

5.1 Übersicht

5.2 Adressen

5.3 Lokale Netze: Bridges und Switches

5.4 Intra-Domain Routing

5.5 Inter-Domain Routing

**5.6 Internet Protocol (IPv4)**

**5.6.1 Header**

5.6.2 Fragmentierung

5.6.3 DHCP

5.7 Network Address Translation (NAT)

5.8 IPv6

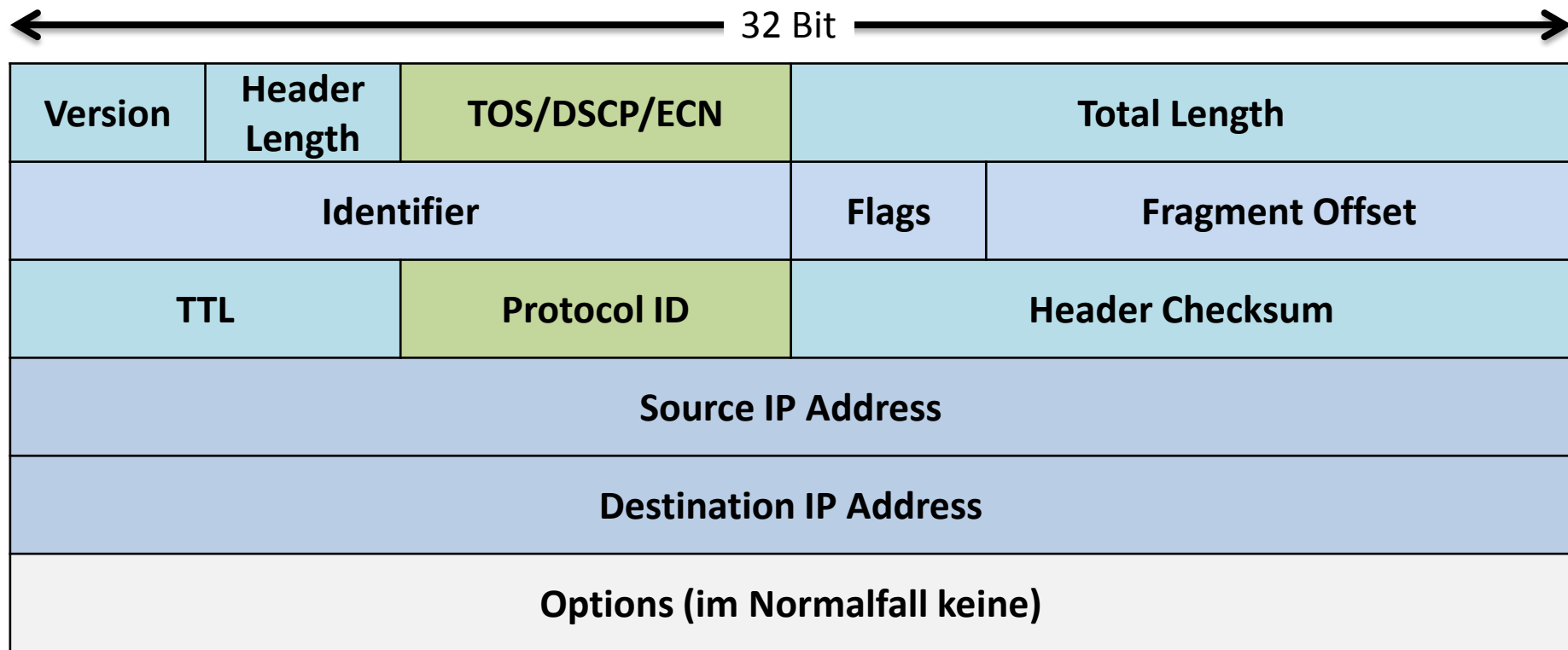
5.9 Mobilitätsunterstützung

5.10 Zusammenfassung

- Auf Netzwerkschicht nur Routing basierend auf der IP Adresse betrachtet
- Routing wird aber von Routing Protokollen und nicht dem IP Protokoll festgelegt
- IP Protokoll spezifiziert
  - IP Adressen
  - Fragmentierung (nur in IPv4)
  - Differenzierung von Paketen
  - in IPv6 zusätzliche Funktionen wie Mobilitätsunterstützung oder Sicherheit über optionale Header
- IP Protokoll in Versionen
  - IPv4
  - IPv6

# Aufbau IPv4 Header

- TOS (Type-Of-Service): Service Differentiation (DSCP) und Congestion Control (ECN)
- Protocol ID: Multiplexing
- Identifier, Flags, Offset: Fragmentierung

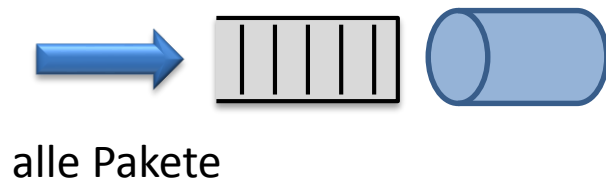


# DSCP: Differentiated Service (DiffServ) Code Point

- DSCP: Differentiated Service (DiffServ) Code Point
  - dient zur differenzierten Behandlung von IP Paketen

FIFO Queue

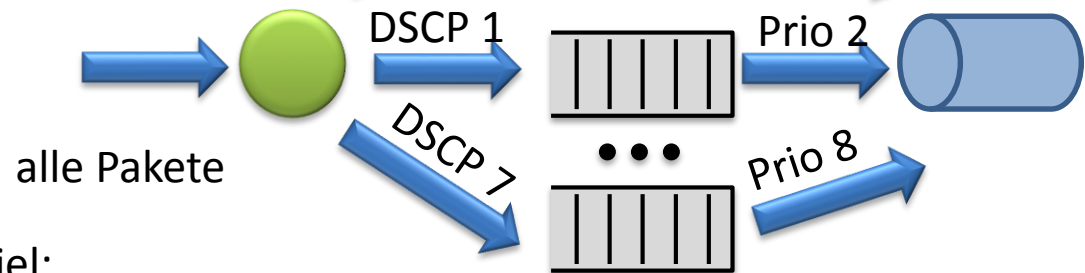
(keine Differenzierung)



Wartezeitbetrachtung an einem Beispiel:

- Buffer: 1 MByte
- Capacity: 100 Mbps
- Queueing Delay: 80ms
- Problematisch für delay-sensitive Anwendungen

Priority Queue  
(mit Differenzierung)



Wartezeitbetrachtung an einem Beispiel:

- 1 Mbps VoIP Verkehr mit DSCP 0
- Restlicher Verkehr mit DSCP 7
- Queueing Delay VoIP: ~ 0ms
- Queueing Delay restlicher Verkehr: 80ms
- kein Delay für delay-sensitiven Verkehr
- keine Nachteile für restlichen Verkehr

- Szenario 1: ISPs führen selbständig Service Differentiation durch, um im Überlastfall die Funktionsfähigkeit von delay-kritischen Diensten zu bewahren oder bestimmte Dienste zu bevorzugen
  - ISPs filtern am Netzrand bestimmte Anwendungen, Quellen oder Ziele mit Hilfe von DPI (Deep Packet Inspection) Boxen und setzen (überschreiben) DSCP Werte
  - im Netzinernen und am Netzausgang werden Pakete anhand der DSCP Werte behandelt
  - bei verschlüsseltem Verkehr nur noch eingeschränkt (anhand der IP Header) möglich
  - kritisch hinsichtlich NetNeutrality

- Szenario 2: Geschäftskunden (Firmen) führen die Service Differentiation selbst durch und haben einen Vertrag (SLA, Service Level Agreement) mit ihrem ISPs, wie die Pakete je nach DSCP behandelt werden
  - DSCP Werte werden auf den Hosts je nach Anwendung gesetzt, z.B. über Gruppenrichtlinien und QoS Manager in Windows
  - firmeninternes Netz kann Pakete nach DSCP Wert behandeln, falls erforderlich
  - ISPs übernehmen DSCP Werte der ankommenden Pakete, wenn Sie dem SLA entsprechen und behandeln sie entsprechend
  - auch hier stellt sich die Frage der NetNeutrality

# ECN (Explicit Congestion Notification)

- TCP erkennt Überlast durch Paketverlust und reduziert daraufhin die Bandbreite
- Router erkennen einen bevorstehenden Paketverlust, wenn der Buffer vollläuft
- Ein Router kann einem TCP Sender Überlast signalisieren, indem das ECN-Bit gesetzt wird
  - realisiert wird dies über eine RED (Random Early Detect) Queue
  - ECN-Bit wird abhängig vom Pufferfüllstand mit einer bestimmten Wahrscheinlichkeit gesetzt
  - je höher der Pufferfüllstand, desto größer die Wahrscheinlichkeit
- Ein TCP Sender interpretiert ein Paket (ACK) mit gesetztem ECN-Bit als ob das Paket verloren gegangen wäre
- Verwendung von ECN ist über Netzwerkgrenzen problematisch, da TOS Bits von manchen ISP intern genutzt werden und die ECN Bits somit zufällig überschrieben werden

5.1 Übersicht

5.2 Adressen

5.3 Lokale Netze: Bridges und Switches

5.4 Intra-Domain Routing

5.5 Inter-Domain Routing

**5.6 Internet Protocol (IPv4)**

5.6.1 Header

**5.6.2 Fragmentierung**

5.6.3 DHCP

5.7 Network Address Translation (NAT)

5.8 IPv6

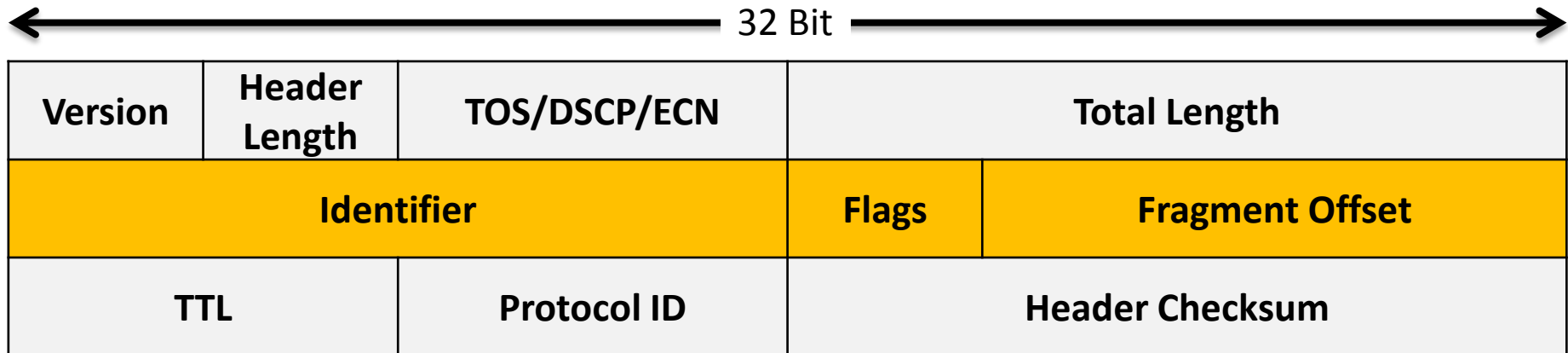
5.9 Mobilitätsunterstützung

5.10 Zusammenfassung

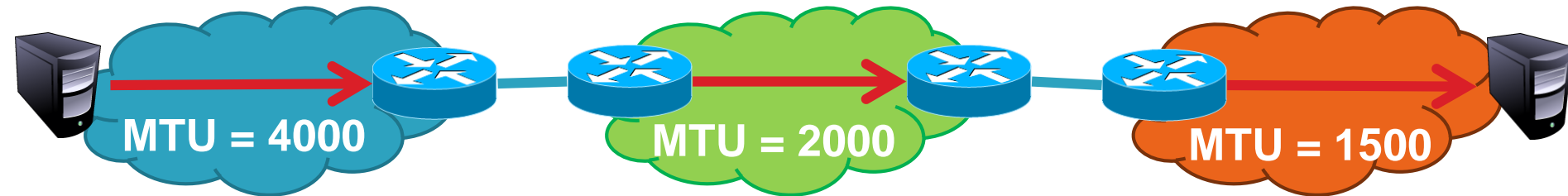


# IPv4 Fragmentierung

- Layer 2 Protokolle transportieren nur Pakete bis zu einer maximalen Größe
- IP muss größere Pakete entweder in kleinere Paket aufteilen (fragmentieren) oder verwerfen
- Unterstützung der Fragmentierung im IPv4 Header:
  - Identifier: ursprüngliches Paket, eindeutig pro Senderadresse
  - Flags (2 Bits):
    - Don't Fragment Bit: Paket darf nicht fragmentiert werden
    - More Fragments Bit: weitere Fragmente kommen noch
  - Offset: Nummer des ersten Bytes dieses Pakets im ursprünglichen Paket



# Beispiel: IPv4 Fragmentierung



Length = 2000, M = 1

Offset = 0



Length = 3820, M = 0



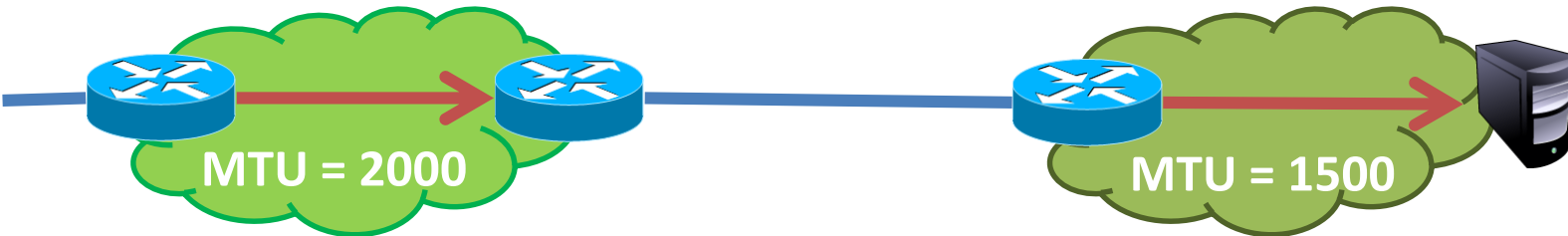
Length = 1840, M = 0

Offset = 1980

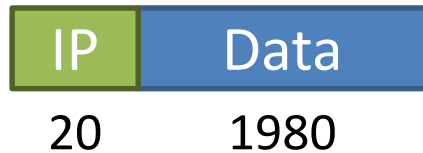


$$\begin{aligned}
 &1980 \\
 &+ 1820 \\
 &= 3800
 \end{aligned}$$

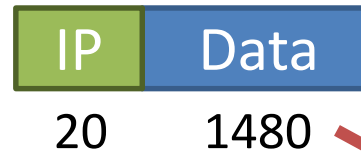
# IP Fragmentierung



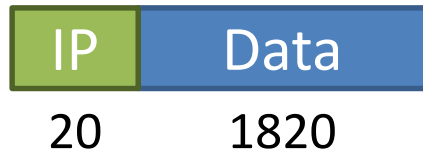
Length = 2000, M = 1  
Offset = 0



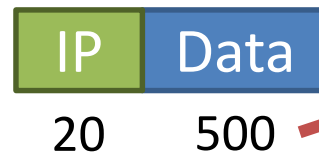
Length = 1500, M = 1  
Offset = 0



Length = 1840, M = 0  
Offset = 1980

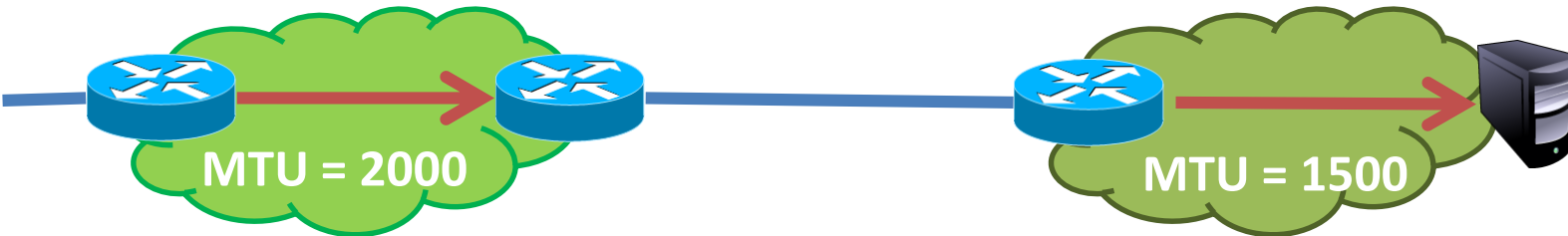


Length = 520, M = 1  
Offset = 1480



$$1480 + 500 = 1980$$

# IP Fragmentierung



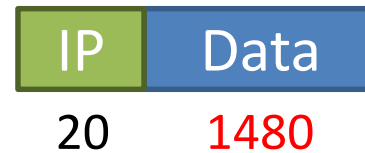
Length = 2000, M = 1

Offset = 0



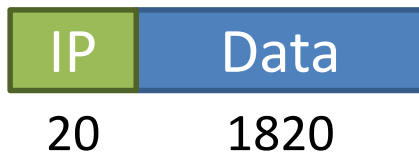
Length = 1500, M = 1

Offset = 1980



Length = 1840, M = 0

Offset = 1980



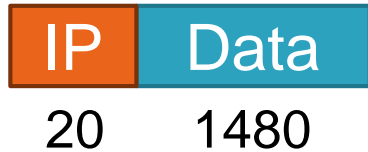
Length = 360, M = 0

Offset = 3460

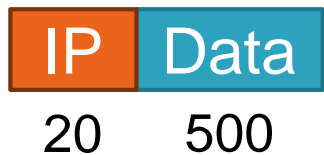


# IP Fragmentierung

Length = 1500, M = 1, Offset = 0



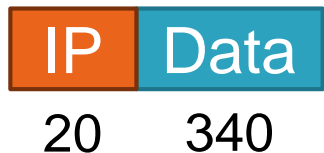
Length = 520, M = 1, Offset = 1480



Length = 1500, M = 1, Offset = 1980



Length = 360, M = 0, Offset = 3460



- Aggregation wird am Ziel gemacht:
  - fehlende Pakete
  - doppelte Pakete
  - verschiedene Pfade, out-of-order
- IP Fragmentierung ist teuer
  - genauer: Aggregation
  - Pakete müssen gespeichert werden, bis fehlende Teile ankommen
- IP Fragmente kosten
  - wenn Router/Switch Kapazität durch Forwarding Plane oder Switching Fabric limitiert ist
- Praxis:
  - wenn möglich vermeiden durch MTU Path Discovery
  - Forwarding im Router:
    - schnell für „normale“ IP Pakete
    - speziell (langsam) für „große“ Pakete

## 5.1 Übersicht

## 5.2 Adressen

## 5.3 Lokale Netze: Bridges und Switches

## 5.4 Intra-Domain Routing

## 5.5 Inter-Domain Routing

## **5.6 Internet Protocol (IPv4)**

### 5.6.1 Header

### 5.6.2 Fragmentierung

### **5.6.3 DHCP**

## 5.7 Network Address Translation (NAT)

## 5.8 IPv6

## 5.9 Mobilitätsunterstützung

## 5.10 Zusammenfassung

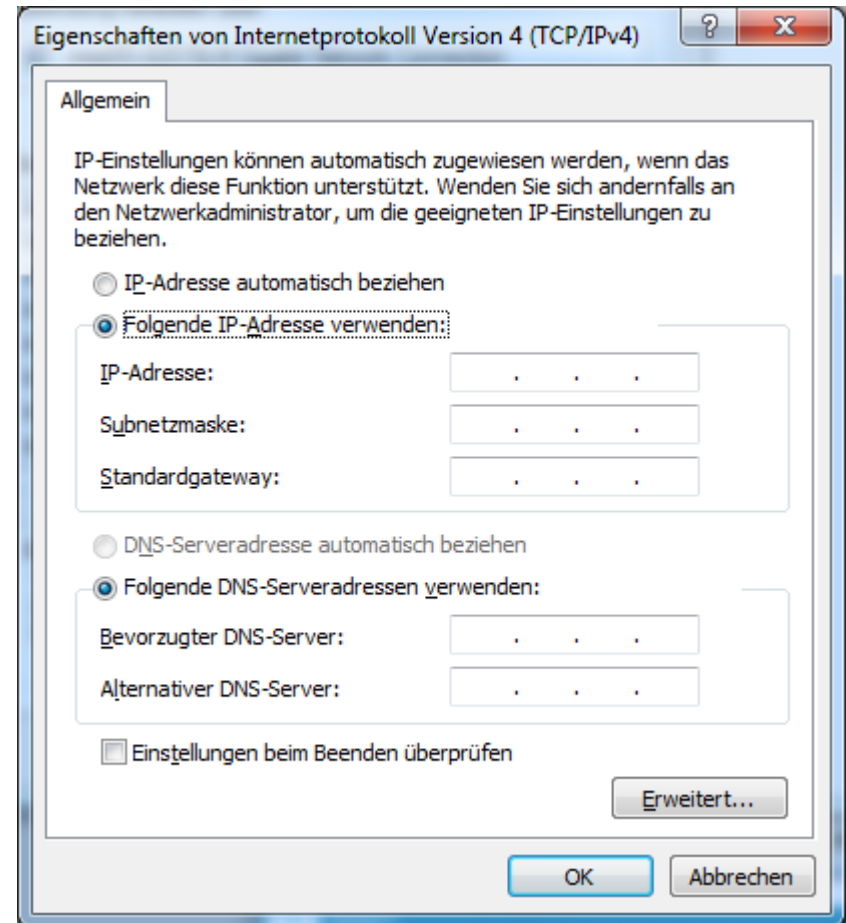
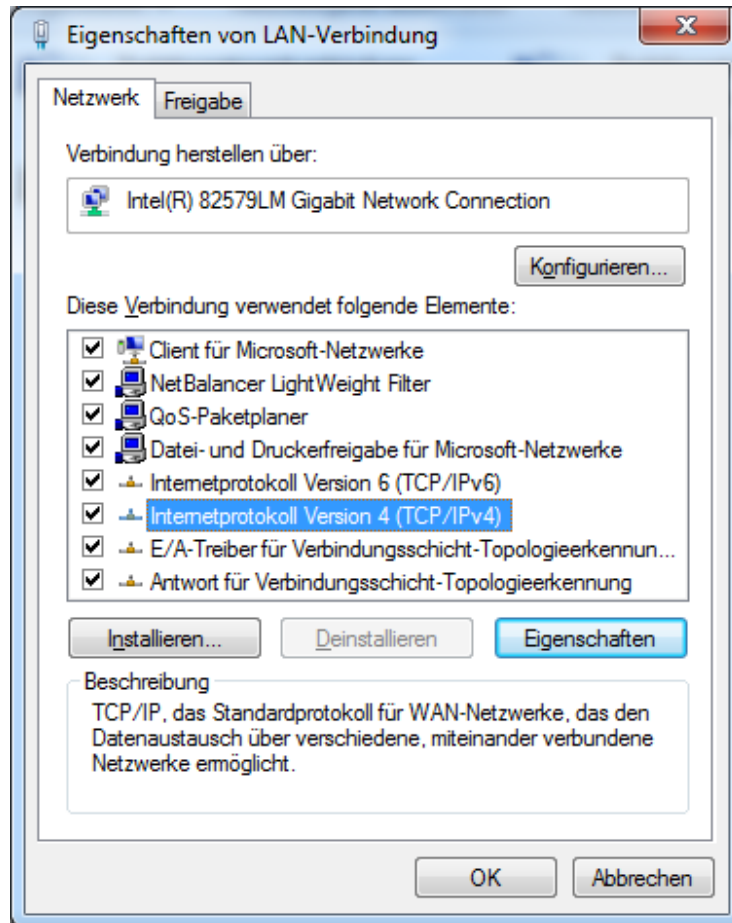
- Grundkonfiguration eines Rechners im lokalen Netz
  - IP-Adresse und Subnetzmaske
  - IP-Adresse des Default-Gateways (erster Router)
  - IP-Adresse des lokalen DNS-Servers
- Resultierende minimale Routingtabelle
  - IP-Adresse: 141.37.168.40
  - Subnetzmaske: 255.255.255.192
  - Default-Gateway: 141.37.168.5

Address Pattern	Subnet Mask	Next Hop
0.0.0.0	0.0.0.0	141.37.168.5
141.37.168.0	255.255.255.192	on route

- Möglichkeiten zur Konfiguration des Rechners
  - manuell
  - automatisch mittels DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol)

# Manuelle Konfiguration (Windows)

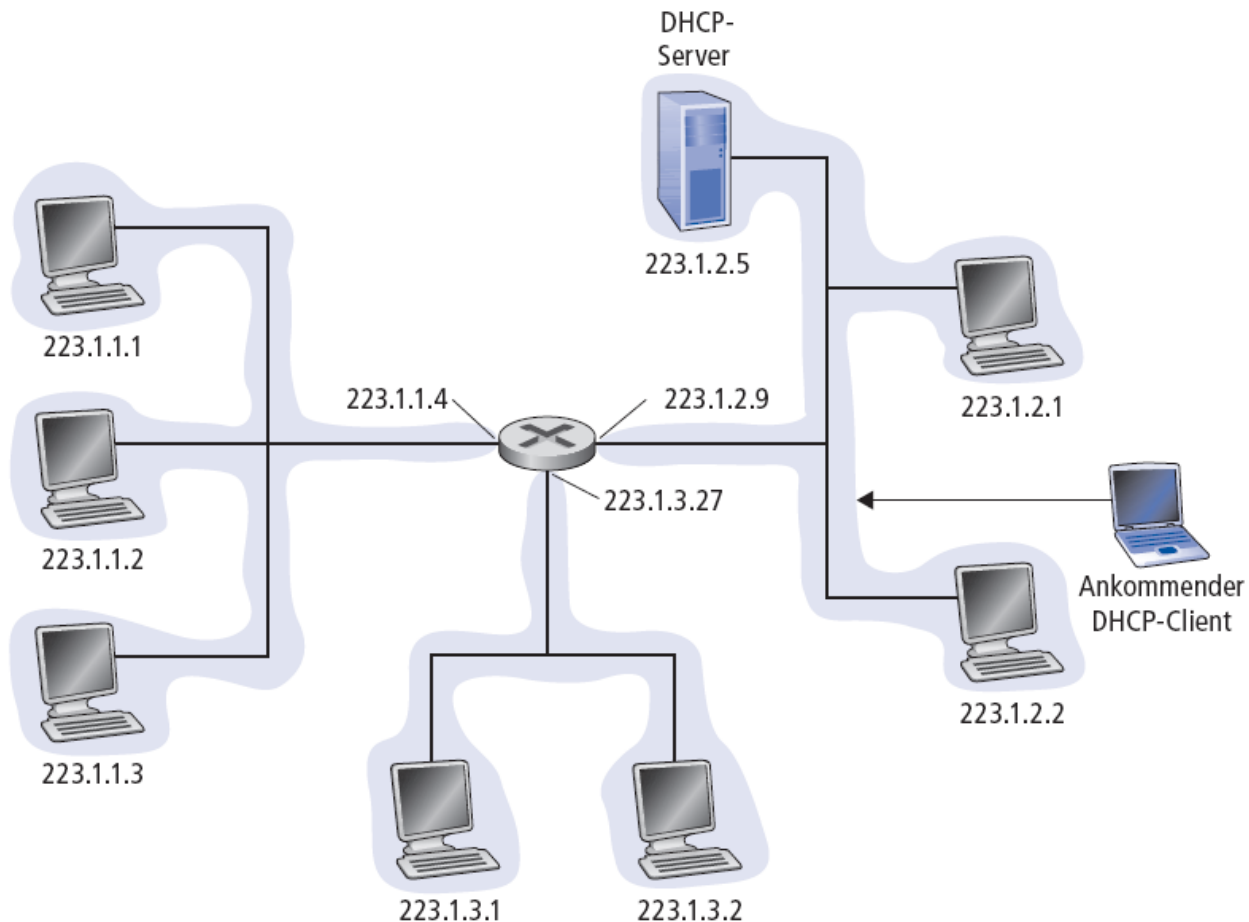
Unter Windows können **IP Adresse**, Subnetzmaske, Standardgateway und DNS-Server entweder über das **Netzwerk- und Freigabecenter** unter **Adaptoreinstellungen** manuell konfiguriert werden oder über die Kommandozeile mit dem Befehl **netsh**. Wird die Option „IP-Adresse bzw. DNS-Serveradresse automatisch beziehen“ gewählt, so werden die Einstellungen über DHCP automatisch konfiguriert.





# DHCP Szenario

DHCP Server vergibt Adressen aus dem Subnetz 223.1.2.0/24. Möglicherweise ist bereits eine IP-Adresse für die MAC-Adresse des Clients vorkonfiguriert.



# DHCP Ablauf

## DHCP nutzt UDP Socket

- Client: Port 68
- Server: Port 67

## Source 0.0.0.0:

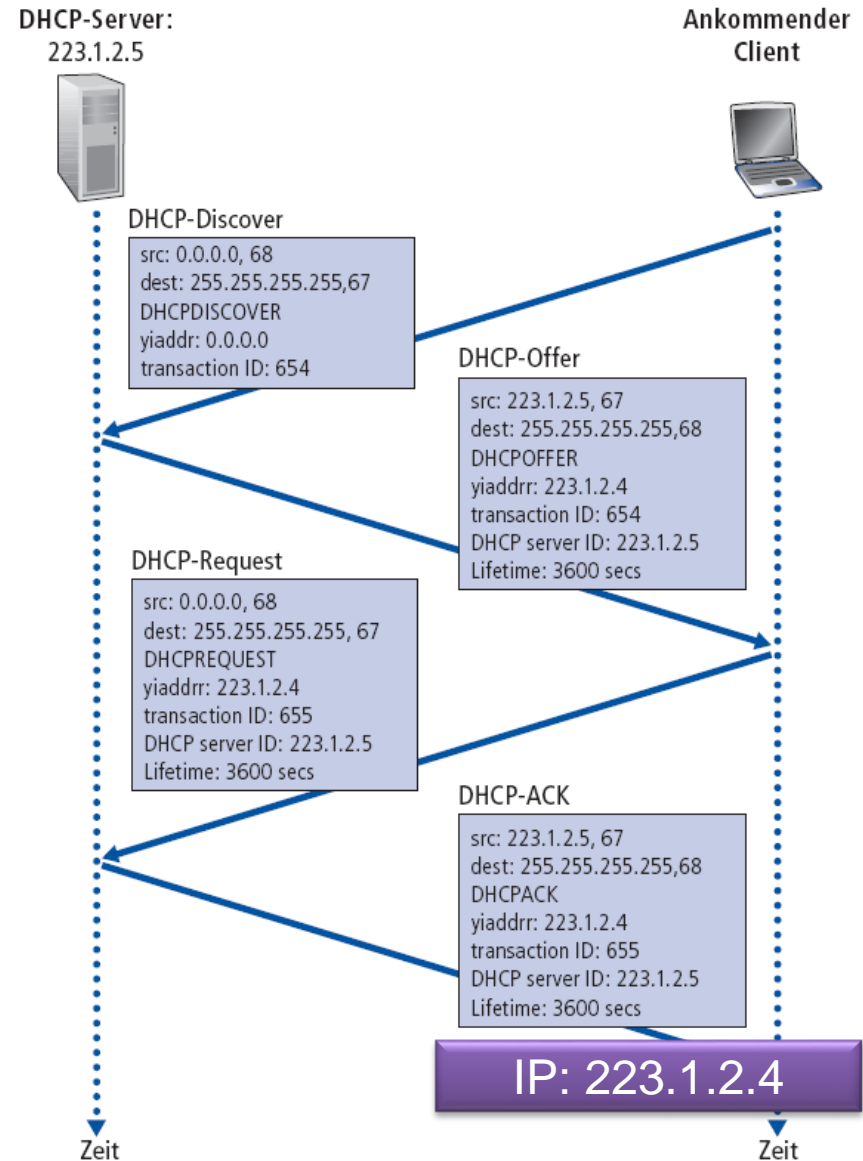
- Client hat noch keine IP
- aus diesem Netz

## Destination 255.255.255.255:

- IP-Level Broadcast
- an alle in diesem Subnetz
- wird von Routern nicht weitergeleitet
  - Ausnahme: Router als DHCP Relay

## Mehrere DHCP Server

- mehrere Server sind möglich
- DHCP Nachrichten werden gebroadcastet
- Client wählt Server aus



# DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol)

- DHCP vergibt:
  - IP Adresse, Subnetzmaske, Default Gateway
  - DNS Server, WINS (Windows Internet Naming Service) Server
  - Proxy mittels WPAD (Web Proxy Autodiscovery Protocol)
- DHCP Server
  - **Manuelle Adresszuweisung:** Für eine angegebene MAC-Adresse wird immer dieselbe IP-Adresse vergeben. Dies ist für alle Netzwerkgeräte von Vorteil, deren Dienste von anderen genutzt werden, wie z. B. Printserver.
  - **Dynamische Zuordnung:** Ein anfragender Client bekommt eine beliebige Adresse aus einem festgelegten Adressbereich für eine bestimmte Zeit zugewiesen. Die Zuweisung selbst nennt man *Lease*, die Zeitspanne der Gültigkeit *Leasetime*.
- DHCP Authentifizierung
  - bei normalem DHCP keine Authentifizierung von Server und Client
  - in späterem RFC 3118 hinzugefügt, aber oft nicht implementiert
- Angriffsszenarien
  - Rogue DHCP Server: vergibt falsche IP Adresse
  - Böartige Clients, die alle verfügbaren IP Adressen belegen