Lista 4 Technologie sieciowe

Patryk Majewski 250134

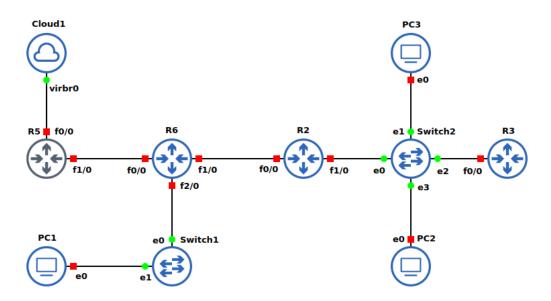
1 Opis zadania

Za pomocą programu GNS3 należy stworzyć sieć o podanej topologii, upewniając się, że:

- jest ona podłączona do prawdziwej, fizycznej sieci
- router będący bramą otrzymuje dynamicznie adres IP z tej sieci
- inne urządzenia mają statyczne adresy w swoich sieciach
- możliwe jest wysyłanie komunikatów ping pomiędzy dowolną parą urządzeń i na adres zewnętrzny

Następnie należy przeanalizować pakiety przechwycone w niektórych fragmentach sieci po wywołaniu programu ping w jednym z urządzeń.

2 Konfiguracja sieci



Rysunek 1: Zadana topologia sieci

Aby zachować konsekwencję i czytelność wyników, przyjmiemy konwencję nadawania adresów poszczególnym urządzeniom. Router R_N otrzymuje w sieci X adres 192.168.X.N. Komputerowi PC_N w sieci X nadamy natomiast adres 192.168.X.N. (N+10). Maski podsieci przy nadawanych adresach ustalimy na 255.255.255.0, ponieważ adresem podsieci w naszym modelu są trzy pierwsze oktety adresu IP. Wykorzystywanym w symulacji obrazem routera będzie Cisco 7200.

2.1 Połączenie z internetem

Nasza sieć uzyska dostęp do internetu poprzez element Cloud. Potrzebujemy w tym celu również routera brzegowego (R₅), który łączymy z Cloud, a połączenie konfigurujemy w następujący sposób:

```
R5# conf t
R5(config)# int f0/0
R5(config-if)# ip address dhcp
R5(config-if)# ip nat outside
R5(config-if)# no shut
R5(config-if)# end

Interface f0/0 assigned DHCP address 192.168.122.227, mask 255.255.255.0, hostname R5
```

Poleceniem conf t uruchamiamy tryb zmiany ustawień urządzenia, a następnie za pomocą int przechodzimy do konfiguracji wybranego interfejsu (w tym przypadku FastEthernet 0/0). Ustalamy, że adres IP urządzenia powinien być przydzielany naszemu routerowi przez sieć zgodnie z protokołem DHCP. Poleceniem ip nat outside oznaczamy interfejs jako publiczny, a następnie uruchamiamy go. Jak widać, router R_5 istotnie uzyskał swój adres z sieci.

Musimy jeszcze ustalić serwer DNS, dzięki któremu możliwe będzie pingowanie serwerów po ich domenach, a nie adresach. Uruchamiamy usługę wyszukiwania nazw poleceniem ip domain-lookup, a następnie ustawiamy adres DNS na publiczny serwer Google:

```
R5# conf t
R5(config)# ip domain-lookup
R5(config)# ip name-server 8.8.8.8
R5(config)# end
R5# ping cs.pwr.edu.pl
Translating "cs.pwr.edu.pl"...domain server (192.168.122.1) [OK]
Sending 5, 100-byte ICMP Echos to 156.17.7.22, timeout is 2 seconds:
!!!!!
Success rate is 100 percent (5/5), round-trip min/avg/max = 40/52/72 ms
```

2.2 Wewnętrzne sieci

Kontynuujemy konfigurację routera R₅, przygotowując interfejs łączący go z wewnętrznymi urządzeniami naszej sieci. Od tej strony nadajemy mu statyczny adres, a następnie oznaczamy interfejs jako prywatny (ip nat inside).

```
R5# conf t
R5(config)# int f1/0
R5(config-if)# ip add 192.168.3.5 255.255.255.0
R5(config-if)# ip nat inside
R5(config-if)# no shut
R5(config-if)# end
```

Musimy jeszcze skonfigurować routowanie zgodnie z protokołem RIP w wersji 2. Informujemy R_5 , że ma bezpośredni dostęp do sieci o adresach 192.168.122.0 oraz 192.168.3.0.

```
R5# conf t
R5(config)# router rip
R5(config-router)# version 2
R5(config-router)# network 192.168.122.0
R5(config-router)# network 192.168.3.0
R5(config-router)# default-information originate
R5(config-router)# end
```

Po skonfigurowaniu całej sieci routery rozgłaszają swoje informacje dotyczące ścieżek. Wówczas tabela routingu dla R_5 prezentuje się następująco:

```
R5# show ip rip database

0.0.0.0/0 redistributed
[1] via 0.0.0.0

192.168.1.0/24
[1] via 192.168.3.6, 00:00:20, FastEthernet1/0

192.168.2.0/24
[2] via 192.168.3.6, 00:00:20, FastEthernet1/0

192.168.3.0/24
directly connected, FastEthernet1/0

192.168.4.0/24
[1] via 192.168.3.6, 00:00:20, FastEthernet1/0

192.168.122.0/24
directly connected, FastEthernet0/0
```

Jak widać, mamy dostęp do każdej z utworzonych podsieci. Podsieci 3 i 122 są bezpośrednio połączone z R_5 . Do podsieci 1 i 4 dostaniemy się już po skoku do R_6 . Aby dotrzeć do podsieci 2, po skoku do R_6 będziemy musieli wykonać kolejny.

Polecenie default-information originate powoduje, że wraz z innymi informacjami, R₅ będzie rozgłaszać domyślną ścieżkę do zewnętrznej sieci. Dzięki temu na przykład dla R₂ mamy:

```
R2# show ip route Codes: R - RIP, * - candidate default R* \qquad 0.0.0.0/0 \ [120/2] \ via \ 192.168.4.6, \ 00:00:17, \ FastEthernet0/0
```

Ostatnim krokiem inicjalizacji routera R_5 jest wskazanie mu listy sieci, z których pakiety ma przepuszczać na zewnątrz. Podajemy bazowy adres akceptowanej podsieci oraz "odwróconą maskę". Jeśli n-ty bit takiej maski ma wartość 0, adres zostanie zaakceptowany tylko wtedy, gdy jego n-ty bit zgadza się z adresem podsieci. Jeśli bit ten ma wartość 1, n-ty bit adresu nie wpływa na jego akceptowalność. W routerze R_5 akceptujemy zatem adresy z zakresu 192.168.X.0 - 192.168.X.255, gdzie $X \in \{1, 2, 3, 4\}$.

```
R5# conf t
R5(config)# access-list 10 permit 192.168.1.0 0.0.0.255
R5(config)# access-list 10 permit 192.168.2.0 0.0.0.255
R5(config)# access-list 10 permit 192.168.3.0 0.0.0.255
R5(config)# access-list 10 permit 192.168.4.0 0.0.0.255
R5(config)# ip nat inside source list 10 interface f0/0 overload
R5(config)# end
```

Pozostałe routery inicjalizujemy podobnie, z pominięciem niektórych elementów obecnych przy R_5 . Trochę inaczej wygląda ustawienie DNS, tutaj informujemy router, który z jego interfejsów będzie źródłem informacji o domenach. Konfigurację wszystkich pozostałych routerów zaprezentujemy na przykładzie R_2 :

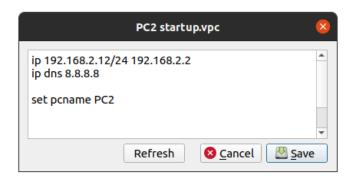
```
R2(config)# int f0/0
R2(config-if)# ip add 192.168.4.2 255.255.255.0
R2(config-if)# no shut
R2(config-if)# end

R2(config)# int f1/0
R2(config-if)# ip add 192.168.2.2 255.255.255.0
R2(config-if)# no shut
R2(config-if)# end

R2(config)# ip domain lookup source-interface f0/0
R2(config)# ip name-server 8.8.8.8

R2(config)# router rip
R2(config)router)# version 2
R2(config-router)# network 192.168.4.0
R2(config-router)# network 192.168.2.0
R2(config-router)# end
```

Urządzenia typu switch służą wyłącznie do unikania kolizji podczas przesyłania pakietów, zatem nie wymagają dodatkowej konfiguracji, pozostaje nam więc tylko przygotowanie komputerów. Ich inicjalizacja jest jednak o wiele mniej skomplikowana. Podajemy urządzeniu nadany mu adres wraz z maską i adresem routera, który łączy je z resztą sieci, jak również adres serwera DNS. Konfiguracja na przykładzie PC₂ została przedstawiona na rysunku 2.



Rysunek 2: Konfiguracja komputera na przykładzie PC₂

Na koniec sprawdzimy jeszcze, czy możemy pingować urządzenia znajdujące się w naszej sieci oraz zewnętrzne serwery – wykorzystamy w tym celu PC₃.

```
PC3> ping google.com
google.com resolved to 216.58.208.206
84 bytes from 216.58.208.206 icmp_seq=1 ttl=50 time=79.639 ms
84 bytes from 216.58.208.206 icmp_seq=2 ttl=50 time=75.320 ms
84 bytes from 216.58.208.206 icmp_seq=3 ttl=50 time=75.728 ms
84 bytes from 216.58.208.206 icmp_seq=4 ttl=50 time=85.654 ms
84 bytes from 216.58.208.206 icmp_seq=5 ttl=50 time=874.995 ms

PC3> ping 192.168.1.11
84 bytes from 192.168.1.11 icmp_seq=1 ttl=62 time=26.461 ms
84 bytes from 192.168.1.11 icmp_seq=2 ttl=62 time=24.543 ms
84 bytes from 192.168.1.11 icmp_seq=3 ttl=62 time=24.955 ms
84 bytes from 192.168.1.11 icmp_seq=4 ttl=62 time=25.283 ms
84 bytes from 192.168.1.11 icmp_seq=5 ttl=62 time=24.540 ms
```

3 Analiza pakietów

Zgodnie z poleceniem, ustawimy nasłuchiwanie na połączeniach $R_5 \leftrightarrow Cloud$, $R_5 \leftrightarrow R_6$ oraz $R_2 \leftrightarrow Switch_2$. Jeśli zrobimy to wystarczająco wcześnie, możemy zauważyć, jak routery wymieniają się między innymi pierwszymi informacjami dotyczącymi tablic routingu. Na przykład komputer PC_1 wysyła zapytanie RIP, a następnie otrzymuje kolejno:

```
IP Address: 192.168.2.0, Metric: 2
IP Address: 192.168.3.0, Metric: 1
IP Address: 192.168.4.0, Metric: 1
oraz
IP Address: 0.0.0.0, Metric: 2
IP Address: 192.168.122.0, Metric: 2
```

Przejdziemy teraz do właściwej części zadania: przeanalizujemy pakiety przemieszczające się przez nasłuchiwane połączenia w wyniku wydania polecenia ping google.com z komputera PC₂. Na wypadek, gdyby w sieci coś się zmieniło, urządzenia co jakiś czas retransmitują swoje informacje o routingu. Celem zwiększenia czytelności, te i inne sygnały niezwiązane z naszym eksperymentem odfiltrujemy w Wiresharku z użyciem polecenia not (rip or loop or cdp or stp or ssdp). Przeanalizujemy podróżujące pakiety w kolejności chronologicznej.

| ${	t Segment}$ | Source | Destination | Prot. | Info |
|--|-------------------|------------------|-------|--|
| $\mathtt{R}_2 \leftrightarrow \mathtt{Sw}_2$ | Private_66:68:01 | Broadcast | ARP | Who has 192.168.2.2? Tell 192.168.2.12 |
| $\mathtt{R}_2 \leftrightarrow \mathtt{Sw}_2$ | ca:02:1c:5b:00:1c | Private_66:68:01 | ARP | 192.168.2.2 is at ca:02:1c:5b:00:1c |

Na początku komputer PC₂ poszukuje urządzenia, które zostało mu przydzielone jako brama wyjścia z lokalnej sieci. Rozprowadza po całej podsieci zapytanie zgodne z protokołem ARP, który umożliwia zamianę adresów warstwy sieci (IP) na adresy fizycznych urządzeń z warstwy łącza danych. W końcu odpowiada mu R₂, transmitując do niego swój adres MAC.

Adres ten był potrzebny komputerowi do wysłania zapytania DNS w celu rozpoznania adresu google.com. Zobaczymy, jak to zapytanie jest propagowane przez naszą sieć.

| Segment | Source | Destination | Protocol | Info |
|---|--------------|--------------|----------|--|
| $R_2 \leftrightarrow Sw_2$ | 192.168.2.12 | 8.8.8.8 | DNS | Standard query 0xe039 google.com |
| $\mathtt{R_5} \leftrightarrow \mathtt{R_6}$ | 192.168.2.12 | 8.8.8.8 | DNS | Standard query 0xe039 google.com |
| $R_5 \leftrightarrow \texttt{Cloud}$ | 192.168.2.12 | 8.8.8.8 | DNS | Standard query 0xe039 google.com |
| $R_5 \leftrightarrow \texttt{Cloud}$ | 8.8.8.8 | 192.168.2.12 | DNS | Response 0xe039 google.com 216.58.209.14 |
| $\mathtt{R}_{5} \leftrightarrow \mathtt{R}_{6}$ | 8.8.8.8 | 192.168.2.12 | DNS | Response 0xe039 google.com 216.58.209.14 |
| $\mathtt{R}_2 \leftrightarrow \mathtt{Sw}_2$ | 8.8.8.8 | 192.168.2.12 | DNS | Response 0xe039 google.com 216.58.209.14 |

Przyjrzymy się teraz dokładniej, jak wyglądają te pakiety na każdym z odcinków. Pomimo, że adresy IP źródła i celu pozostają bez zmian na każdym z badanych odcinków sieci, pakiety różnią się nagłówkami nadanymi przez warstwę łącza danych, na przykład dla sygnału związanego z zapytaniem:

```
R_2 \leftrightarrow Sw_2:
```

Destination: ca:02:1c:5b:00:1c (router R_2) Source: 00:50:79:66:68:01 (komputer PC_2)

 $R_5 \leftrightarrow R_6$:

Destination: ca:01:2d:4d:00:1c (router R_5) Source: ca:04:1c:7b:00:00 (router R_6)

 $R_5 \leftrightarrow Cloud$:

Destination: 52:54:00:2f:b2:0a (interfejs mojej karty sieciowej reprezentowany przez Cloud)

Source: ca:01:2d:4d:00:00 (router R₅)

Po ustaleniu adresu serwera, do którego chce dotrzeć, PC2 rozpoczyna emisję pakietów z programu ping.

| Segment | Source | Destination | Protocol | Info |
|--------------------------------------|---------------|---------------|----------|-------------------------------------|
| $R_2 \leftrightarrow Sw_2$ | 192.168.2.12 | 216.58.209.14 | ICMP | Echo (ping) request id=0xb5a9, |
| | | | | seq=1/256, ttl=64 (reply in 326) |
| $R_5 \leftrightarrow R_6$ | 192.168.2.12 | 216.58.209.14 | ICMP | Echo (ping) request id=0xb5a9, |
| | | | | seq=1/256, ttl=62 (reply in 581) |
| $R_5 \leftrightarrow \texttt{Cloud}$ | 192.168.2.12 | 216.58.209.14 | ICMP | Echo (ping) request id=0xb5a9, |
| | | | | seq=1/256, ttl=61 (reply in 1237) |
| $R_5 \leftrightarrow \texttt{Cloud}$ | 216.58.209.14 | 192.168.2.12 | ICMP | Echo (ping) reply id=0x0400, |
| | | | | seq=1/256, ttl=54 (request in 1236) |
| $R_5 \leftrightarrow R_6$ | 216.58.209.14 | 192.168.2.12 | ICMP | Echo (ping) reply id=0xb5a9, |
| | | | | seq=1/256, ttl=53 (request in 580) |
| $R_2 \leftrightarrow Sw_2$ | 216.58.209.14 | 192.168.2.12 | ICMP | Echo (ping) reply id=0xb5a9, |
| | | | | seq=1/256, ttl=51 (request in 325) |

Ramki warstwy łącza danych przepinane są podobnie, jak miało to miejsce przy pakietach DNS. Możemy zauważyć, że zgodnie z obserwacjami z listy 1, licznik ttl naszych pakietów dekrementowany jest przez każdy skok.

4 Wnioski

Konfiguracja nawet prostej sieci może okazać się dosyć skomplikowana. Sprawne posługiwanie się dokumentacją dostarczoną przez Cisco wymaga od nas przynajmniej podstawowej wiedzy na temat protokołów wykorzystywanych w różnych warstwach. Poprzez eksperymenty z narzędziami takimi jak GNS3 i Wireshark możemy jednak wyrobić sobie pewną intuicję dotyczącą zachodzących mechanizmów i łatwo korygować ewentualne błędy w naszych ustawieniach.