# Übung 4

## Shehata Abd El Rahaman

## Inhaltsverzeichnis

1	Aut	omatische Adressvergabe	2
	1.1	Aufbau des virtuellen Netzwerks – Basis	2
		1.1.1 Konfiguration von Ü3	2
		1.1.2 Ipv6 Addressen der Subinterfaces	
	1.2		3
		1.2.1 DHCP aktivieren	3
		1.2.2 Frage 1	3
	1.3	Stateless IPv6 Address Autoconfiguration (SLAAC)	5
		1.3.1 IPv6 auto Adresse	5
		1.3.2 Ping Test	
		1.3.3 Frage 2	
			Ċ
2	Port	t Mirroring und Sniffing	8
	2.1	Aufbau des virtuellen Netzwerks – Erweiterung	8
	2.2	Konfiguration des Mirror Ports	
	2.3		
			10
		<b>G</b>	
3	Wir	eshark Traces	11
	3.1	Sniffing von ICMP Paketen	11
		3.1.1 Ping	11
		3.1.2 Ping mit Fragmentation	11
		3.1.3 Traceroute\Tracert	13

## 1 Automatische Adressvergabe

### 1.1 Aufbau des virtuellen Netzwerks – Basis

### 1.1.1 Konfiguration von Ü3

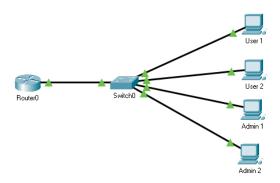


Abbildung 1: Netz

### 1.1.2 Ipv6 Addressen der Subinterfaces

```
Router>en
Router#conf t
Router(config)#ipv6 unicast-routing
Router(config)#int gig0/0.1
Router(config-subif)#ipv6 address 2a0c:2343:0:1::254/64
Router(config-subif)#exit
Router(config)#int gig0/0.2
Router(config-subif)#ipv6 address 2a0c:2343:0:2::254/64
Router(config-subif)#ipv6 address 2a0c:2343:0:2::254/64
Router(config-subif)#end
```

```
interface GigabitEthernet0/0.1
  encapsulation dot1Q 10
  ip address 192.168.1.254 255.255.255.0
  ipv6 address 2A0C:2343:0:1::254/64
!
interface GigabitEthernet0/0.2
  encapsulation dot1Q 20
  ip address 192.168.2.254 255.255.255.0
  ipv6 address 2A0C:2343:0:2::254/64
!
```

Abbildung 2: Running Config nach Ipv6 Einstellung

### 1.2 Erstellung des IPv4 DHCP Pools

### 1.2.1 DHCP aktivieren

```
Router>en
Router#conf t
Router(config)#ip dhcp excluded-address 192.168.1.1 192.168.1.10
Router(config)#ip dhcp excluded-address 192.168.2.1 192.168.2.10
Router(config)#ip dhcp pool Users
Router(dhcp-config)#network 192.168.1.0 255.255.255.0
Router(dhcp-config)#default-router 192.168.1.254
Router(dhcp-config)#dns-server 192.168.1.254
Router(dhcp-config)#exit
Router(config)#ip dhcp pool Admins
Router(dhcp-config)#network 192.168.2.0 255.255.255.0
Router(dhcp-config)#default-router 192.168.2.254
Router(dhcp-config)#default-router 192.168.2.254
Router(dhcp-config)#dns-server 192.168.2.254
Router(dhcp-config)#dns-server 192.168.2.254
Router(dhcp-config)#end
```

#### Resultate

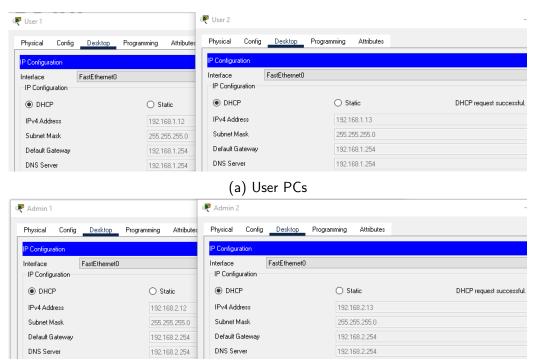
### 1.2.2 Frage 1

#### **Frage**

Woher weiß der Router, aus welchem Pool er die Adressen an die anfragenden Clients (also PCs) zuweisen soll?

#### Antwort

Bei der letzten Übung wurden die "dot1q encapsulation"beim Router aktiviert. Dadurch wurde jedem Subinterface eine bestimmte vlan-id zugewiesen. Jeder Subinterface weiß dadurch welchen Geräten er welche Adresse zuweisen muss.



(b) Admin PCs

Abbildung 3: DHCP an den Endsystemen

## 1.3 Stateless IPv6 Address Autoconfiguration (SLAAC)

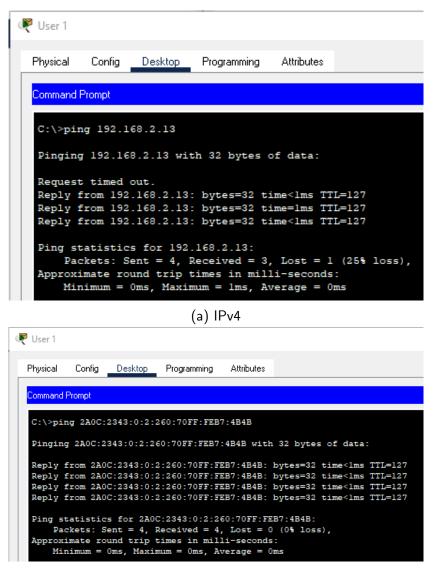
### 1.3.1 IPv6 auto Adresse

IPv6 Configuration		
Automatic	O Static	Ipv6 request successful.
IPv6 Address	2A0C:2343:0:1:202:16FF:FE51:DC9A	/ 64
Link Local Address	FE80::202:16FF:FE51:DC9A	
Default Gateway	FE80::20C:85FF:FE15:8701	
DNS Server		
	(a) User 1	
IPv6 Configuration	. ,	
Automatic	O Static	lpv6 request successful.
IPv6 Address	2A0C:2343:0:1:290:21FF:FEA3:7D59	/ 64
Link Local Address	FE80::290:21FF:FEA3:7D59	
Default Gateway	FE80::20C:85FF:FE15:8701	
DNS Server		
	(b) User 2	
IPv6 Configuration		
	0.50	
Automatic	○ Static	lpv6 request successful.
Automatic  IPv6 Address	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0	Ipv6 request successful.  / 64
IPv6 Address	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0	
IPv6 Address Link Local Address	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::205:5EFF:FEC9:3A0	
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::205:5EFF:FEC9:3A0	
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::20C:85FF:FE15:8701	
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway DNS Server	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::20C:85FF:FE15:8701	
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway DNS Server	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::205:5EFF:FEC9:3A0 FE80::20C:85FF:FE15:8701  (c) Admins 1	/ 64
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway DNS Server  IPv6 Configuration	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0  FE80::205:5EFF:FEC9:3A0  FE80::20C:85FF:FE15:8701  (c) Admins 1	/ 64  Ipv6 request successful.
IPv6 Address Link Local Address Default Gateway DNS Server  IPv6 Configuration   Automatic IPv6 Address	2A0C:2343:0:2:205:5EFF:FEC9:3A0  FE80::205:5EFF:FEC9:3A0  FE80::20C:85FF:FE15:8701  (c) Admins 1  O Static  2A0C:2343:0:2:260:70FF:FEB7:4B4B	/ 64  Ipv6 request successful.

(d) Admin 2

Abbildung 4: Auto IPv6 an den Endsystemen

### 1.3.2 Ping Test



(b) IPv6

Abbildung 5: Ping von User zu Admin

### 1.3.3 Frage 2

### **Frage**

Warum funktioniert die Autokonfiguration bei IPv6 ohne Erstellung eines DHCP Services, und worin besteht der Unterschied zu DHCPv6?

#### **Antwort**

Weil IPv6 automatisch SLAAC nutzt und die Adresse einfach ohne Vergleiche ausgewählt wird. IPv6 wurde so designt, dass man keinen DHCP Server benötigt. Wenn die Adresse nach der Zuweisung doch vorhanden sein sollte, wird eine neue vergeben. Bei (Stateful) DHCPv6 gibt es einen DHCP Server der alles zuweist und auch gleich die richtige Adresse den Host gibt. Hier können zb. Adressen ausgeschlossen werden, was bei SLAAC nicht geht.

## 2 Port Mirroring und Sniffing

### 2.1 Aufbau des virtuellen Netzwerks – Erweiterung

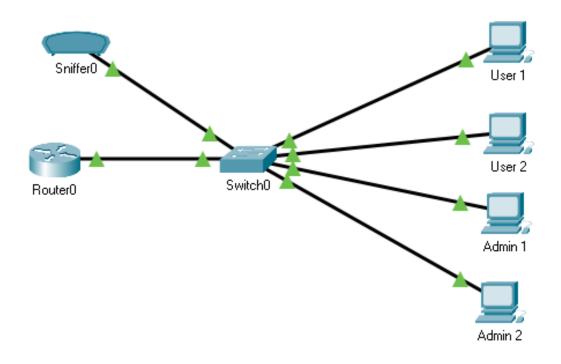


Abbildung 6: Erweitertes Netzwerk

### 2.2 Konfiguration des Mirror Ports

```
Switch > en

Switch # conf t

Switch (config) # no monitor session 1

Switch (config) # monitor session 1 source int gig0/1

Switch (config) # monitor session 1 destination int gig0/2

Switch (config) # end
```

### 2.3 Sniffen von DHCP Nachrichten

#### Ausschalten von DHCP

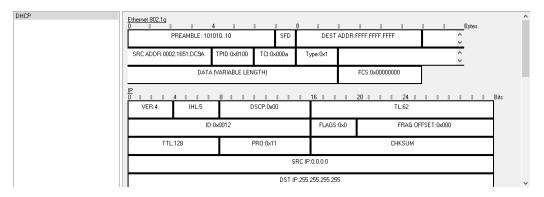


Abbildung 7: Sniffer

Sobald beim Endsystem auf static geschaltet wurde, hat das Endsystem ein Broadcast gemacht um die eigene Adresse zu erhalten, welche aber nicht mehr von DHCP Server kommt. Bei einem DHCP wird immer mit 0.0.0.0 als Src und 255.255.255 als Dest nach einer Adresse angefragt.

#### Einschalten von DHCP

- 1.DHCP Discover: Der Client fragt nach einer Adresse in dem er einen Broadcast mit 0.0.0.0 als Src und 255.255.255.255 als Dest macht.
- 2.DHCP Offer: Als Antwort bekommt er dann eine Adresse vom Server "geoffert".
- 3.DHCP Request: Wenn der Client die Addresse bekommt, schickt er dem Server ein Request um diese Adresse für ihn zu übernehmen/allokieren.
- 4.DHCP ACK: Der Server sendet die Infos, die der Client braucht um konfiguriert zu werden.

### 2.3.1 Frage 3

### Frage

Frage 3: Warum scheinen im Trace des Sniffers alle Nachrichten doppelt auf?

### **Antwort**

Die Nachrichten tauchen nur einmal auf.

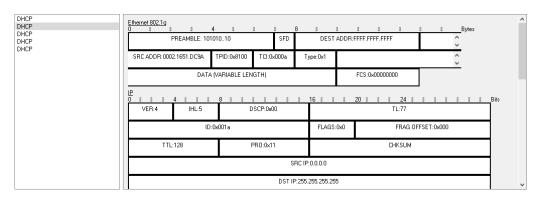


Abbildung 8: Sniffer

### 3 Wireshark Traces

Die Linux Tests wurden im Windows Subsystem Linux durchgeführt mit Ubuntu als Distro.

### 3.1 Sniffing von ICMP Paketen

### 3.1.1 Ping

#### Shell

```
1 $ ping 8.8.8.8 -c 2
2 PING 8.8.8.8 (8.8.8.8) 56(84) bytes of data.
3 64 bytes from 8.8.8.8: icmp_seq=1 ttl=116 time=22.6 ms
4 64 bytes from 8.8.8.8: icmp_seq=2 ttl=116 time=19.6 ms
5
6 --- 8.8.8.8 ping statistics ---
7 2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1002ms
8 rtt min/avg/max/mdev = 19.639/21.124/22.610/1.485 ms
```

Listing 1: Ping Google Public DNS

#### Wireshark

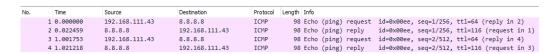


Abbildung 9: Erweitertes Netzwerk

Wie erwartet gingen 2 Echo-requests raus und es kamen 2 Echo-replies an.

### 3.1.2 Ping mit Fragmentation

#### Shell

```
1 $ ping 8.8.8.8 -s 1500
2 PING 8.8.8.8 (8.8.8.8) 1500(1528) bytes of data.
3 ^C
4 --- 8.8.8.8 ping statistics ---
5 3 packets transmitted, 0 received, 100% packet loss, time 2078ms
```

Listing 2: Linux ping with More Fragment

```
1 $ ping 8.8.8.8 -1 1500
2
3 Pinging 8.8.8.8 with 1500 bytes of data:
4 Request timed out.
5 Request timed out.
6
7 Ping statistics for 8.8.8.8:
8     Packets: Sent = 2, Received = 0, Lost = 2 (100% loss),
9 Control-C
```

Listing 3: Window ping with More Fragment

Das Ergebnis ist wie erwatet, denn die Daten dürfen nur 1472 bytes groß sein, da Ethernet maxmial 1500 Bytes (1518 mit Header und FCS) erlaubt. Der Grund dafür ist, dass der IP Header 20 Bytes und der ICMP Header 8 Bytes ist. 1500 - 28 = 1472.

Der More Fragment Header war jedoch gesetzt, aber die meisten Provider, Server, Router, etc., blocken ICMP fragmentation aus historischen Gründen und weil fragmentation keine Paketverluste erlaubt, ansonsten kann das Paket nicht zusammengesetzt werden.

Da mein lokales Netzwerk dies jedoch nicht hat, kann ich Pakete mit dem DF flag senden und bekomme eine Antwort zurück.

#### Wireshark

```
ping 192.168.1.1 -l 1500

Pinging 192.168.1.1 with 1500 bytes of data:
Reply from 192.168.1.1: bytes=1500 time=1ms TTL=64
Reply from 192.168.1.1: bytes=1500 time<1ms TTL=64
Reply from 192.168.1.1: bytes=1500 time<1ms TTL=64
Reply from 192.168.1.1: bytes=1500 time=1ms TTL=64
Ping statistics for 192.168.1.1:
    Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
Approximate round trip times in milli-seconds:
    Minimum = 0ms, Maximum = 1ms, Average = 0ms
~ took 3s</pre>
```

#### (a) Terminal

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
1	0.000000	192.168.1.118	192.168.1.1	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=fb6f) [Reassembled in #2]
2	0.000000	192.168.1.118	192.168.1.1	ICMP	62 Echo (ping) request id=0x0001, seq=192/49152, ttl=128 (reply in 4)
3	0.000875	192.168.1.1	192.168.1.118	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=98b7) [Reassembled in #4]
4	0.000875	192.168.1.1	192.168.1.118	ICMP	62 Echo (ping) reply id=0x0001, seq=192/49152, ttl=64 (request in 2)
5	1.015519	192.168.1.118	192.168.1.1	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=fb70) [Reassembled in #6]
6	1.015519	192.168.1.118	192.168.1.1	ICMP	62 Echo (ping) request id=0x0001, seq=193/49408, ttl=128 (reply in 8)

(b) Wireshark Trace

Abbildung 10: Ergebnisse

### 3.1.3 Traceroute\Tracert

#### Shell

```
1 $ traceroute -m 1 8.8.8.8
2 traceroute to 8.8.8.8 (8.8.8.8), 1 hops max, 60 byte packets
3 1 DESKTOP-DJVEGIR (192.168.96.1) 0.211 ms 0.216 ms 0.214 ms
```

Listing 4: Linux traceroute

```
1 $ traceroute -m 1 8.8.8.8
2 traceroute to 8.8.8.8 (8.8.8.8), 1 hops max, 60 byte packets
3 1 192.168.1.1 (192.168.1.1) 0.211 ms 0.216 ms 0.214 ms
```

Listing 5: Darwin traceroute

Listing 6: Windows tracert

#### Wireshark

No.	Time	Source	Destination		Protocol	Length	Info							
	1 0.000000	192.168.96.1	192.168.111.4		ICMP	102	Time-to-l	ive exce	eeded	(Time to	live e	exceeded	l in t	ransit)
	2 0.000000	192.168.96.1	192.168.111.4		ICMP	102	Time-to-l	ive exce	eeded	(Time to	live e	exceeded	d in t	ransit)
	3 0.000001	192.168.96.1	192.168.111.4		ICMP	102	Time-to-l	ive exce	eeded	(Time to	live e	exceeded	l in t	ransit)
				(a)	) Linı	ux								
No.	Time	Source	Destination	ı	Protocol	Lengtr	Info							
	1 0.000000	192.168.1.1	192.168.1.126		ICMP	94	Time-to-l	ive exce	eeded	(Time to	live e	exceede	d in '	transit)
	2 0 014047	192.168.1.1	192.168.1.126		ICMP	94	Time-to-l	ive exce	hehee	(Time to	live	avcaada	d in :	tranci+1
	2 0.014947	192.100.1.1	132.100.1.120								CIVC	exceeded	4 111	rializtr)
	3 0.016035	192.168.1.1	192.168.1.126		ICMP		Time-to-l							
					ICMP	94								
						94								
No.				(b)	ICMP	win								
No.	3 0.016035	192.168.1.1	192.168.1.126	(b)	Darv	win		ive exce	eeded	(Time to	live e	exceede	d in	transit)
No.	3 0.016035	192.168.1.1	192.168.1.126	(b)	Darv	94 Win fo	Time-to-l	id=0x000	eeded	(Time to	live 6	exceeded	d in	transit)
No.	3 0.016035  Time 1 0.000000	192.168.1.1  Source 192.168.1.118	192.168.1.126  Destination 8.8.8.8	(b) Protocol ICMP	Darv Length Int 106 Ec	94 Win  fo tho (ping ime-to-li	Time-to-l	id=0x000d (Time f	eeded 01, seq	=104/2662	live 6	exceeded	d in	transit)
No.	Time 1 0.000000 2 0.000288	192.168.1.1  Source 192.168.1.118 192.168.1.1	192.168.1.126  Destination 8.8.8.8 192.168.1.118	(b) Protocol ICMP	Darv Length Int 106 Ec 134 Ti 106 Ec	yin  fo cho (ping ime-to-li cho (ping	Time-to-l	id=0x000d (Time id=0x000	01, seq	=104/2662 exceeded =105/2688	live 6 4, ttl= in tra 6, ttl=	el (no re	d in	transit)
No.	Time 1 0.000000 2 0.000288 3 0.000683	192.168.1.1 Source 192.168.1.118 192.168.1.1 192.168.1.118	192.168.1.126  Destination 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8	(b) Protocol ICMP ICMP	Darv Length Int 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti	94 WIN  fo tho (ping ime-to-li tho (ping ime-to-li	Time-to-l	id=0x000d (Time tid=0x000d (Time tid=0x000d)	01, seq to live 01, seq to live	=104/2662 exceeded =105/2688 exceeded	live 6 4, ttl= in tra 6, ttl= in tra	el (no reinsit)	spons	e found!)
No.	Time 1 0.000000 2 0.000288 3 0.000683 4 0.000860	Source 192.168.1.118 192.168.1.1 192.168.1.1 192.168.1.118	Destination 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118	(b) Protocol ICMP ICMP ICMP ICMP	Length Int 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti	fo the (ping ime-to-li- the (ping ime-to-li- the (ping ime-to-li-	Time-to-l  y) request  tive exceede  y) request  tive exceede  y) request  tive exceede  y) request	id=0x000 d (Time f id=0x000 d (Time f id=0x000 d (Time f	201, seq to live 201, seq to live 201, seq to live	=104/2662 exceeded =105/2688 exceeded =106/2713 exceeded	4, ttl= in tra 0, ttl= in tra	1 (no reinsit) 1 (no reinsit) 1 (no reinsit)	spons	e found!)
No.	Trme 1 0.000000 2 0.000288 3 0.000683 4 0.000860 5 0.001164	Source 192.168.1.118 192.168.1.118 192.168.1.11 192.168.1.11 192.168.1.11	Destination 8.8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118	(b) Protocol ICMP ICMP ICMP ICMP ICMP	Length Int 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti	fo the (ping ime-to-li- the (ping ime-to-li- the (ping ime-to-li-	Time-to-l  y) request  ve exceede  y) request  ve exceede  y) request	id=0x000 d (Time f id=0x000 d (Time f id=0x000 d (Time f	201, seq to live 201, seq to live 201, seq to live	=104/2662 exceeded =105/2688 exceeded =106/2713 exceeded	4, ttl= in tra 0, ttl= in tra	1 (no reinsit) 1 (no reinsit) 1 (no reinsit)	spons	e found!)
No.	Time 1 0.000000 2 0.000288 3 0.000683 4 0.000860 5 0.001164 6 0.001343	192.168.1.1 Source 192.168.1.118 192.168.1.11 192.168.1.1192.168.1.1192.168.1.118	Destination 8.8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118 8.8.8.8 192.168.1.118	(b) Protocol ICMP ICMP ICMP ICMP ICMP ICMP ICMP	Length Int 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti 106 Ec 134 Ti 120 De	VIN  fo cho (pingime-to-li cho (pingime-to-li cho (pingime-to-li cho (pingime-to-li	Time-to-l  y) request  tive exceede  y) request  tive exceede  y) request  tive exceede  y) request	id=0x000 d (Time to id=0x000 d (Time to id=0x000 d (Time to ble (Port	21, seq to live 21, seq to live 21, seq to live t unrea	=104/2662 exceeded =105/2688 exceeded =106/2713 exceeded chable)	4, ttl= in tra 0, ttl= in tra	1 (no reinsit) 1 (no reinsit) 1 (no reinsit)	spons	e found!)

(c) Windows

Abbildung 11: Traceroute auf den verschieden Betriebssystemen

Da Darwin und Linux auf Unix basieren, haben beide den gleichen traceroute und wie erwartet enstand ein ttl exceeded. Es werden immer 3 Packets gesendet,

damit man einen Durchschnitt hat.

Windows tracert verhält sich jedoch anders und sendet ein Echo-request bei einem Traceroute raus. Da der echo nie die Destination erreicht, bekommt man zusätzlich zu ttl exceeded auch ein Destination unreachable(Port unreachable)