# 1 VLAN Trunking Protocol VTP

# 1.1 Nutzen & Begriffe

- Zentralisierung des VLAN Management
- Schnelles Einfügen eines zusätzlichen VLANs
- Konsistenz über ganzes Netz
- VTP-Domain: Gruppe von Switches, die VTP untereinander ausführen S(config)#vtp domain DOMAIN<sub>N</sub>AME.
- VTP Advertisments: VTP-Infos werden über trunk Ports verteilt (Layer-2)
- VTP Modi (def. server):  $S(config) \# vtp \ mode \ [server \mid client \mid transparent]$
- VTP Pruning: sorgt dafür, dass Advertisments nicht auf jedes IF geflutet werden.

## 1.2 VTP Funktionen

Praxis: Erst alle Switches konfigurieren, die NICHT VTP-Server sein sollen

### 1.2.1 VTP Domain

- Verteilung durch Server
- Achtung: Verteilte Namen können nicht mehr einfach so überschrieben werden!
- Vorsicht beim Einbau eines neuen Switches (Verbreitung von falschen Infos)

## 1.2.2 VTP advertisments

3 Arten von Advertisments:

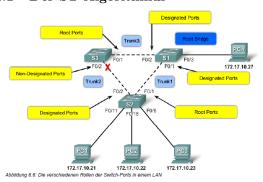
- Summary Advertisments: alle 5 Minuten mit aktueller Config
- Subset Advertisments: Änderungen von VLANs werden bekannt gegeben
- Request Advertisments: Client an Server, danach Summary Advertisment

# 1.2.3 VTP Konfiguration

Server	Client
$S\#sh\ vtp\ status$ $S(config)\#vtp\ domain\ myName$ $S(config)\#vtp\ version\ 2$	$S\#sh\ vtp\ status$ $S(config)\#vtp\ mode\ client$ $S(config)\#vtp\ version\ 2$ $S(config)\#vtp\ password\ myPW$

# 2 Spanning Tree Protocol STP

# 2.1 Der ST Algorithmus



- 1.) Bestimmung Root Bridge (RB) (tiefste Bridge ID [Standard: MAC Adresse]).
- 2.) Bestimmung der "root ports" (kürzester Weg zur Root Bridge [Link Metrik]).
- 3.) Auf jedem LAN-Segment: Bestimmung des "designated ports".
- 4.) "non-designated ports" (weder root noch designated ports) werden blockiert.

### 2.2 Bridge ID

- Bridge Priority (2 Bytes) + MAC Address (6 Bytes)
- Bridge Priority (4 Bits) + Extended System ID (12 bits) + MAC Address (48 Bits)
- Bridge Priority: Kann nur in Schritten von 4096 verändert werden
- Extended System ID: gibt an, zu welchem VLAN der Rahmen gehört
- Somit hat ein Switch so viele Bridge IDs wie VLANs

#### 2.3 Port-Rollen & STP Zustände

- Ermittlung des Root Ports (nächster zur Root Bridge [Link-Kosten]) Kosten manipulieren:  $S(config-if)\#spanning-tree\ cost\ 25$
- Ermittlung des Designated Ports ("nächster"Port zur Root) Falls "unentschieden":
  - tiefere BID
  - tiefere Port ID
- Beeinflussbar durch höhere Priority:  $S(config\text{-}if) \# spanning\text{-}tree\ port\text{-}priority\ 112$
- Zustände: Disabled 

  Blocking 

  Listening 

  Learning 

  Forwarding
- Nachrichten: Topology Change Notification (TCN), Topology Change Acknowledgement (TCA), Topology Change (TC)
- Topologieänderung: Switch [TCN]→ RB RB [TCA]→Switch RB [TC]→All Switches
- $\bullet \ \ Zustands \\ \ddot{a}nderung: \\ [TCN] \rightarrow \\ Blocking \rightarrow \\ Listening \rightarrow \\ Learning \rightarrow \\ Forwarding$

### 3 Point-to-Point Protocol PPP

# 3.1 Serielle Punkt-zu-Punkt Verbindungen

- Einsatz: Layer-2-Protocol eingesetzt, um zwei Knoten miteinander zu verbinden
- über möglichst alle Medien laufen (Kupferkabel, Glasfaser, etc.)
- Unterstützung verschiedener gleichzeitig laufender Layer-3-Protokolle
- Data Terminating Equipment (DTE): LAN-Abschlussgerät (z.B. Router)
- $\bullet$  Data Communication Equipment (DCE): WAN-Abschlussgerät (Telecom  $\to$  NTU  $\to$  definiert Takt)
- High Level Data Link Control (HDLC): PPP baut auf HDLC auf
- HDLC: Receive + Send Sequence Number  $\rightarrow$  kann fehlerhafte Rahmen wiederholen lassen
- HDLC-Konfiguration:  $R(config if) \#encapsulation \ hdlc$

# 3.2 Konzepte & Konfiguration von PPP

### 3.2.1 PPP enthält 3 Unterprotokolle:

- Rahmenbildung (ähnlich wie HDLC)
- Link Control Protocol (LCP): Hinauffahren, Konfiguration und Test des Links
- Network Control Protocol (NCP): Um versch. Layer-3-Protokolle zu konfigurieren

# 3.2.2 Aufbau einer PPP Verbindung

- 1. Phase: Link Establishment, Aushandlung von Optionen
- 2. Phase (optional): Kontrolle der Linkqualität (Fehlerrate)
- 3. Phase: Aushandlung der Layer-3-Optionen

# 3.2.3 PPP Konfiguration

R(config-if)#encapsulation~ppp

 $R(config-if)\#compress\ [stack\ |\ predictor]$ 

R(config-if) #ppp quality 80

 $R(config-if)\#ppp\ multilink$ 

### 3.2.4 PPP Authentication

Password Authentication Protocol (PAP) und Challenge Handshake Authentication Protocol (CHAP) (PAP NICHT mehr sicher, da Passwort Klartext gesendet wird)

 $R1(config)\#username\ R3\ password\ cisco$ 

R(config-if)#ppp authentication chap

# 4 Frame Relay

FR erledigt:

- Rahmenbildung
- Zugang zum Netz
- ßwitcht"Rahmen ans Ziel
- gibt Rahmen in richtiger Reihenfolge ab
- Fehler werden erkannt, aber nicht korrigiert



# 4.1 Zuordnung FR VC zu IP

Local Management Interface LMI umfasst:

- Virtual Circuit (VC) status message: sollte VC gelöscht werden wird Frame Relay Access Device (FRAD), welches beim Kunden steht, informiert.
- Multicasting: Rahmen wird an eine Gruppe von Zielen gesendet
- Global Addressing: Gibt Data Link Connection Identifiers (DLCIs) [da FR verbindungsorientiert ist], die globale Bedeutung haben
- Simple flow control: Xon/Xoff Mechanismus für Protokoll-Suiten ohne Flusskontrollen

# 4.2 Konfiguration

Inverses ARP ausschalten:

 $R(config-if)\#encapsulation\ frame-relay\ ietf$ 

 $R(config-if)#no\ frame-relay\ inverse-arp$ 

Statisches Mapping:

R(config-if)#frame-relay map ip XXX.XXX.XXXXXXX 102 broadcast

R(config-if)#int s0/0/1.112 point-to-point

 $R(config-subif) \#encapsulation\ frame-relay\ ietf$ 

 $R(config-subif)\#ip\ address\ [IP]\ [SUBNET]$ 

R(config-subif) # frame-relay interface-dlci 115

# 5 Access Control Lists ACLs

TBD!!!

# 6 IP Adressierungsdienste (DHCP, NAT, IPv6)

## **6.1 DHCP**

### 6.1.1 Einführung

Folgendes wird für Kommunikation benötigt:

- MAC-Adresse (Schicht 2)
- eine Schicht-3-Adresse
- eine Subnetz-Maske
- ein Default Gateway und
- die Adresse eines DNS Servers

DHCP Server hat Aufgabe, Arbeitsstationen beim Aufstarten mit nötigen Parametern zu versorgen. Er verwaltet die IP-Adressen.

### 6.1.2 Funktion von DHCP

Drei verschiedene Mechanismen:

- Manuelle Vergabe: Admin vergibt Host gezielt IP-Adresse, DHCP teilt Adresse dem Client mit.
- Automatische Vergabe: DHCP vergibt Host statische IP aus Pool. Es wird keine Lease-Time vereinbart! → permanente Vergabe
- Dynamische Vergabe: DHCP vergibt IPs aus Pool dynamisch. Lease-Time wird von DHCP-Server bestimmt. Wird IP nicht mehr gebraucht, teilt dies der Client am Server mit.

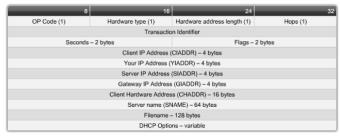
Ablauf der dynamischen Vergabe:

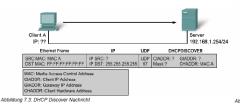


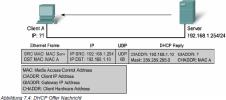
Abbildung 7.2: Ablauf des DHCP-Protokolls

# 6.1.3 BOOTP & DHCP

BOOTP	DHCP
Static mappings	Dynamic mappings
Permanent assignment	Lease
Only supports four configuration parameters	Supports over 20 configuration parameters







Danach folgt ein DHCP Acknowledge Paket.

# 6.1.4 Konfiguration DHCP (1./2. = Server; 3. = Client)

- 1.) Reserv. Adressbereich: R1(confiq)#ip dhcp exclude-address [LOWADDR] [HIGHADDR]
- 2.) Pool: R1(config)#ip dhcp pool [POOLNAME]
  R1(config)#network [ADDR] [MASK]
  R1(config)#default-router [ADDR]
  R1(config)#dns-server [ADDR]
  R1(config)#domain-name [NAME]
  R1(config)#netbios-name-server [ADDR]
- 3.)  $S1(config-if)\#ip \ address \ dhcp$

## 6.1.5 DHCP Relay

Dient dazu Anfragen von zwei Netzen weiterzuleiten (Bsp. 192.168.10.X nach 192.168.11.5).  $R1(config)\#int\ fa0/0 \Rightarrow (192.168.10.X-Netz)$   $R1(config-if)\#ip\ helper-address\ 192.168.11.5$ 

# 6.2 NAT (Network Address Translation)

# 6.2.1 Allgemein

NAT dient dazu private (interne) in öffentliche Adressen zu übersetzen. **Zwecke:** spart IPv4 Adressen; verbirgt interne Adressen vor Kommunikationspartner.

**NAT-PAT:** NAT  $\Rightarrow$  1:1 Übersetzung von priv. in öff. Adr.; PAT  $\Rightarrow$  n priv. in m öff. Adr., wobei n > m, wobei meistens m = 1

### 6.2.2 Vor-/Nachteile von NAT

Vorteile:

- Adressierungsschema mit öff. IPv4-Adr. kann beibehalten werden, Adressknappheit entschärft, Firmen mit priv. Adr. in ihren Netzen
- Wechsel ISP ohne Neunummerierung der Rechner
- NAT gibt Sicherheit, ersetzt aber nicht Firewall

#### Nachteile:

- Performance
- verstösst gegen grundl. Internet-Prinzip: Veränderung der Adr.! ⇒ Entschärfung durch stat. Adr.
- Traceability schwierig
- Tunneling-Protokolle können beeinträchtigt werden
- Anwendungen, die TCP-Verbindung von aussen verlangen, funktionieren meist nicht.

### 6.2.3 Konfiguration von statischem NAT

- 1.) statisches Mapping: R1(confiq)#ip nat inside source static [LOCAL IP] [GLOBAL IP]
- 2.) inside/outside IF: R1(confiq)#int [fa|s]  $[NUM] \Rightarrow R1(confiq-if)$ #ip nat [inside]outside

## 6.3 Konfiguration von dynamischem NAT

1.) Pool v. Adr. nach aussen: R1(config)#ip nat pool [poolname] [START IP] [END IP] netmask [SUBNET]  $\Rightarrow$  Bspw: 209.165.200.226 (Start), 209.165.200.24 (End) mit 255.255.255.224

- 2.) Zu übersetzende Adr.: R1(config)#ip access-list [NUM] [permit|deny] [iprange]  $[InvertedSubnet] \Rightarrow$  Bswp: 1 (NUM), 192.168.0.0 mit 0.0.255.255
- 3.) Übersetzung: R1(config)#ip nat inside source list [NUM] pool [POOLNAME]
- 4.) Auf IFs anwenden:  $R1(config)\#int\ [fa|s]\ [NUM] \Rightarrow R1(config-if)\#ip\ nat\ [inside|outside]$

## 6.3.1 Konfiguration von NAT overload

- a) Nur eine, ev. unbekannte, öffentliche Adresse
  - 1.) ACL für internes Netz (siehe Konfiguration dynamisches NAT Punkt 2.))
  - 2.) Definiere PAT: R1(config)#ip nat inside source list [NUM] int [zB s0/1/0] overload
  - 3.) IFs konfigurieren (siehe Konfiguration dynamisches NAT Punkt 4.))
- b) Pool von öffentlichen Adressen
  - 1.) ACL und Pool (siehe Konfiguration dynamisches NAT Punkte 2.) und 3.))
  - 2.) Übersetzung: R1(config)#ip nat inside source list [NUM] pool [POOLNAME] overload
  - 3.) IFs konfigurieren (siehe Konfiguration dynamisches NAT Punkt 4.))