## Neighbor Discovery e Roteamento Estático no IPv6

Nome: Luiza Kuze Gomes Disciplina: RCO786202

6. Vamos testar o *Neighbor Discovery*, anote a saída do comando. A partir do pc2 execute: ndisc6 -m fc00:2::1 eth0. Esse comando descobre e retorna o *MAC address* da interface de rede que possui o endereço IPv6 informado. É equivalente ao protocolo ARP do IPv4.

```
IMUNES: pc2 (console) bash

root@pc2:/# ndisc6 -m fc00:2::1 eth0
Soliciting fc00:2::1 (fc00:2::1) on eth0...
Target link-layer address: 42:00:AA:00:00:06
from fc00:2::1
root@pc2:/#
```

- 7. Observe que todas as interfaces de rede já estão pré-configuradas, exceto do pc3.
- 8. Vamos adicionar o endereço IPv6 à interface de rede no pc3: ip addr add fc00:2::21/64 dev eth0
- 9. Faça um ping6 entre o pc3 ao pc2: ping6 fc00:2::20. Se tudo estiver devidamente configurado, deve-se obter sucesso no ping entre o pc3 e pc2. Entrega direta ou indireta?

A entrega entre pc3 e pc2 é direta, pois ambos estão na mesma sub-rede (fc00:2::/64), e a comunicação não requer o uso de um roteador. O ping6 funcionou diretamente através da interface eth0 dos dois dispositivos.

```
root@pc2:/# ping6 fc00;2::20
PING fc00;2::20(fc00;2::20) 56 data bytes
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=1 ttl=64 time=0.024 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.060 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.055 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.056 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.025 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.039 ms
64 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=6 ttl=64 time=0.039 ms
65 bytes from fc00;2::20: icmp_seq=6 ttl=64 time=0.039 ms
66 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5122ms
65 packets transmitted, 6 received, 0% packet loss, time 5122ms
66 packets transmitted = 0.024/0.043/0.060/0.014 ms
67 packets transmitted = 0.024/0.043/0.060/0.014 ms
```

### 10. Faça um ping6 entre o pc3 ao pc0. Obteve sucesso? Sim ou não e por quê?

Não. pc2 funciona porque está na mesma sub-rede que pc3 (fc00:2::/64), e a tabela de roteamento de pc3 inclui automaticamente uma rota para essa sub-rede, permitindo comunicação direta sem a necessidade de roteadores. Já pc0 não funciona porque está em uma sub-rede diferente (fc00:20::/64), e a tabela de roteamento de pc3 não contém uma rota para essa sub-rede, fazendo com que pc3 não saiba para onde encaminhar os pacotes, resultando em "Network is unreachable".

## 12. No pc3, liste a tabela de roteamento com o comando: ip -6 route show

```
root@pc3:/# ping6 fc00::20
ping6: connect: Network is unreachable
root@pc3:/# ip -6 route show
::1 dev lo0 proto kernel metric 256 pref medium
fc00:2::/64 dev eth0 proto kernel metric 256 pref medium
fe80::/64 dev eth0 proto kernel metric 256 pref medium
```

13. No pc3, acrescente o *default gateway* com o seguinte comando:ip -6 route add default via fc00:2::1 dev eth0. Confira novamente a tabela de roteamento do pc3.

```
root@pc3:/# ip -6 route add default via fc00:2::1 dev eth0
root@pc3:/# ip -6 route show
::1 dev lo0 proto kernel metric 256 pref medium
fc00:2::/64 dev eth0 proto kernel metric 256 pref medium
fe80::/64 dev eth0 proto kernel metric 256 pref medium
default via fc00:2::1 dev eth0 metric 1024 pref medium
root@pc3:/#
```

14. Faça novamente um ping6 entre o pc3 ao pc0. Obteve sucesso? Sim ou não e por quê?

Sim, porque agora há uma rota configurada.

```
root@pc3:/# ping6 fc00;2;;20
PING fc00;2;;20(fc00;2;;20) 56 data bytes
64 bytes from fc00;2;;20; icmp_seq=1 ttl=64 time=0.102 ms
64 bytes from fc00;2;;20; icmp_seq=2 ttl=64 time=0.099 ms
^C
--- fc00;2;;20 ping statistics ---
2 packets transmitted, 2 received, 0% packet loss, time 1052ms
ett min/aug/max/mdeu = 0.099/0.100/0.102/0.001 ms
```

16. A partir do computador pc0 use o comando traceroute6 e anote a rota para todos os demais PCs.

```
root@pc0:/# traceroute6 fc00::20
gtraceroute to fc00::20 (fc00::20) from fc00::20, port 33434, from port 65432, 30
g hops max, 60 bytes packets
g 1 fc00::20 (fc00::20) 0.003 ms 0.001 ms 0.002 ms
groot@pc0:/# traceroute6 fc00:1::20
gtraceroute to fc00:1::20 (fc00:1::20) from fc00::20, port 33434, from port 65431
gtraceroute to fc00:1::20 (fc00:1::20) from fc00::20, port 33434, from port 65431
gtraceroute to fc00::1) 0.004 ms 0.173 ms 0.057 ms
gtraceroute to fc00::1::20) 0.024 ms 0.020 ms 0.003 ms
groot@pc0:/# traceroute6 fc00:2::20
gtraceroute to fc00:2::20 (fc00:2::20) from fc00::20, port 33434, from port 65430
gtraceroute to fc00::1) 0.004 ms 0.087 ms 0.559 ms
gtraceroute to fc00::1) 0.004 ms 0.087 ms 0.559 ms
gtraceroute7 (fc00::1) 0.004 ms 0.087 ms 0.086 ms
gtraceroute7 (fc00::2::20) 0.036 ms 0.030 ms 0.002 ms
```

18. Baseado na captura de pacotes do Wireshark explique o processo de descoberta de vizinhança (*Neighbor Solicitation* - NS e *Neighbor Advertisement* - NA), citando os endereços de multicast e link local utilizados. Obs.: ao final do roteiro há alguns exemplos de mensagens.

O dispositivo solicitante (ex.: pc2) envia um NS para resolver o endereço MAC de fc00:2::1. O roteador ou dispositivo com esse endereço (fc00:2::1) responde com um NA contendo seu endereço MAC (42:00:aa:00:00:06).

Esse processo permite que a comunicação seja estabelecida no nível da camada de enlace.

- Endereço Multicast: Destino no NS: ff02::1:ff00:1.
- Endereço Link-Local: Origem no NS: fe80::4000:aa:ff:fe00:4

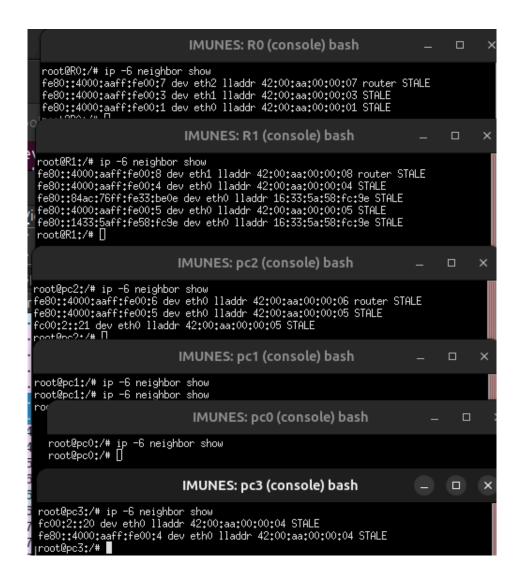
	*- [etho@R1 (15c1)]						
<u>F</u> ile	<u>F</u> ile <u>E</u> dit <u>V</u> iew <u>G</u> o <u>C</u> apture <u>A</u> nalyze <u>S</u> tatistics Telephony <u>W</u> ireless <u>T</u> ools <u>H</u> elp						
<b></b> [			→ 📕 🔳 🕈 🗨 🗎				
App	oly a display filter <	:Ctrl-/>				■ •	
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info		
	1 0.000000	fe80::4000:aaff:fe00:6	ff02::9	RIPng	86 Command Request, Version 1		
	2 0.204999	fe80::1433:5aff:fe58:fc9e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	3 0.716018	fe80::4000:aaff:fe00:5	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 42:00:aa:00:00:05		
	4 0.717032	fe80::84ac:76ff:fe33:be0e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	5 2.764181	fe80::4000:aaff:fe00:4	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 42:00:aa:00:00:04		
	6 9.335871	fe80::4000:aaff:fe00:4	ff02::1:ff00:1	ICMPv6	86 Neighbor Solicitation for fc00:2::1 from 42:00:aa:00:00:04		
	7 9.335884	fc00:2::1	fe80::4000:aaff:fe00:4	ICMPv6	86 Neighbor Advertisement fc00:2::1 (rtr, sol, ovr) is at 42:00:aa:00:00:06		
	8 14.540969	fe80::4000:aaff:fe00:6	fe80::4000:aaff:fe00:4	ICMPv6	86 Neighbor Solicitation for fe80::4000:aaff:fe00:4 from 42:00:aa:00:00:06		
	9 14.541024	fe80::4000:aaff:fe00:4	fe80::4000:aaff:fe00:6	ICMPv6	78 Neighbor Advertisement fe80::4000:aaff:fe00:4 (sol)		
	10 15.564023	fe80::1433:5aff:fe58:fc9e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	11 16.883003	fe80::4000:aaff:fe00:5	ff02::16	ICMPv6	110 Multicast Listener Report Message v2		
	12 16.969049	fe80::4000:aaff:fe00:6	ff02::9	RIPng	146 Command Response, Version 1		
	13 16.987994	11	ff02::1:ff00:21	ICMPv6	86 Neighbor Solicitation for fc00:2::21		
	14 17.012032	fe80::4000:aaff:fe00:5	ff02::16	ICMPv6	110 Multicast Listener Report Message v2		
	15 17.100998	fe80::4000:aaff:fe00:5	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 42:00:aa:00:00:05		
	16 17.612103	fe80::84ac:76ff:fe33:be0e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	17 19.660233	fe80::4000:aaff:fe00:4	fe80::4000:aaff:fe00:6	ICMPv6	86 Neighbor Solicitation for fe80::4000:aaff:fe00:6 from 42:00:aa:00:00:04		
	18 19.660256	fe80::4000:aaff:fe00:6	fe80::4000:aaff:fe00:4	ICMPv6	78 Neighbor Advertisement fe80::4000:aaff:fe00:6 (rtr, sol)		
	19 20.171999	fe80::4000:aaff:fe00:4	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 42:00:aa:00:00:04		
	20 20.727176	fc00:2::21	ff02::1:ff00:20	ICMPv6	86 Neighbor Solicitation for fc00:2::20 from 42:00:aa:00:00:05		
	21 32.969203	fe80::4000:aaff:fe00:6	ff02::9	RIPng	146 Command Response, Version 1		
	22 45.773033	fe80::1433:5aff:fe58:fc9e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	23 53.452016	fe80::84ac:76ff:fe33:be0e	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 16:33:5a:58:fc:9e		
	24 53.452041	fe80::4000:aaff:fe00:5	ff02::2	ICMPv6	70 Router Solicitation from 42:00:aa:00:00:05		

# 19. Numa mensagem do tipo *Neighbor Solicitation* qual é o endereço IPv6 de origem e destino? Explique/defina ambos.

Em uma mensagem NS, o endereço IPv6 de origem é o endereço link-local da interface que envia a solicitação. Esse endereço pertence ao intervalo fe80::/64 e é atribuído automaticamente a todas as interfaces IPv6. Ele identifica unicamente o dispositivo solicitante dentro do mesmo enlace, permitindo que o dispositivo alvo saiba quem está solicitando a resolução de seu endereço MAC.

O endereço IPv6 de destino, por sua vez, é um Solicited-Node Multicast Address, calculado a partir dos últimos 24 bits do endereço IPv6 que está sendo consultado. Esse endereço tem o formato ff02::1:ffXX:XXXX, onde XX:XXXX representa os 24 bits finais do endereço IPv6 alvo.

### 20. Em todos os hosts rode o comando ip -6 neighbor show



#### 1. Qual é a funcionalidade desse comando?

Exibe a tabela de vizinhos IPv6 mantida pelo dispositivo. Essa tabela lista os dispositivos diretamente conectados ao enlace, associando os endereços IPv6 aos endereços MAC.

### 2. Qual é o significado do conteúdo dessa tabela?

Endereço IPv6: O endereço do vizinho que está sendo rastreado.

Interface: A interface de rede onde esse vizinho foi detectado.

lladdr (Link-Layer Address): O endereço MAC do vizinho correspondente ao endereço IPv6.

### Estado:

STALE: O endereço foi resolvido, mas não houve comunicação recente com o vizinho.

REACHABLE: O endereço foi resolvido e o vizinho está acessível no momento.

DELAY ou PROBE: Estados intermediários quando o vizinho está sendo validado.

## 3. A tabela mostrada em cada um dos casos é compatível com o diagrama da rede montado?

Sim, as tabelas refletem a topologia da rede apresentada no diagrama

### 4. Por que, por exemplo, na tabela do pc2 não há uma referência explícita ao pc0?

No pc2, não há uma referência explícita ao pc0 porque eles estão em sub-redes diferentes. O NDP só exibe vizinhos diretamente conectados (na mesma sub-rede).

### 21. Explique sucintamente as diferenças na comunicação baseada em IPv4 e IPv6.

### Endereços

IPv4: Endereços de 32 bits. Exemplo do formato: XXX.XXX.X.

IPv6: Endereços de 128 bits. Exemplo do formato:

XXXX:XXXX:XXXX:XXXX:XXXX:XXXX:XXXX:XXXX.

### Descoberta de Vizinhança

IPv4: Utiliza o protocolo ARP (Address Resolution Protocol) para mapear endereços IP para endereços MAC.

IPv6: Utiliza o NDP (Neighbor Discovery Protocol), que substitui o ARP e oferece funcionalidades adicionais, como descoberta de roteadores e prefixos.

### **Encapsulamento**

IPv4: Cabeçalhos incluem opções e fragmentação dentro do próprio pacote.

IPv6: Cabeçalhos simplificados, removendo opções e fragmentação, com funcionalidades adicionais em cabeçalhos de extensão.

### Segurança

IPv4: Não inclui segurança nativa, mas pode ser estendido com IPsec.

IPv6: Suporta IPsec nativamente, aumentando a segurança.

### Multicast

IPv4: Suporte limitado e opcional.

IPv6: Multicast é essencial para o funcionamento de protocolos como o NDP e outras funcionalidades.