

ICT
§7 Netzwerk

Harald.Schil.ly
harald@schil.ly

050126

Netzwerk/Internet

Um zu verstehen wie Computer in einem Netzwerk wie dem [Internet](#) (oder kleiner, in einem Intranet) kommunizieren können, muss man mehrere Technologien verstehen. Diese werden in einem 7 Schichtenmodell ([OSI](#)) zusammengefasst. Vereinfacht gibt es das [TCP/IP \(DoD\) Modell](#) mit 4 Schichten:

- 1. Netzwerk-Schicht** (*link layer*): Kommunikation zweier Geräte über eine Verbindung ([Kabel](#), [Glasfaser](#), [Funk](#)).
- 2. [Internet-Layer](#)**: Vermittlung von Datenpaketen über mehrere Geräte hinweg - von einem Punkt im Netzwerk zu einem anderen.
- 3. Transport-Layer**: Koordinierung des Versandes mehrerer Datenpakete: [TCP](#), [UDP](#)
- 4. Anwendungen** (application layer): Verschiedene Protokolle steuern, wie zwei oder mehrere Anwendungen untereinander mittels 1-3 miteinander kommunizieren ([HTTP](#), [FTP](#), [SMTP](#), ...)



Netzwerk / RFC

Computernetzwerke haben [eine lange Geschichte](#) -> [ARPANET](#).
Definiert wird deren Funktionsweise über die [IETF](#). Diese gibt RFC ("request for comments") Dokumente heraus.
Besonderheit: frei erhältlich (open-source Gedanke), aufsteigend nummeriert, einmal herausgegeben gibt es keine Veränderungen - nur neuere Dokumente die alte Ergänzen. -> auch als deb package 'doc-rfc' erhältlich.

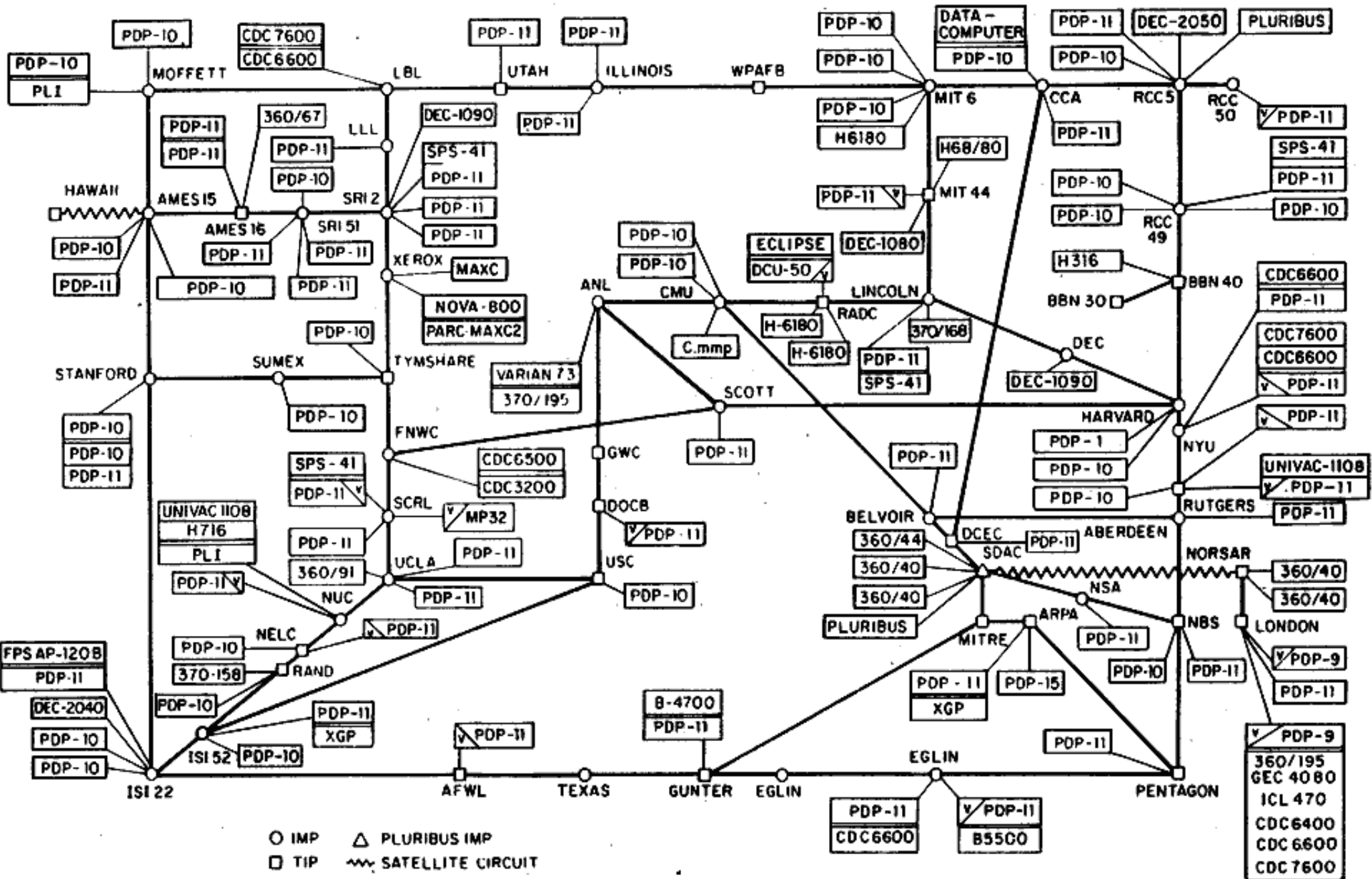
- [IRC Chat: 1459](#), EasterEgg: [2324](#), HTTP/1.1 [2068](#)
- [RFC793](#) - Transmission Control Protocol (1981):

The **Transmission Control Protocol (TCP)** is intended for use as a highly reliable host-to-host protocol between hosts in packet-switched computer communication networks, and in interconnected systems of such networks.

Lit: **Cerf, V.**, and R. Kahn, "A Protocol for Packet Network Intercommunication", IEEE Transactions on Communications, Vol. COM-22, No. 5, pp 637-648, May 1974.



ARPANET LOGICAL MAP, MARCH 1977

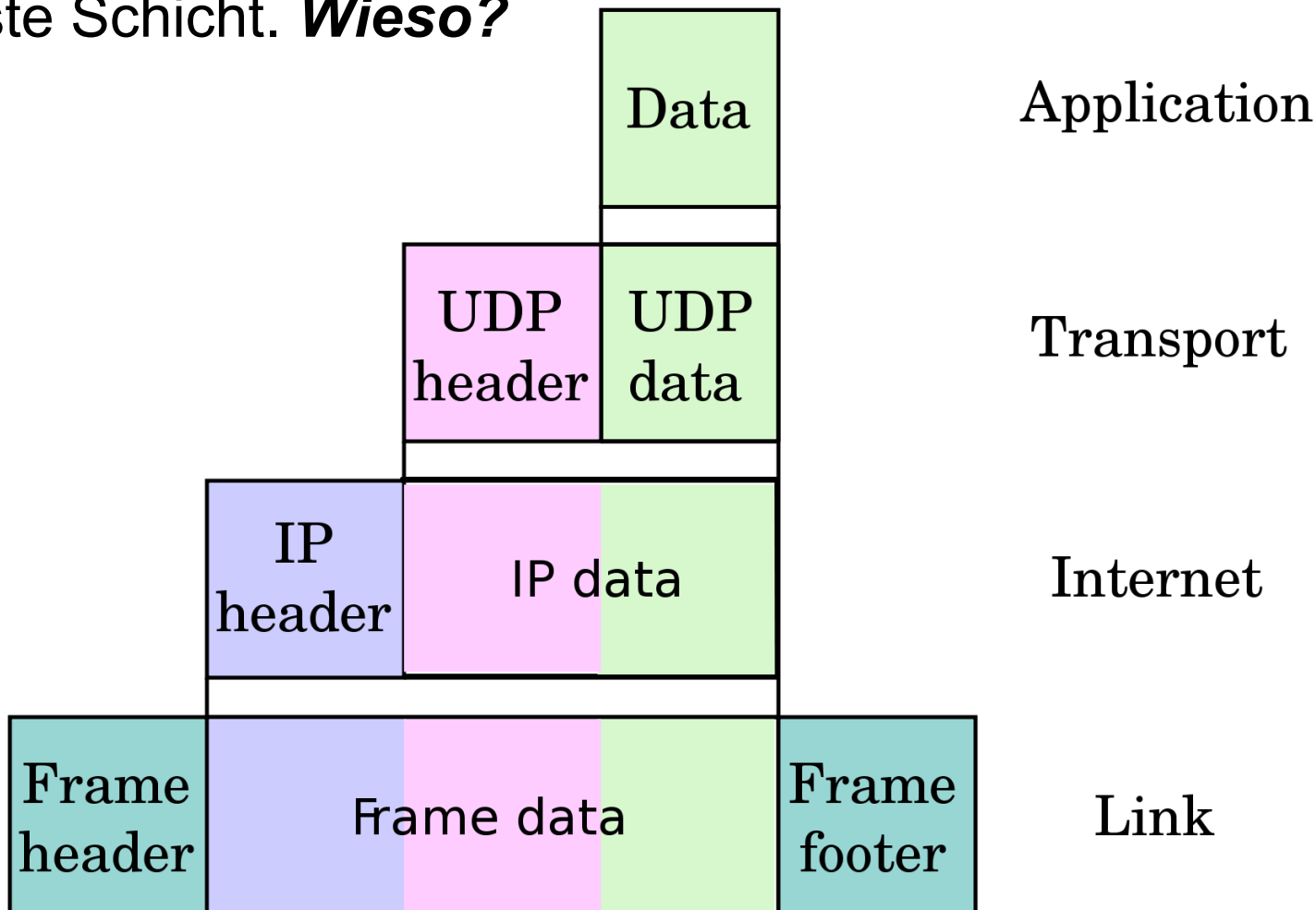


(PLEASE NOTE THAT WHILE THIS MAP SHOWS THE HOST POPULATION OF THE NETWORK ACCORDING TO THE BEST INFORMATION OBTAINABLE, NO CLAIM CAN BE MADE FOR ITS ACCURACY)

NAMES SHOWN ARE IMP NAMES, NOT (NECESSARILY) HOST NAMES

Netzwerk - Encapsulation

Diese [Familie von Schichten](#) verschickt Pakete, die ineinander verschachtelt sind. Je nach Typ des Geräts welches mit dem Paket arbeitet, wird es unterschiedlich weit aufgemacht - am häufigsten die äußerste Schicht. **Wieso?**

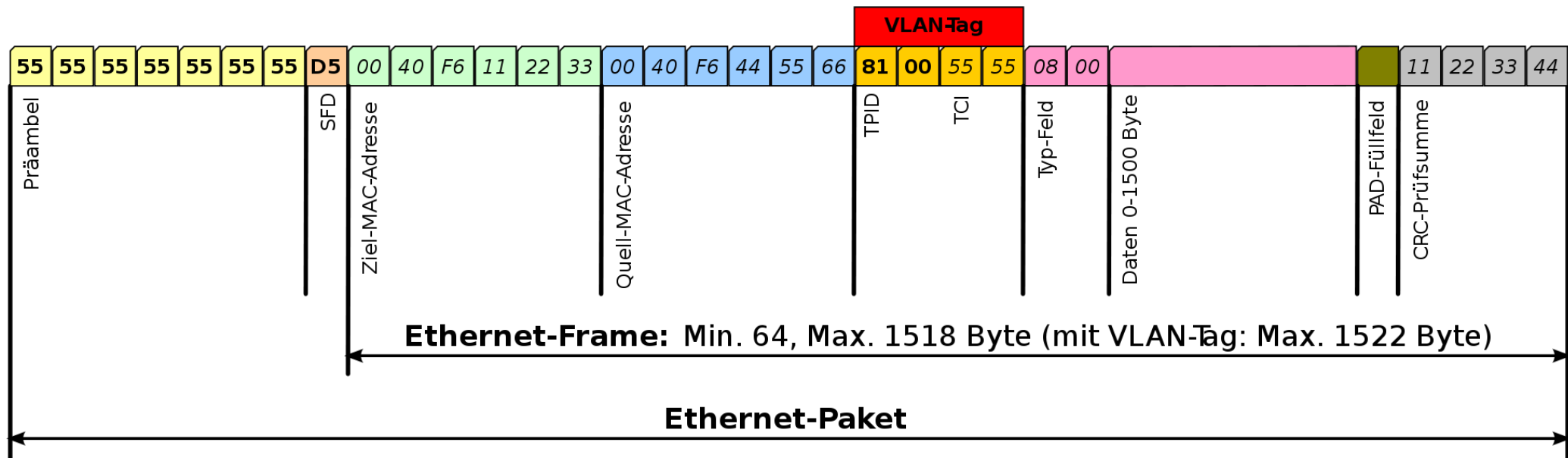


Netzwerk - link layer

Dies ist die grundlegendste Schicht, sie regelt wie Netzwerkkarten mit anderen bzw. Routern interagieren. Jedes Gerät hat eine weltweit eindeutige Identifikation (Hardware Address "MAC" zB 00:04:ef:f1...).

- Weit verbreitet ist das "[Ethernet](#)" (kompatibel zu W-Lan)
- Daten werden Prinzipiell nur in Paketen - "Frames" - verschickt.
- Aufbau:

Header: Ziel+Quell MAC-Adresse > Daten > Prüfsumme



Netzwerk - IP Layer

Das **Internet Protokol (IP)** verschickt ebenfalls Datenpakete - *package* oder *datagram* genannt - welche die Daten des Network Layers sind! Die Adressen sind allerdings nicht die MAC Adressen, sondern IP-Adressen.

Es gibt zwei Typen: [IPv4](#) (zB 131.130.70.17) oder [IPv6](#) (zB 2001:0db8:85a3:...). IP Adressen müssen eindeutig sein, können sich aber für dasselbe Gerät ändern. IP-Adressen lassen sich gruppieren:

[A, B und C-Klasse Netzwerk](#), [Subnetting](#), [CIDR TCP/IP \(DoD\) ModellNotation](#)

Das Netzwerk ist ein Netz (Graph) wo in jedem Knoten ein "Router" sitzt. Die Hauptaufgabe des IP Layers ist es, Pakete zwischen weit voneinander entfernten Geräten über die Router zu verschicken. Es gibt keine zentrale Steuerung sondern jeder Router entscheidet nur anhand einer statischen oder [dynamischen Tabelle](#), diverser Algorithmen und seiner "Erfahrung". In der Praxis sind viele Knoten vom selben Anbieter und dieser steuert sie zentral und tauscht mit anderen Pakete aus.

Netzwerk - IP Protocol

Ein [IPv4](#) Datagram besteht aus einer Start- und Ziel IP-Adresse, einigen Optionen und einem [TTL](#) Feld.

TTL steht für "time to live" und limitiert die Anzahl von Zwischenstellen die ein Paket passieren darf. Es wird verhindert, dass es ewig im Netzwerk herumirrt. Üblicher Startwert zwischen 32 bis 128, wird bei jedem Knoten um 1 vermindert. Geringere TTL Werte werden für [Tracerouting](#) verwendet, da ein überschreiten des TTL Limits als Fehler ([ICMP](#) Message) rückgemeldet wird.

Besondere IP Adressen:

- 10.x.x.x und 192.168.x.x für lokales Netzwerk
- 0.0.0.0 und 255.255.255.255 (broadcast) spezielle Zwecke

Netzwerk - ARP

Für das Verschicken von einem Netzwerk-Daten-Frame über IPv4 muss man die MAC Adresse des Nachbar-Rechner/Router wissen. Wenn man nur die IP Adresse weiß, muss die Hardware Adresse ermittelt und zwischengespeichert werden. Das übernimmt das ARP ([Address Resolution Protocol](#)). Es assoziiert IP-Adressen mit MAC Adressen.

\$ arp

Address		HWtype	HWaddress	Flags	
Mask	Iface				
damokles.cc.univie.ac.a		ether	00:1f:9e:ae:97:00	C	eth0
seppukuneu.mat.univie.a		ether	00:16:3e:00:16:11	C	eth0
goedel.mat.univie.ac.at		ether	00:14:38:c6:e3:a1	C	eth0
alexandria.mat.univie.a		ether	00:60:16:06:8c:62	C	eth0
broadcast.mat.univie.ac		ether	00:13:72:a4:7c:91	C	eth0
famulus.mat.univie.ac.a		ether	00:13:72:a4:72:25	C	eth0

IPv6 verwendet etwas ähnliches: [NDP](#)

Netzwerk Transport - ICMP

ICMP steht für "Internet Control Message Protocol".

Es ist sehr einfach und dient nur dazu, Steuerbefehle zwischen Routern auszutauschen. Es werden keine Daten übertragen.

Am bekanntesten ist der "Ping", welcher benützt wird um zu testen ob ein anderer Rechner über eine IP-Adresse erreichbar ist. (Die andere Rechner muss den Ping empfangen und von sich aus ein "Pong" Signal zurückschicken)

```
$ ping <ip-address>
```

```
PING 131.130.70.17 (131.130.70.17) 56(84) bytes of data.  
64 bytes from 131.130.70.17: icmp_seq=1 ttl=125 time=1.00 ms  
64 bytes from 131.130.70.17: icmp_seq=2 ttl=125 time=0.975 ms  
64 bytes from 131.130.70.17: icmp_seq=3 ttl=125 time=0.985 ms
```



Netzwerk - Traceroute

Tracerouting zeigt die Liste von Knoten an, die ein Datenpaket durch das Internet nimmt. Es wird eine Reihe von Paketen mit fortlaufender TTL Zahl (1 bis 30 oder mehr) abgesetzt. Knoten bei denen die TTL Zahl 0 wird, verwefen das Paket und senden ein ICMP vom Typ 11 zurück ("TTL exceeded").

Die Laufzeiten der Pakete sowie die Liste dieser Fehler wird verwendet, um Informationen über den gewählten Pfad zu sammeln.

Link: [Traceroute \(wikipedia, en\)](#)



Netzwerk - Traceroute / 2

```
$ mtr -t www.mexicocity.gob.mx
```

Host	Loss%	Snt	Last	Avg	Best	Wrst	StDev
1. pan.cc.univie.ac.at	2.9%	34	1.2	2.8	1.1	10.5	2.7
2. ares.cc.univie.ac.at	0.0%	34	1.2	6.0	1.1	131.9	22.3
3. vlan1501.wien2.aco.net	0.0%	34	5.9	2.1	1.1	7.0	1.6
4. vlan72.wien21.aco.net	0.0%	34	1.4	2.7	1.3	23.4	3.9
5. 212.73.203.17	0.0%	34	2.5	31.3	1.4	187.0	59.8
6. ae-11-11.car1.Vienna1.Level3.net	0.0%	34	88.2	20.4	1.4	214.3	46.4
7. ae-6-6.ebr1.Frankfurt1.Level3.net	0.0%	34	13.0	14.1	13.0	22.6	2.0
8. ae-91-91.csw4.Frankfurt1.Level3.net	0.0%	33	17.0	20.7	13.2	61.9	8.7
9. ae-92-92.ebr2.Frankfurt1.Level3.net	0.0%	33	14.5	15.2	13.3	30.9	3.2
10. ae-42-42.ebr2.Washington1.Level3.net	0.0%	33	131.0	104.7	102.5	131.0	5.1
11. ae-62-62.csw1.Washington1.Level3.net	0.0%	33	103.3	107.2	101.8	115.7	4.4
12. ae-1-69.edge1.Washington4.Level3.net	0.0%	33	136.3	106.4	102.1	142.2	9.0
13. 4.68.62.34	0.0%	33	106.0	108.4	105.0	168.3	11.0
14. cr2.wswdc.ip.att.net	0.0%	33	169.6	170.8	168.9	178.4	2.1
15. cr1.attga.ip.att.net	3.0%	33	182.3	183.4	180.6	205.7	4.6
16. cr2.dlstx.ip.att.net	0.0%	33	170.0	171.4	168.7	207.9	6.7
17. cr2.la2ca.ip.att.net	0.0%	33	182.2	171.5	170.2	182.2	2.1
18. 12.123.30.137	0.0%	33	176.2	171.1	168.4	188.0	4.2
19. 12.89.4.6	0.0%	33	169.5	171.6	169.1	186.7	3.4
20. ???							
21. ns1.mexicocity.gob.mx	0.0%	33	226.1	239.9	218.7	299.2	19.3

In der Ping-Zeit kommt auch die Lichtgeschwindigkeit ins Spiel!



Netzwerk - Traceroute / 3

```
$ mtr -t www.net.tw
```

Host	Loss%	Snt	Last	Avg	Best	Wrst	StDev
1. 192.168.0.1	0.0%	18	111.2	122.7	2.1	243.4	89.1
2. vie-086-059-083-001.dsl.sil.at	0.0%	18	62.3	141.1	17.6	287.4	92.1
3. Ge2-3-c1.ix.sil.at	0.0%	18	17.5	135.7	17.5	366.9	100.6
4. peer1.fra1.flagtel.com	33.3%	18	34.5	166.9	34.5	398.4	124.8
5. so-1-1-1.0.pjr02.ldn001.flagtel.com	38.9%	18	333.9	515.3	333.5	843.0	195.1
6. so-1-0-0.0.pjr01.nyc007.flagtel.com	41.2%	18	771.5	602.9	347.3	848.0	165.9
7. 85.95.26.22	35.3%	18	698.3	651.5	347.3	819.0	179.4
8. ge-5-0-0.0.cjr02.lax002.flagtel.com	41.2%	18	314.1	362.6	208.6	503.3	100.5
9. so-0-1-0.0.cjr04.tok002.flagtel.com so-5-2-0.0.cjr04.tok002.flagtel.com	35.3%	18	551.5	397.5	308.3	551.5	89.3
10. so-0-3-0.0.pjr02.wad001.flagtel.com	41.2%	17	508.1	509.0	337.2	661.9	115.4
11. so-5-0-0.0.ejr01.tpe001.flagtel.com	35.3%	17	446.7	577.2	351.6	843.5	188.6
12. 62.216.145.182	35.3%	17	358.3	439.7	330.7	582.3	80.6
13. 202.133.224.84	35.3%	17	593.8	546.6	380.0	699.0	114.9
14. 202-153-173-34-static.unigate.net.tw	35.3%	17	506.4	471.7	329.6	593.5	107.3



Portnummern

Wenn Daten über eine Netzwerkschnittstelle hereinkommen, muss das Betriebssystem sicherstellen, dass nur die richtige Anwendung (laufendes Programm) die Daten erhält. Ansonsten könnte ein anderer Prozess sensitive Daten auslesen! Hierfür wird eine **"Port"-Nummer** verwendet.

Prozesse müssen, bevor sie Daten senden oder empfangen können, beim Betriebssystem eine Portnummer reservieren. Benutzer-Anwendungen können dies erst ab Portnummer 1024.

Wichtige Portnummern:

<1024 nur für Administratoren und Server, [fix vergeben](#):

- 80: Webserver; 22: SSH; 21: FTP; ...

>=1024 für Anwendungssoftware, frei verfügbar wenn nicht belegt.

- 8080: lokaler Webserver, Internet-Telefonie, ...

Linux: **/etc/protocols** ... rein "technisch" kann aber jedes Programm jeden Port verwenden.

Netzwerk Transport - UDP

UDP (User Datagram Protocol) ist ein sehr einfaches Protokoll, welches Datenpakete abkapselt, mit einer Prüfsumme versieht, und mit einer Portnummer adressiert.

Es gibt alle "Probleme" des IP auch hier:

- Es wird keine dauerhafte Verbindung aufgebaut.
- Der Empfang wird nicht garantiert.
- Die Reihenfolge kann sich ändern.
- Die Applikation muss die zusammengefügte Daten selbst prüfen bzw. Teile erneut anfordern.
 - Es wird kein Check für Duplikate gemacht.

Netzwerk Transport - TCP

TCP ([Transmission Control Protocol](#)) ist das am häufigsten verwendete Protokoll und Herzstück des modernen Internets. So wie bei UDP gibt es Portnummern. Zusätzlich wird eine permanente Verbindung ("Handshake") aufgebaut, die auch dann besteht wenn keine Daten versendet werden (Timeout ein paar Minuten).

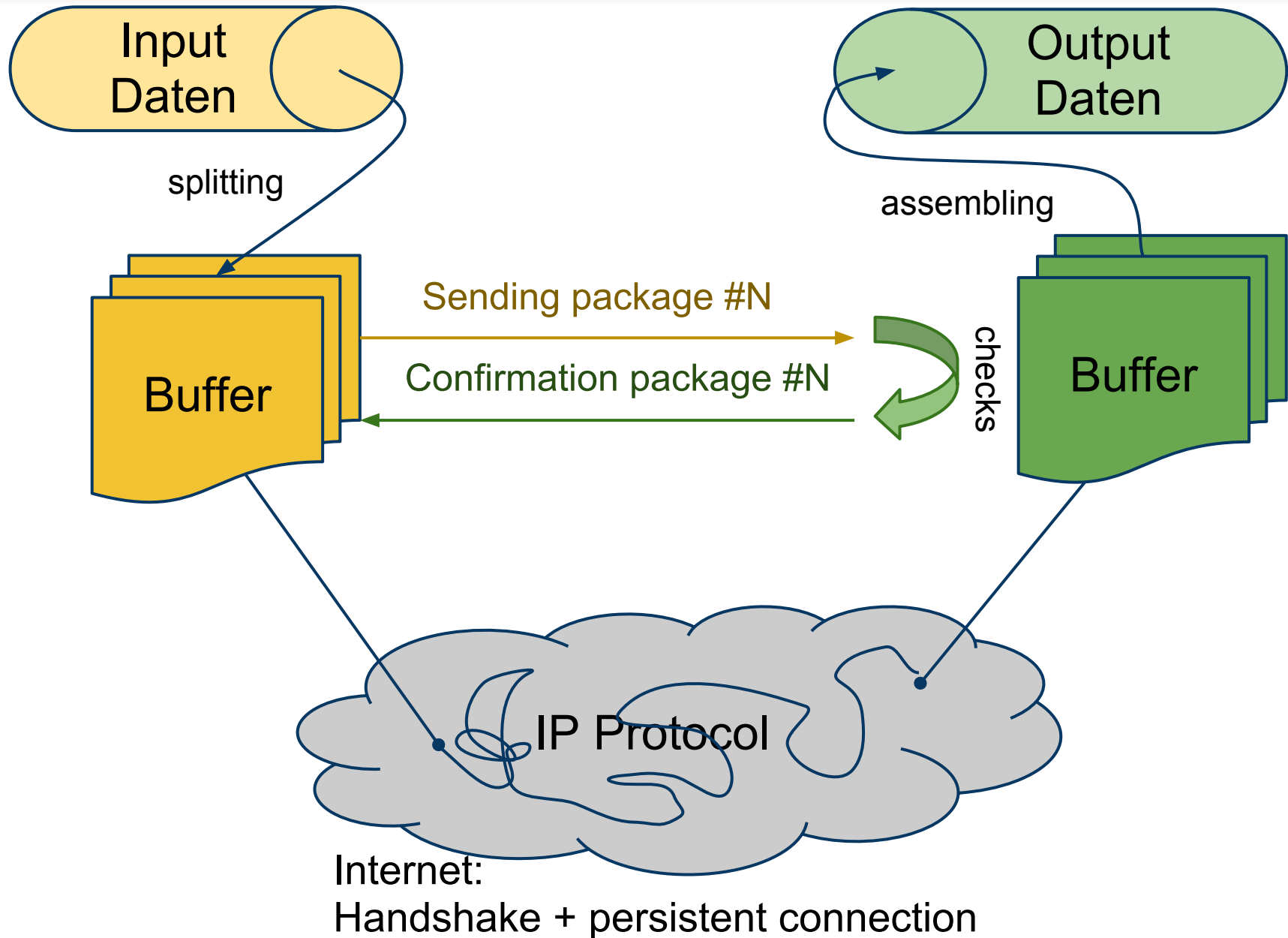
Der Sender teilt die Gesamtmenge der zu verschickenden Daten in Pakete auf, nummeriert sie und versieht sie jeweils mit Prüfsummen. Die Empfängerseite kontrolliert ob alle Teilstücke korrekt ankommen, fehlende Teile werden erneut angefordert und es wird geregelt wie schnell der Sender die Daten verschicken darf.

Dadurch können Applikationen robust Daten austauschen ohne sich mit diesen Details beschäftigen zu müssen.

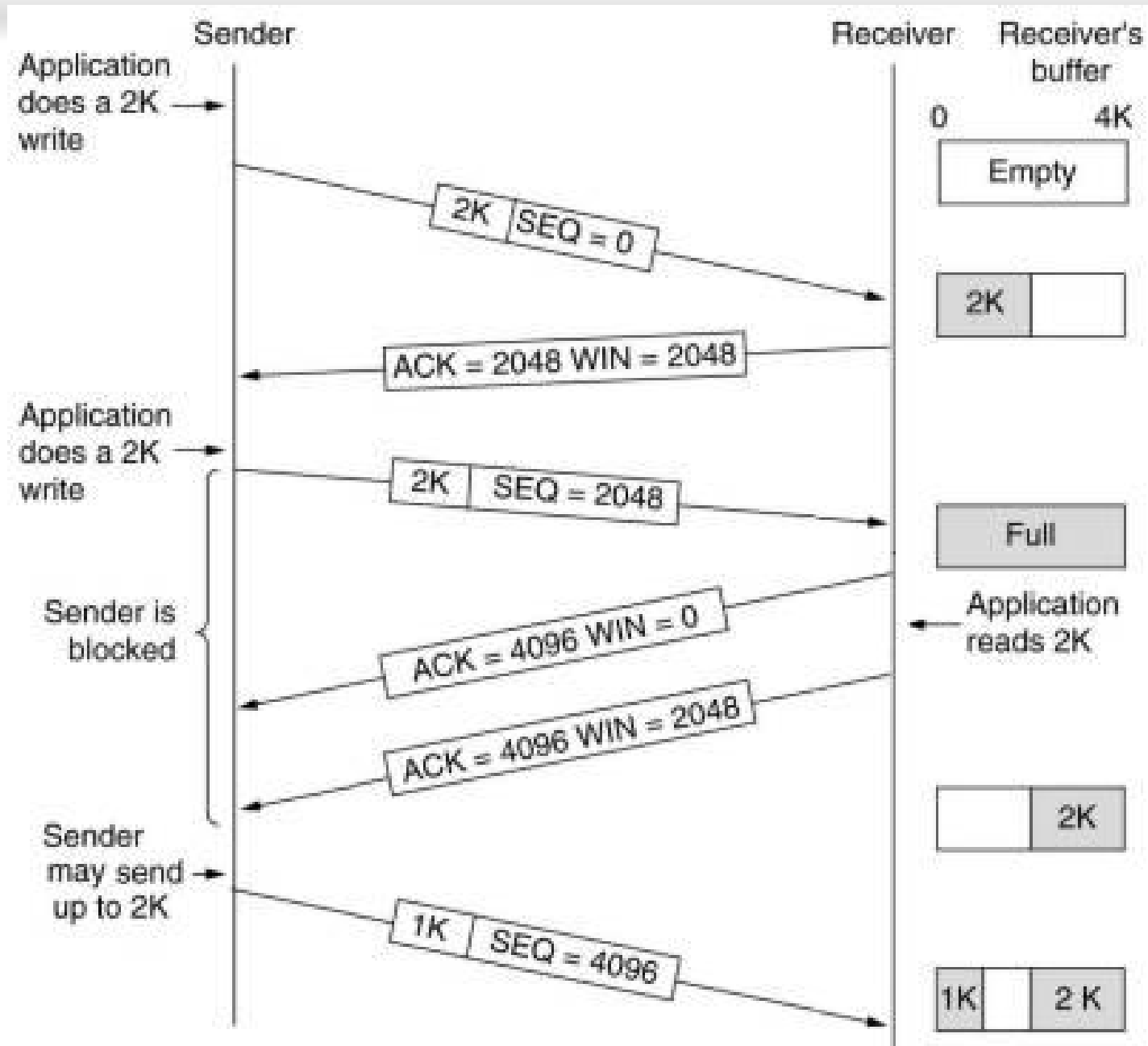
Prominenter Verwendungszweck: HTTP im Web-Browser.

TCP-Header enthält u.a.: Quell+Ziel Portnummer, Sequenznummer, Teilstückgröße und die Prüfsumme.

Netzwerk Transport - TCP /2



Netzwerk Transport - TCP /3



Netzwerk - Router

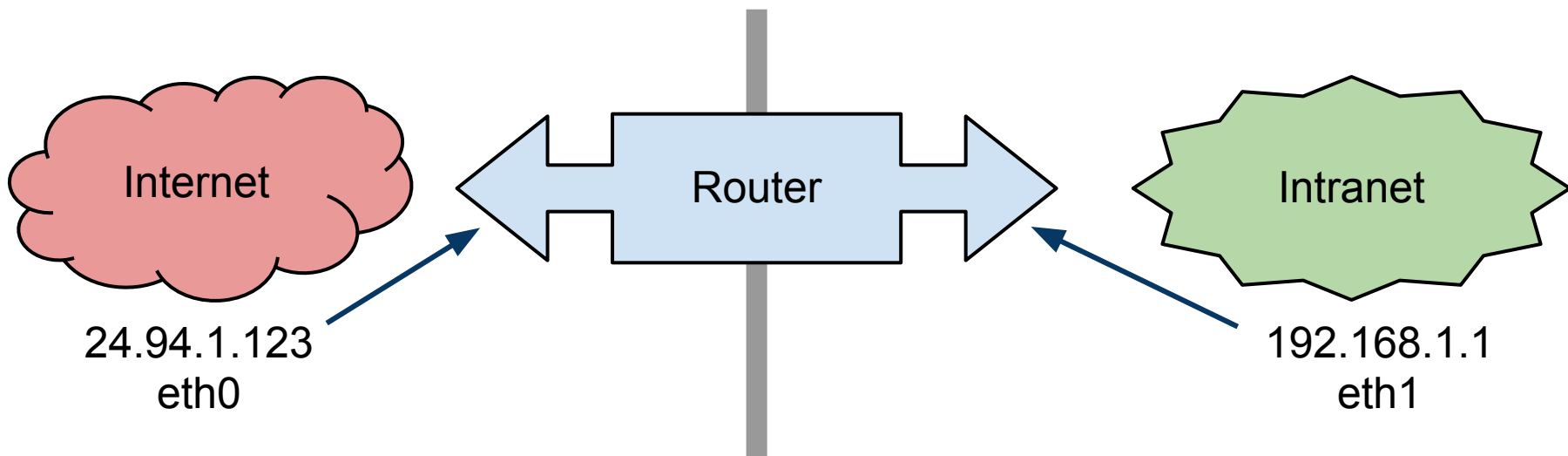
Eine Recheneinheit, die mit mehreren anderen über ein Netzwerk verbunden ist heißt Router. Agiert er anhand einer statischen Tabelle, so kann dieser zB ein Gateway zum Internet sein.

Konfiguration in Linux mit dem Befehl 'route' und 'iptables':

```
$ route -n
```

```
Kernel routing table
```

Destination	Gateway	Genmask	Flags	MSS	Window	Use	Iface
24.94.1.0	*	255.255.255.0	U	1500	0	15	eth0
192.168.1.0	*	255.255.255.0	U	1500	0	0	eth1
127.0.0.0	*	255.0.0.0	U	3584	0	2	lo
default	24.94.1.123	*	UG	1500	0	72	eth0



Netzwerk - IP - Router / 2

... und 'iptables':

Idee: 3 basic chains: **input**, **output**, **forward** - man kann zusätzliche erzeugen.

Liste von Regeln klärt, was in den chains weiterbefördert wird:

'-A' append, '-I' insert, '-R' replace, '-D' delete

Am Ende ist ein Target: Accept, Drop (Reject), Redirect, ... oder eigene Chain.

Konfiguration: zuerst Bisheriges löschen (!), dann Ketten aufbauen.

Bestehende Verbindungen akzeptieren (wichtig)

```
iptables -A INPUT -m state --state ESTABLISHED,RELATED -j ACCEPT
```

Webserver auf Port 80 (von überall akzeptieren)

```
iptables -A INPUT -p TCP -s 0/0 --destination-port 80 -j ACCEPT
```

Regeln nur im Kernel gespeichert, es gibt Skripte zum Speichern und automatischem neu laden: `iptables-save/-restore`

www: [iptables tutorial](#), man iptables, Konfigurationstools (firestarter), Skriptgeneratoren, ...



Netzwerk - DHCP

Jedem Teilnehmer im Netzwerk muss eine (global, oder im lokalen Intranet Netz) eindeutige IP Adresse zugewiesen werden. Das kann man statisch vornehmen (`ifconfig` für `eth0`) oder automatisch über einen Server im Netzwerk - dem DHCP-Server.

Dieser reagiert auf bestimmte Broadcast Pakete an die IP 255.255.255.255, Port 67, UDP Protokoll, welche um eine IP Adresse + Konfiguration bitten.

Er antwortet mit einer neuen gültigen IP Adresse und teilt dem Rechner zB auch den Router mit, über den man ins Internet kommt, einem Nameserver, DNS Server oder eine Proxy-Konfiguration. Die vergebene IP Adresse kann zeitlich beschränkt sein: dann muss der Client immer wieder um eine neue bitten.

Lit: [DHCP](#)



Netzwerk - Protokoll

Damit nun zwei Programme über das Netzwerk kommunizieren können, müssen sie sich auf eine gemeinsame **Sprache** einigen - das nennt man **Protokoll** (ganz oben im Application Layer).

Beispiele:

HTTP (Webserver, [RFC 1945](#)), POP (E-Mail Postfach), SMTP (E-Mail versenden), FTP (Dateiübertragung), ...

Der Server bekommt Anfragen (Verb + Daten) schickt eine Antwort.

Generell unterscheidet man auch, ob der Server einen "Status" hat, ob w Befehle einen Unterschied machen ("Idempotenz"), es gibt auch Authentifizierungen, ...

Link: [28c3: Science of Insecurity](#) über die Probleme dahinter...



Netzwerk - Protokoll - HTTP - 1

Beispiel [HTTP](#):

- Anfrage: Verb: **GET** + Pfad für Datei + Protokollversion
`GET /index.html HTTP/1.1`
- Antwort: Statusmeldung + Typ und Inhalt der Datei (Webseite, in HTML geschrieben, oder Binärdatei wenn es zB ein Bild ist)
- Verb **POST**: zum senden von Daten (Formularfelder)
- Andere: **HEAD** (nur Header), **DELETE**, **PUT** und **PATCH**. Wird für [ReST Services](#) (Representational State Transfer, Stateless) verwendet - das ist eine Anwendung neben dem Transfer von Webseiten.



Netzwerk - Protokoll - HTTP - 2

Beispiel [HTTP](#): Ein sehr einfacher Webserver:

```
#!/usr/bin/env python
"""very basic http webserver"""
from BaseHTTPServer import BaseHTTPRequestHandler, HTTPServer
import time
class HttpHandler(BaseHTTPRequestHandler):
    def do_GET(self):
        try:
            self.send_response(200)
            self.send_header('Content-type', 'text/html')
            self.end_headers()
            self.wfile.write("%s:%s requested " % self.client_address)
            self.wfile.write("%s at %s <br>" % (self.path, time.asctime()))
            self.wfile.write(open('.'+self.path).read())
        except:
            self.send_error(404, '%s does not exist'%self.path)

# start server on port 8080
server = HTTPServer(('', 8080), HttpHandler)
server.serve_forever()
```



Netzwerk - Protokoll - HTTP - 3

Beispiel [HTTP](#): Ein sehr einfacher Webbrowser mit Telnet:

```
$ telnet localhost 8080
```

```
Trying 127.0.0.1...  
Connected to localhost.  
Escape character is '^]'.  
GET /index.html HTTP/1.0
```

```
HTTP/1.0 200 OK  
Server: BaseHTTP/0.3 Python/2.6.4  
Date: Wed, 24 Mar 2010 21:49:34 GMT  
Content-type: text/html
```

```
<h1>Hello 127.0.0.1:52664</h1>you requested /index.  
html<br/>time: Wed Mar 24 22:49:34 2010
```

```
Connection closed by foreign host.
```

← Telnet schickt Anfrage
2x Return drücken

HTML Header

HTML Content



Netzwerk - DNS Server

DNS - Domain Name Server. Das ist ein Dienst, der aussagekräftige Namen für IP Adressen anbietet. Es gibt einen zentralen DNS Server, einige die von ihm die Daten beziehen und jeder ISP wiederum bezieht von diesen die Einträge. (`dig <name> +trace`)

```
$ dig www.derstandard.at +short
```

```
194.116.243.20
```

```
$ dig -x 194.116.243.20 +short #reverse lookup
```

```
www.derstandard.at.
```

Ohne "+short" Option viel mehr Output. Andere Optionen: "+noall" "+answer", ... Es kann nach Typ gefiltert werden (nur Mailserver, ...)

DNS Einträge werden Zwischengespeichert, daher wirken sich Änderungen am Hauptserver erst nach einiger Zeit (Stunden) aus.

Link: [Dig Howto](#)

Ähnlich, aber einfacher: `$ host`



Netzwerk - lsof

lsof: erlaubt nicht nur das Monitoring von geöffneten Dateien, sondern auch von geöffneten Netzwerkverbindungen.

```
$ lsof -r 2 -p <PID> -i -a
```

- `-i` ... Interface
- `-a` ... logisches "und" für die Optionen.
- `-r 2` ... repeat-Modus alle 2 Sek, `Strg-C` zum Beenden
- `-p` ... spezifiziere PID einer Anwendung
- `-u` ... beobachte was ein bestimmter User macht:
 - `lsof -r 2 -u username -i -a`



Netzwerk / Isof -i

offene Verbindungen:

```
$ lsof -P -i -n
```

COMMAND	PID	USER	FD	TYPE	DEVICE	SIZE	NODE	NAME
ssh (CLOSE_WAIT)	991	schilly	3u	IPv4	1674908		TCP	131.130.16.104:47782->131.130.16.129:389
ssh (ESTABLISHED)	991	schilly	6u	IPv4	1674918		TCP	131.130.16.104:48372->128.208.160.197:22
chrome (ESTABLISHED)	994	schilly	80u	IPv4	1733600		TCP	131.130.16.104:40423->69.63.186.12:80
...								
kmsserver (CLOSE_WAIT)	3558	schilly	21u	IPv4	11945		TCP	131.130.16.104:55995->131.130.16.129:389
kwin (CLOSE_WAIT)	3560	schilly	11u	IPv4	11198		TCP	131.130.16.104:55911->131.130.16.129:389
kwrited (CLOSE_WAIT)	3569	schilly	12u	IPv4	11306		TCP	131.130.16.104:55916->131.130.16.129:389
knotify4 (CLOSE_WAIT)	3578	schilly	12u	IPv4	13023		TCP	131.130.16.104:56098->131.130.16.129:389
nepomukse (CLOSE_WAIT)	3579	schilly	11u	IPv4	11490		TCP	131.130.16.104:55930->131.130.16.129:389
plasma (CLOSE_WAIT)	3582	schilly	14u	IPv4	11362		TCP	131.130.16.104:55920->131.130.16.129:389
kaccess (CLOSE_WAIT)	3617	schilly	15u	IPv4	12091		TCP	131.130.16.104:56010->131.130.16.129:389
kxkb (CLOSE_WAIT)	3619	schilly	16u	IPv4	12086		TCP	131.130.16.104:56009->131.130.16.129:389
krunner (CLOSE_WAIT)	3629	schilly	21u	IPv4	12790		TCP	131.130.16.104:56078->131.130.16.129:389
...								



Netzwerk / ss

offene Sockets:

```
$ ss -p | column -t
```

State	Recv-Q	Send-Q	Local	Address:Port	Peer
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56098	131.130.16.129:ldap	users:(("knotify4",3578,12))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:55916	131.130.16.129:ldap	users:(("kwrited",3569,12))
ESTAB	0	0	131.130.16.104:36872	74.125.87.113:www	users:(("chrome",994,107))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:54969	131.130.16.129:ldap	users:(("kio_file",10220,20))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56033	131.130.16.129:ldap	users:(("bash",3642,3))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:55911	131.130.16.129:ldap	users:(("kwin",3560,11))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56768	131.130.16.129:ldap	
ESTAB	0	0	131.130.16.104:54171	74.125.87.101:www	users:(("chrome",994,116))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56009	131.130.16.129:ldap	users:(("kxkb",3619,16))
ESTAB	0	0	131.130.16.104:36871	74.125.87.113:www	users:(("chrome",994,94))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56047	131.130.16.129:ldap	users:(("bash",3646,3))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56052	131.130.16.129:ldap	users:(("bash",3661,3))
ESTAB	0	0	131.130.16.104:56892	69.63.184.142:www	users:(("chrome",994,80))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:55475	131.130.16.140:ldap	
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:38009	74.125.87.105:www	users:(("chrome",994,61))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56027	131.130.16.129:ldap	users:(("bash",3641,3))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:55758	131.130.16.129:ldap	
ESTAB	0	0	131.130.16.104:50335	74.125.87.120:www	users:(("chrome",994,99))
CLOSE-WAIT	1	0	131.130.16.104:56053	131.130.16.129:ldap	users:(("konsole",3634,22))

...

column -t dient nur der Verschönerung



Netzwerk Statistik / ss -s

Sehr einfache Statistik über die offneneden Verbindungen:

```
$ ss -s
```

```
Total: 602 (kernel 605)
```

```
TCP: 68 (estab 16, closed 6, [...]), ports 0
```

Transport	Total	IP	IPv6
*	605	-	-
RAW	0	0	0
UDP	12	11	1
TCP	62	56	6
INET	74	67	7
FRAG	0	0	0

gut kombinierbar mit
watch



TCP Tuning / sysctl

TCP-Tuning: Das TCP Protokoll verwendet einen Sende- u. Empfangsbuffer. Ist dieser zu klein, kann nur mit reduzierter Geschwindigkeit übertragen werden. Hierfür wird das **BDP** (Bandwidth-Delay-Product) als Richtwert berechnet.

- **RTT** = "Round-Trip-Time" = Laufzeit ab dem Senden eines Pakets bis eine "ACK" Antwort zurückkommt.
- **link bandwidth** = Geschwindigkeit, mit der Datenpakete im Netzwerk unterwegs sein können.

$$\text{BDP} = \text{RTT} * \text{link bandwidth}$$

Beispiel: 10 megabit/s * 500 ms = 640 kilobytes



TCP Tuning / sysctl / 2

Die Parameter für die TCP Verbindung sind Kernelparameter. Diese befinden sich in `/proc/sys/net/ipv4/*` und können mittels `cat` bzw. über `sysctl` ausgelesen werden. Werte können (als root) mittels `echo "wert" > file` bzw. ebenfalls über `sysctl -w` gesetzt werden.

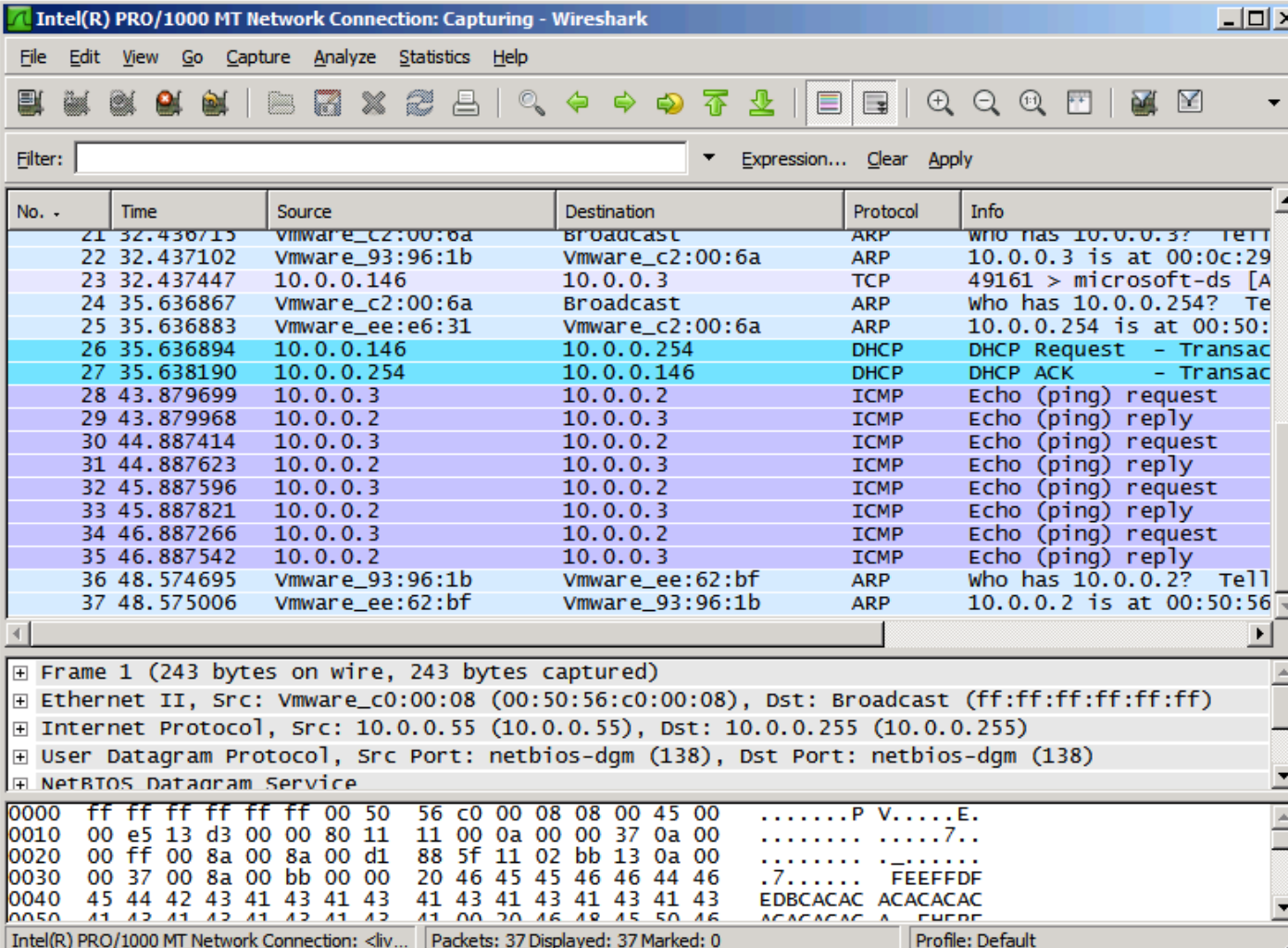
Alle Einstellungen sind nur temporär bis zum nächsten Reboot. Permanent werden sie in `/etc/sysctl.conf` festgelegt. Änderungen werden (System-V init Skript vorausgesetzt) mit `invoke-rc.d procps start` aktiviert.

Es gibt noch viele andere Kernelparameter!



Netzwerk Monitoring /w Wireshark

Besseres Monitoring kann man mit diversen Utilites machen. Ein sehr umfangreiches ist [Wireshark](#). (sudo apt-get install wireshark)



No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
21	32.436715	Vmware_c2:00:6a	Broadcast	ARP	who has 10.0.0.3? Tell
22	32.437102	Vmware_93:96:1b	Vmware_c2:00:6a	ARP	10.0.0.3 is at 00:0c:29
23	32.437447	10.0.0.146	10.0.0.3	TCP	49161 > microsoft-ds [A
24	35.636867	Vmware_c2:00:6a	Broadcast	ARP	who has 10.0.0.254? Te
25	35.636883	Vmware_ee:e6:31	Vmware_c2:00:6a	ARP	10.0.0.254 is at 00:50:
26	35.636894	10.0.0.146	10.0.0.254	DHCP	DHCP Request - Transac
27	35.638190	10.0.0.254	10.0.0.146	DHCP	DHCP ACK - Transac
28	43.879699	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	Echo (ping) request
29	43.879968	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	Echo (ping) reply
30	44.887414	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	Echo (ping) request
31	44.887623	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	Echo (ping) reply
32	45.887596	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	Echo (ping) request
33	45.887821	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	Echo (ping) reply
34	46.887266	10.0.0.3	10.0.0.2	ICMP	Echo (ping) request
35	46.887542	10.0.0.2	10.0.0.3	ICMP	Echo (ping) reply
36	48.574695	Vmware_93:96:1b	Vmware_ee:62:bf	ARP	who has 10.0.0.2? Tell
37	48.575006	Vmware_ee:62:bf	Vmware_93:96:1b	ARP	10.0.0.2 is at 00:50:56

Frame 1 (243 bytes on wire, 243 bytes captured)
Ethernet II, Src: Vmware_c0:00:08 (00:50:56:c0:00:08), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff)
Internet Protocol, Src: 10.0.0.55 (10.0.0.55), Dst: 10.0.0.255 (10.0.0.255)
User Datagram Protocol, Src Port: netbios-dgm (138), Dst Port: netbios-dgm (138)
NetBIOS Datagram Service

```
0000 ff ff ff ff ff ff 00 50 56 c0 00 08 08 00 45 00 .....P V.....E.  
0010 00 e5 13 d3 00 00 80 11 11 00 0a 00 00 37 0a 00 .....7..  
0020 00 ff 00 8a 00 8a 00 d1 88 5f 11 02 bb 13 0a 00 .....  
0030 00 37 00 8a 00 bb 00 00 20 46 45 45 46 46 44 46 .7..... FEEFFDF  
0040 45 44 42 43 41 43 41 43 41 43 41 43 41 43 41 43 EDBCACAC ACACACAC  
0050 41 42 41 42 41 42 41 42 41 00 20 46 48 45 50 46 ACACACAC ACACACAC
```

- Menü: Statistik, Analyse, Graphen, ...
- Filter
zB "tcp"
- Liste der Pakete
- Erkennen des Protokolls
- Rekonstruktion des Datenstroms bei TCP



Netzwerk Monitoring Utilities

Das deb Paket **netdiag** enthält weitere interessante Tools, jeweils für Vollbild-Kommandozeile:

- trafshow - zeigt Verbindungstraffic an
- netload - wie stark ein Netzwerkgerät verwendet wird
- checkint - welche sind aktiv
- statnet - daemon + client, sammelt Statistiken
- tcpspray - durchschnittlicher Datendurchsatz pro Verbindung, braucht Server
- strobe - sucht offene TCP ports
- netwatch - sammelt Statistik über alle IP Pakete (Quelle+Ziel)

Weitere:

- netstat - zeigt offene Verbindungen an
- atop - Ähnlich wie "top" (braucht kernel patch für Netzwerk)
- ntop - Statistiken im Browser als Webseite
- iptraf - Zeigt aktive Verbindungen an, Transferstatistik, TCP
- tcpdump - TCP Infos speichern, später analysieren
- [speedometer](#) - Downloadspeed Messgerät für Datei/Netzwerk



Links

http://www.faqs.org/docs/linux_network/x-087-2-intro.outlook.html



Copyright & Lizenz

Copyright:

Mag. Harald Schilly <harald.schilly@univie.ac.at>
© 2012, Wien, Österreich.

Lizenz:

Creative Commons **CC BY-NC-SA**

"Namensnennung-Keine kommerzielle Nutzung-Weitergabe unter gleichen Bedingungen 3.0 Österreich." - <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/at/>

