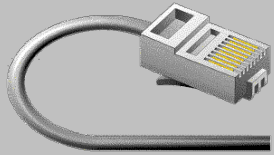
TCP/IP Protocol Suite; Layer 4

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!

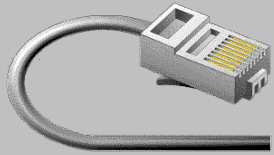


TCP/IP Protocol Suite; Layer 7

Applikationen:

Unzählige Applikationen verwenden IP ...

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



TCP/IP Protocol Suite; Layer 7

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

IP packet size distribution (720011M total packets):

1-32	64	96	128	160	192	224	256	288	352
.003	.395	.074	.038	.022	.011	.041	.006	.009	.004
320	384	416	448	480	512	544	576	1024	1536
.004	.004	.004	.004	.006	.006	.005	.015	.034	.306
2048	2560								
.000	.000								



Fragen ?

Didn't we run out of IPv4 jokes?

<http://hardware.localhost.nl/>



Internet Protokoll IP

Ziele

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



Routebare Protokolle

≠ Routing Protokolle!

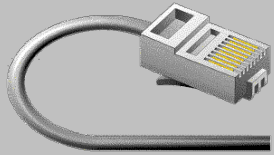
Routebare Protokolle
können zwischen lokalen und entfernten
Adressen unterscheiden

Routebare Protokolle kennen eine Netz-
Hierarchie

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

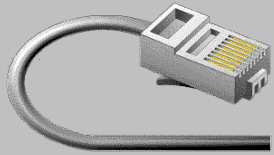
Nicht routebaren Protokollen fehlen diese
Eigenschaften!

Protokolle: NetBEUI



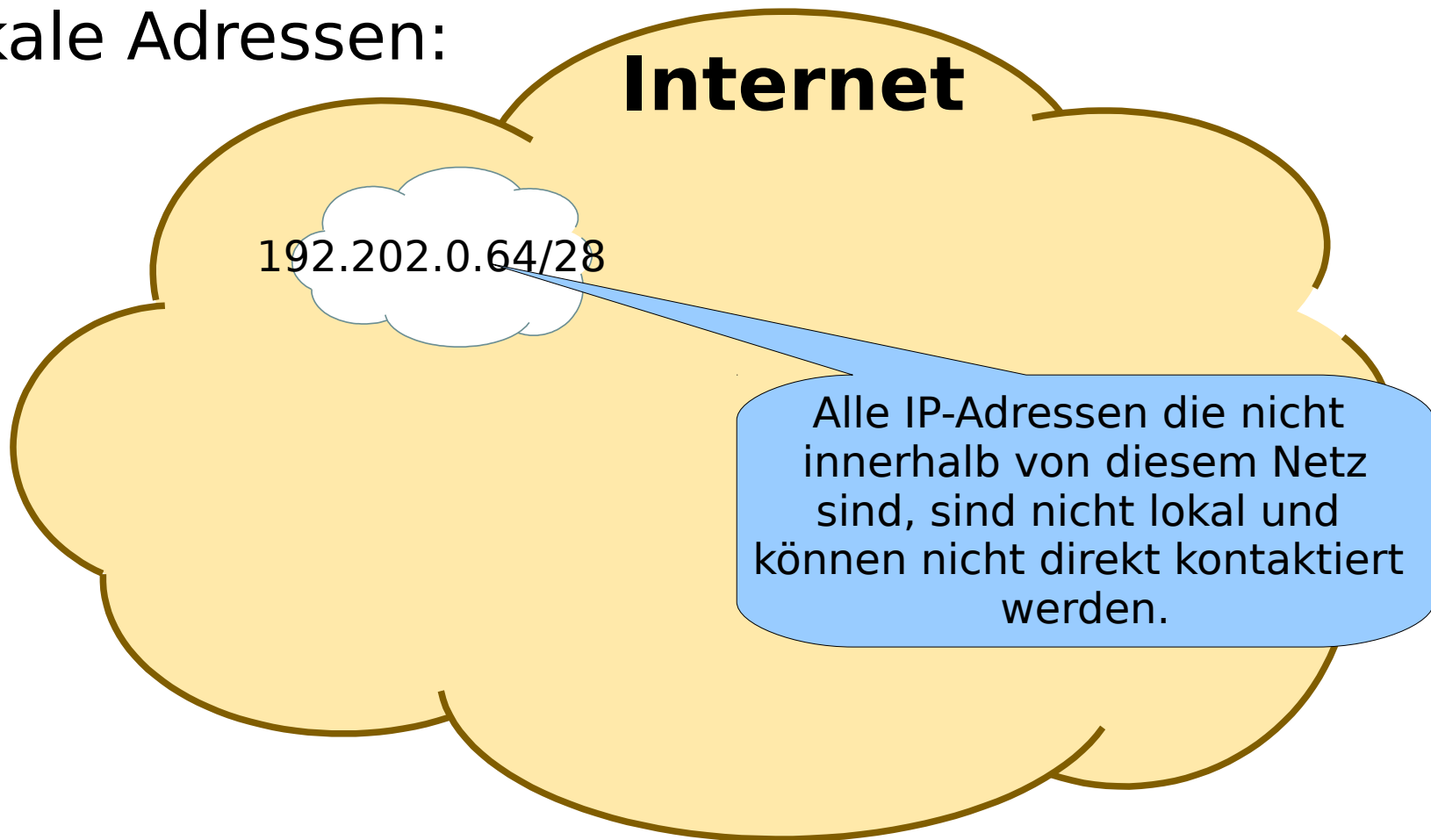
Internet Protokoll

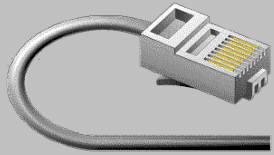
- Das Internet Protokoll IPv4 bzw. IPv6 ist route-bar.
- Routebare Protokolle unterteilen die Adressen in einen Netz-Teil und einen Host-Teil
- Der Host-Teil ist **lokal, direkt** erreichbar
- Der Netz-Teil ist **nur** via einem speziellen Gerät (Router, Gateway) erreichbar.
- Bei IPv4 / IPv6 ist die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



Internet Protokoll

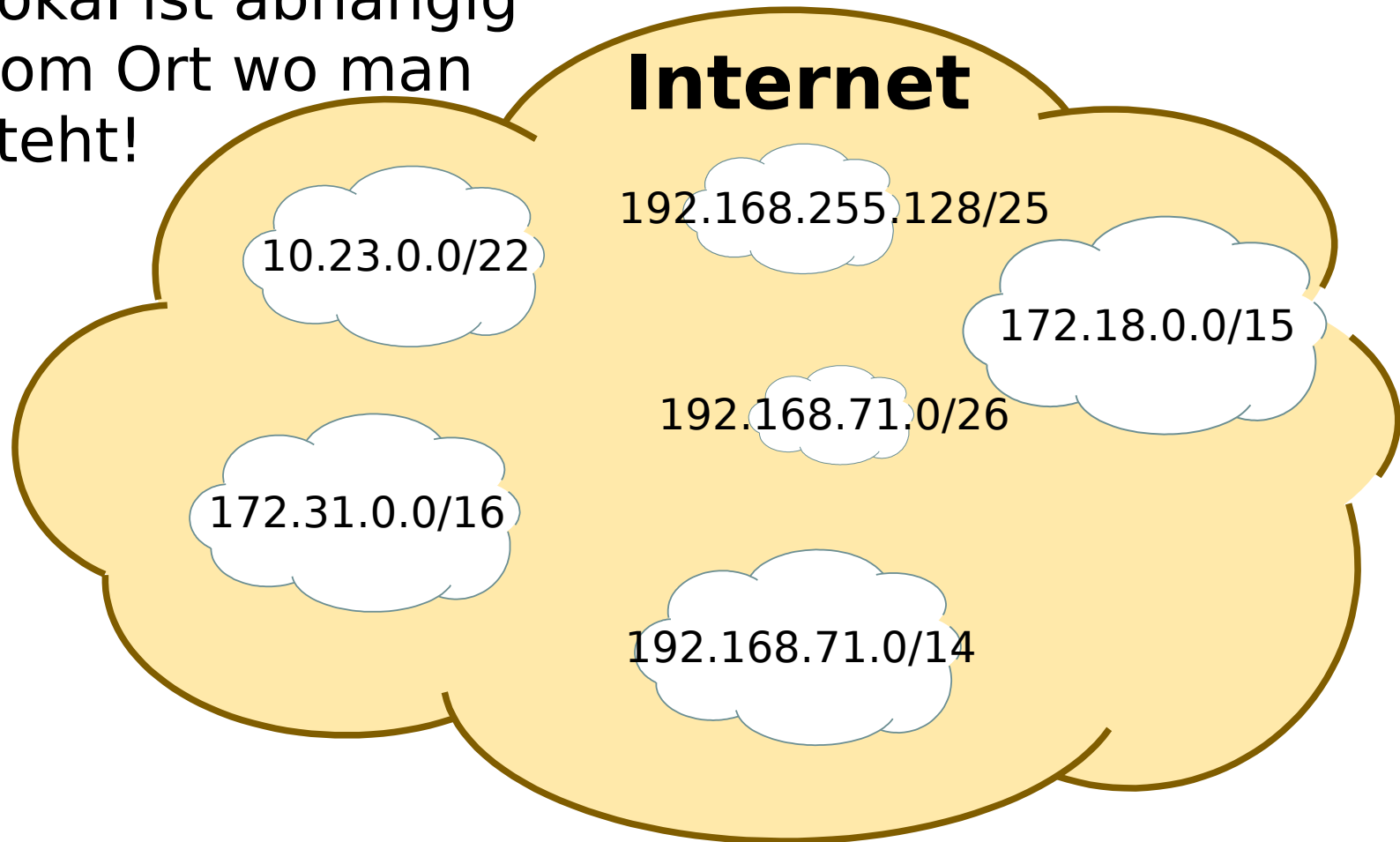
Lokale Adressen:





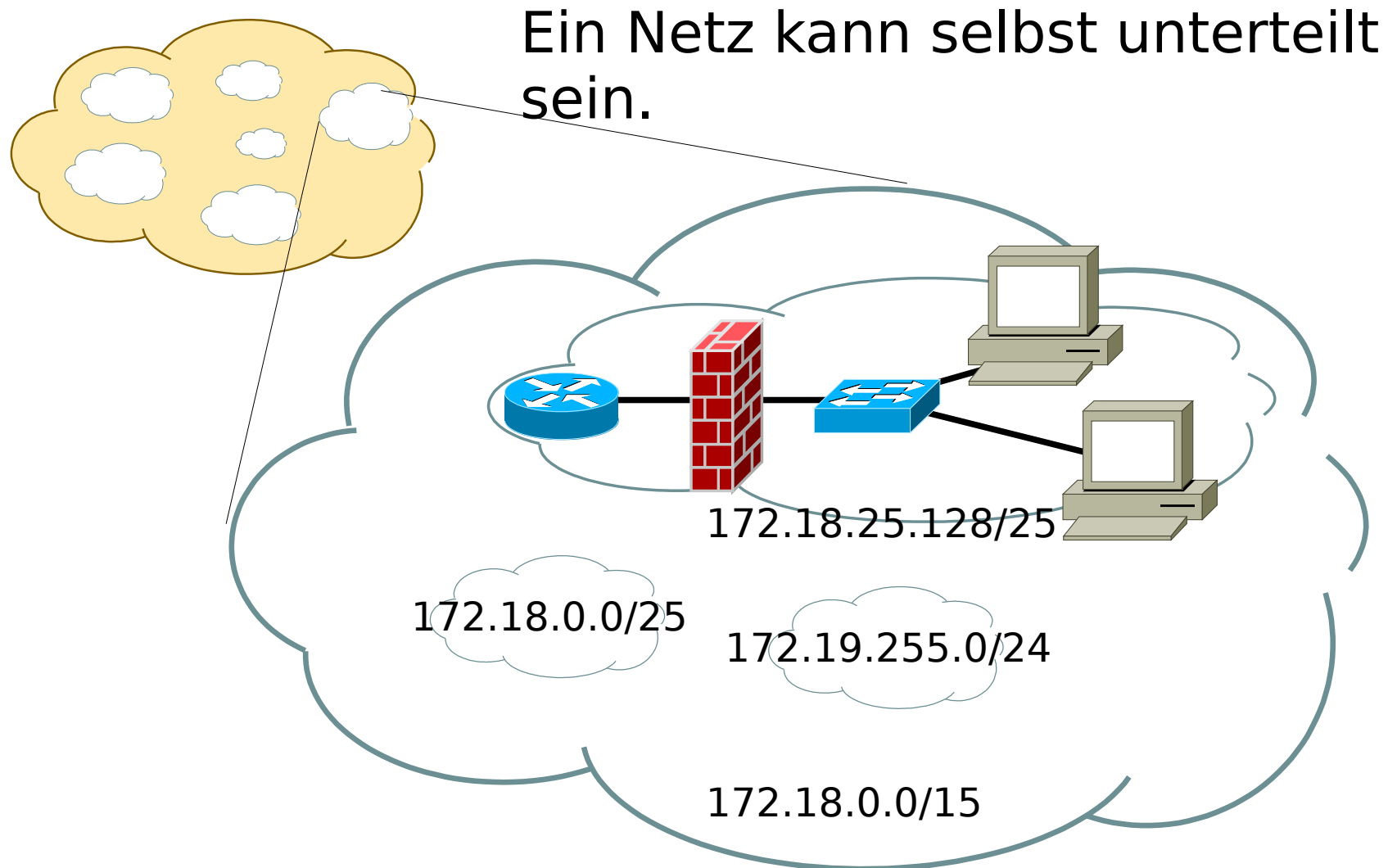
Internet Protokoll

Lokal ist abhängig
vom Ort wo man
steht!





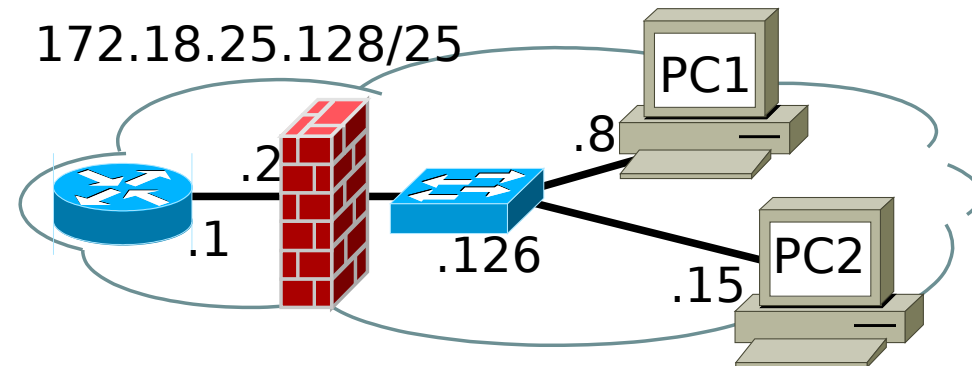
Internet Protokoll





Internet Protokoll

Die Host-Adresse adressiert den Host innerhalb des gegebenen 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.

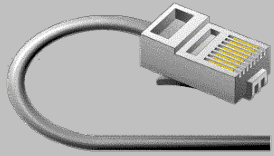
Die IP-Adresse wird aus der Netzwerk-Adresse und der Host-Adresse zusammen gesetzt!



Fragen ?

After dropping the packet the IP said it was my best effort.

<http://hardware.localhost.nl/>

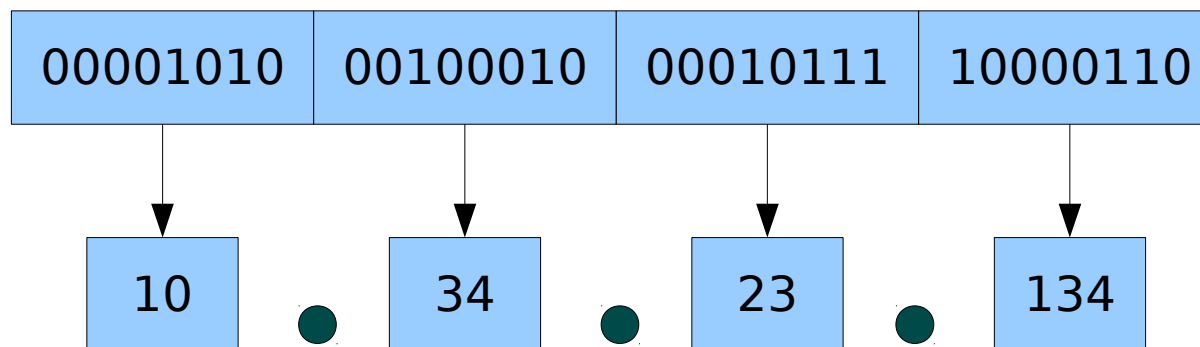


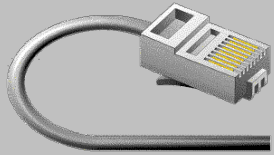
IP-Adressen

IPv4-Adressen sind 32Bit lang.

Jeweils 8Bit werden zusammen gefasst und als Dezimalzahl geschrieben.

Zwischen den Dezimalzahlen wird ein Punkt eingefügt.





Internet Protokoll

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

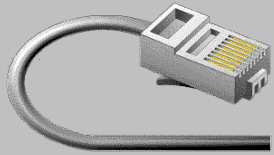
192.0.0.0 - 223.255.255.255

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



IPv4 Adressen – Classfull

Klasse A

0xxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
----------	----------	----------	----------

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

10xxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
----------	----------	----------	----------

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



IPv4 Adressen – Classfull

Klasse C

110xxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
----------	----------	----------	----------

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	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
----------	----------	----------	----------

Das ersten Bits lauten 1110 (binär)
verwendet für Multicasts

Es gibt keine Netzmaske!

224.0.0.0 - 239.255.255.255

Klasse E

1111xxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
----------	----------	----------	----------

Die ersten Bits lauten 1111 (binär)
verwendet für Forschung / Experimente

Es gibt keine Netzmaske!

240.0.0.0 - 255.255.255.254



Internet Protokoll – Classfull

Übersicht

Class	Erstes Octet
A	1 - 126
B	128 - 191
C	192 - 223
D	224 - 239
E	240 - 255

Das Netz 0.0.0.0/8 ist nicht verwendet!

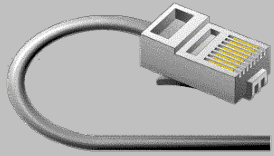
Das Netz 127.0.0.0/8 ist für Loopback Interfaces und Loopback reserviert!



Internet Protokoll – Classfull

Übersicht

Class	Netze	Hosts
A	126	16'777'214
B	16'384	65'534
C	2'097-152	254
D	n/a	n/a
E	n/a	n/a



Fragen ?

An IPv4 address walks into a bar and says: "Quick, give me a cider. I am exhausted!"

<http://hardware.localhost.nl/>

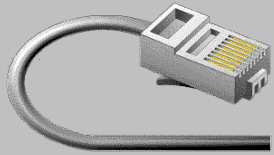


Internet Protokoll – Classless

Die starre Einteilung der Klassen hat sich als nicht zweckmässig 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.



Internet Protokoll – Classless

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.

Geben sie **IMMER** die Netzmaske mit! Dadurch verhindern sie Fehler in den Konfigurationen!



CIDR Routen im Internet

In der globalen Routingtabelle sind vor allem 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	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 2914 9988 i
* i203.81.96.0/21	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.104.0/22	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.108.0/22	139.4.71.37	9000	110	0	702 701 3491 9237 i
* i203.81.112.0/20	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
* i203.81.160.0/20	217.6.49.129	10000	100	0	3320 2914 9988 18399 i
...					



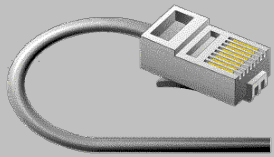
Netzmaske



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 Netz- und Host-Adresse an.



Netzmaske

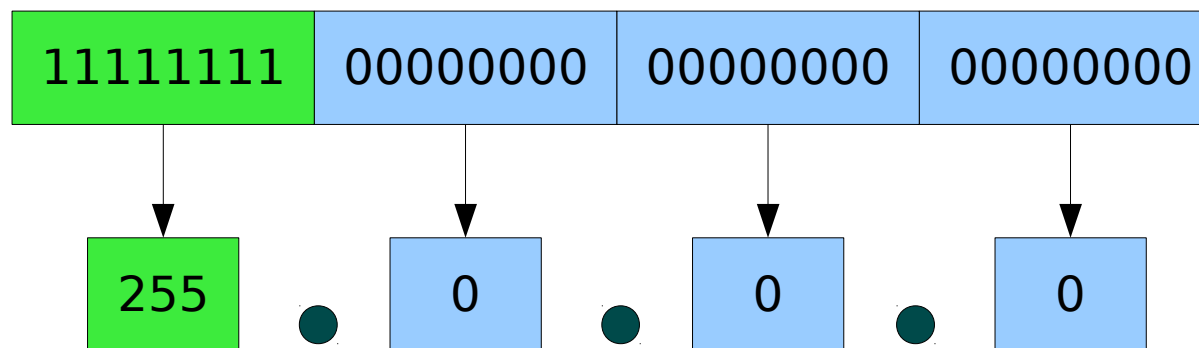


Die Netzmaske definiert wo die Grenze zwischen Netzwerk- und Host-Adresse liegt

Die Netzmaske ist wie die IPv4 Adresse 32Bit lang.

Der Netzwerk-Teil wird mit 1 markiert

Der Host-Teil wird mit 0 markiert





Netzmaske

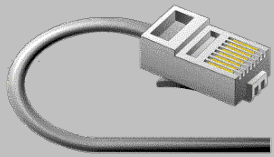


Es gibt nur einen Netz- und einen Host-Teil.
Es darf nur einen Übergang von 1→0 geben

11111111	00000000	00000000	00000000	OK
11111111	01111000	00000000	00000000	Falsch

Netzmasken können daher nur folgende Werte enthalten:

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



Netzmaske



Die Netzmaske kann alternativ auch in der Slash-Notation angegeben werden.

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

11111111	1111	0000	00000000	00000000	12x 1 → /12
11111111	00000000	00000000	00000000	00000000	8x 1 → /8
11111111	11111111	11111111	11111111		32x 1 → /32



IP-Mathematik

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

$$\text{NetzwerkAdresse} = \text{IPAdresse} \wedge \text{Netzmaske}$$

$$\text{BroadcastAdresse} = \text{IPAdresse} \vee \neg \text{Netzmaske}$$

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

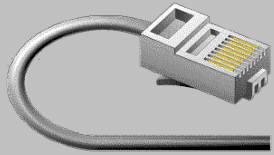


IP-Mathematik

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

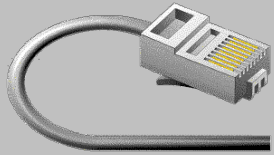


IPv4 Konfigurations Regeln

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

Die **Netzwerk-** oder die **Broadcast**-Adresse darf bei keinem **IPv4**-Host konfiguriert werden!

Pakete, die an die Netzwerk- oder Broadcast-Adresse gesendet werden, werden von allen Rechnern bearbeitet.



IPv4 Konfigurationen - Regeln

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

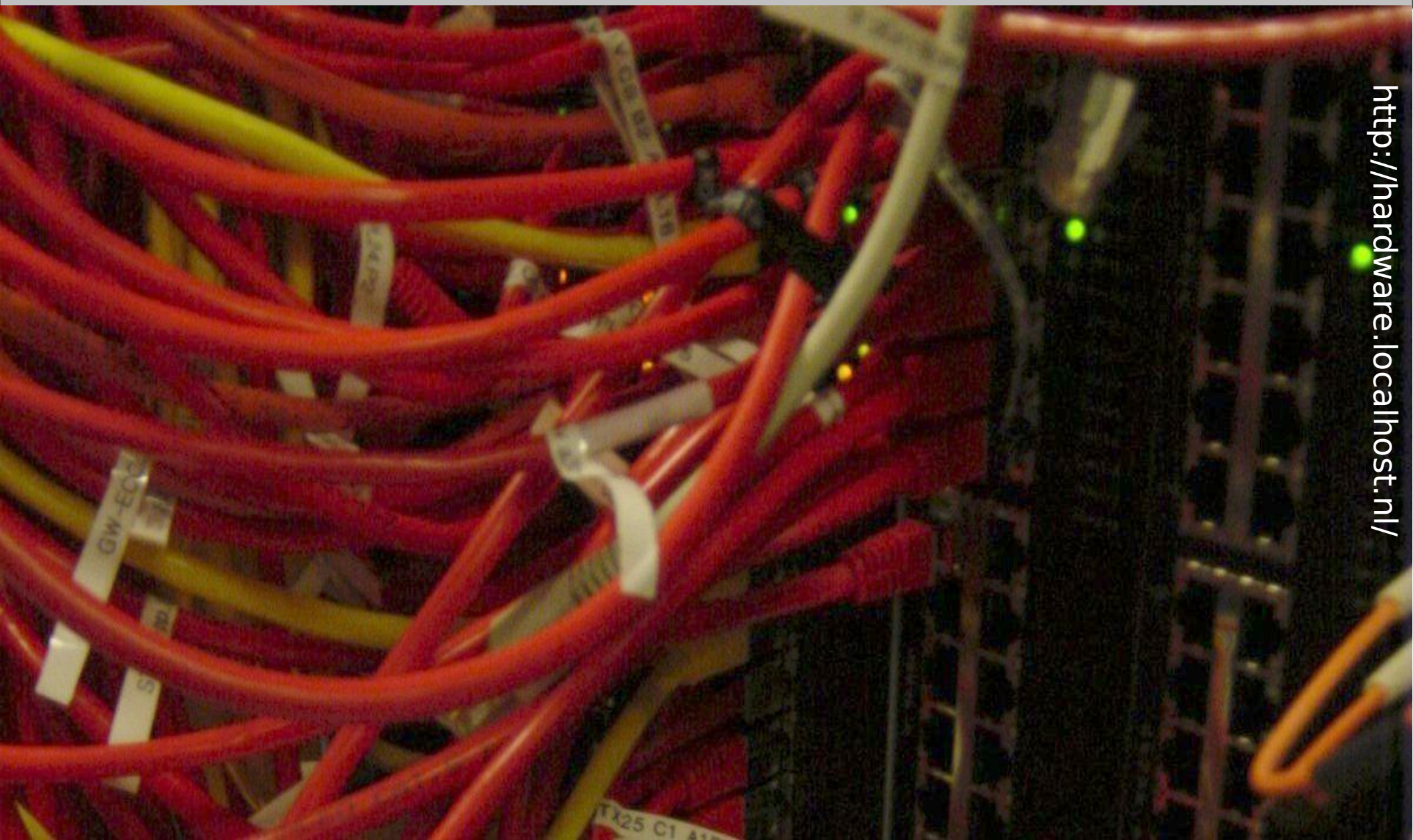
Muss der Host global ansprechbar sein, so muss eine weltweit eindeutige IP-Adresse verwendet werden.

Doppelt vergebene IP-Adressen bereiten grosse Probleme in einem Netzwerk!

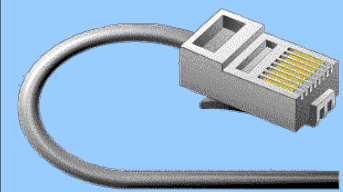
Es ist möglich ein ganze Netzwerke so lahm zu legen!!!



Fragen?



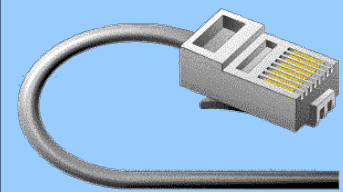
<http://hardware.localhost.nl/>



IP Math Hausaufgaben

1) Berechnen Sie die fehlenden Angaben der folgenden IP-Netzwerke.

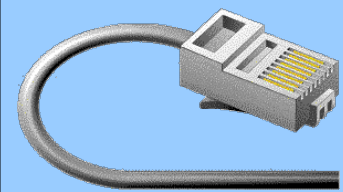
IP	Netzwerk	Broadcast	Netzmaske	Hosts
a) 4.5.2.8/30				
b) 82.43.156.2				$2^{14}-2$
c) 195.226.2.21			255.255.248.0	
d) /27		142.44.86.31		
e) 11.2.192.8			254.0.0.0	
f) 23.27.42.27				6
g)		212.55.197.239		14
h)	217.14.64.128	217.14.64.255		



IP Math Hausaufgaben

2) Bei folgenden Rechnern ist jeweils das angegebene IP-Netz konfiguriert. Der Administrator hat auch den angegebenen Default-Gateway konfiguriert. Ist der Default-Gateway innerhalb des konfigurierten Netzes?

IP	Netzmaske	Gateway
212.55.196.74/28		212.55.196.65
192.168.5.3	255.255.255.32	192.168.5.1
172.16.25.210	255.255.255.240	172.16.25.208
14.67.54.240/26		14.62.54.254
62.12.130.66/28		62.12.130.79
217.14.65.35/30		217.14.65.33
223.54.25.4	255.255.255.224	223.54.25.1
172.16.58.5	255.255.254.0	172.16.58.225



IP Math Hausaufgaben

3) Berechnen Sie die kleinsten mögliche Netz für folgende IPs, so dass alle angegebenen IPs innerhalb des Netzes liegen:

192.168.5.54, 192.168.5.65

172.16.54.0, 172.17.58.98

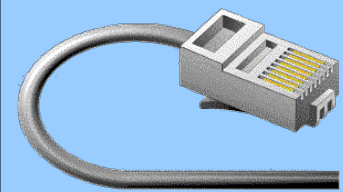
10.5.9.1, 10.2.45.58, 10.7.223.1

195.0.2.1, 195.0.2.2

183.57.1.33, 183.57.1.43

57.5.19.1, 57.5.19.128, 57.5.19.45

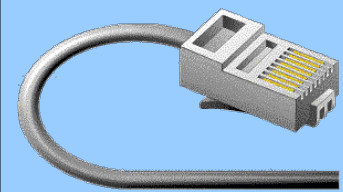
139.57.1.89, 138.57.5.84



IP Math Hausaufgaben

4) 179.29.21.96/xx ist eine Netzwerk-Adresse. Leider haben sie vergessen die Netzmaske aufzuschreiben.
Suchen sie alle möglichen und gültigen Netzmasken die dafür in Frage kommen.





IP Math Hausaufgaben

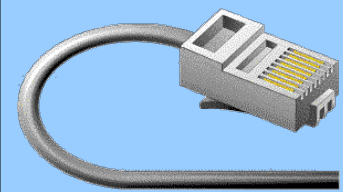
5) Sie müssen das Netzwerk der Firma Hype GmbH erstellen. Sie haben dazu folgende Angaben bekommen:

Die Firma hat 4 Abteilungen, die jede eine getrenntes Netz bekommen soll.

Die grösste Abteilung wird 20 PC und 10 Netzwerk-Drucker bekommen.

Die drei anderen Abteilungen werden mit Je 10 PCs und je 1 Netzwerk-Drucker auskommen. Die Firma erwartet, dass in der nächsten Zeit ca. 20% mehr PCs und Drucker angeschlossen werden müssen.

Als Netzwerk haben sie 172.24.0.0/23 bekommen. Definieren sie die notwendigen Netze so dass jeweils alle Rechner / Drucker einer Abteilungen ans Netz angeschlossen werden können und genügend Reservekapazität vorhanden ist.



IP Math Hausaufgaben

6) Ein Paket, das an die Broadcast-Adresse gesendet wird erreicht definiti-
onsgemäss alle Rechner innerhalb des Netz- werkes.

- a) Wie wird dies mit Ethernet sichergestellt?
- b) Verifizieren sie das mit Wireshark, indem sie die lokale Broadcast-Adres- se anpingen und gleichzeitig den Verkehr aufzeichnen.
- c) Was zeichnen sie mit Wireshark auf, wenn sie anstelle der Broadcast-Adresse die Netzwerk-Adresse anpingen?





reservierte IP Adressen

Neben den Class D und Class E Adressen gibt es noch weitere IPv4-Adressen die für bestimmte Zwecke reserviert sind. Diese sind in den RFCs rfc1918, rfc5735, rfc5737 dokumentiert

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 sind im Internet nicht geroutet.

Diese Adressen sind weltweit **nicht** eindeutig.

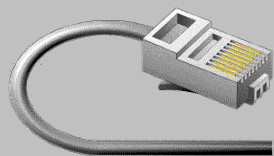
Bei VPN Tunnels zwischen privaten Netzen kann es zu komplizierten Setups kommen.



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 auto-configuration, such as when a DHCP server may not be found.



reservierte IP Adressen

192.0.2.0/24,

198.51.100.0/24,

203.0.113.0/24 - These blocks are assigned as "TEST-NET1", "TEST-NET2" and "TEST-NET3" 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 these blocks should not appear on the public Internet.

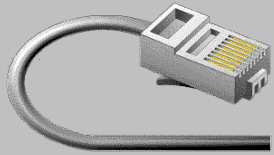


Fragen?

Didn't we run out of IPv4 jokes?

Didn't we run out of IPv4 jokes?

<http://hardware.localhost.nl/>



Wer vergibt die 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)¹.

IANA vergibt weiterhin IPv6 Blöcke!²

[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 Réseaux IP
Européens





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^[1]

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



PI oder PA?

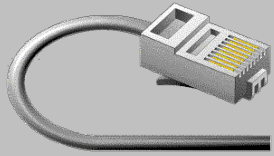
RIR vergeben zwei "Arten" von IP-Adressen:

PI Provider independent

Diese Adressen sind nicht an einen bestimmten Provider gebunden. Diese Adressen müssen angefordert und in jedem Fall 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!



Whois



Die Whois Datenbank wird von den RIR und LIR gepflegt und können von öffentlich abgefragt werden.

Diese Datenbank dient dazu Informationen zu Domainnamen und IP-Adressen und deren Besitzer abzulegen.

Whois ist - ähnlich wie DNS - eine verteilte Datenbank. Im Unterschied zum DNS gibt es keine 'Root'-whois Server. Der Client muss selber wissen bei welchem whois-Server er die gesuchte Informationen anfordern kann.



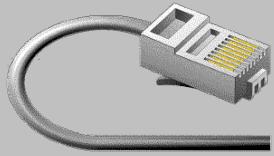
Whois



Mit dem Befehl **whois**¹ 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>



IP Adressen

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

- Müssen die/alle Rechner weltweit erreichbar sein?
Nein → RFC1918 Private Adressen.
- Funktionieren Dynamische Adressen?
Ja → ein einfaches Abo vom Provider meiner Wahl
- Brauche ich **PA** oder **PI** Adressen?
PA → technischer, finanzieller Aufwand gering
PI → technischer, administrativer Aufwand sehr hoch



IP-Tapete

assigned										RIPE										free										reserved																						
5.192.0/19 [7764 of 8192 IPs (94.8%) used]																																																				
192.0:	0										64										128										160					176		184							224		240					
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																		
194.0:	0				32				64				96				128				144		152		160	168	176		192		208		224		240																	
195.0:	0				32				48		56	64				80	88	96	104	112	128				136	144	152	160	168	176		192																				
196.0:	0			16	24	32			48	64				80				96				112				128	136	144	152	160	168	176		192		208		224		240												
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														
198.0:	0				32				48				64				96				128				160					192	200	208		224		240																
199.0:	0									64				96				128				136	144	152	160	168	176		192		208		224	232	240	248																
200.0:	0			16	32				64				72	80	88	96	104	112	120	128	136	144	152	160	168	176	184	192		208		224																				
201.0:	0																																																			
202.0:	0							32								64				96				128				144		152	160			176		192																
203.0:	0	8				32			48				64				96				128				144		160		168	176		192																				
204.0:	0																																																			
205.0:	0																																																			
206.0:	0																																																			
207.0:																																																				
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																								
209.0:	0				32				64				128																																							
210.0:	0									64				96				128				144		152	160			176		192	200	208	224		240		248															
211.0:	0				32				40	48	56	64	72	80	88	96	112		120	128	136	144			160			192		200	208	224		240		248																
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																	
213.0:	0																																																			
214.0:	0																			128				136	144	152	160			176		184	192																			
215.0:				16							48				64				96				128				136	144	152	160	168	176	184	192	200	208	224		240													
216.0:	0				32				48				64				96				104	112	120	128	136	144			160			192		200	208	224		240														
217.0:	0																																																			
218.0:	0				32				64				96				128				136	144	152	160	168	176	184	192	200	208	224																					
219.0:	0	8	16	32				64				72	80	88	96	112		120	128	144			160			176		192		208		224																				
220.0:	0	8	16	24	32	40	48	56	64				96				128				136	144			160			192		200	208	216	224	232	240																	
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														
222.0:	<div></div>																																																			
223.0:	0				32				40	48	56	64													128	136	144						176		192		208				240	248										



Fragen?

Netzverteilung
vom 1. Okt 2007

Jeder Pixel repräsentiert ein /24 Netz.

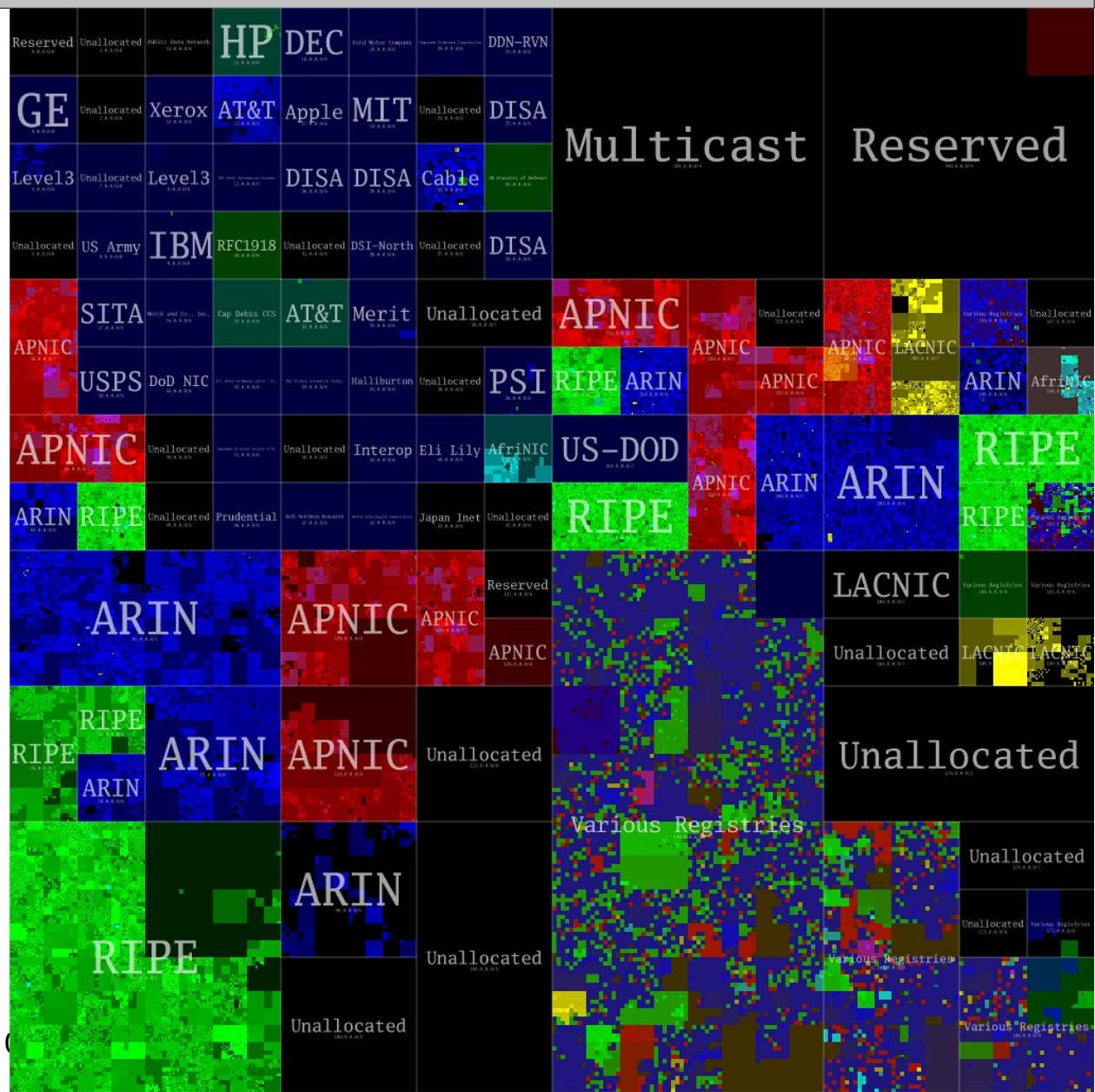


ABB Technikerschule, Baden

Höhere Fachschule HF
für eidg. anerkannte Bildungsgänge



IP Pakete

Ziele:

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



IP Pakete

Repetition:

IP befindet sich auf dem Layer 3 des OSI-Modells.

Alles was sie bis jetzt über die unteren Layer 1 und 2 gelernt haben ist weiterhin uneingeschränkt gültig!

Das bedeutet, dass IP-Pakete die Payload der Ethernet Frames sind und daher maximal 1500Byte¹ lang sein können!

1) Gilt für 10/100Mbit Ethernet



IP Paket Header

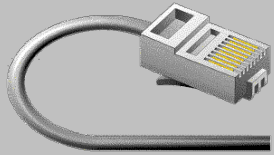
	1Byte		2Byte	3Byte	4Byte
0	V	HL	Priorität	Length	
4	ID			FI	FragOffset
8	TTL		Protocol	Checksum	
12	Source IP				
16	Destination IP				
20	Optional Header Data				Pad
	Data				

V	Version
HL	HeaderLength in Words
Priorität	Priority Flags
Length	Länge des ganzen Flows
ID	Sequenznummer des Flows
FI	Flags
FragOffset	Abstand des aktuellen Fragementes zum Anfang der Daten
TTL	Time to Live (Hops to Live)
Protocol	Protokoll der Daten
Checksum	Header Checksumme
Source IP	Source IP-Adresse
Destination IP	Destination IP-Adresse
Optional Header Data	Optionale Header Daten
PAD	Füllbytes, da der IP-Header n*32Bit lang sein muss (→ HeaderLength)
Data	Die Daten, die mittels IP übertrage werden



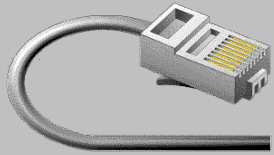
IP Paket

- V** Version (4Bit)
4 → 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^{16} Byte
- ID** Identifikations Nummer des Flows
Jeder Flow hat eine eindeutige Nummer. Diese Nummer wird vom Absender vergeben.



IP Paket

F	<p>Flags Bit (7,6,5)</p> <p>Bit 7: Reserve</p> <p>Bit 6: Don't Fragment</p> <p>Bit 5: more Fragments</p>
Frag	<p>Abstand des aktuellen Fragments zum Anfang der Daten (13bit) * 8</p> <p>Fragmente können daher nur ein mehrfaches von 8Byte betragen!</p>
TTL	<p>Time to Live (Hops to Live)</p> <p>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.</p>
Proto	<p>Protokoll der Daten</p> <p>IP-Protokoll Nummer, meistens (ICMP [1], TCP [6] oder UDP [17])</p>



IP Paket

Checksum Header Checksumme

Quersumme über den ganzen Headerbereich

SrcIP Source IP-Adresse

DestIP Destination IP-Adresse

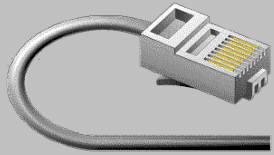
Optional Optionale Header Daten

Im Header können zusätzliche Felder eingefügt werden.
Beispielsweise Authentication Header (RFC1826)...Mögliche
Werte sind bei IANA [1] publiziert.

PAD Füllbytes, da der IP-Header $n \cdot 32\text{Bit}$ lang sein muss (\rightarrow
HeaderLength)

Daten Die Nutzdaten, die mittels IP übertragen werden. Diese
müssen entsprechend den Angaben des Proto-Feldes
interpretiert werden.

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



IP Paket

0000	00	0f	34	e7	8b	ae	00	01	02	37	cc	95	81	00	00	03
0010	08	00	45	08	00	72	11	42	40	00	3f	06	f7	9b	d4	37
0020	c4	4a	d4	37	c5	e6	fd	cf	0c	ea	13	48	86	4d	d6	86
0030	a7	1b	80	18	ff	ff	4c	53	00	00	01	01	08	0a	60	1d
0040	a3	5e	15	43	0e	df	3a	00	00	00	03	73	65	6c	65	63
0050	74	20	2a	20	66	72	6f	6d	20	4e	4f	5f	4f	46	5f	52
0060	41	54	49	4e	47	53	5f	50	45	52	5f	53	54	49	4d	55
0070	4c	55	53	20	77	68	65	72	65	20	63	6f	75	6e	74	20
0080	3c	20	31	30												

```

..4..... .7.....
..E..r.B @.?....7
.J.7.... ...H.M..
.....LS .....`.
.^..C.... ...selec
t * from NO_OF_R
ATINGS_P ER_STIMU
LUS wher e count
< 10

```

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!

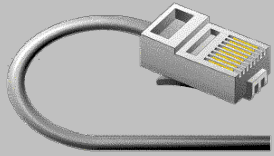


IP Paket im Detail

HexDump eines IP-Paketes

0000	00 0f 34 e7 8b ae 00 01 02 37 cc 95 81 00 00 03	..4..... .7.....
0010	08 00 45 08 00 72 11 42 40 00 3f 06 f7 9b d4 37	..E..r.B @.?....7
0020	c4 4a d4 37 c5 e6J.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)



Fragmentierte Pakete



Sollen mehr Daten, als dass in ein Frame auf dem Link Platz hat, transportiert werden, muss die Übertragung in mehreren Frames erfolgen. Die Daten werden fragmentiert.

Die Daten werden in "schluckbare" Stücke verschnitten und dann einzeln zum Empfänger gesendet.

Jedes dieser Datenfragment bekommt den ursprünglichen Header (Mit Modifikationen bei den Fragment_Flags) vorangestellt.



Fragmentierte Pakete



Der Empfänger kann die eintreffenden Fragmente an Hand der FragmentOffset Angaben ordnen.

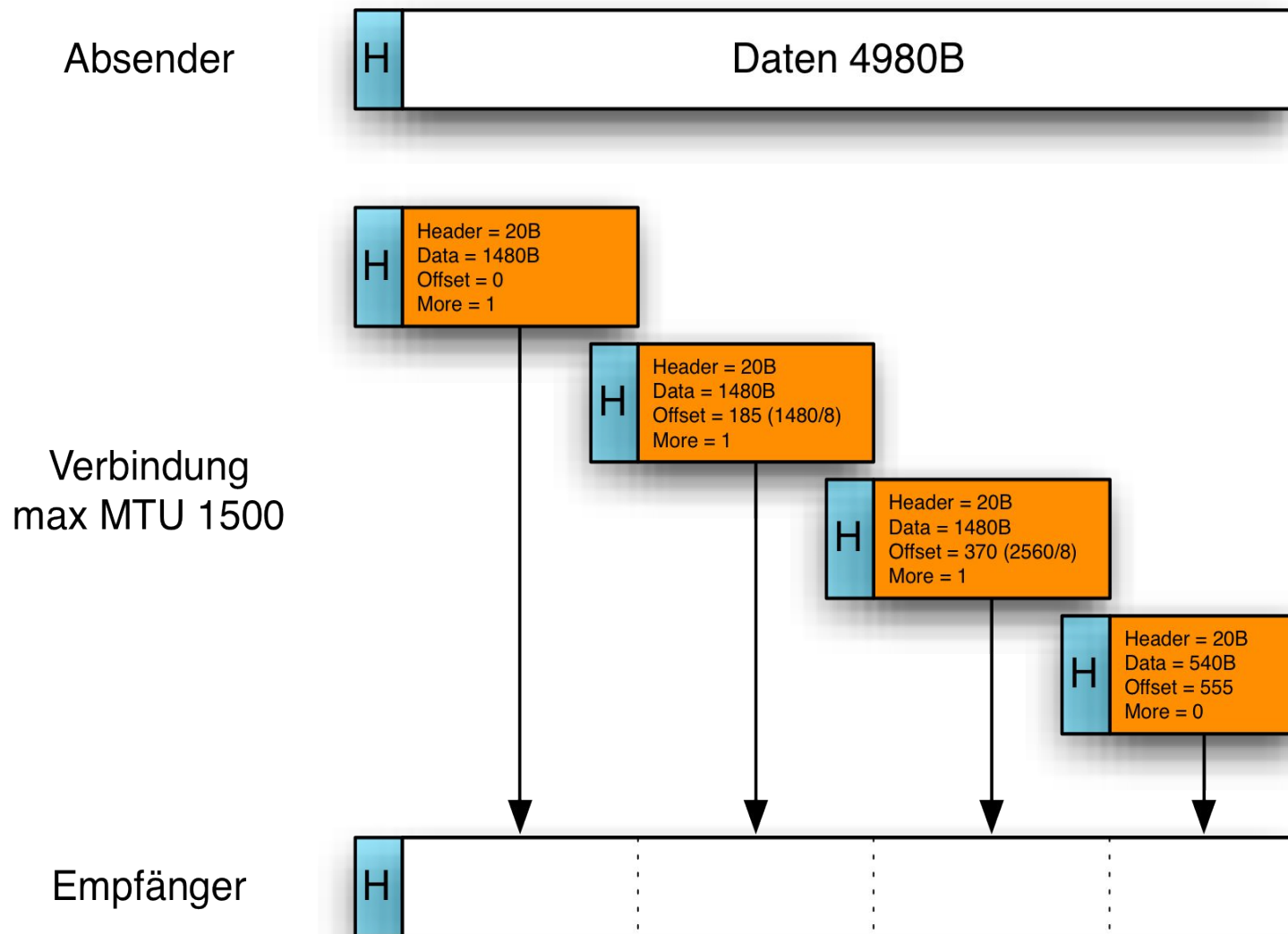
Anhand der Packet Grösse und dem MoreFragment Flags Weiss der Empfänger wieviele Fragments ankommen sollen.

Der Empfänger wartet, bis alle Framgmente eingetroffen sind, und leitet die ganzen Daten dann an die obere Schicht weiter.

Geht ein Fragment verloren, so wird das ganze Paket verwerfen und eine ICMP Time Exceeded generiert.



Fragmentierte Pakete

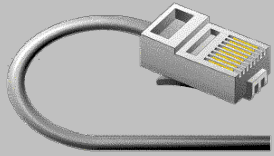




Fragen ?

The worst thing about protocol jokes is the ridiculous TTL.

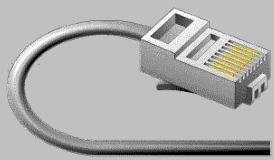
<http://hardware.localhost.nl/>



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.

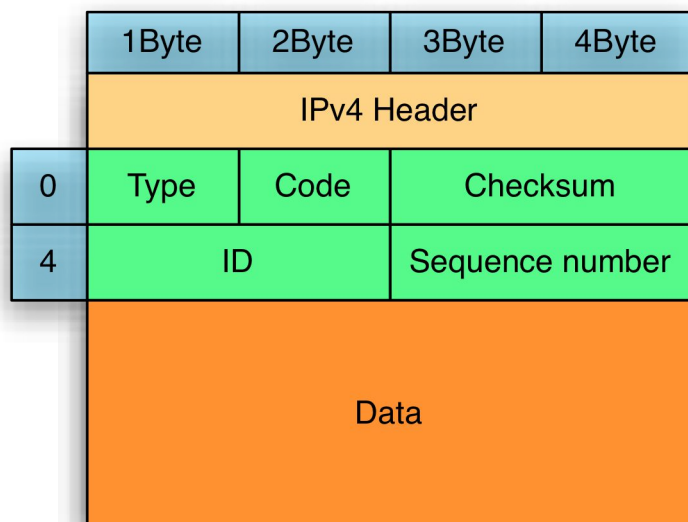
Um endlose ICMP-Loops zu vermeiden werden nie ICMP-Meldungen aufgrund von ICMP-Paketen erzeugt!

Jede IP-Implementierungen muss ICMP unterstützen.

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



ICMP Paket



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
- Sequenz#: Sequenznummer
- Data: Weitere Daten (Dies ist meistens der Header vom Paket, das die Meldung verursachte)



ICMP Type

ICMP Typen:

0 Echo Replay

1 Reserved

2 Reserved

3 Destination unreachable

4 Source quench

5 Redirect

6 Alternate Host Address

7

8 Echo Request

9 Router Advertisement

10 Router solicitation

11 Time exceeded

12 Parameter Problem

13 Timestamp request

14 Timestamp replay

15 Information request

16 Information Replay

17

Address mask request

18

Address mask replay

19

Reserved

20 – 29

Reserved

30

Traceroute

31

Conversation error

32

Mobile Host Redirect

33

IPv6 Where are You

34

IPv6 I Am Here

35

Mobile Registration Request

36

Mobile Registration Replay

37

Domain Name request

38

Domain Name replay

39

SKIP Algorithm Discovery Protokoll

40

Photuris, Security failures

41

Experimental mobility protokoll

42 – 255

Reserved



ICMP Paket

ICMP Pakete werden über IP versendet:

0000	00 01 02 37 cc 95 00 0f 34 e7 8b ae 08 00 45 c0
0010	00 38 54 08 00 00 ff 01 36 01 d4 37 c4 41 d4 37
0020	c4 4a 0b 00 f4 ff 00 00 00 00 45 a0 00 40 a1 49
0030	00 00 01 01 e5 33 d4 37 c4 4a d4 37 c5 e6 08 00
0040	dd f0 00 0f 1a 00

...7.... 4.....E.
 .8T..... 6..7.A.7
 .J..... ..E..@.I
3.7 .J.7....

Adresse / Offset	Wert	Bedeutung
0000 ... 0011:	Ethernet Header	EtherType muss 0x0800 sein!
0012 ... 0021:	IP Header	Protocoll muss ICMP (0x01)sein!
0022:	0x0b	Type: Time Exceeded
0023:	0x00	Code
0024:	0xf4ff	Checksumme
0026:	0x0000	Identifizier: 0
0028:	0x0000	Sequenznummer: 0
002a:	0x45a0..	Hier folgt eine Kopie des Paketes, das das "Problem" auslöste

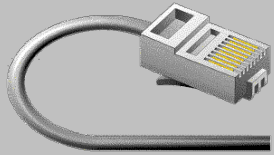


ICMP Echo Request

Wenn ein IP-Host eine **ICMP Echo Request** (08) Anforderung bekommt, so antwortet er mit einer **ICMP Echo Replay** (00) 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.

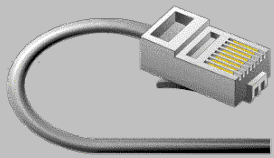


ICMP Destination unreachable

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

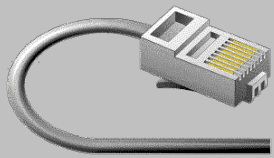
Destination unreachables (03) werden von Routern auf dem Weg zum Ziel oder vom adressierten Host erzeugt.

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



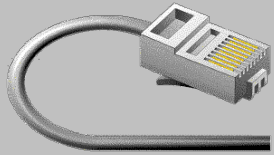
ICMP Destination unreachable

Code	Beschreibung
0	Network unreachable error
1	Host unreachable error
2	Protocol unreachable error. Das gewünschte Protokoll ist nicht unterstützt.
3	Port unreachable error. <i>Der gewünschte Port ist nicht erreichbar. In der Regel ist der Dienst hinter diesem Port nicht aktiv.</i>
4	The datagram is too big. <i>Das gesendete Paket ist zu gross</i>
5	Source route failed error.
6	Destination network unknown error.
7	Destination host unknown error.



ICMP Destination unreachable

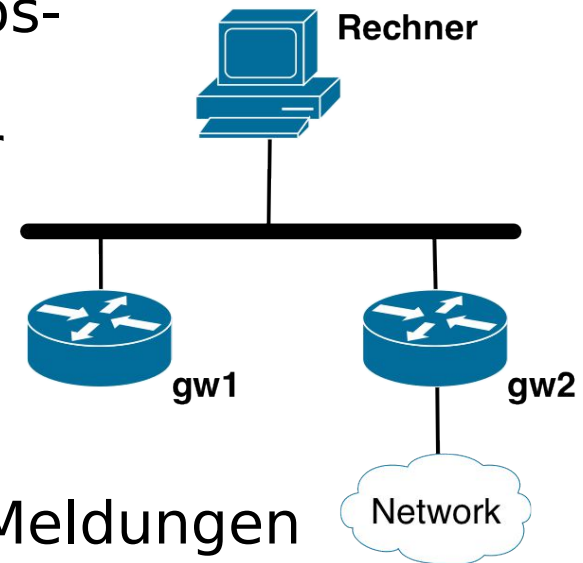
Code	Beschreibung
8	Source host isolated error. Obsolete.
9	The destination network is administratively prohibited. <i>Das Netzwerk ist gefiltert.</i>
10	The destination host is administratively prohibited. <i>Das Paket wurde vom Host ausgefiltert.</i>
11	The network is unreachable for Type Of Service.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



ICMP Redirect message

Router senden einem direkt angeschlossenen Rechner ICMP redirect (05) Meldungen, wenn der Ziel-Adresse besser über einen anderen lokalen Router erreicht werden kann.

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



► ICMP-Redirect Meldungen sind problematisch, da diese nicht authentifiziert sind und so 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!)



ICMP Time Exceeded

Es gibt 2 Time Exceeded (11) 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 Meldung wenn der Host nicht alle notwendigen Fragmente eines fragmentierten Paketes innerhalb einer bestimmten Zeit bekommen hat. Der Host verwirft die erhaltenen Fragmente.



Fragen ?

IP packet with TTL==1 arrives at bar.
Bartender: "Sorry, can't let you leave...
and you don't get any beer either..."



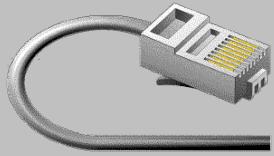
TCP / UDP Paket

TCP

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

UDP

- Verbindungsloses Protokoll
- kleiner Overhead
- Schnell
- Reihenfolge der Daten ist **nicht** garantiert



Transmission Control Protocol (TCP)

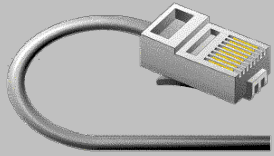
TCP ist verbindungsorientiert.

Das bedeutet, dass 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:

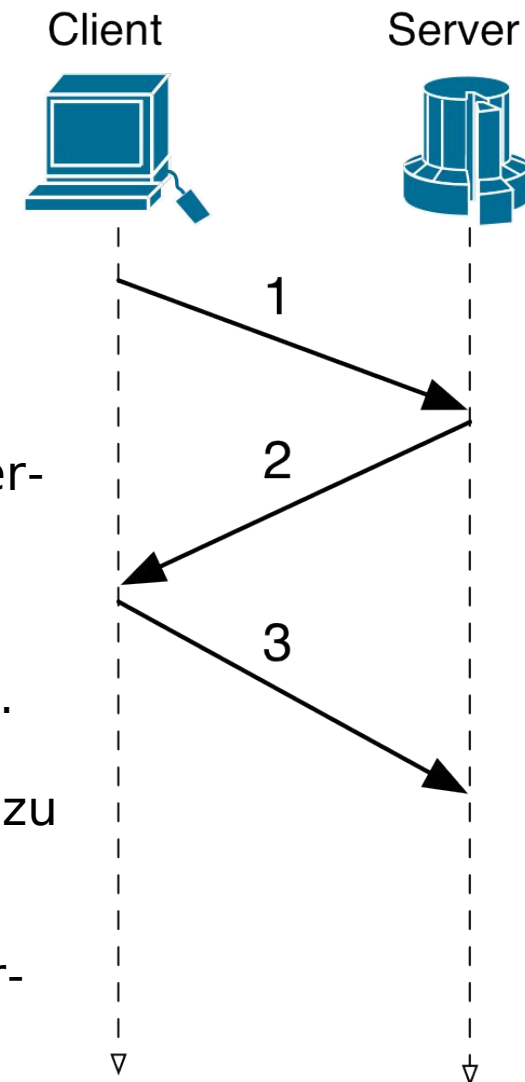
Web (http), Mail (smtp, pop3, imap4), Telnet, ssh, ...



Three way Handshake

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

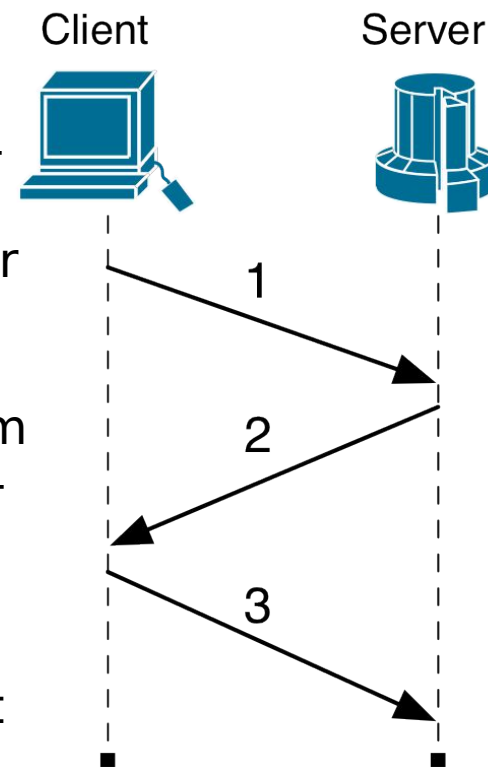




Three way Handshake

Verbindungsabbau

- 1) Wenn ein Verbindungspartner die Verbindung abbauen will, so sendet er ein Paket 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 werden)



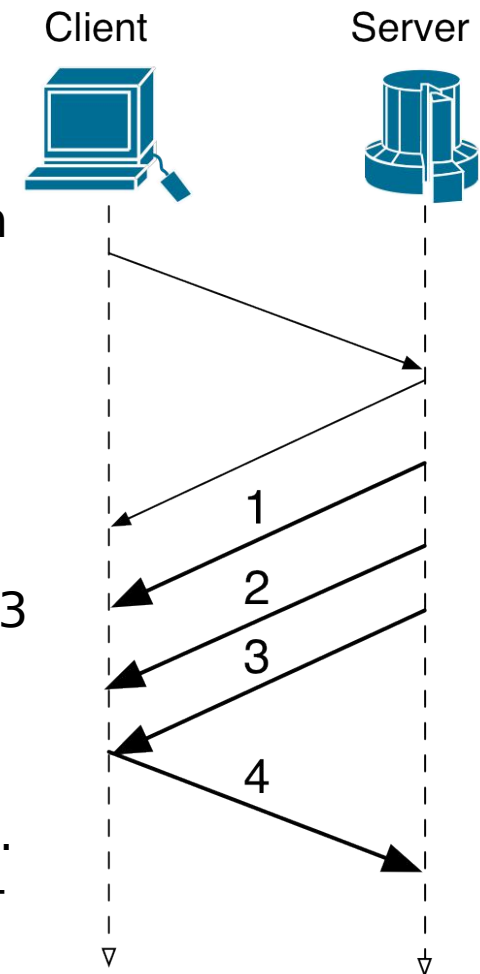
Datentransfer

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

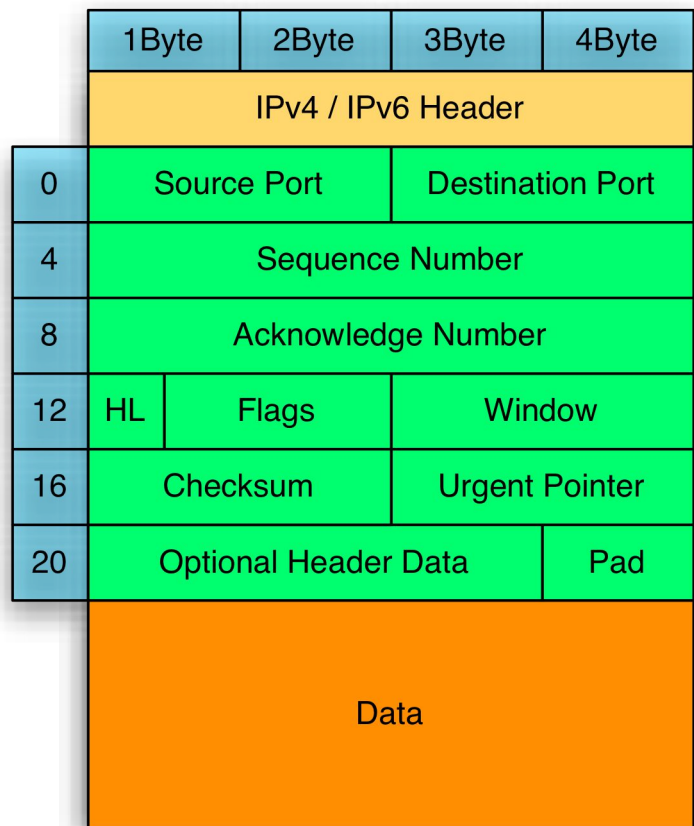
Um die Anzahl der Bestätigungen zu reduzieren, können auch mehrere Pakete miteinander bestätigt werden. Mit dem Paket 4 werden die Pakete 1, 2 und 3 miteinander bestätigt.

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





TCP Paket



TCP-Paket basiert auf IP, darum muss vor dem TCP-Paket ein IPv4 oder IPv6-Header stehen!

Src Port: Source Port

Dst Port: Destination Port

SeqNumber: eigene Sequenz-Nummer

AckNumber: Acknowledge 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

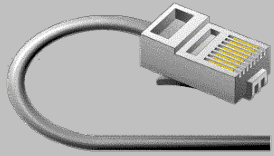
Pad: Fülldaten, damit der Header die spezifizierte Headerlänge bekommt.



TCP Flags

Im Moment sind folgende TCP Flags (\neq IP Flags) definiert:

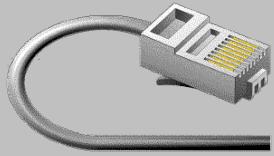
Fin:	Verlangt, dass die Verbindung beendet wird
Syn:	Aufbau ein Verbindung
Reset:	Zurücksetzen einer Verbindung
Push:	Die Daten sollen sofort verarbeitet werden ohne dass diese gepuffert werden.
Acknowledgment:	Der Header enthält eine gültige ACK-Sequenz-Nummer
Urgent:	Der UrgentPointer enthält eine gültige Angabe
ECN-ECHO:	verwendet für ECN
Congestion Window Reduce:	verwendet für ECN



Fragen ?

In high society, TCP is more welcome than UDP. At least it knows a proper handshake.

<http://hardware.localhost.nl/>



User Datagram Protocol (UDP)

UDP

Verbindungsloses Protokoll

kleiner Overhead

Schnell

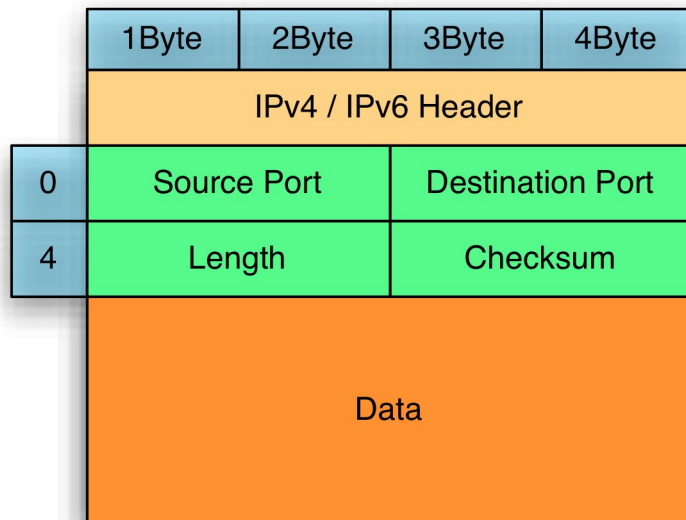
Vermeiden redundanten Transportkontrollen

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

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



UDP Paket



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, TCP Portnummern

- 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, ...

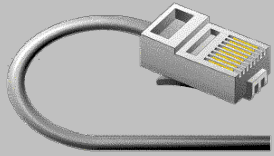


Portnummern, die man kennt

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

ftp-data	20/tcp	
ftp	21/tcp	
ssh	22/tcp	
telnet	23/tcp	
smtp	25/tcp	
domain	53/udp	# dns
domain	53/tcp	# dns
bootps	67/udp	# dhcp
bootpc	68/udp	# dhcp
www	80/tcp	
pop3	110/tcp	
sunrpc	111/udp	portmapper
sunrpc	111/tcp	portmapper
imap	143/tcp	
snmp	161/udp	
snmp-trap	162/udp	

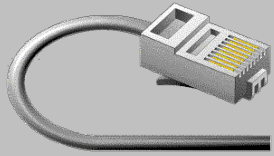
In der Datei /etc/services sind die Portnummern aufgelistet.



Fragen ?

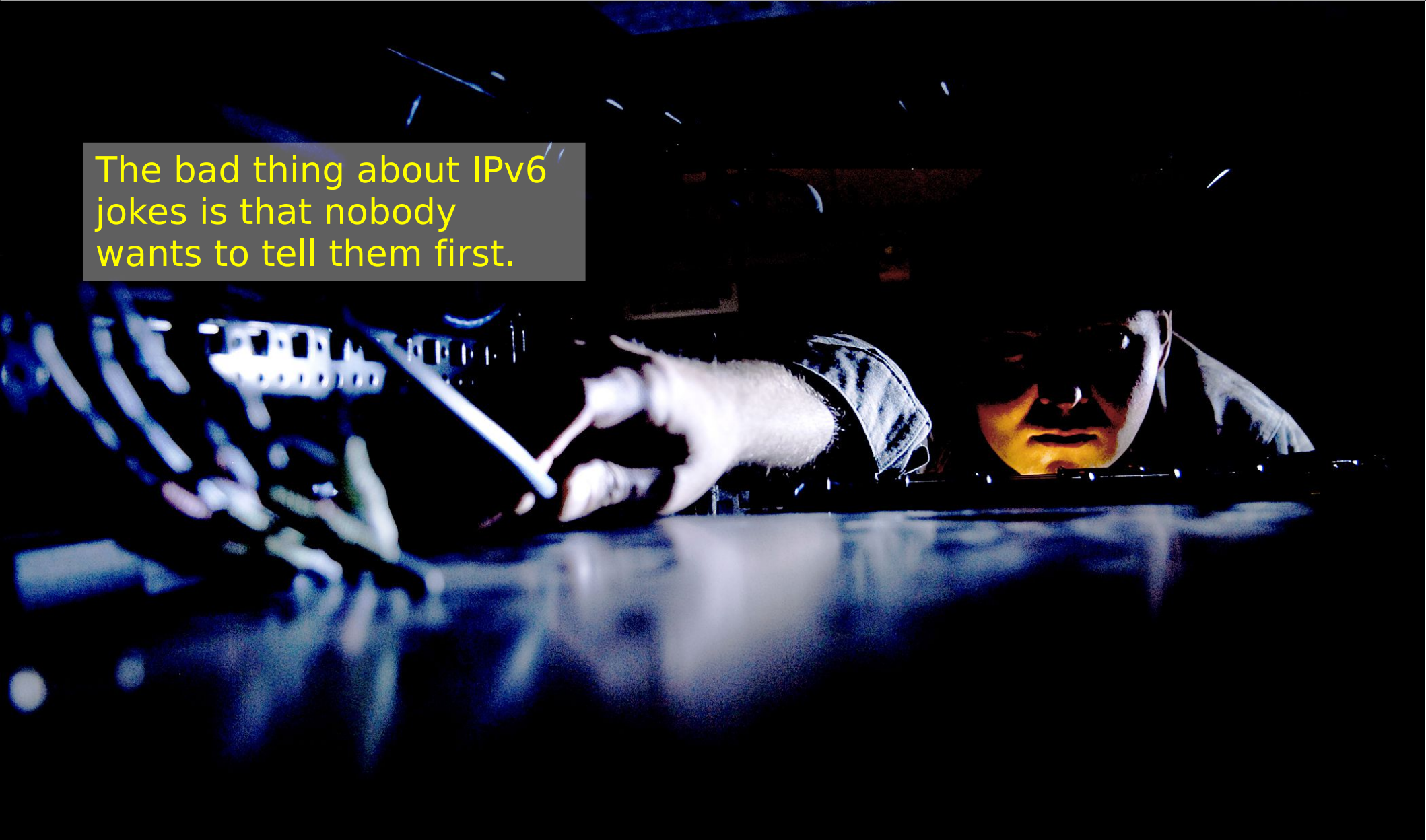
The problem with UDP jokes: I don't get half of them.

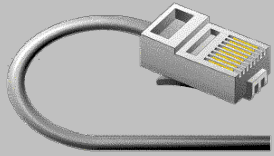
<http://hardware.localhost.nl/>



IPv6

The bad thing about IPv6 jokes is that nobody wants to tell them first.





Wozu IPv6?

Der Adressraum ist bei IPv4 ist zu klein.

Es sind maximal 2^{32} (~4.2Mia) Adressen möglich.

Da ein Teil Adressen für Multicast und Experimente (Class E) reserviert sind, können effektiv weniger Adressen verwendbar.

(Damit ist es nicht möglich, dass jeder Mensch eine IP-verwende kann!)

CIDR und NAT haben den Verbrauch von IPv4 Adressen verlangsamt, aber nicht gestoppt. So ist der IPv4 Adress-Pool bei der IANA seit dem Februar 2011 leer



IPv6 128bit Adressen

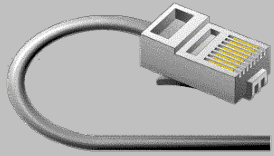
IPv6 erweitert den Adressraum von 32Bit auf 128Bit.

Das ergibt theoretisch 2^{128} mögliche Adressen.
Oder ausgeschrieben sind das

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

Adressen

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



IPv6 Notation

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

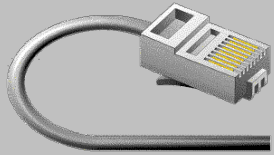
2001:0db8:0000:1234:0000:0000:0000:0001

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



IPv6 ist classless, d.h. es gibt keine Netzklassen wie bei IPv4. Eine Angabe der Netzmaske ist zwingend notwendig. Die Netzmaske wird immer in der Slash-Notation geschrieben

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

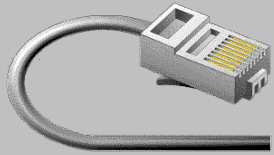
Gebräuchlich sind folgende Netzmasken

/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 Adress Arten

IPv6 kennt folgende Adress Arten:

Global Unicast Adressen

Global Multicast Adressen

Link Local Unicast Adressen

Link Local Multicast Adressen

Es gibt **keine** Broadcast Adresse in IPv6. Anstelle von Broadcasts werden Multicasts eingesetzt.



IPv6 und Ethernet

IPv6 und IPv4 können gleichzeitig verwendet werden.

Ein Ethernetframe verwendet als Type 0x86dd als Protokollangabe.

```
▶ Frame 1067: 160 bytes on wire (1280 bits), 160 bytes captured (1280 bits) on interface 0
▼ Ethernet II, Src: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a), Dst: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33)
  ▶ Destination: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33)
  ▶ Source: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a)
  Type: IPv6 (0x86dd)
  ▶ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2), Dst: 2001:8a8:30:11::1 (2001:8a8:30:11::1)
  ▶ Transmission Control Protocol, Src Port: 41460 (41460), Dst Port: xmpp-c
  ▶ Jabber XML Messaging
```



IPv6 / IPv4

IPv6 und IPv4 können gleichzeitig verwendet werden:

```
heuer$ host heuer.org  
heuer.org has address 62.48.3.35  
heuer.org has IPv6 address 2001:4bf8:3::35
```

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

Aktuell werden verschiedene Methoden erforscht wie das Umschalten zwischen IPv4 und IPv6 erfolgen kann beispielsweise happy eyeballs [1].

[1] <https://tools.ietf.org/html/draft-ietf-v6ops-happy-eyeballs-02>



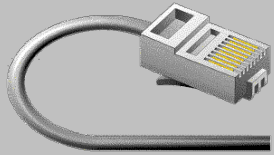
IPv6 im DNS

IPv6 Adressen können im DNS hinterlegt werden. Als Resource Record wird ein AAAA-Record verwendet (eine IPv4 Adresse wird in einem A-Record abgelegt. Da die IPv6 Adresse viermal länger als eine IPv4 Adresse ist wurde der entsprechende Record als AAAA-Record definiert).

Die Reverse Auflösung für IPv6 erfolgt analog den Regeln von IPv4 in der **ip6.arpa** Domain

```
heuer@guybrush:~ host -t aaaa guybrush.maillink.ch  
guybrush.maillink.ch has IPv6 address 2001:8a8:30:11::2
```

```
heuer@guybrush:~ host 2001:8a8:30:11::2  
2.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.1.1.0.0.0.3.0.0.8.a.8.0.1.0.0.2.ip6.arpa domain name  
pointer guybrush.maillink.ch.
```



Spezielle IPv6 Adressen

Wie bei IPv4 gibt es bei IPv6 spezielle Adressen:

- | | |
|----------------------|--|
| <code>::/0</code> | entspricht der Default Route |
| <code>::/128</code> | entspricht der Adresse 0.0.0.0
Unspezifizierte Adresse, Der
Host darf irgend eine seiner loka-
len IPv6 Adressen verwenden. |
| <code>::1/128</code> | entspricht der loopback-Adresse |



IPv6 Adressen

2000::/3

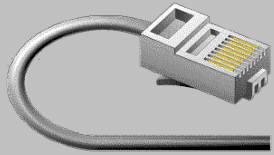
beinhaltet alle z.Z. gültigen IPv6 Adressen. Alle anderen IPv6 Adressen dürfen **NICHT** verwendet werden.

fe80::/10

Link Local Adressen

::1/128

entspricht der loopback-Adresse



Spezielle IPv6 Netze

::ffff:0:0/96

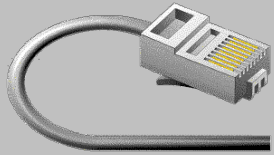
ipv4 to ipv6 mapping. IPv4 Adressen können in IPv6 Adressen abgebildet werden. z.b. 192.168.1.1 -> ::ffff:192.168.1.1

fe80::/10

Link-Local Adresse. Diese Adressen sind nur auf einem Link gültig.

fc00::/7

Unique local unicast (RFC4193) fc00:... müssen registriert werden. fd00:... können autonom vergeben werden.



Spezielle IPv6 Netze

- 2001::/32 Teredo Tunneling
- 2001:db8::/32 Dieses Netz wird für Dokumentationen verwendet. Das Netz wird nicht geroutet.
- 2002::/16 6to4 Address Range



IPv6 Header

	1Byte	2Byte	3Byte	4Byte
0	V	Class	Flow Label	
4	Payload Length		Next Header	Hop Limit
8	Source IPv6			
12				
16				
20				
24				
28	Destination IPv6			
32				
36				
	Data			

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

V	Version 6
Class	Traffic Class
Flow Label	Flow Label (Id)
PL-Len	Payload Length
NH	Zeiger zum Next Header
HL	Hop Limit
Src Addr	Source Adresse
Dst Addr	Destination Adresse

Im Paket kann die IPv6 Adresse nicht verkürzt eingetragen werden!



IPv4 / IPv6 Header

Vergleich vom IPv4 und IPv6 Header (ohne Headeroptionen)

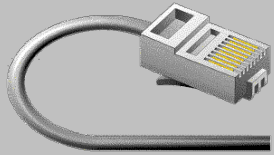
	1Byte		2Byte	3Byte	4Byte
0	V	HL	Priorität	Length	
4	ID			FI	FragOffset
8	TTL		Protocol	Checksum	
12	Source IP				
16	Destination IP				
20	Optional Header Data				Pad
	Data				

	1Byte	2Byte	3Byte	4Byte
0	V	Class	Flow Label	
4	Payload Length		Next Header	Hop Limit
8	Source IPv6			
12				
16				
20				
24	Destination IPv6			
28				
32				
36				
	Data			



IPv4- versus IPv6-Header

IPv6	Beschreibung	IPv4
Version	Version	Version
Class	Traffic Class	~ Prio
Flow Label	Flow Label (Id)	ID/Sequenz
PL-Len	Payload Length	~ Length
NH	Zeiger zum Next Header	~ HeaderLength / Proto / Optional Header
HL	Hop Limit	TTL
Src Addr	Source Adresse	Src Addr
Dst Addr	Destination Adresse	Dst Addr
N Header	Weitere Header	n/a
n/a		Checksumme, Flags, Fragments

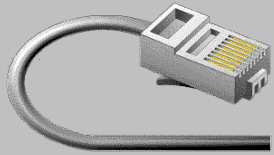


IPv6 Next Header

Mittels des **Next Header** Feldes kann dem IPv6 Header weitere optionale Informationen angehängt werden.

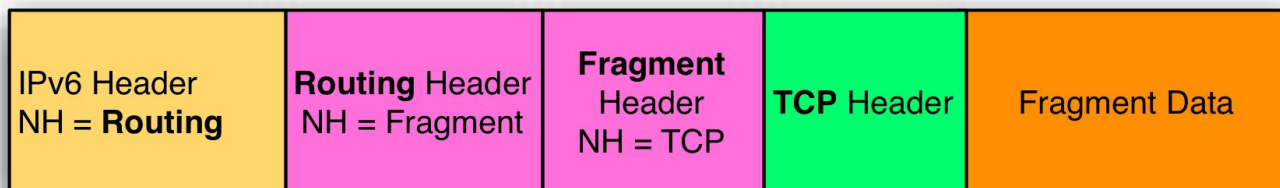
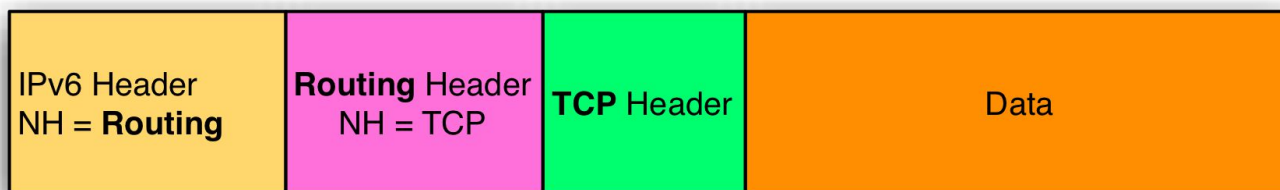
So kann der IPv6 Header nach bedarf erweitert werden.

Die Header Extension werden nach dem IPv6 Header und vor dem Upper Layer Header eingefügt



IPv6 Next Header

Logischerweise bleibt für die Payload (Data) mit mehr Headern immer weniger Platz übrig.



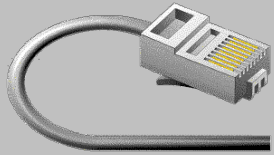


IPv6 Header

Beispiel eines IPv6 Paketes. Der Next Header ist grün markiert:

```

▶ Frame 15570: 581 bytes on wire (4648 bits), 581 bytes captured (4648 bits)
▶ Ethernet II, Src: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33), Dst: AsustekC_9d:b9:9a
▼ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:4dd0:fd76::4 (2001:4dd0:fd76::4), Dst:
  ▶ 0110 .... = Version: 6
  ▶ .... 0000 0000 .... .... .... = Traffic class: 0x00000000
    .... .... 0000 0000 0000 0000 0000 = Flowlabel: 0x00000000
    Payload length: 527
    Next header: TCP (0x06)
    Hop limit: 54
    Source: 2001:4dd0:fd76::4 (2001:4dd0:fd76::4)
    Destination: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2)
▶ Transmission Control Protocol, Src Port: http (80), Dst Port: 50099 (50099),
▶ [4 Reassembled TCP Segments (4119 bytes): #15562(1208), #15564(1208), #15568(
▶ Hypertext Transfer Protocol
▶ Portable Network Graphics
  
```



IPv6 Next Header

Beispiel eines fragmentierten IPv6 Paketes. Der Fragment Header ist grün markiert:

```

▶ Frame 312055: 206 bytes on wire (1648 bits), 206 bytes captured (1648 bits)
▶ Ethernet II, Src: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a), Dst: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33)
▼ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2), Dst: 2001:4bf8:3::35
  ▶ 0110 .... = Version: 6
  ▶ .... 0000 0000 .... = Traffic class: 0x00000000
    .... 0000 0000 0000 0000 0000 = Flowlabel: 0x00000000
    Payload length: 152
    Next header: IPv6 fragment (0x2c)
    Hop limit: 64
    Source: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2)
    Destination: 2001:4bf8:3::35 (2001:4bf8:3::35)
  ▼ Fragmentation Header
    Next header: ICMPv6 (0x3a)
    0000 1011 0011 0... = Offset: 358 (0x0166)
    .... 0000 0000 ...0 = More Fragment: No
    Identification: 0x68e1c6f7
  ▶ [3 IPv6 Fragments (3008 bytes): #312053(1432), #312054(1432), #312055(144)]
▼ Internet Control Message Protocol v6
  Type: Echo (ping) request (128)

```




IPv6 Next Header

Folgende Next Header sind für IPv6 definiert.

- 0 Hop by Hop Option
- 43 Routing Header
- 44 Fragment Header
- 50 ESP Header
- 51 Authentication Header
- 59 No Next Header
- 60 Destination Option Header
- 135 Mobility Header

Entspricht der Eintrag nicht einer dieser Nummern ist der Next Header ein Upper Protocol (TCP, UDP, ...) Header



IPv6 Upper Layer Protokolle

Die meisten Layer 4 Protokolle sind unverändert:

- **UDP, TCP** sind unverändert
- ICMP ist als **ICMPv6** implementiert
- IPSec ist ein integraler Bestandteil von IPv6 und kann mittels zusätzlichen Header realisiert werden.

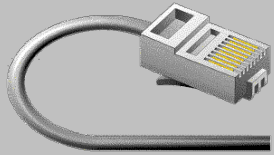


IPv6 ICMP

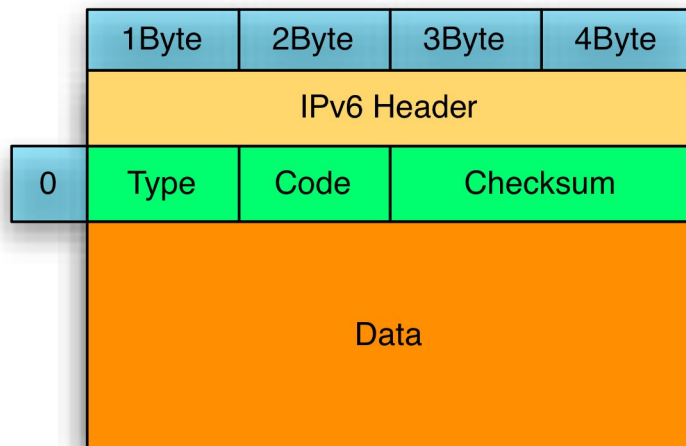
IPv6 verwendet wie IPv4 ICMP Meldungen um den Absender über spezielle Bedingungen zu informieren.

Dazu verwendet IPv6 eigene ICMP Meldungen, die im Protokoll ICMPv6 spezifiziert sind.

Der Aufbau vom ICMPv6 Header ist gegen über den ICMPv4 Header etwas vereinfacht.

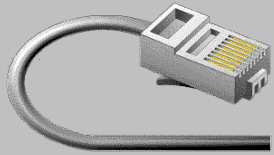


ICMPv6 Paket



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
 Data: Weitere Daten (Dies ist meistens der Header vom Paket, das die Meldung verursachte)



ICMPv6 Type

Im Vergleich zu ICMPv4 verwendet ICMPv6 eigene Werte!

WertBedeutung

- 1 **Destination unreachable**
- 2 Packet too big
- 3 **Time exceeded**
- 4 Parameter Problem

128 **Echo Request**

129 **Echo Replay**

130 Multicast Listener Query

131 Multicast Listener Report

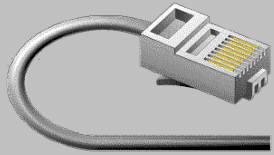
132 Multicast Listener Done

133 Router Solicitation

134 Router Advertisement

135 Neighbour Solicitation

136 Neighbour Advertisement



ICMPv6 Echo request / replay

- ▷ Frame 37: 1462 bytes on wire (11696 bits), 1462 bytes captured (11696 bits) on interface 0
- ▷ Ethernet II, Src: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a), Dst: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:00:00:33)
- ▷ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2), Dst: 2001:4bf8:1:1::1 (2001:4bf8:1:1::1)
- ▽ Internet Control Message Protocol v6

Type: Echo (ping) request (128)

Code: 0

Checksum: 0x16e5 [correct]

Identifier: 0x3289

Sequence: 1

[\[Response In: 38\]](#)

▽ Data (1400 bytes)

Data: 0a51674f00000000b8fb060

[Length: 1400]

- ▷ Frame 38: 1462 bytes on wire (11696 bits), 1462 bytes captured (11696 bits) on interface 0
- ▷ Ethernet II, Src: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:00:00:33), Dst: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a)
- ▷ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:4bf8:1:1::1 (2001:4bf8:1:1::1), Dst: 2001:8a8:30:11::2 (2001:8a8:30:11::2)
- ▽ Internet Control Message Protocol v6

Type: Echo (ping) reply (129)

Code: 0

Checksum: 0x15e5 [correct]

Identifier: 0x3289

Sequence: 1

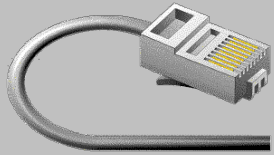
[\[Response To: 37\]](#)

[Response Time: 3.528 ms]

▽ Data (1400 bytes)

Data: 0a51674f00000000b8fb06000000000000010

[Length: 1400]



IPv6 neighbor discovery

IPv6 Hosts können verschiedene Netzwerkparameter aus dem Netzwerk ziehen:

- Router Discovery
- Prefix Discovery
- Address Autoconfiguration
- Address Resolution
- Neighbor unreachability Detection
- Duplicate Address Detection
- Redirection



IPv6 Router Discovery

Bei IPv4 muss der Default-Router entweder per DHCP oder manuell konfiguriert werden.

Bei IPv6 kann ein Host mittels der ICMPv6 Router Solicitation Meldung nach einem Router fragen.

Ist ein Router im entsprechenden Netzwersegment aktiv, sendet er eine Router Advertisement Meldung an den Host zurück.

Die Router senden periodisch Router Advertisement Meldungen aus.



IPv6 Router Discovery

In der Router Advertisement Meldung Sind verschiedene Netzwerk Parameter enthalten:

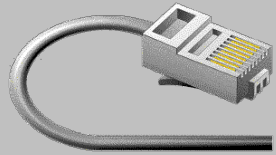
- Link-Adresse
- MTU
- Prefix

Mit diesen Werten kann eine Host sich selbst eine IPv6 Adresse zuweisen (stateless address autoconfiguration).

```

> Frame 2412: 122 bytes on wire (976 bits), 122 bytes captured (976
> Ethernet II, Src: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33), Dst: IPv6m
> 802.1Q Virtual LAN, PRI: 0, CFI: 0, ID: 5
> Internet Protocol Version 6, Src: fe80::21b:cff:fe5d:a033 (fe80:
  - Internet Control Message Protocol v6
    Type: Router Advertisement (134)
    Code: 0
    Checksum: 0x61ea [correct]
    Cur hop limit: 64
  > Flags: 0x00
    Router lifetime (s): 1800
    Reachable time (ms): 0
    Retrans timer (ms): 0
  > ICMPv6 Option (Source link-layer address : 00:1b:0c:5d:a0:33)
  > ICMPv6 Option (MTU : 1500)
  > ICMPv6 Option (Prefix information : 2001:8a8:30:13::/64)

```

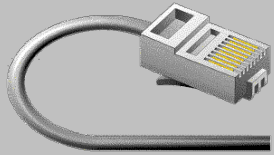


IPv6 und ARP?

ARP hat mit IPv6 nichts am Hut. Ein neues Protokoll, das die Verbindung zwischen den IPv6- und MAC-Adressen herstellt ist notwendig.

Dies ist in ICMPv6 integriert.

Der Mechanismus funktioniert ähnlich wie bei ARP. Der eine Rechner sendet einen ~~Broadcast~~ Multicast. Der gesuchte Host antwortet mit einem Unicast.

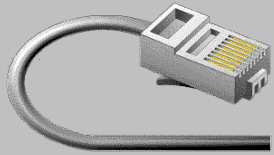


IPv6 Neighbour Solicitation

Der Host, der die MAC-Adresse eines anderen Hosts benötigt sendet eine Neighbour Solicitation (ICMPv6 Type 135) an die Multicast-Adresse (ff02::1:ff00:0/104 und rechte 3 Octets der Ziel-IP).

```

> Frame 163606: 90 bytes on wire (720 bits), 90 bytes captured (720 bits)
> Ethernet II, Src: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a), Dst: IPv6mcast_ff:00:00:01
> 802.1Q Virtual LAN, PRI: 0, CFI: 0, ID: 3
> Internet Protocol Version 6, Src: fe80::e2cb:4eff:fe9d:b99a Dst: ff02::1:ff00:1 (ff
< Internet Control Message Protocol v6
    Type: Neighbor Solicitation (135)
    Code: 0
    Checksum: 0x7f2a [correct]
    Reserved: 00000000
    Target Address: 2001:8a8:30:11::1 (2001:8a8:30:11::1)
< ICMPv6 Option (Source link-layer address : e0:cb:4e:9d:b9:9a)
    Type: Source link-layer address (1)
    Length: 1 (8 bytes)
    Link-layer address: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a)
  
```

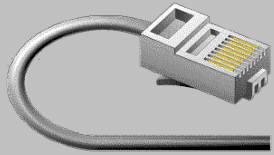


IPv6 Neighbour Advertisement

Der gesuchte Host - sofern er online ist - antwortet mit einer Neighbour Advertisement (ICMPv6 Type 136) Unicast Meldung an den Fragesteller.

```

▶ Frame 163607: 90 bytes on wire (720 bits), 90 bytes captured (720 bits)
▶ Ethernet II, Src: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33), Dst: AsustekC_9d:b9:9a (e0:cb:4e:9d:b9:9a)
▶ 802.1Q Virtual LAN, PRI: 0, CFI: 0, ID: 3
▶ Internet Protocol Version 6, Src: 2001:8a8:30:11::1 (2001:8a8:30:11::1), Dst: fe80::e2cb:4eff:fe9
▼ Internet Control Message Protocol v6
    Type: Neighbor Advertisement (136)
    Code: 0
    Checksum: 0xae9c [correct]
    ▶ Flags: 0xe0000000
    Target Address: 2001:8a8:30:11::1 (2001:8a8:30:11::1)
    ▼ ICMPv6 Option (Target link-layer address : 00:1b:0c:5d:a0:33)
        Type: Target link-layer address (2)
        Length: 1 (8 bytes)
        Link-layer address: Cisco_5d:a0:33 (00:1b:0c:5d:a0:33)
  
```



Duplicate Address Detection DAD

Wenn eine IPv6 Adresse bei einem Interface konfiguriert wird, so sendet das Interface zuerst eine **Neighbour Solicitation** Meldung für die eigene Adresse aus.

Wenn nun eine Meldung zurück kommt, bedeutet das, dass die IPv6 Adresse schon von einem anderen Host verwendet wird und daher nicht selber verwendet werden darf.



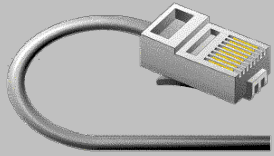
IPv6

Bei einem Browser gibt es Problem wenn man eine IPv6 Adresse da der Doppelpunkt verwendet wird um die Portangabe abzutrennen:

`scheme://domain:port/path?query_string#fragment_id`

Um die Interpretation der IPv6 Adresse sicherzustellen, wird die IPv6-Adresse in eckigen Klammern notiert:

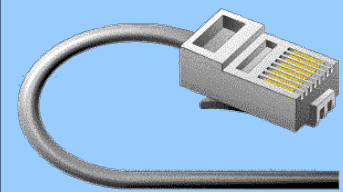
`http://[2001:db8::cafe:80]:8080/`



Fragen?

I know a great IPv6 joke,
but I just don't think
you're ready for it.

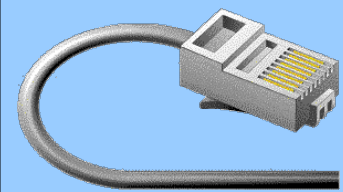
<http://hardware.localhost.nl/>



IPv6 Hausaufgaben

1) Untersuchen sie, wie der Rechner die IPv6-Link-Local-Adresse aus der MAC-Adresse bildet.



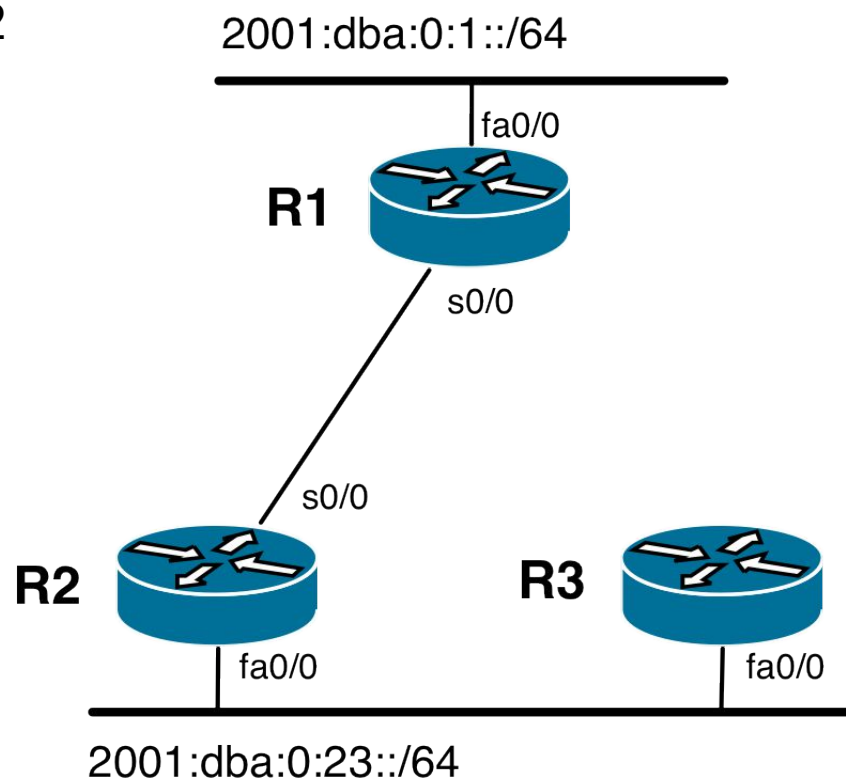


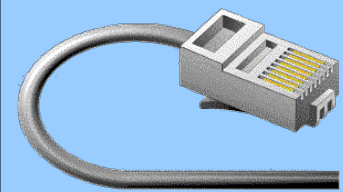
IPv6 Hausaufgaben

2) Konfigurieren sie in der Workbench folgendes Netzwerk und verifizieren sie die Konnektivität.

Für den Seriellen Link zwischen R1 und R2 dürfen nur link local Adressen verwendet werden.

IPv6 routen können mit dem Befehl
`ipv6 route <netz/mask> [interface] <target>`
 konfiguriert werden.





IPv6 Hausaufgaben

3) Sie müssen das Netzwerk der Firma Hype GmbH erstellen. Sie haben dazu folgende Angaben bekommen:

Die Firma hat 4 Abteilungen, die jede eine getrenntes Netz bekommen soll. Die grösste Abteilung wird 20 PC und 10 Netzwerk-Drucker bekommen. Die drei anderen Abteilungen werden mit je 10 PCs und je 1 Netzwerk-Drucker auskommen. Die Firma erwartet, dass in der nächsten Zeit ca. 20% mehr PCs und Drucker angeschlossen werden müssen.

Als Netzwerk haben sie vom Provider 2001:db8:old1:::/48 bekommen. Definieren sie die notwendigen Netze so dass jeweils alle Rechner / Drucker einer Abteilungen ans Netz angeschlossen werden können und genügend Reservekapazität vorhanden ist.

Wo liegt der Unterschied der IPv6 Lösung gegenüber der IPv4 Lösung dieser Aufgabe?