POLITECHNIKA KRAKOWSKA

IM. TADEUSZA KOŚCIUSZKI

WYDZIAŁ FIZYKI MATEMATYKI I INFORMATYKI

KIERUNEK INFORMATYKA

KAROLINA JOPEK

**Problematyka doboru optymalnego protokołu  routingu dla wybranych topologii sieci komputerowych.**

**The issue of selection of the optimal routing protocol for selected**

**computer network topology.**

PRACA INŻYNIERSKA

STUDIA STACJONARNE

Promotor: Dr inż. Mariusz Święcicki

**Kraków 2013**

Spis treści

[Wstęp 4](#_Toc356853057)

[1.1 Cel i zakres pracy 4](#_Toc356853058)

[1.2 Układ pracy 4](#_Toc356853059)

[Podstawowe wiadomości o sieciach komputerowych i protokołach routingu 6](#_Toc356853060)

[2.1 Sieci komputerowe 6](#_Toc356853061)

[2.1.1 Podział sieci 6](#_Toc356853062)

[2.1.2 Topologie Sieci komputerowych 6](#_Toc356853063)

[2.1.3 Zagadnienie routingu 14](#_Toc356853064)

[2.1.4 Routing statyczny 15](#_Toc356853065)

[2.1.5 Routing dynamiczny 15](#_Toc356853066)

[2.2 Omówienie wybranych protokołów routingu dynamicznego 17](#_Toc356853067)

[2.2.1 RIP wersja 1 17](#_Toc356853068)

[2.2.2 RIP wersja 2 19](#_Toc356853069)

[2.2.3 EIGRP 19](#_Toc356853070)

[2.2.4 OSPF 23](#_Toc356853071)

[Opis części praktycznej 27](#_Toc356853072)

[3.0 Model hierarchiczny tworzonej infrastruktury sieciowej **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853073)

[3.0.1 Opis i schemat zaprojektowanej sieci **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853074)

[3.0.2 Opis konfiguracji sprzętu dla poszczególnych protokołów routingu **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853075)

[3.0.3 Badanie czasu osiągania zbieżności sieci **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853076)

[3.0.4 Analiza zachowania sieci w przypadku awarii **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853077)

[3.0.5 Przegląd funkcji umożliwiających ograniczenie zużycia zasobów routera **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853078)

[3.0.6 Przegląd funkcji umożliwiających ograniczenie zużycia zasobów sieci **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853079)

[3.0.7 Podsumowanie **Błąd! Nie zdefiniowano zakładki.**](#_Toc356853080)

[3.1 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu statycznego 27](#_Toc356853081)

[3.1.1 Opis i schemat zaprojektowanej sieci 27](#_Toc356853082)

[3.1.2 Opis konfiguracji sprzętu dla poszczególnych protokołów routingu 28](#_Toc356853083)

[3.1.3 Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego 30](#_Toc356853084)

[3.1.4 Podsumowanie 31](#_Toc356853085)

[3.2 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego RIP w wersji 1. 32](#_Toc356853086)

[3.2.1 Opis i schemat zaprojektowanej sieci 32](#_Toc356853087)

[3.2.2 Konfiguracja sprzętu dla poszczególnych protokołów routingu 33](#_Toc356853088)

[3.2.3 Porównanie czasów działania sieci 36](#_Toc356853089)

[3.2.4 Podsumowanie 37](#_Toc356853090)

[3.3 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego RIP w wersji 2. 38](#_Toc356853091)

[3.3.1 Schemat zaprojektowanej sieci 38](#_Toc356853092)

[3.3.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu 38](#_Toc356853093)

[3.3.3 Porównanie czasów działania sieci 42](#_Toc356853094)

[3.3.4 Podsumowanie 42](#_Toc356853095)

[3.4 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego OSPF. 44](#_Toc356853096)

[3.4.1 Schemat zaprojektowanej sieci 44](#_Toc356853097)

[3.4.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu 45](#_Toc356853098)

[3.4.3 Porównanie czasów działania sieci 49](#_Toc356853099)

[3.4.4 Podsumowanie 50](#_Toc356853100)

[3.5 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego EIGRP. 51](#_Toc356853101)

[3.5.1 Schemat zaprojektowanej sieci 51](#_Toc356853102)

[3.5.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu 52](#_Toc356853103)

[3.5.3 Porównanie czasów działania sieci 53](#_Toc356853104)

[3.5.4 Podsumowanie 56](#_Toc356853105)

[Wnioski końcowe 57](#_Toc356853106)

[Spis rysunków, tabel, listingów 59](#_Toc356853107)

[Spis załączników 60](#_Toc356853108)

[Bibliografia 60](#_Toc356853109)

**1. Wstę**p

W dzisiejszym świecie sieci komputerowe odgrywają bardzo ważną rolę ż życiu człowieka. Spotykamy się z nimi na każdym kroku. Potrzebują ich zarówno duże korporacje , małe firmy jak i typowe gospodarstwa domowe, w których jest wiele urządzeń połączonych w jedną sieć.

Powstają sieci bardzo rozbudowane, które muszą w swojej strukturze obsłużyć wiele różnych usług i skomunikować wiele różnych urządzeń tworzących daną topologię. Aby tego dokonać potrzebne jest stworzenie odpowiedniego środowiska, które sprosta tym wymaganiom , jak również konieczne jest zastosowanie odpowiednich technik , które będą wstanie pokierować całym ruchem w sieci.

Opisanym powyżej wymaganiom są wstanie sprostać protokoły routingu, które w zależności od ich rodzaju poradzą sobie z tymi wymaganiami.

# 

# **1.1 Cel i zakres pracy**

Celem niniejszej pracy jest przegląd wybranych protokołów routingu dynamicznego pod względem: czasu osiągania zbieżności sieci, skalowalności sieci, mechanizmów niezawodności, funkcji umożliwiających ograniczenie zużycia zasobów routera lub zasobów sieci. Zostanie ona podzielona na część teoretyczną i praktyczną. W części teoretycznej znajdą się podstawowe informacje o topologiach sieci komputerowych jak również poruszone zostanie zagadnienie routingu. Część praktyczną natomiast stanowić będzie analiza porównawcza wybranych protokołów routingu.

# 

# 1.2 Układ pracy

Poniższa praca składa się 3 głównych rozdziałów: wstępu, podstawowych wiadomości o sieciach komputerowych i protokołach routingu oraz opisu części praktycznej pracy.

Pierwsze dwa rozdziały mają charakter teoretyczny. W rozdziale II opisano podstawowe zagadnienia dotyczące sieci komputerowych, niezbędne do zrozumienia zasady funkcjonowania protokołów routingu. W jego skład wchodzi także dokładne omówienie użytych w projekcie protokołów routinu- statycznego, RIP w wersji 1, RIP w wersji 2, EIGRP, OSPF.

Rozdział III ma charakter praktyczny. Zawiera on opis i schemat zaprojektowanej sieci komputerowej, jak również opisy konfiguracji poszczególnych routerów, dla każdego z analizowanych protokółów routingu. Kolejne podpunkty tego rozdzialu stanowią analize omawianych protokołów routingu pod względem: czasu osiągania zbieżności , zachowania sieci w przypadku awarii, funkcji umożliwiających ograniczenie zużycia zasobów routera i sieci.

Na samym końcu przedstawione zostaną wnioski i przemyślenia dotyczące problematyki wyboru optymalnego protokołu routingu dla danej topologii sieci komputerowej.

2. Podstawowe wiadomości o sieciach komputerowych i protokołach routingu

# 2.1 Sieci komputerowe

2.1.1 Podział sieci

Sieci komputerowe można podzielić na kilka kategorii, w zależności od rozpatrywanego kryterium podziału.

Ze względu na zasięg wyróżniamy:

* sieci rozległe (WAN- Wide Area Network)
* sieci lokalne (LAN- Local Area Network)

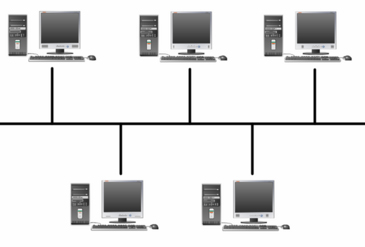
Ze względu na medium transmisyjne:

* Sieci bezprzewodowe
* Sieci przewodowe

2.1.2 Topologie Sieci komputerowych  
 Topologia sieci jest to zestaw zasad łączenia wszystkich elementów sieci komputerowej oraz reguł komunikacji przez różnego rodzaju medium transmisyjne. Możemy wyróżnić podział na topologie fizyczną i logiczną sieci komputerowej, związany z jej konstrukcją. Prawidłowy dobór topologii sieci w procesie jej projektowania decyduje o jej przyszłej niezawodności.   
  
**Topologia fizyczna** opisuje sposoby fizycznej realizacji łączenia ze sobą komputerów i jest ściśle powiązana z topologią logiczną.

a) **Topologia magistrali** (ang. *bus topology)*

W topologii tej wszystkie urządzenia połączone są jednym przewodem (zwykle kablem koncentrycznym), który pełni rolę łącza. Kabel ten ma nadaną przez IEEE[[1]](#footnote-1) kategorie 802.3 10b2 (10 base 2). Sieci 10b2 zazwyczaj przesyłają dane z przepustowością 4 Mb/s na odległości nie przekraczające 185 metrów. Oba końce przewodu głównego, zwanego magistralą, są zakończone opornikami ograniczającymi o wartości 50Ω, nazywanymi również terminatorami. Chronią one przed odbiciami sygnału. Kiedy komputer wysyła sygnał, rozchodzi się on w przewodzie automatycznie w obu kierunkach. Gdyby sygnał nie napotkał na swojej drodze opornika, to dobiegłby on do końca przewodu głównego, gdzie zmieniłby kierunek. Mogłoby to doprowadzić do zablokowania wszystkich dostępnych szerokości pasma i uniemożliwić wysyłanie sygnałów pozostałym klientom w sieci. [3]

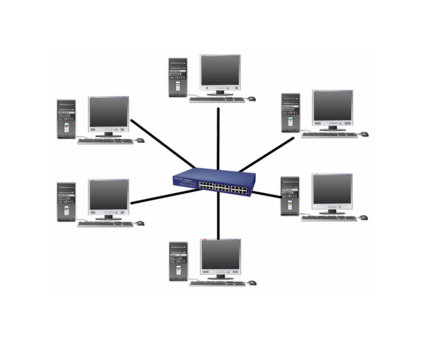
  
Rysunek 1 Topologia magistrali [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety magistrali:** | **Wady magistrali:** |

|  |  |
| --- | --- |
| - małe zużycie kabla  - prosta instalacja  - niska cena instalacji  - prostota w wykrywaniu usterek - bardzo prosta rozbudowa sieci  - każdy komputer jest podłączony tylko do   jednego kabla  - awaria komputera nie powoduje   unieruchomienia całej sieci | - konkurencja o dostęp, wszystkie komputery   muszą dzielić się przewodem.  - w przypadku przerwy w kablu żaden klient nie   jest zdolny do komunikacji.  -ograniczenia w odległości i przepustowości. - konieczność zachowania pewnej odległości   między punktami przyłączenia poszczególnych   stacji, ze względu na możliwość wystąpienia   zakłóceń sygnałów. |

**b) Topologia gwiazdy**

W strukturze tej wszystkie klienty łączą się z centralnym urządzeniem, którym zwykle jest koncentrator lub przełącznik. Urządzenie to przejmuje transmisje od nadawcy i przekierowuje dane do odbiorcy. Topologia ta została sklasyfikowana przez IEEE jako 802.3 10bT. Pozwala ona przesyłać dane z prędkością do 1 Gb/s. Natomiast maksymalna odległość pomiędzy komputerem, a urządzeniem centralnym jest ograniczona do 100 metrów, jednak może ona zostać zwiększona poprzez zastosowanie regeneratorów. Topologie te stały się dominujące we współczesnych sieciach LAN. Są one stosunkowo tanie oraz dość łatwe w wykonaniu. [3]



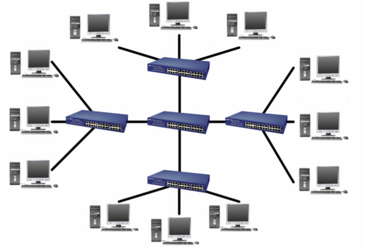
Rysunek Topologia gwiazdy [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety topologii gwiazdy:** | **Wady topologii gwiazdy:** |

|  |  |
| --- | --- |
| - łatwa konserwacja i lokalizacja uszkodzeń  - prosta rekonfiguracja  - proste i szybkie oprogramowanie użytkowe   sieci  - centralne sterowanie i centralna programowa   diagnostyka sieci  - możliwe wysokie szybkości transmisji | -duża liczba kabli  - wszystkie maszyny wymagają podłączenia   wprost do głównego komputera  - ograniczona możliwość rozbudowy sieci  - działanie sieci zależy od sprawności komputera   centralnego  - ograniczenie odległości komputera od huba  - w przypadku awarii huba przestaje działać cała   sieć. |

**c) Topologia rozszerzonej gwiazdy**

W tej topologii każde z urządzeń końcowych działa jako urządzenie centralne dla własnej topologii gwiazdy. Pojedyncze gwiazdy połączone są przy użyciu [koncentratorów](http://pl.wikipedia.org/wiki/Koncentrator_sieciowy) lub [przełączników](http://pl.wikipedia.org/wiki/Prze%C5%82%C4%85cznik_sieciowy). Topologia ta ma charakter hierarchiczny i może być konfigurowana w taki sposób, aby ruch pozostawał lokalny. Jest ona stosowana głównie w przypadku rozbudowanych sieci lokalnych oraz sieci kampusowych.



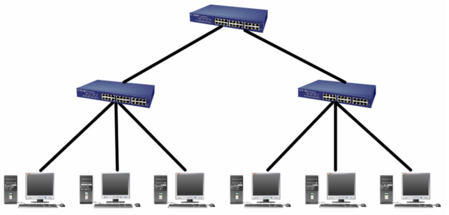
Rysunek Topologia rozszerzonej gwiazdy [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety rozszerzonej gwiazdy** | **Wady rozszerzonej gwiazdy** |

|  |  |
| --- | --- |
| - przejrzystość konstrukcji,  - praktycznie brak możliwości na awarie całej   sieci  - pozwala na stosowanie krótszych przewodów. - ogranicza liczbę urządzeń, które muszą być   podłączone z centralnym węzłem. | - Wysoki koszt związany z zakupem   okablowania oraz dodatkowych   koncentratorów. |

**d) Topologia drzewa (hierarchiczna)**

Topologia hierarchiczna jest bardzo podobna do topologii rozszerzonej gwiazdy jednak różni się sposobem działania. Jest ona utworzona z wielu [magistrali liniowych](http://pl.wikipedia.org/wiki/Topologia_liniowa), które są połączone łańcuchowo. W topologii tej urządzenia aktywne oprócz regeneracji sygnału, pełnią rolę urządzeń sterujących dostępem do sieci. Topologia hierarchiczna przypomina strukturę drzewa, od którego odchodzą gałęzie. Budowa takiej topologii polega na tym, iż posiadamy jeden główny koncentrator, następnie od niego odchodzą kable do kolejnych koncentratorów oraz stacji roboczych. Natomiast od tych nowych koncentratorów odprowadzone są kolejne kable do kolejnych koncentratorów. W efekcie tworzone są w ten sposób kolejne poziomy drzewa. Na końcu takiego drzewa znajdują się pojedyncze terminale (urządzenia) podłączane do magistral.



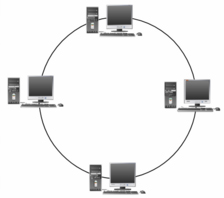
Rysunek 4 Topologia hierarchiczna [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety topologii drzewa** | **Wady topologii drzewa** |

|  |  |
| --- | --- |
| - prosta rozbudowa sieci poprzez dodawanie   rozgałęźników  - łatwa rekonfiguracja sieci  - sieć zwykle może przetrwać uszkodzenie   komputera lub kabla   -łatwa lokalizacja uszkodzeń. | - duża liczba kabli  - zależność pracy sieci od głównej magistrali. |

**e) Topologia pierścienia**

Topologia pierścieniowa jest często stosowana przy łączeniu komputerów ze sobą za pomocą kabla światłowodowego. W topologii tej każdy przyłączony do sieci host ma dwa połączenia- po jednym z każdym swoim najbliższym sąsiadem. Połączenie takie tworzy fizycznie pierścień. Dane przesyłane są wokół pierścienia w jednym kierunku. Aby móc umieścić dane w sieci, klient musi posiadać żeton (ang. token) umożliwiający dostęp do sieci. W sieci dostępny jest tylko jeden żeton i przekazywany jest on w logicznym pierścieniu. Topologia ta jest stosowana np. w sieciach Token Ring, FDDI.



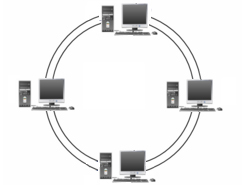
Rysunek 5 Topologia pierścienia [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety topologii pierścienia** | **Wady topologii pierścienia** |

|  |  |
| --- | --- |
| - małe zużycie kabla  - możliwość zastosowania światłowodów  - możliwe są wysokie osiągi sieci, gdyż każdy   kabel łączy dwa konkretne komputery | - awaria pojedynczego kabla lub komputera   powoduje przerwanie pracy całej sieci jeśli nie  jest zainstalowany dodatkowy sprzęt  - złożona diagnostyka sieci  -·trudna lokalizacja uszkodzeń  -·trudna rekonfiguracja sieci  -·problematyczna rozbudowa sieci, jeśli   w pierścieniu jest wiele stacji |

**f) Topologia podwójnego pierścienia**

Topologia podwójnego pierścienia jest odmianą topologii pierścienia. Działa ona na takiej samej zasadzie, co sieć opierająca się na topologii pierścienia. Różnica polega na dodaniu dodatkowego pierścienia łączącego te same urządzenia. W danej chwili działa tylko jeden pierścień. Drugi pierścień stanowi po prostu rolę kabla zapasowego, w razie awarii. Takie rozwiązanie umożliwia podtrzymanie działania sieci w przypadku awarii jednej z jej części.



Rysunek Topologia podwójnego pierścienia.

Opracowanie własne na podstawie [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety topologii podwójnego pierścienia** | **Wady topologii podwójnego pierścienia** |

|  |  |
| --- | --- |
| -·małe zużycie kabla  -·możliwość zastosowania światłowodów  -·możliwe są wysokie osiągi sieci, gdyż każdy   kabel łączy dwa konkretne komputery | - złożona diagnostyka sieci  - trudna lokalizacja uszkodzeń  - trudna rekonfiguracja sieci  - problematyczna rozbudowa sieci, jeśli   w pierścieniu jest wiele stacji |

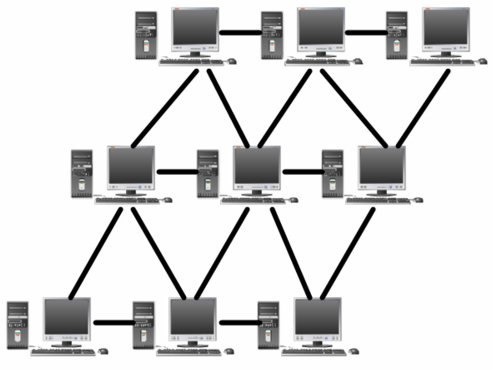
**g) Topologia siatki** (oczkowa)

W topologii siatki każdy host ma własne bezpośrednie połączenie z wszystkimi pozostałymi komputerami. Topologia ta bardzo przypomina pajęczynę . Sieć ta charakteryzuje się brakiem wymiany danych pomiędzy poszczególnymi komputerami, komunikacja następuje poprzez bezpośrednie połączenie.

Wyróżniamy dwa typy sieci opartych na topologii siatki:

* **pełna siatka** (*ang. Full Mesh*)- każdy węzeł sieci ma fizyczne, albo wirtualne połączenie z każdym innym węzłem,
* **częściowa siatka** (*ang. Partial Mesh*)- węzły mają różną ilość połączeń sieciowych do innych węzłów

Na podobnej zasadzie jest zbudowana cała sieć internetowa. Istnieje bardzo duża liczba ścieżek, które teoretycznie prowadzą do każdego miejsca w sieci.



Rysunek Topologia siatki [13]

|  |  |
| --- | --- |
| **Zalety topologii siatki** | **Wady topologii siatki** |

|  |  |
| --- | --- |
| - wysoka prędkość transmisji  - odporność na uszkodzenia (niezawodność).  - brak kolizji  - przesyłanie danych wieloma ścieżkami | - wysokie koszty urządzeń sieciowych oraz   okablowania  - skomplikowana budowa  - kłopotliwą rozbudowa |

**Topologia logiczna** określa standardy umożliwiające bezbłędną komunikację poszczególnych komputerów w sieci. Jest ona zdefiniowana przez standard IEE (Institute of Electrical and Eletronics). W topologi logicznej możemy jeszcze wyróżnić:

**Topologia rozgłaszania** – polega na wysyłaniu przez host danych, do wszystkich hostów podłączonych do medium. Kolejność korzystania z medium okreslona jest wg reguły „kto pierwszy wyśle, pierwszy zostanie obsłużony” (ang. first come, first serve). Siecią wykorzystującą tą topologie jest Ethernet.

* [IEEE 802.3](http://pl.wikipedia.org/wiki/Ethernet) – 10 Mb Ethernet
* [IEEE 802.3u](http://pl.wikipedia.org/wiki/Fast_Ethernet) – 100 Mb Ethernet
* [IEEE 802.3x](http://pl.wikipedia.org/w/index.php?title=IEEE_802.3x&action=edit&redlink=1) – Full Duplex Ethernet
* [IEEE 802.3z](http://pl.wikipedia.org/w/index.php?title=IEEE_802.3z&action=edit&redlink=1) – 1 Gb Ethernet

**Topologia przekazywania tokenu (żetonu)** - polega na kontrolowaniu dostępu do sieci poprzez przekazywanie elektronicznego tokenu. Host posiadający w danym momencie token może skorzystać z medium. Gdy nie ma on aktualnie zadań, przekazuje token kolejnemu hostowi i cały cykl się powtarza.

* [IEEE 802.5](http://pl.wikipedia.org/wiki/Token_ring) – Token ring
* [IEEE 802.6](http://pl.wikipedia.org/w/index.php?title=IEEE_802.6&action=edit&redlink=1) – Sieci metropolitalne (MAN)
* [FDDI](http://pl.wikipedia.org/wiki/FDDI)

2.1.3 Zagadnienie routingu

Termin routingu , nazywany inaczej trasowaniem, posiada wiele znaczeń w zależności od kategorii, w której go rozpatrujemy. W informatyce routing odnosi się do sposobu wyznaczania drogi lub trasy, prowadzącej wysyłane dane do miejsca przeznaczenia. Żaden z hostów w sieci nie ma wpływu na przebieg całej trasy pakietu danych przesyłanego przez sieć. Za wyznaczanie tych tras w sieciach informatycznych odpowiedzialne są kolejne routery w sieci. Router podejmuje decyzje bazując na adresie IP hosta docelowego zawartym w pakiecie. Wszystkie urządzenia na całej drodze pakietu używają tego adresu IP, aby przesłać dane we właściwe miejsce. Aby router podejmował właściwe decyzje musi nauczyć się jaka jest trasa do odległej sieci. Routery są w stanie przeprowadzać routing na dwa podstawowe sposoby. Jednym ze sposobów jest wykorzystywanie wcześniej zaprogramowanych statycznych tras. Taką formę nazywamy routingiem statycznym. Innym rozwiązaniem jest zastosowanie routingu dynamicznego, który opiera się na dynamicznym obliczaniu tras z wykorzystaniem jednego z dynamicznych protokołów routingu (zagadnienie to omówię dokładniej w dalszej części pracy).

2.1.4 Routing statyczny

Routing statyczny jest najprostszą forma trasowania. Konfiguracja routingu statycznego polega na ręcznym statycznym wprowadzaniu przez administratora tras definiujących routing. Router, który jest zaprogramowany na routing statyczny przesyła pakiety poprzez ściśle ustalone porty. Podczas tworzenia tras wymagane jest tylko podanie adresu sieci docelowej i interfejsu routera, przez który ma zostać wysłany pakiet. Router nie musi nawet podejmować prób odnalezienia dostępnych tras, ani uzyskiwać o nich informacji. W dużej sieci ręczne utrzymywani tablic routingu wymaga bardzo dużej ilości poświęconego czasu, gdyż każda zmiana w topologii sieci, czy też jej uszkodzenie, wymaga dokonania zmian w konfiguracji routingu. W małych sieciach, konfiguracja statycznego routingu wymaga mniejszego nakładu pracy administratora. Zaletą takiej formy trasowania jest większa wydajność zasobów, jak również wykorzystywanie mniejszej szerokości pasma transmisji. Statyczny routing wymaga znacznie mniej pamięci, gdyż nie są marnowane cykle procesora na obliczanie tras wędrówki pakietów danych. Jednak mimo swoich zalet, routing statyczny posiada wiele ograniczeń, stąd tez nawet w sieciach, gdzie jest planowany do wdrożenia, najczęściej współdziała z routingiem dynamicznym. [4]

2.1.5 Routing dynamiczny

Routingiem dynamicznym możemy nazwać zestaw komunikatów, procesów i algorytmów,

służących do komunikacji między routerami, pozwalających na wymianę informacji o sieciach

między routerami oraz umożliwiających budowanie tablicy routingu routerów [6].

Routing dynamiczny umożliwia wymianę danych o aktualnych trasach i ich stanie pomiędzy routerami. Protokoły routingu dynamicznego wyznaczają najlepszą drogę do celu, jak również ustalają nową drogę (w sytuacji gdy na przykład zmieni się topologia sieci lub ulegnie ona awarii), co pozwala na bieżące reagowanie na zachodzące zmiany w sieci. Każdy router podczas uruchamiania wie tylko o jednej sieci. Następnie ogłasza on innym routerom do niego podłączonym to, co wie, inne routery natomiast odpowiadają tym co one wiedzą.[6]

Protokoły routingu możemy podzielić ze względu na:

* obszar działania:
* wewnętrzne (Interior Gateway Protocols - IGP). Działają one wewnątrz sieci lokalnych, są proste i mało obciążają routery. Zaliczamy do nich - RIP1, RIP2, EIGRP, OSPF.
* zewnętrzne (Exterior Routing Protocols - EGP). Działają na zewnątrz sieci lokalnych. W tej kategorii wyróżniamy BGP.
* sposób działania/stosowany algorytm :
* protokoły typu dystans-wektor (Distance Vector) - nawołują każdy router sąsiadujący do przesłania całej lub części swojej tablicy routingu. Protokoły bazują na znalezieniu dystansu, czyli liczby skoków i wektora, właściwego kierunku do celu. Przykładami tego typu są protokoły RIP i EIGRP
* protokoły stanu łącza (Link State) - wysyłają informacje o trasach do wszystkich routerów tworząc w ten sposób mapę całej sieci. Osiągane jest to poprzez wymianę tzw. LSA (ang. link-state advertisements) z innymi routerami w sieci. Przykładem tego typu protokołów jest OSPF
* hybrydowe protokoły routingu- mają cechy zarówno protokołów wektora odległości jak i stanu łącza. Przykładem tego typu protokołu jest EIGRP.
* wykorzystanie maski sieci:
* Routing klasowy - informacja o masce sieci nie jest rozsyłana między routerami. Klasa sieci rozpatrywana jest według danego adresu IP
* Routing bezklasowy - informacja o masce sieci jest rozsyłana przez routery

2.2 Omówienie wybranych protokołów routingu dynamicznego

2.2.1 RIP wersja 1

Routing Information Protocol jest jednym z najstarszych protokołów routingu, który do obliczania tras wykorzystuje algorytmy distance-vector. Został zaprojektowany z myślą o małych sieciach o nieskomplikowanej topologii. Standard protokołu RIP jest opisany w dokumentach RFC1058 i 1723 (RFC[[2]](#footnote-2) 1058 opisuje pierwszą implementację protokołu, natomiast RFC 1723 jego zaktualizowaną wersję).

**Działanie** Protokół RIP wykorzystuje 2 typy komunikatów tj. komunikaty żądania i odpowiedzi. Interfejs na którym został skonfigurowany omawiany protokół, zaraz po uruchomieniu wysyła komunikat ‘żądanie’ do wszystkich swoich sąsiadów, wymagając od nich aby wysyłali swoje pełne tablice routingu. Każdy sąsiad mający włączony protokół routingu RIP odsyła komunikat ‘odpowiedź’. Router odbierając odpowiedzi , ocenia każdy wpis trasy. W sytuacji gdy dany wpis trasy jest nowy, trasa ta jest instalowana w tablicy routingu routera. Jeżeli natomiast trasa ta znajduje się już w tablicy, jednak w nowym wpisie liczba skoków jest mniejsza, to wpis zostaje aktualizowany. Komunikacja polega na wysyłaniu przez routery, z wszystkich interfejsów z protokołem RIP, aktualizacji z własną tablica routingu. Routery RIP wysyłają pełne tablice routingu co 30 sekund. Umożliwia to informowanie sąsiadów RIP o wszystkich aktualnych trasach.

Jedyną metryką protokołu RIP jest liczba skoków. Gdy osiąga ona wartość 16 skoków, oznacza to, że trasa jest nieosiągalna. Stad też łatwo zauważyć, że protokółu RIP można używać tylko w sieciach, w których pomiędzy dwiema dowolnymi sieciami jest maksymalnie 15 routerów.

**Format komunikatu**

Protokół RIP nie ma własnego protokołu warstwy transportowej. Komunikaty RIP są enkapsulowane w segmencie pakietu UDP. Zarówno portem źródłowym, jak i docelowym jest port 520. Informacje przenoszone przez ten protokół, wysyłane są na adres rozgłoszeniowy 255.255.255.255. Sam pakiet został przedstawiony na poniższym rysunku:



Rysunek . Opis nagłówka protokołu RIPv1 [14]

* **Pole komendy**- wskazuje czy pakiet został wygenerowany jako odpowiedź, czy żądanie.
* **Pole numeru wersji-** Zawiera wersję RIP, która została wykorzystana do wygenerowania pakietu RIP.
* **Pola zerowe-** poczatkowo puste pola zostały dodane z myślą z obsłudze większej przestrzeni adresowej w przyszłości Mają zapewniać większa kompatybilność ze starszymi protokołami podobnymi do protokołu RIP.
* **Pole AFI-** określa rodzinę adresów reprezentowaną przez pole adresu IP.
* **Pole adresu IP-** zawiera adres sieciowy, który może być adresem hosta, sieci, czy też bramy domyślnej.
* **Pole metryki**-zawiera licznik metryk pakietu. Wartość ta wzrasta przy każdym kolejnym przejściu przez router.

**Cechy protokołu RIP**

* Łatwy do skonfigurowania i wdrożenia
* Nie obsługuje VLSM ani CIDR
* Nie wysyła i nie odbiera informacji o masce podsieci
* Nie obsługuje uwierzytelniania
* Jako jedynej metryki przy wyborze drogi używa liczby skoków
* Niemożność przeskalowania go do użytku w dużych lub bardzo dużych intersieciach
* Stosuje aktualizacje niewyzwalane (czasowe)

2.2.2 RIP wersja 2

Jest ulepszoną wersją protokołu RIP. Format RIPv2 został opracowany na początku lat 90-tych XX w jako modyfikacja szeroko stosowanego protokołu RIPv1. Pierwsza wersja protokołu posiadała kilka wad, które ograniczały jego zastosowanie. Poprawiona wersja protokołu usuwa niektóre z tych ograniczeń.

**Elementy wyróżniające protokół RIP ver 2:**

-obsługuje routing bezklasowy

-umożliwia wysyłanie w aktualizacja routingu adresów następnego skoku

- umożliwia wysyłanie aktualizacji przy użyciu adresów grupowych

- udostępnia opcjie uwierzytelniania

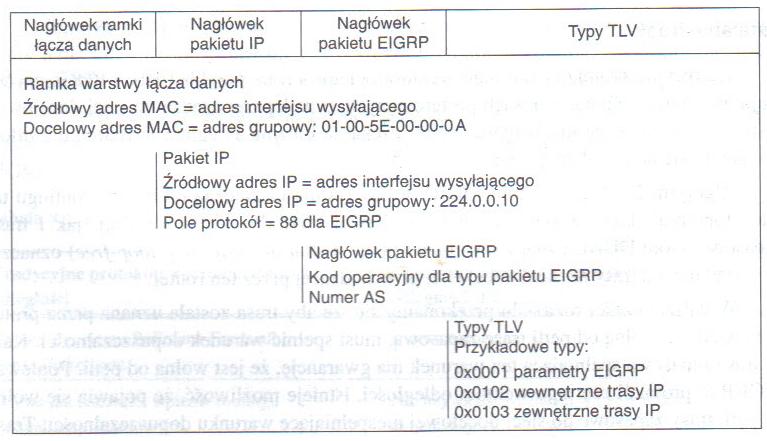
- pozwala na przenoszenie informacji o masce podsieci, co umożliwia zastosowanie techniki   
 VLSM[[3]](#footnote-3)

2.2.3 EIGRP

EIGRP (ang. Enhanced Interior Gateway Routing Protocol). jest protokołem bezklasowym routingu wektora odległości. Stanowi rozwinięcie protokołu IGRP obsługującego jedynie sieci klasowe. Protokół ten został wprowadzony w 1992r przez firmę Cisco. Jedynie routery Cisco obsługują ten protokół.

W przeciwieństwie o protokołu RIP, EIGRP nie wysyła okresowych aktualizacji, a jedynie aktualizacje częściowe i ograniczone. Oznacza to, że zawierają one tylko informacje o zmianie trasy i wysyłane są tylko do tych routerów, których ta zmiana dotyczy. Do monitorowani stanu połączenia EIGRP używa lekkiego protokołu hello. Router zakłada, że dopóki otrzymuje pakiety „Hello” od znanych sąsiadujących urządzeń, to sąsiedzi oraz obsługiwane przez sąsiadów trasy funkcjonują prawidłowo. Zjawisko to nazywane jest relacją przylegania.

**Format pakietu EIGRP**



Rysunek Format nagłówka EIGRP [6]

**Typy pakietów EIGRP**

Do utrzymywania tabel i nawiązywania relacji z sąsiednimi routerami protokół EIGRP wykorzystuje różne rodzaje pakietów:

W systemie działania protokołu EIGRP wyróżniamy 5 rodzajów pakietów:

* hello
* potwierdzenie (Acknowledgment)
* aktualizacja (Update)
* zapytanie (Query)
* odpowiedź (Reply)

**Pakiety hello** służą do wykrywania sąsiednich routerów i do tworzenia między nimi relacji sąsiedzkich. Routery EIGRP wysyłają pakiety Hello co 5 sekund na adres grupowy 224.0.0.10. Jeżeli router EIGRP nie otrzyma pakietu od sąsiada w określonym czasie, traktuje to jakby urządzenie to nie działało. W tym momencie algorytm DUAL zaczyna sprawdzanie tablicy routingu.

P**akiety potwierdzeń** (ang. acknowledgment) – są to pakiety „Hello”, które pozbawione sa danych. Rozsyłane są pojedynczo jako potwierdzenie odbiorcy. Umożliwia to gwarantowaną komunikację między hostami EIGRP. Potwierdzenia takie mogą być dołączane do innych typów pakietów EIGRP, takich jak pakiety odpowiedzi

**Pakiety aktualizacyjne** (ang. update) używane są w sytuacji, gdy router wykryje nowe urządzenie sąsiednie oraz w przypadku wykrycia zmian w topologii. Routery EIGRP wysyłają wtedy do takiego routera pakiety aktualizacyjne w trybie transmisji pojedynczej (unicast), które umożliwią mu uzupełnienie tablicy topologii lub wysyłany jest do wszystkich sąsiadów pakiet, w trybie multiemisji (multicast), z informacją o zaistniałej zmianie w topologii.

**Pakiety zapytań** ( ang. query) – są to pakiety z konkretnym zapytaniem wysyłanym do jednego lub wszystkich sąsiednich routerów.

**Pakiety odpowiedzi** (ang. reply) – to pakiety odpowiadające na pakiety zapytań. Pakiety odpowiedzi zawsze mają charakter transmisji pojedynczej

**Metryka protokołu EIGRP**

Metryka protokółu EIGRP używana do wyznaczania najlepszej trasy jest bardzo złożona.

Do obliczania metryki protokołu EIGRP mogą być wykorzystane:

* szerokość (przepustowość) pasma,
* opóźnienie,
* niezawodność,
* obciążenie łącza.

Przy założeniu, że do obliczania metryki będziemy wykorzystywać wszystkie wartości, równanie na obliczenie metryki EIGRP będzie miało postać:

\**Gdzie wartości od K1 do K5 oznaczają wagi metryki EIGRP*

Rysunek Pełny złożony wzór metryki EIGRP.

Opracowanie własne na podstawie [6]

W praktyce, domyślnie używane są tylko szerokość pasma i opóźnienie, a obliczenia polegają na dodaniu najwolniejszego pasma do sumy opóźnień interfejsów wyjściowych z routera do sieci docelowej:

Rysunek 11 Domyślny złożony wzór metryki EIGRP.

Opracowanie własne na podstawie [6]

Wartości domyślne:

K1 (szerokość pasma)=1

K2 (obciążenie)=0

K3 (opóźnienie)=1

K4 (niezawodność)= 0

K5 (niezawodność)= 0

**Algorytm DUAL**

Algorytmem używanym przez protokół EIGRP jest algorytm DUAL- DiffusingUpdate Algorithm. Pętle routingu, nawet tymczasowe, mogą mieć niekorzystny wpływ na wydajność sieci, a głównym zadaniem tego algorytmu jest zapobieganie tworzeniu się pętli. Jego działanie polega na nadzorowaniu śledzenia wszystkich tras rozgłaszanych przez routery. DUAL wykorzystuje trzy oddzielne tabele dla obliczenia trasy. Tabele te są tworzone na podstawie informacji wymienianych między routerami. Wybrane ścieżki nie mogą tworzyć pętli routingu i musza posiadać najniższy   
koszt. Takie trasy umieszczane są przez protokół DUAL w tablicy routingu i wykorzystywane są w przesyłaniu datagramów. Ze względu na fakt, iż przeliczenia DUAL mogą być dużym obciążeniem dla procesora, należy ich unikać kiedy jest to tylko możliwe. Z tego powodu algorytm tworzy również listę zapasowych tras wolnych od pętli. W sytuacji, gdy podstawowa trasa w tablicy routingu zawiedzie, natychmiast umieszczana jest najlepsza trasa zapasowa.

**Cechy protokołu EIGRP**

* własnościowy protokół routingu Cisco
* prosty w konfiguracji
* obsługuje VLSM protokół CIDR
* krótki czas konwergencji.
* Używa złożonej metryki
* nie używa liczników wstrzymania jak RIP i IGRP
* używa algorytmu DUAL
* może działać jak protokół łącze stan, pozostając protokołem routingu wektora odległości
* aktualizacje z ograniczeniami
* tworzenie przyległości
* tablice sąsiadów i topologii

2.2.4 OSPF

OSPF ang. Open Shortest Path First, podobnie jak RIP oraz EIGRP jest protokołem  wewnątrzdomenowym- typu Interior Gateway Protocol (IGP). Jest to protokół bezklasowego routingu łacze-stan. Protokół ten został opracowany na przełomie lat 80-tych i 90-tych XXw. jako protokół otwarty niezależny od producenta.

W przeciwieństwie do protokołu RIP, OSPF charakteryzuje się dobrą skalowalnością, wyborem optymalnych ścieżek i brakiem ograniczenia skoków powyżej 15 oraz przyspieszoną zbieżnością. Przeznaczony jest dla sieci posiadających do 500 routerów w wyznaczonym obszarze trasowania.

**Typy pakietów OSPF**

Routery korzystające z tego protokołu porozumiewają się ze sobą za pomocą pięciu komunikatów:

* Hello – pakiety hello służa do nawiązywania i utrzymywania relacji sąsiedzkich, czyli przyległości z innymi routerami OSPF.
* DBD (ang.database descriptions) – opis przechowywanych baz danych. Pakiet zawiera skróconą listę bazy danych lącze-stan routera wysyłającego. Wykorzystywany on jest również przez routery odbierające do sprawdzania lokalnej bazy danych łącze-stan.
* LSR (ang. requests link-state) –routery odbierające, wysyłając żądanie LSR mogą żądać dodatkowych informacji o dowolnym wpisie z opisu DBD.
* LSU (ang. updates link-state )– pakiety aktualizacji stanów połączeń. Używane są do odpowiadania na LSR i ogłaszania nowych informacji.
* LSAck (ang. acknowledgments links-state)– pakiety potwierdzenia stanów połączeń. Router po odebraniu pakietu LSU, wysyła pakiet LSAck, w celu potwierdzenia odbioru pakietu LSU.

**Algorytm OSPF**

Każdy router OSPF prowadzi bazę danych łacze-stan, która zawiera wszystkie ogłoszenia LSA odebrane od pozostałych routerów. Po odebraniu przez router OSPF wszystkich ogłoszeń LSA i zbudowaniu lokalnej bazy danych łącze-stan, wykorzystywany jest algorytm SPF (shortest path first) w celu utworzenia drzewa SPF. Drzewo służy do zapełnienia tablicy routingu IP najlepszymi drogami do każdej sieci   
 **Algorytm SPF** określa najlepszą trasę- czyli taką która ma najniższy koszt (metrykę). Algorytm przedstawia sieć jako zespół węzłów połączonych przez łącza punkt-punkt. Każde łącze ma przypisany koszt. Każdy węzeł ma określoną nazwę i dysponuje pełną wiedzą na temat wszystkich łączy. Oznacza to, ze znana jest pełna informacja o topologii fizycznej. Wszystkie bazy danych stanów łączy znajdujące się w danym obszarze są takie same. Po odebraniu zmian wprowadzonych w bazie danych stanu łączy, tabela routingu jest obliczana ponownie. Obliczone przez algorytm SPF trasy są zawsze wolne od pętli. Algorytm SPF wyznacza topologię pozbawioną zapętleń, używając konkretnego węzła jako punktu początkowego i odwołuje się do posiadanych informacji o przyległych węzłach.

**Metryka OSPF**

Metryką stosowaną przez protokół OSPF jest koszt. Dokument RFC 2328 definiuje koszt w następujący sposób:  
Koszt jest związany ze stroną wyjściową każdego interfejsu routera. Może on zostać skonfigurowany przez administratora systemu (dokument nie precyzuje, jakich wartości należy używać do ustalenia kosztu).  
  
 System Cisco IOS jako kosztu używa łącznej szerokości pasma sieciowych interfejsów wyjściowych z routera do sieci docelowej, [6] zgodnie z poniższym wzorem :

Rysunek 12 Koszt OSPF.

Opracowanie własne na podstawie [6]

Koszt jest metryką opartą na przepustowości. Interfejsy z większą szerokością pasma mają niższy koszt.

|  |  |
| --- | --- |
| **Typ interfejsu** | **s=koszt** |
| Fast Ethernet i szybsze |  |
| Ethernet |  |
| E1 |  |
| T1 |  |
| 128 kb/s |  |
| 64 kb/s |  |
| 56 kb/s |  |

Tabela Wartości kosztów OSPF w systemie Cisco w zależności od typu interfejsu.

Opracowanie własne na podstawie [6].

**Cechy protokołu OSPF**

Protokół OSPF ma następujące zalety w stosunku do protokołu RIP:

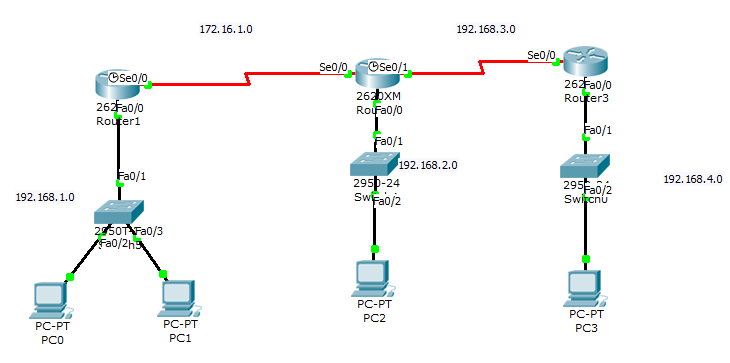
* Trasy obliczone przez protokół OSPF są zawsze wolne od pętli.
* Protokół OSPF można przeskalować do użytku w dużych i bardzo dużych intersieciach.
* Szybka zbieżność. Ponowna konfiguracja po zmianach w topologii sieci odbywa się szybciej niż w RIP.
* Brak ograniczeń dotyczących. liczby przeskoków
* obsługuje VLSM
* wykorzystuje adres rozsyłania grupowego do rozsyłania zmian
* bardziej skuteczna metryka
* możliwość równoważenia obciążenia
* możliwość uwierzytelnienia
* Znaczniki tras zewnętrznych (podobnie jak RIPv2)
* podział sieci na obszary wielkości ok. 50 routerów

3. Opis części praktycznej

3.1 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu statycznego   
 We współczesnym świecie na co dzień mamy do czynienia zarówno z małymi, lokalnymi sieciami danych jak i dużymi, globalnymi. Każda sieć ma swoją specyfikę, konkretne wymagania. Osoba zajmująca się sieciami komputerowymi jest odpowiedzialna za prawidłową konfiguracje protokołów routingu, tak aby działanie sieci było jak najbardziej wydajne. Do najważniejszych parametrów sieci można bez wątpienia zaliczyć złożoność topologii sieciowej, liczbę sieci, wymaganie automatycznego dostosowywania się do zmian itp..   
 Routing statyczny ma jednocześnie wiele zalet i wad. Istnieje wiele argumentów przemawiających za i przeciw używaniu routingu statycznego. Mówiąc o zaletach trasowania statycznego to bez wątpienia są nimi prostota konfiguracji oraz minimalne wykorzystanie procesora. Routing statyczny ma najczęściej zastosowanie w przypadku routingu do i z sieci szczątkowych, czyli sieci do których można dotrzeć tylko jedną trasą. W momencie rozrostu sieci, złożoność konfiguracji wzrasta i takie rozwiązanie przestaje być korzystne. Każda zmiana w topologii sieci wymaga interwencji administratora i „ręcznych” zmian w konfiguracji, co wiąże się z nieadekwatnym do zadania nakładem pracy administratora . Utrzymanie takiej sieci staje się uciążliwe. Są jednak sytuacje, gdy routing statyczny znajduje zastosowanie nawet w dużych i złożonych sieciach. Ma to miejsce w przypadku gdy chcemy zapewnić wysokie bezpieczeństwo sieci np. dla firmowego połączenia z Internetem.

3.1.1 Opis i schemat zaprojektowanej sieci

Do wykonania sieci został użyty sprzęt firmy CISCO, dostępny w oprogramowaniu Cisco Packet Tracer. Wykorzystano 3 routery (2620XM) oraz 3 switch-e 24-portowe (2950) oznaczone odpowiednio Router 1, Router 2, Router 3 oraz Switch1, Switch2, Switch3.

Dla topologii przedstawionej na poniższym rysunku [……..]skonfigurowano protokół routingu statycznego. Ma ona na celu połączenie i zaprezentowanie zalet routingu statycznego. Plik z konfiguracją został dołączony na płycie CD w katalogu „jakiś katalog” – nazwa pliku „routing\_statyczny.pkt” – opracowanie własne.   
  
  
  


Rysunek 13 Przykład topologii sieci dla routingu statycznego.

Opracowanie własne.

3.1.2 Opis konfiguracji sprzętu dla poszczególnych protokołów routingu

Na poniższych listingach przedstawiono wynik działania polecenia „show ip route”, prezentującego bieżąca konfiguracje tablicy routingu.

**Router 1**

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

172.16.0.0/24 is subnetted, 1 subnets

C 172.16.1.0 is directly connected, Serial0/0

C 192.168.1.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0

S 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0

S 192.168.3.0/24 is directly connected, Serial0/0

S 192.168.4.0/24 is directly connected, Serial0/0

Listing 1 Tablica routingu routera R1.

Opracowanie własne.

**Router 2**

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

172.16.0.0/24 is subnetted, 1 subnets

C 172.16.1.0 is directly connected, Serial0/0

S 192.168.1.0/24 is directly connected, Serial0/0

C 192.168.2.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0

C 192.168.3.0/24 is directly connected, Serial0/1

S 192.168.4.0/24 is directly connected, Serial0/1

Listing . Tablica routingu routera R2.

     Opracowanie własne.

**Router 3**

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

172.16.0.0/24 is subnetted, 1 subnets

S 172.16.1.0 is directly connected, Serial0/0

S 192.168.1.0/24 is directly connected, Serial0/0

S 192.168.2.0/24 is directly connected, Serial0/0

C 192.168.3.0/24 is directly connected, Serial0/0

C 192.168.4.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0

Listing 3 Tablica routingu routera R3.

     Opracowanie własne.

3.1.3 Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego

Badanie przeprowadzono na przykładzie komputera PC1 (192.168.1.6) pingującego komputer PC3 (192.168.4.5).

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | **Routing statyczny (ms)** | **RIP wersja 1 (ms)** | **RIP wersja 2 (ms)** | **OSPF (ms)** | **EIGRP (ms)** |
| **1** | 25 | 33 | 32 | 33 | 31 |
| **2** | 33 | 43 | 24 | 37 | 44 |
| **3** | 16 | 22 | 17 | 85 | 36 |
| **4** | 31 | 36 | 27 | 44 | 31 |
| **5** | 32 | 32 | 28 | 34 | 31 |
| **6** | 16 | 34 | 23 | 36 | 32 |
| **7** | 29 | 26 | 28 | 61 | 44 |
| **8** | 32 | 19 | 21 | 55 | 40 |
| **9** | 28 | 35 | 28 | 104 | 32 |
| **10** | 26 | 34 | 23 | 47 | 31 |
| **11** | 26 | 32 | 37 | 24 | 30 |
| **12** | 22 | 33 | 26 | 47 | 33 |
| **13** | 21 | 21 | 29 | 51 | 34 |
| **14** | 30 | 37 | 29 | 46 | 29 |
| **15** | 24 | 31 | 55 | 62 | 19 |
| **16** | 34 | 37 | 35 | 37 | 25 |
| **17** | 32 | 29 | 24 | 64 | 35 |
| **18** | 18 | 30 | 31 | 26 | 44 |
| **19** | 21 | 38 | 47 | 48 | 25 |
| **20** | 19 | 25 | 46 | 57 | 61 |
| **Średnia** | **25,75** | **31,35** | **30,5** | **49,9** | **34,35** |

Tabela Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego.

Opracowanie własne.

3.1.4 Podsumowanie

Analizując powyższą tabelę można zauważyć, że w przypadku routingu statycznego opóźnienie było mniejsze. Dla tak zaprojektowanej sieci routing statyczny okazał się być najkorzystniejszym rozwiązaniem, co notabene było zgodne z wstępnymi oczekiwaniami. Jest to spowodowane tym, że routing statyczny mniej obciąża łącze, gdyż nie musi cyklicznie aktualizować tablic routingu. Ponadto dla routingu statycznego występuje dużo mniejsze zużycie czasu procesora i pamięci, gdyż nie ma konieczności przetwarzania informacji otrzymywanych od innych routerów, jak to ma miejsce w przypadku routingu dynamicznego. W momencie rozrostu sieci, złożoność konfiguracji znacznie by wzrosła i takie rozwiązanie przestałoby być korzystne. Zaprojektowana sieć wykorzystuje sieci szczątkowe, czyli sieci do których można dotrzeć tylko jedną trasą. Tak więc brak któregokolwiek z routerów uniemożliwiłby dalszą komunikacje zarówno dla protokółów routingu statycznego jak i dynamicznego, dlatego zbadanie zachowania sieci w przypadku awarii było niemożliwe.

# 

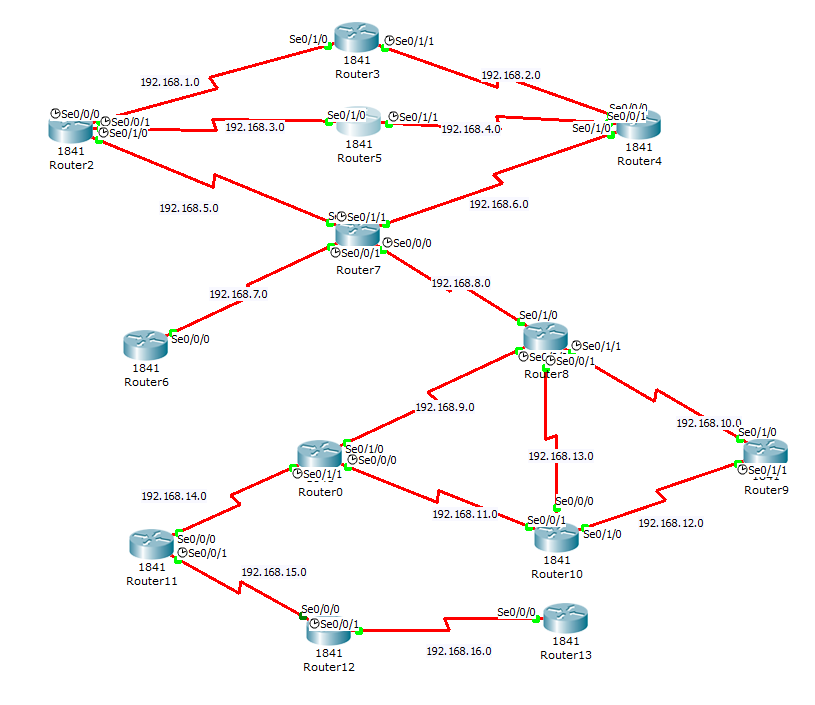
# 3.2 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego RIP w wersji 1.

Protokoły routingu dynamicznego pozwalają administratorowi sieci uniknąć czasochłonnej konfiguracji tras statycznych. Od lat ulegają one ciąglej ewolucji, aby zaspokajać wzrastające zapotrzebowania dużych sieci. Jednym z pierwszych protokołów routingu dynamicznego opracowanych dla pakietów IP był RIPv1. Nie jest on wolny od wad, gdyż nie obsługuje ani sieci nieciągłych, ani VLSM , ale dzięki swojej prostocie i łatwości konfiguracji wciąż jest chętnie używany przez administratorów niewielkich sieci.

3.2.1 Opis i schemat zaprojektowanej sieci

Do wykonania poniższej intersieci został użyty sprzęt firmy CISCO, dostępny w oprogramowaniu Cisco Packet Tracer. Wykorzystano 13 routerów (1841) oznaczonych: Router 0, Router 2, Router 3, Router 4, Router 5, Router 6, Router 7, Router 8, Router 9, Router 10, Router 11, Router 12, Router 13.

Dla topologii przedstawionej na poniższym rysunku skonfigurowano protokół routingu dynamicznego RIPv1. Plik z konfiguracją został dołączony na płycie CD w katalogu „RIPv1” – nazwa pliku „RIPv1.pkt” – opracowanie własne.



Rysunek Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego RIPv1.

Opracowanie własne.

3.2.2 Konfiguracja sprzętu dla poszczególnych protokołów routingu  
Na poniższych listingach przedstawiono wynik działania polecenia „show ip route”, prezentującego tablicę routingu dla wybranych routerów.

**Router 7**

Router#show ip route

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

R 192.168.1.0/24 [120/1] via 192.168.5.1, 00:00:15, Serial0/1/0

R 192.168.2.0/24 [120/1] via 192.168.6.2, 00:00:15, Serial0/1/1

R 192.168.3.0/24 [120/1] via 192.168.5.1, 00:00:15, Serial0/1/0

R 192.168.4.0/24 [120/1] via 192.168.6.2, 00:00:15, Serial0/1/1

C 192.168.5.0/24 is directly connected, Serial0/1/0

C 192.168.6.0/24 is directly connected, Serial0/1/1

C 192.168.7.0/24 is directly connected, Serial0/0/1

C 192.168.8.0/24 is directly connected, Serial0/0/0

R 192.168.9.0/24 [120/1] via 192.168.8.2, 00:00:20, Serial0/0/0

R 192.168.10.0/24 [120/1] via 192.168.8.2, 00:00:20, Serial0/0/0

R 192.168.11.0/24 [120/2] via 192.168.8.2, 00:00:20, Serial0/0/0

R 192.168.12.0/24 [120/2] via 192.168.8.2, 00:00:20, Serial0/0/0

       Listing 4 Tablica routingu routera R7.

     Opracowanie własne.

**Router 0**

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

R 192.168.1.0/24 [120/3] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.2.0/24 [120/3] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.3.0/24 [120/3] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.4.0/24 [120/3] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.5.0/24 [120/2] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.6.0/24 [120/2] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.7.0/24 [120/2] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

R 192.168.8.0/24 [120/1] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

C 192.168.9.0/24 is directly connected, Serial0/1/0

R 192.168.10.0/24 [120/1] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

C 192.168.11.0/24 is directly connected, Serial0/0/0

R 192.168.12.0/24 [120/1] via 192.168.11.2, 00:00:01, Serial0/0/0

R 192.168.13.0/24 [120/1] via 192.168.9.1, 00:00:06, Serial0/1/0

[120/1] via 192.168.11.2, 00:00:01, Serial0/0/0

C 192.168.14.0/24 is directly connected, Serial0/1/1

R 192.168.15.0/24 [120/1] via 192.168.14.1, 00:00:04, Serial0/1/1

R 192.168.16.0/24 [120/2] via 192.168.14.1, 00:00:04, Serial0/1/1

Listing . Tablica routingu routera R0.

      Opracowanie własne.

**Router 10**

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

R 192.168.1.0/24 [120/3] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.2.0/24 [120/3] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.3.0/24 [120/3] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.4.0/24 [120/3] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.5.0/24 [120/2] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.6.0/24 [120/2] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.7.0/24 [120/2] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.8.0/24 [120/1] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.9.0/24 [120/1] via 192.168.11.1, 00:00:24, Serial0/0/1

[120/1] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

R 192.168.10.0/24 [120/1] via 192.168.13.1, 00:00:00, Serial0/0/0

[120/1] via 192.168.12.2, 00:00:25, Serial0/1/0

C 192.168.11.0/24 is directly connected, Serial0/0/1

C 192.168.12.0/24 is directly connected, Serial0/1/0

C 192.168.13.0/24 is directly connected, Serial0/0/0

R 192.168.14.0/24 [120/1] via 192.168.11.1, 00:00:24, Serial0/0/1

R 192.168.15.0/24 [120/2] via 192.168.11.1, 00:00:24, Serial0/0/1

R 192.168.16.0/24 [120/3] via 192.168.11.1, 00:00:24, Serial0/0/1

     Listing 6 Tablica routingu routera R10.

     Opracowanie własne.

3.2.3 Porównanie czasów działania sieci

Wyniki testu ICMP Ping dla komunikacji w sieci przedstawione zostały w poniższej tabeli. Badanie przeprowadzono wywołując polecenie „ping 192.168.16.2” z adresu źródłowego 192.168.1.1.

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | **Routing statyczny (ms)** | **RIP wersja 1 (ms)** | **RIP wersja 2 (ms)** | **OSPF (ms)** | **EIGRP (ms)** |
| **1** | 22 | 29 | 19 | 25 | 27 |
| **2** | 20 | 22 | 22 | 34 | 23 |
| **3** | 19 | 20 | 18 | 20 | 25 |
| **4** | 25 | 22 | 21 | 27 | 25 |
| **5** | 24 | 18 | 20 | 23 | 37 |
| **6** | 20 | 29 | 24 | 35 | 26 |
| **7** | 20 | 21 | 20 | 20 | 23 |
| **8** | 29 | 22 | 23 | 27 | 25 |
| **9** | 20 | 20 | 20 | 29 | 25 |
| **10** | 29 | 22 | 37 | 37 | 27 |
| **11** | 21 | 20 | 20 | 37 | 23 |
| **12** | 22 | 25 | 20 | 42 | 27 |
| **13** | 19 | 27 | 22 | 25 | 33 |
| **14** | 23 | 20 | 17 | 25 | 31 |
| **15** | 24 | 22 | 24 | 54 | 19 |
| **16** | 20 | 27 | 23 | 29 | 20 |
| **17** | 18 | 20 | 21 | 43 | 29 |
| **18** | 23 | 22 | 22 | 25 | 23 |
| **19** | 33 | 31 | 21 | 30 | 36 |
| **20** | 21 | 21 | 24 | 20 | 21 |
| **Średnia** | **22,6** | **23** | **21,9** | **30,3** | **26,25** |

Tabela . Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego.

Opracowanie własne.

3.2.4 Podsumowanie

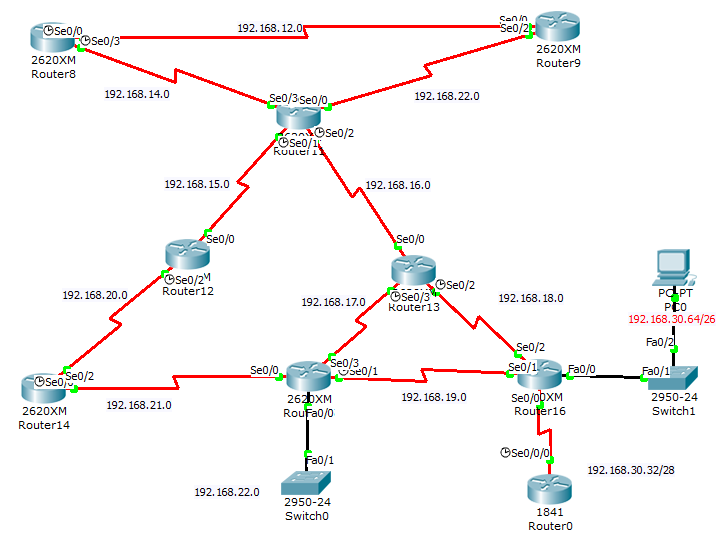
Analizując powyższą tabelkę, można łatwo zauważyć, że dla zaprojektowanej sieci najkorzystniejszym rozwiązaniem byłby routing statyczny lub routnig dynamiczny RIP. Wydawać by się mogło, że zastosowanie routingu statycznego będzie najlepszym rozwiązaniem. Przyczyną takiego wrażenia może być fakt, że dla routingu statycznego trasy są z góry ustalone przez administratora i zajętość procesora i pamięci jest mniejsza niż w routingu dynamicznym. Podobnie wygląda kwestia zajętości pasma transmisji, która dla routingu statycznego jest mniejsza, gdyż nie są rozsyłane pakiety rozgłoszeniowe protokołów routingu dynamicznego. Czynniki te znacznie wpływają na obniżenie czasu działa sieci. Jednak należy pamiętać, że ze względu na dużą złożoność sieci konfiguracja tras statycznych staje się problematyczna i takie rozwiązanie przestaje być korzystne. Szczególnie gdy weźmiemy pod uwagę ewentualne błędy w konfiguracji lub awarie. Dynamiczny protokół RIP automatycznie reaguje na awarię jakiejś z tras routingu, czego nie można powiedzieć o routingu statycznym. Routery RIP standardowo rozgłaszają zawartość swej tablicy routowania średnio co 30 sekund. Jeśli router nie otrzyma od danego sąsiada pakietu RIP przez 180 sekund, zaznacza w swojej tablicy obsługiwane przez niego trasy jako bezużyteczne. Po kolejnych 240 sekundach ciszy router usuwa tę trasę ze swej tablicy. Dodatkowo natychmiast po zajściu zmiany w topologii sieci np. na skutek awarii lub przyłączenia nowego routera rozsyłane są informacje pakietu RIP, co nazywamy odświeżaniem wymuszonym. Stąd też dla sieci o takiej złożoności zalety routingu statycznego nie są wstanie zdominować jego wad. Należy jednak pamiętać, że RIP nie jest oczywiście idealnym protokołem, jednak w tym przypadku jego zastosowanie okazuje się być najkorzystniejszym rozwiązaniem (porównując do innych badanych protokołów routingu dynamicznego).

# 3.3 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego RIP w wersji 2.

Routing Informacjon Protocol wersja 2 stanowi rozszerzenie i uaktualnienie badenego wcześniej RIP v,1 dlatego tez jego charakter i mechanizmy są podobne. Rozszerzenie to odnosi się głównie do przesyłania dodatkowych, ważnych informacji o trasach w wiadomościach aktualizacyjnych

3.3.1 Schemat zaprojektowanej sieci

Dla topologii przedstawionej na poniższym rysunku skonfigurowano protokół routingu dynamicznego RIPv2. Plik z konfiguracją został dołączony na płycie CD w katalogu „RIPv2” – nazwa pliku „RIPv2.pkt” – opracowanie własne. Wykorzystano 9 routerów (2620XM) oraz 2 switch-e 24-potrowe (2950) oznaczone odpowienio: Router 8, Router 9, Router 11, Router 12, Router 13, Router 14, Router 15, Router 16, Router 0 oraz Switch 0, Switch 1.



Rysunek . Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego RIPv2.

Opracowanie własne.

3.3.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu

Protokół RIP v1 jest protokołem klasowym, którego podstawową cecha jest to, że nie ogłasza on maski podsieci wraz z adresem sieci. Może to powodować pewne problemy przy przetwarzaniu adresów dotyczących sieci i hostów. Rozważmy sieć 192.168.30.0 obecną w zaprojektowanej infrastrukturze, ma ona maskę podsieci 255.255.255.0, tak więc 192.168.30.0 jest numerem sieci, 192.168.30.32 jest numerem podsieci, a 192.168.30.33 jest adresem hosta. Jednak, jeśli host nie zna maski podsieci to interpretacja adresu może być niejednoznaczna. Jeżeli część hosta ma wartość niezerową, nie można wyraźnie określić czy adres oznacza numer podsieci czy adres hosta. Adres ten jako numer podsieci będzie bezużyteczny bez maski, dlatego przyjęte zostanie, że jest to adres reprezentujący hosta. W celu uniknięcia opisywanej dwuznaczności hosty nie mogą rozsyłać informacji o podsieciach do hostów, które przypuszczalnie nie znają odpowiedniej maski tej podsieci.[9]

Na poniższych listingach przedstawiono wynik polecenia **debug ip rip** dla routera „Router 16”, umożliwiającego zbadanie zawartości aktualizacji routingu, które są wysyłane i odbierane przez tenże router. Poniższy listing zawiera wynik tego polecenia zarówno dla routera korzystającego z protokółu RIPv1 jaki i RIP v2, aby umożliwić zauważenie różnic między tymi protokołami.

Wynik działania polecenia debug ip rip dla routera „Router 16” wykorzystującego protokół RIPv1(lewa kolumna) oraz RIPv2(prawa kolumna):

RIP: sending v1 update to 255.255.255.255 via FastEthernet0/0 (192.168.30.65)

RIP: build update entries

network 192.168.12.0 metric 4

network 192.168.14.0 metric 3

network 192.168.15.0 metric 3

network 192.168.16.0 metric 2

network 192.168.17.0 metric 2

network 192.168.18.0 metric 1

network 192.168.19.0 metric 1

network 192.168.20.0 metric 3

network 192.168.21.0 metric 2

network 192.168.22.0 metric 2

RIP: sending v2 update to 224.0.0.9 via FastEthernet0/0 (192.168.30.65)

RIP: build update entries

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0, metric 4, tag 0

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.17.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.18.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.19.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.20.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.21.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.22.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

**192.168.30.32/28 via 0.0.0.0, metric 1, tag** 0

RIP: sending v2 update to 224.0.0.9 via Serial0/2 (192.168.18.2)

RIP: build update entries

192.168.19.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.20.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.21.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.22.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.30.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

RIP: received v2 update from 192.168.19.1 on Serial0/1

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0 in 4 hops

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0 in 3 hops

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0 in 3 hops

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

192.168.17.0/24 via 0.0.0.0 in 1 hops

192.168.20.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

192.168.21.0/24 via 0.0.0.0 in 1 hops

192.168.22.0/24 via 0.0.0.0 in 1 hops

RIP: received v2 update from 192.168.18.1 on Serial0/2

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0 in 3 hops

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0 in 1 hops

192.168.17.0/24 via 0.0.0.0 in 1 hops

192.168.20.0/24 via 0.0.0.0 in 3 hops

192.168.21.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

192.168.22.0/24 via 0.0.0.0 in 2 hops

RIP: sending v1 update to 255.255.255.255 via Serial0/2 (192.168.18.2)

RIP: build update entries

network 192.168.19.0 metric 1

network 192.168.20.0 metric 3

network 192.168.21.0 metric 2

network 192.168.22.0 metric 2

network 192.168.30.0 metric 1

RIP: received v1 update from 192.168.19.1 on Serial0/1

192.168.12.0 in 4 hops

192.168.14.0 in 3 hops

192.168.15.0 in 3 hops

192.168.16.0 in 2 hops

192.168.17.0 in 1 hops

192.168.20.0 in 2 hops

192.168.21.0 in 1 hops

192.168.22.0 in 1 hops

RIP: received v1 update from 192.168.18.1 on Serial0/2

192.168.12.0 in 3 hops

192.168.14.0 in 2 hops

192.168.15.0 in 2 hops

192.168.16.0 in 1 hops

192.168.17.0 in 1 hops

192.168.20.0 in 3 hops

192.168.21.0 in 2 hops

192.168.22.0 in 2 hops

RIP: sending v1 update to 255.255.255.255 via Serial0/1 (192.168.19.2)

RIP: build update entries

network 192.168.12.0 metric 4

network 192.168.14.0 metric 3

network 192.168.15.0 metric 3

network 192.168.16.0 metric 2

network 192.168.18.0 metric 1

network 192.168.30.0 metric 1

RIP: sending v2 update to 224.0.0.9 via Serial0/1 (192.168.19.2)

RIP: build update entries

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0, metric 4, tag 0

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.18.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.30.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

RIP: sending v2 update to 224.0.0.9 via Serial0/1 (192.168.19.2)

RIP: build update entries

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0, metric 4, tag 0

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.18.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.30.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

RIP: sending v1 update to 255.255.255.255 via Serial0/1 (192.168.19.2)

RIP: build update entries

network 192.168.12.0 metric 4

network 192.168.14.0 metric 3

network 192.168.15.0 metric 3

network 192.168.16.0 metric 2

network 192.168.18.0 metric 1

network 192.168.30.0 metric 1

RIP: sending v2 update to 224.0.0.9 via Serial0/0 (192.168.30.34)

RIP: build update entries

192.168.12.0/24 via 0.0.0.0, metric 4, tag 0

192.168.14.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.15.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.16.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.17.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.18.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.19.0/24 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0

192.168.20.0/24 via 0.0.0.0, metric 3, tag 0

192.168.21.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

192.168.22.0/24 via 0.0.0.0, metric 2, tag 0

**192.168.30.64/26 via 0.0.0.0, metric 1, tag 0**

RIP: sending v1 update to 255.255.255.255 via Serial0/0 (192.168.30.33)

RIP: build update entries

network 192.168.12.0 metric 4

network 192.168.14.0 metric 3

network 192.168.15.0 metric 3

network 192.168.16.0 metric 2

network 192.168.17.0 metric 2

network 192.168.18.0 metric 1

network 192.168.19.0 metric 1

network 192.168.20.0 metric 3

network 192.168.21.0 metric 2

network 192.168.22.0 metric 2

Listing Wynik działania komendy   
„debug ip rip” dla routera R16 wykorzystującego protokół RIPv1

Opracowanie własne.

Listing Wynik działania komendy   
„debug ip rip” dla routera R16

wykorzystującego protokół RIPv2

Opracowanie własne.

W wyniku polecenia debug ip rip na powyższym listingu widzimy, że protokół RIPv2 uwzględnia w swoich aktualizacjach routingu sieci oraz odpowiadające im maski podsieci.

.3.3 Porównanie czasów działania sieci

Wyniki testu ICMP Ping dla komunikacji w sieci przedstawione zostały w poniższej tabeli. Badanie przeprowadzono wywołując polecenie „ping 192.168.16.2” z adresu źródłowego 192.168.1.1.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
|  | **RIP wersja 1 (ms)** | **RIP wersja 2 (ms)** | **OSPF (ms)** | **EIGRP (ms)** |
| **1** | 2 | 3 | 5 | 3 |
| **2** | 3 | 2 | 4 | 5 |
| **3** | 9 | 2 | 7 | 13 |
| **4** | 9 | 3 | 8 | 6 |
| **5** | 5 | 3 | 6 | 2 |
| **6** | 11 | 5 | 7 | 1 |
| **7** | 3 | 7 | 5 | 6 |
| **8** | 3 | 5 | 3 | 11 |
| **9** | 3 | 6 | 2 | 11 |
| **10** | 9 | 4 | 9 | 6 |
| **11** | 12 | 3 | 3 | 6 |
| **12** | 4 | 3 | 5 | 4 |
| **13** | 3 | 2 | 11 | 5 |
| **14** | 2 | 3 | 2 | 9 |
| **15** | 4 | 11 | 6 | 6 |
| **16** | 3 | 4 | 5 | 3 |
| **17** | 8 | 6 | 4 | 14 |
| **18** | 5 | 2 | 3 | 6 |
| **19** | 7 | 5 | 7 | 8 |
| **20** | 9 | 7 | 13 | 5 |
| **Średnia** | **5,7** | **4,3** | **5,75** | **6,5** |

Tabela . Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego

Opracowanie własne.

3.3.4 Podsumowanie

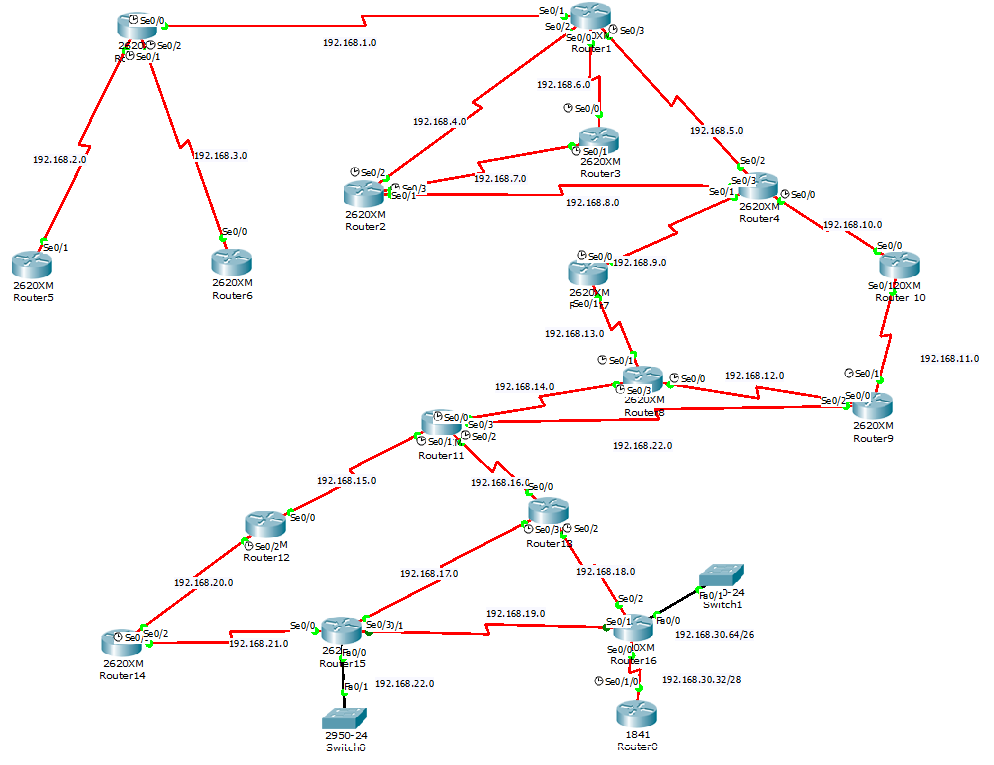
Rip v2 jest prostym i łatwym w użyciu protokołem, więc nie trzeba poświęcać mu zbyt dużo uwagi. Spotkał się on z się z ogromną akceptacją w obrębie małych sieci. Jednak ponieważ został opracowany jako zmodernizowana odmiana RIP v1 wciąż nie jest wstanie przezwyciężyć wszystkich ograniczeń swojego poprzednika Standard RIP nakłada ograniczenia na środowiska, w których może być używany. Maksymalną liczbą przeskoków używaną przez routery RIP jest 15. Sieci znajdujące się w odległości 16 przeskoków lub większej są uważane za nieosiągalne.

Tak więc, nie może on być używany w sieciach, które mają średnicę większą niż 15. Mimo to wiele niedoskonałości jego poprzednika zostało naprawione. W RIPv2 możliwe jest zastosowanie algorytmów uwierzytelniania, co nie jest przewidziane w wersji pierwszej protokołu. Ponadto

RIPv2 wysyła w aktualizacjach routingu maskę podsieci. Dzięki temu może obsługiwać zarówno VLSM, jak i CIDR. Zmieniono także sposób komunikacji z urządzeniami sąsiednimi. Nadal wykorzystywany jest port 520 , protokołu UDP, ale aktualizacje są wysyłane na adres grupowy 224.0.0.9. natomiast RIPv1 wysyła aktualizacje na adres rozgłoszeniowy 255.255.255.255. Komunikaty grupowe zajmują mniej pasma sieciowego, dodatkowo wysyłanie aktualizacji jako komunikatów grupowych wymaga mniej obliczeń od urządzeń na których nie działa protokół RIP. Konfiguracja tego protokołu w odpowiednio małej intersieci pozwoli na wykorzystanie tańszego sprzętu(za względu na mniejsze wymagania sprzętowe), przy jednoczesnym zachowaniu dobrej jakości pracy i szybkiej komunikacji.

# 3.4 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego OSPF.

OSPF jest bezklasowym protokołem routingu dynamicznego łącze-stan. Routery, na których zaimplementowany jest ten protokół utrzymują bazę danych, w której przechowują informacje na temat aktualnej topologii. Jest to bardzo popularny protokół, ponieważ rozwiązanie to stało się standardem otwartym i stosowne jest od dłuższego czasu. Większość producentów uwzględnia obsługę tego protokołu dlatego bardzo dobrze nadaje się do zastosowania w sieciach złożonych z urządzeń różnych firm.

3.4.1 Schemat zaprojektowanej sieci

Rysunek . Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego OSPF.

Opracowanie własne.

3.4.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu

Pełna konfiguracja routerów zamieszczona jest w załączniku 1………….  
W celach kontrolnych sprawdzono komendą „show ip protocols” wydaną na routerze R16, czy protokół OSPF jest rzeczywiście uruchomiony. Wynik działania komendy przedstawiony jest na

listingu 9.

Router#show ip protocols

Routing Protocol is "ospf 1"

Outgoing update filter list for all interfaces is not set

Incoming update filter list for all interfaces is not set

Router ID 192.168.30.65

Number of areas in this router is 1. 1 normal 0 stub 0 nssa

Maximum path: 4

Routing for Networks:

192.168.19.0 0.0.0.255 area 0

192.168.18.0 0.0.0.255 area 0

192.168.30.64 0.0.0.63 area 0

192.168.30.32 0.0.0.15 area 0

Routing Information Sources:

Gateway Distance Last Update

192.168.2.1 110 00:17:35

192.168.3.1 110 00:17:30

192.168.3.2 110 00:17:29

192.168.6.1 110 00:17:30

192.168.7.2 110 00:17:30

192.168.8.1 110 00:17:34

192.168.10.1 110 00:17:29

192.168.11.2 110 00:17:32

192.168.13.1 110 00:17:31

192.168.14.1 110 00:17:33

192.168.18.1 110 00:17:33

192.168.20.1 110 00:17:29

192.168.21.1 110 00:17:32

192.168.21.2 110 00:17:34

192.168.22.1 110 00:17:31

192.168.22.2 110 00:17:33

192.168.30.34 110 00:17:34

192.168.30.65 110 00:17:31

Distance: (default is 110)

Listing 9. Wynik działania komendy „show ip protocols” na routerze R16.

             Opracowanie własne.

Z listingu 9 wynika, że na routerze uruchomiony jest protokół OSPF z identyfikatorem procesu 1. Identyfikator o tej wartości ustanowiony jest na każdym routerze z uruchomionym protokołem OSPF, jednakże należy pamiętać, że nie musi się zgadzać z innymi routerami aby zostały ustanowione przyległości.

Komendą „show ip route” wyświetlono tablicę routingu routera Router16. Wynik działania

komendy znajduje się na listingu 10.

Router#show ip route

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

O 192.168.1.0/24 [110/448] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.2.0/24 [110/512] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.3.0/24 [110/512] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.4.0/24 [110/448] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.5.0/24 [110/384] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.6.0/24 [110/448] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.7.0/24 [110/448] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.8.0/24 [110/384] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.9.0/24 [110/320] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.10.0/24 [110/320] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.11.0/24 [110/256] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.12.0/24 [110/256] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.13.0/24 [110/256] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.14.0/24 [110/192] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.15.0/24 [110/192] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.16.0/24 [110/128] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

O 192.168.17.0/24 [110/128] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

[110/128] via 192.168.19.1, 05:47:59, Serial0/1

C 192.168.18.0/24 is directly connected, Serial0/2

C 192.168.19.0/24 is directly connected, Serial0/1

O 192.168.20.0/24 [110/192] via 192.168.19.1, 05:47:59, Serial0/1

O 192.168.21.0/24 [110/128] via 192.168.19.1, 05:47:59, Serial0/1

O 192.168.22.0/24 [110/192] via 192.168.18.1, 05:47:59, Serial0/2

192.168.30.0/24 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks

C 192.168.30.32/28 is directly connected, Serial0/0

C 192.168.30.64/26 is directly connected, FastEthernet0/0

Listing 10 Tablica routingu routera Router16.

          Opracowanie własne.

Na listingu 10 poszczególne wpisy tablicy routingu poprzedzone są literą O. Litera ta

informuje, że źródłem informacji o danej trasie jest protokół OSPF, natomiast wpisy z litera

C informują o sieciach połączonych bezpośrednio.

Poleceniem „**tracert**” sprawdzono drogę pakietu pomiędzy komputerem PC0, a komputerem PC1. Wynik przedstawiono na poniższym listingu 11.

PC>tracert 192.168.23.5

Tracing route to 192.168.23.5 over a maximum of 30 hops:

1 4 ms 9 ms 5 ms 192.168.30.65

2 7 ms 8 ms 8 ms 192.168.19.1

3 13 ms 21 ms 14 ms 192.168.23.5

Trace complete.

Listing 11 Wynik polecenia tracert 192.168.23.5 na komputerze PC0.

  Opracowanie własne

Z listingu 11 wynika, że trasa do komputera PC1 przebiega kolejno przez routery:

R16 i R15. Ze schematu sieci (Rys. 16) można wywnioskować, że do tego samego komputera możliwe są inne trasy np. poprzez router R16, R13, R15 lub poprzez routery: R16,R13, R11, R12, R14, R15. Wybór trasy jest jednak zależny od łącznego kosztu dotarcia pakietu do celu, który jest sumą poszczególnych kosztów na drodze do celu. Aby sprawdzić jaki jest koszt danego interfejsu routera należy wydać polecenie „show ip ospf interface”. W poniższej tabeli przedstawiono zestawienie łącznych kosztów dotarcia pakietu z komputera PC0 do komputera PC1 dla poszczególnych tras:

|  |  |
| --- | --- |
| **Trasa** | **Łączny koszt** |
| R16 i R15 | 1+64+1 |
| R16, R13, R15 | 1+64+64+1 |
| R16,R13, R11, R12, R14, R15 | 1+64+64+64+64+64+1 |

Tabela Łączny koszt OSPF od komputera PC0 do komputera PC1 w zależności od trasy.

Opracowanie własne

Z tabeli wynika, ze trasa R16, R15 posiada najniższy łączny koszt, dlatego właśnie ta trasa prowadzi do komputera PC1. Koszt łącza może zostać określony przez administratora, za pomoca polecenia „ip ospf cost”. Aby zbadać zachowanie sieci w specyficznych warunkach zmieniono koszt interfejsu 192.168.17.0 ustawiając go na wartość 1562. Dodatkowo zasymulowano awarie sieci 192.168.19.0/24, poprzez wyłączenie interfejsu 192.168.19.2 routera R16. Trasa pakietów od komputera PC0 do komputera PC1 po awarii sieci 192.168.19.0/24 oraz modyfikacji kosztu interfejsu 192.168.17.0 przedstawiona została na listingu 12.

PC>tracert 192.168.23.5

Tracing route to 192.168.23.5 over a maximum of 30 hops:

1 42 ms 5 ms 8 ms 192.168.30.65

2 8 ms 8 ms 8 ms 192.168.18.1

3 12 ms 12 ms 14 ms 192.168.16.1

4 9 ms 10 ms 15 ms 192.168.15.2

5 18 ms 26 ms 18 ms 192.168.20.2

6 18 ms 24 ms 21 ms 192.168.21.2

7 \* 24 ms 29 ms 192.168.23.5

Trace complete.

Listing 12 Wynik polecenia tracert 192.168.23.5 na komputerze PC0.

         Opracowanie własne.

Łatwo zauważyć, iż zmiana ta spowodowała, że trasą z najniższym kosztem stała się trasa R16,R13, R11, R12, R14, R15 (której łączny koszt wynosi 322), czego dowodem jest listing 12.

3.4.3 Porównanie czasów działania sieci

Wyniki testu ICMP Ping dla komunikacji w sieci przedstawione zostały w poniższej tabeli. Badanie przeprowadzono wywołując polecenie „ping 192.168.22.0” z adresu źródłowego 192.168.3.1.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
|  | **RIP wersja 1 (ms)** | **RIP wersja 2 (ms)** | **OSPF (ms)** | **EIGRP (ms)** |
| **1** | 84 | 76 | 20 | 50 |
| **2** | 78 | 90 | 12 | 25 |
| **3** | 67 | 85 | 27 | 22 |
| **4** | 104 | 70 | 21 | 30 |
| **5** | 78 | 56 | 26 | 26 |
| **6** | 79 | 58 | 25 | 18 |
| **7** | 73 | 78 | 22 | 31 |
| **8** | 62 | 79 | 39 | 46 |
| **9** | 70 | 81 | 33 | 28 |
| **10** | 77 | 78 | 32 | 22 |
| **11** | 82 | 105 | 25 | 18 |
| **12** | 111 | 57 | 28 | 19 |
| **13** | 115 | 81 | 30 | 33 |
| **14** | 85 | 63 | 24 | 27 |
| **15** | 74 | 72 | 22 | 33 |
| **16** | 70 | 73 | 26 | 28 |
| **17** | 58 | 90 | 34 | 21 |
| **18** | 91 | 50 | 24 | 33 |
| **19** | 77 | 91 | 17 | 18 |
| **20** | 104 | 48 | 26 | 16 |
| **Średnia** | **82,95** | **74,05** | **25,65** | **27,20** |

Tabela Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego z wyszczególnieniem protokołu OSPF.

Opracowanie własne.

3.4.4 Podsumowanie

Wraz ze wzrostem rozmiarów i stopnia skomplikowania sieci coraz wyraźniejsze stawały się ograniczenia protokołów działających na podstawie wektora odległości takich jak na przykład RIP. Routery wykorzystujące protokoły działające na podstawie wektora odległości poznają topologię sieci na podstawie aktualizacji tablic routingu otrzymanych od sąsiednich routerów. Okresowe aktualizacje informacji o routingu wymagają szerokiego pasma, a zbieżność sieci jest osiągana powoli, czego rezultatem są nieoptymalne decyzje dotyczące routingu. Routery OSPF natomiast wysyłają ogłoszenia stanu łącza do wszystkich routerów w obrębie tego samego obszaru hierarchicznego poprzez transmisję IP w trybie rozgłoszeniowym, dzięki czemu każdy router ma pełen obraz topologii sieci. Stosowanie wyzwalanych aktualizacji umożliwia oszczędniejsze wykorzystanie pasma i zapewnia szybszą zbieżność. Ponadto, OSPF opiera się na koszcie trasy, dodatkowo umożliwiając użytkownikowi modyfikacje kosztu danego interfejsu, pozwalając na pierwszeństwo wybranych ścieżek. Daje to możliwość dostrojenia sieci do specyficznych potrzeb.

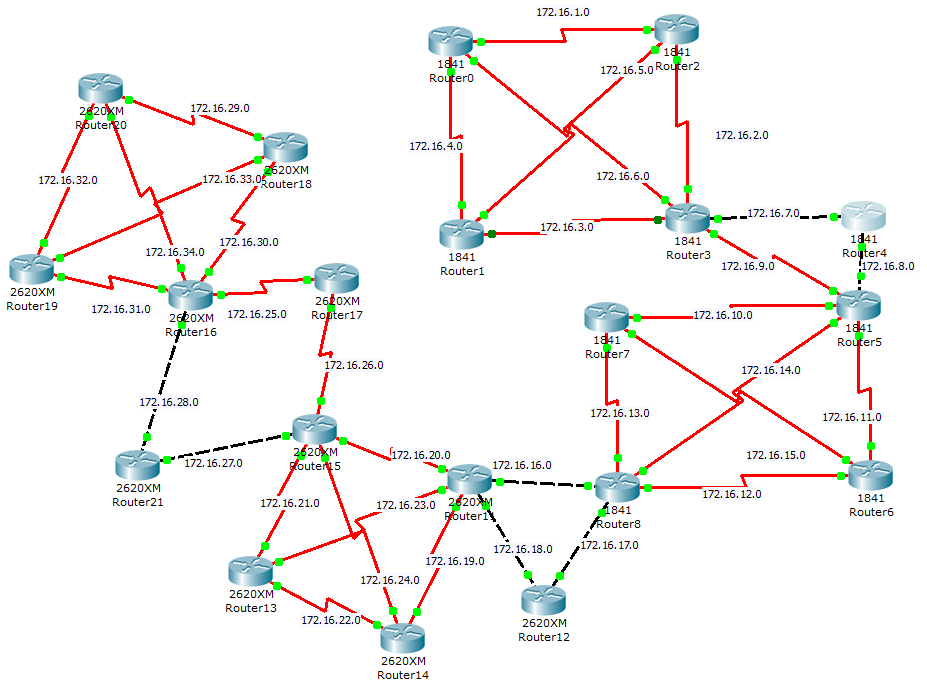
Podsumowując, OSPF jest jednym z najsilniejszych dostępnych protokołów routingu. Co implikuje fakt, iż  budowanie i obsługiwanie sieci złożonej OSPF wymaga większego doświadczenia i wysiłku administratora niż w przypadku sieci wykorzystujących inne protokoły routingu.   Właściwie zaprojektowana i wykonana sieć OSPF nagradza jednak swoich użytkowników niezawodnym  i szybkim działaniem oraz osiągania zbieżności.

# 3.5 Infrastruktura sieciowa wykorzystująca konfiguracje routingu dynamicznego EIGRP.

Internet jest bardzo dynamicznie rozwijającą się siecią, co wiąże się z tym, ze jego protokół IP musi charakteryzować się wysoka dynamiką. Firma Cisco Systems chcąc zaoferować nowoczesny i wysoce odporny protokół, zdecydowała się wprowadzić protokół EIGRP. Protokół ten charakteryzuje wydajne działanie, szybkie osiąganie zbieżności jak również wysokie bezpieczeństwo.

3.5.1 Schemat zaprojektowanej sieci

Dla topologii przedstawionej na poniższym rysunku skonfigurowano protokół routingu dynamicznego EIGRP. Plik z konfiguracją został dołączony na płycie CD w katalogu „EIGRP” – nazwa pliku „eigrp.pkt” – opracowanie własne. Wykorzystano 20 routerów (9 typu 1841 oraz 11 typu 2620XM): Router zostały oznaczone odpowiednio Router 0- Router 8, Router 11- Router 21.



Rysunek Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego EIGRP.

Opracowanie własne.

3.5.2 Badanie zawartości aktualizacji routingu

Pełna konfiguracja routerów EIGRP zamieszczona jest w załączniku 1…………

Komendą „show ip route” wyświetlono tablicę routingu routera Router 11. Wynik działania komendy znajduje się na listingu 13.

Router#show ip route

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

\* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

172.16.0.0/24 is subnetted, 32 subnets

D 172.16.1.0 [90/3713536] via 172.16.16.2, 00:36:40, FastEthernet0/0

D 172.16.2.0 [90/3201536] via 172.16.16.2, 00:36:36, FastEthernet0/0

D 172.16.3.0 [90/3201536] via 172.16.16.2, 00:36:41, FastEthernet0/0

D 172.16.4.0 [90/3713536] via 172.16.16.2, 00:36:39, FastEthernet0/0

D 172.16.5.0 [90/3713536] via 172.16.16.2, 00:36:36, FastEthernet0/0

D 172.16.6.0 [90/3201536] via 172.16.16.2, 00:36:41, FastEthernet0/0

D 172.16.7.0 [90/2689536] via 172.16.16.2, 00:36:42, FastEthernet0/0

D 172.16.8.0 [90/2686976] via 172.16.16.2, 00:36:42, FastEthernet0/0

D 172.16.9.0 [90/3196416] via 172.16.16.2, 00:36:42, FastEthernet0/0

D 172.16.10.0 [90/2684416] via 172.16.16.2, 00:36:44, FastEthernet0/0

D 172.16.11.0 [90/3196416] via 172.16.16.2, 00:36:42, FastEthernet0/0

D 172.16.13.0 [90/2172416] via 172.16.16.2, 00:36:44, FastEthernet0/0

D 172.16.15.0 [90/2684416] via 172.16.16.2, 00:36:44, FastEthernet0/0

C 172.16.16.0 is directly connected, FastEthernet0/0

D 172.16.17.0 [90/30720] via 172.16.18.2, 00:36:51, FastEthernet1/0

[90/30720] via 172.16.16.2, 00:36:50, FastEthernet0/0

C 172.16.18.0 is directly connected, FastEthernet1/0

C 172.16.19.0 is directly connected, Serial0/3

C 172.16.20.0 is directly connected, Serial0/0

D 172.16.21.0 [90/2681856] via 172.16.23.1, 00:36:43, Serial0/2

[90/2681856] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.22.0 [90/2681856] via 172.16.23.1, 00:36:45, Serial0/2

[90/2681856] via 172.16.19.1, 00:36:45, Serial0/3

C 172.16.23.0 is directly connected, Serial0/2

D 172.16.24.0 [90/2681856] via 172.16.19.1, 00:36:46, Serial0/3

[90/2681856] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.25.0 [90/2686976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.26.0 [90/2681856] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.27.0 [90/2172416] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.28.0 [90/2174976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.29.0 [90/3198976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.30.0 [90/2686976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.31.0 [90/2686976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.32.0 [90/3198976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.33.0 [90/3198976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

D 172.16.34.0 [90/2686976] via 172.16.20.1, 00:36:41, Serial0/0

Router#

Listing 13 Tablica routingu routera Router 11.

    Opracowanie własne.

Na listingu 13 poszczególne wpisy tablicy routingu poprzedzone są literą D. Litera ta

informuje, że źródłem informacji o danej trasie jest protokół EIGRP, natomiast wpisy z litera

C informują o sieciach połączonych bezpośrednio.

**Obliczenie metryki EIGRP routera Router 11 do sieci 172.16.17.0**

Z listingu 13 wynika, że trasa do sieci 172.16.17.0 ma wartość 30720.

Sprawdzono czy wartość ta zgadza się z przeprowadzonymi poniżej obliczeniami.

Zgodnie ze wzorem:

W protokole EIGRP całkowita metryka jest obliczana przez skalowanie metryk szerokości pasma i opóźnienia. Do obliczenia pasma używany jest następujący wzór:

**szerokość pasma = (10 000 000 / szerokość pasma(i)) \* 256**

gdzie szerokość pasma(i) to wyrażona w kilobitach, najmniejsza szerokość pasma wszystkich interfejsów wyjściowych znajdujących się na trasie prowadzącej do sieci docelowej. Łączem do sieci 172.16.17.0 jest łącze Fast Ethernet w związku z czym przepustowość pasma wynosi 100[Mb/s] czyli 100 000 [kb/s]

**Szerokość pasma = (10000000/ szerokość pasma(i)) \* 256=(10000000/100000)\*256 = 25600**

Do obliczenia opuźnienia używany jest następujący wzór:

**opóźnienie = opóźnienie(i) \* 256**

gdzie opóźnienie(i) to suma opóźnień określonych dla interfejsów znajdujących się na trasie prowadzącej do sieci docelowej. Wartość ta wyrazona jest w dziesiątkach milisekund. Wartość opóżnia, którą możemy uzyskać wykonując polecenia show ip eigrp topology lub show interface jest wyrażone w mikrosekundach, zatem przed zastosowaniem tej wartości w równaniu należy podzielić ją przez 10. Suma opóźnień do sieci 172.16.17.0 dla łącza Fast wynosi dla jednego interfejsu 100 mikrosekund a trasa do sieci docelowej prowadzi przez dwa interfejsy: Fast Ethernet routera Router 11 i interfejs Fast Ethernet routera Router8 lub routera Router12, czyli 200 [mikrosekundy].

**opóźnienie = (opóźnienie (i)/10)\*256 = (100+100)/10\*256 = 5120**

**Metryka EIGRP = 25600+5120 = 30720**

Obliczona metryka EIGRP dla routera Router 11 do sieci 172.16.17.0 wynosi 30720 i jest

zgodna z wartością metryki do tej sieci widoczną na listingu 13.

3.5.3 Porównanie czasów działania sieci

Aby sprawdzić prawidłowość i szybkość działania routingu w badanym obszarze routerów z uruchomionym protokołem EIGRP wydano polecenie „ping 172.16.32.2” z routera Router 0 z adresem IP 172.16.1.1. Wyniki testu ICMP Ping dla komunikacji w sieci przedstawione zostały w poniższej tabeli 7.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
|  | **RIP wersja 1 (ms)** | **RIP wersja 2 (ms)** | **OSPF (ms)** | **EIGRP (ms)** |
| **1** |  |  | 66 | 49 |
| **2** |  |  | 39 | 38 |
| **3** |  |  | 62 | 41 |
| **4** |  |  | 44 | 56 |
| **5** |  |  | 49 | 65 |
| **6** |  |  | 58 | 47 |
| **7** |  |  | 57 | 40 |
| **8** |  |  | 50 | 45 |
| **9** |  |  | 58 | 51 |
| **10** |  |  | 71 | 63 |
| **11** |  |  | 41 | 48 |
| **12** |  |  | 52 | 56 |
| **13** |  |  | 42 | 51 |
| **14** |  |  | 48 | 49 |
| **15** |  |  | 53 | 51 |
| **16** |  |  | 50 | 40 |
| **17** |  |  | 55 | 40 |
| **18** |  |  | 52 | 47 |
| **19** |  |  | 53 | 56 |
| **20** |  |  | 52 | 48 |
| **Średnia** |  |  | **52,6** | **49,05** |

Tabela Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego z wyszczególnieniem protokołu EIGRP.

Opracowanie własne.

3.5.4 Podsumowanie

Wnioski końcowe

Szybki rozwój Internetu wymuszał wprowadzenie nowych technik routingu i zastosowania w nich nowych mechanizmów i algorytmów. Protokoły routingu są coraz to doskonalsze, pracują w coraz to szybszych sieciach i spełniają już niemal wszelkie wymagania użytkowników. Mimo to stare protokoły nadal znajdują zastosowanie. Czynnikami mającymi na to wpływ, jest fakt, że każdy z protokołów ma swoje zalety i wady, każdy sprawdza się w określonych warunkach.   
 I tak, routing statyczny znajduje zastosowanie w niewielkich sieciach, które nie są rozbudowywane, ponieważ konfiguracja takiej sieci jest bardzo praco i czasochłonna, a utrzymanie staje się uciązliwe. Przy choć by najmniejszej zmianie topologii sieci, wymagana jest nowa konfiguracja urządzeń. Tak więc nadaje się on do prostych topologii, gdyż nie skaluje się dobrze w powiększających się sieciach. Routing statyczny jest dobrym rozwiązaniem gdy, używa się jednej trasy domyślnej reprezentującej drogę do każdej sieci, dla której nie ma w tablicy routingu lepszej trasy. Ponadto niewątpliwa jego zaleta jest bezpieczeństwo. Jest dużo bardziej odporny na ataki związane ze zmiana tablic routingu. Znajduje więc on zastosowanie w sieciach, w których wymagane jest duże bezpieczeństwo kosztem dostępności po wystąpieniu awarii łącza prowadzącego do sieci docelowej. Dodatkową zaleta jest, minimalne zużycie procesora, gdyż żadne dodatkowe zasoby nie są wymagane.

Protokół routingu wektora odległości jakim jest RIP znalazł zastosowanie w małych sieciach o jednolitej topologii. Jest on łatwy w implementacji i utrzymaniu, dodatkowo nie wymaga dużej wiedzy od administratora. Jest to jednak okupione wolna zbieżnością, która jest związana z używaniem okresowych aktualizacji. Dodatkowo, wolna zbieżność może ograniczać rozmiar sieci, gdyż większe sieci wymagają więcej czasu na propagację informacji o trasach. Podobnie jak w przypadku routingu statycznego, protokół RIP ma niewielkie zapotrzebowanie na zasoby. Protokoły routingu wektora odległości nie wymagają dużych ilości pamięci do składowania informacji, ani silnego procesora. Z reguły nie wymagają też dużych szerokości pasma do wysyłania aktualizacji routingu. Może to jednak stanowić problem, gdy protokół ten zostanie wdrożony w dużej sieci. Zagraża to pojawieniem się pętli routingu, powstających kiedy niespójne tablice routingu nie SA aktualizowane z powodu wolnej zbieżności w zmieniającej się sieci.

Wady protokołów RIP zostały wyeliminowane przez opracowanie protokołu stanu łącza OSPF, który nie rozsyła cyklicznych ogłoszeń, przez co nie jest generowany dodatkowy ruch w sieci. Szybko reaguje on na zmiany w topologii sieci . Dodatkowo, aby móc obsługiwać znacznie większe sieci, niż protokoły wektora odległości, OSPF wprowadził podział systemu autonomicznego na obszary. Pewnym problemem w sieciach, w których zastosowano OSPF może być sieć cyklicznie zmieniająca stan z czynnego na nieczynny i odwrotnie. Niestabilne łącze może powodować, iż routery na obszarze OSPF będą ciągle przeliczały algorytm SPF, uniemożliwiając osiągnięcie prawidłowego czasu zbieżności. Stąd też na administratorach sieci, w których zastosowano protokół OSPF spoczywa duża odpowiedzialność za prawidłowo działającą warstwę sprzętową sieci. Wymaga on również znacznie większego zapotrzebowania na zasoby sprzętowe, dotyczące procesora i pamięci operacyjnej.   
 Żadne narzędzie nie rozwiązuje jednak wszystkich problemów i pojawił się kolejny protokół trasowania jakim był EIGRP. Wprowadzał on nowe rozwiązania i algorytmy obliczeń. Łączy on w sobie najlepsze cechy protokołu routingu łacze-stan, pozostając protokołem routingu wektora odległości. Należy również pamiętać, że EIGRP jest zastrzeżonym produktem firmy Cisco i działa tylko na routerach Cisco, co może stanowić jego ograniczenie. Wymagania sprzętowe w stosunku do routerów, na których działa protokół EIGRP są większe niż w przypadku pozostałych protokołów routingu wektora odległości, ale mniejsze niż dla protokołów stanu łącza.

Charakteryzuje go wysoka skalowalność, może być stosowany do wielkości tysięcy węzłów routinngu. Zastosowanie protokołu EIGRP zapewnia szybką zbieżność i stabilność procesu routingu. Wymaga jednak od administratora dużej wiedzy na temat sposobu zaimplementowania i sposobów diagnozowania i rozwiązywania problemów z nim związanych.

Każdy z protokołów ma swoje zalety i wady, każdy sprawdza się w określonych warunkach.

Zalety jednej metody są wadami drugiej.. Nie ma możliwości zaprojektowania algorytmu wyznaczania trasy, optymalnego dla każdego rodzaju fizycznej topologii. Nie ma też najlepszego protokołu, każdy ma swoje dobre i złe strony, w zależności od konkretnej sytuacji. Podjęcie właściwej decyzji dotyczącej zastosowania odpowiedniego protokołu routingu w sieci, pozwoli zapewnić szybkość i stabilność działania, poprzez co dostęp do informacji i zasobów będzie bezpieczny o bardzo dużym stopniu niezawodności.

Temat protokołów routingu jest nadal tematem otwartym i ciągle zmieniającym się. Ma na to wpływ dynamika rozwoju sieci i oprogramowania Wciąż są opracowywane techniki które mają na celu jak najlepiej wykorzystywać dostępne łącze.

Nowo powstające protokoły routingu, będą coraz to doskonalsze, przystosowane do pracy w coraz to szybszych sieciach, dzięki czemu będą mogły spełniać wszelkie wymagania użytkowników.

Spis rysunków

Rysunek 1 Topologia magistrali [13] 7

Rysunek 2 Topologia gwiazdy [13] 8

Rysunek 3 Topologia rozszerzonej gwiazdy [13] 9

Rysunek 4 Topologia hierarchiczna [13] 10

Rysunek 5 Topologia pierścienia [13] 11

Rysunek 6 Topologia podwójnego pierścienia. 12

Rysunek 7 Topologia siatki [13] 13

Rysunek 8. Opis nagłówka protokołu RIPv1 [14] 18

Rysunek 9 Format nagłówka EIGRP [6] 20

Rysunek 10 Pełny złożony wzór metryki EIGRP. 22

Rysunek 11 Domyślny złożony wzór metryki EIGRP. 22

Rysunek 12 Koszt OSPF. 25

Rysunek 13 Przykład topologii sieci dla routingu statycznego. 28

Rysunek 14 Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego RIPv1. 33

Rysunek 15. Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego RIPv2. 38

Rysunek 16. Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego OSPF. 44

Rysunek 17 Przykład topologii sieci dla routingu dynamicznego EIGRP. 51

Spis tabel

Tabela 1 Wartości kosztów OSPF w systemie Cisco w zależności od typu interfejsu. 25

Tabela 2 Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego. 30

Tabela 3. Porównanie czasów działania sieci dla routingu statycznego i dynamicznego. 36

Tabela 4. Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego 42

Tabela 5 Łączny koszt OSPF od komputera PC0 do komputera PC1 w zależności od trasy. 48

Tabela 6 Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego z wyszczególnieniem protokołu OSPF. 49

Tabela 7 Porównanie czasów działania sieci dla protokołów routingu dynamicznego z wyszczególnieniem protokołu EIGRP. 55

Spis listingów

Listing 1 Tablica routingu routera R1. 28

Listing 2. Tablica routingu routera R2. 29

Listing 3 Tablica routingu routera R3. 29

Listing 4 Tablica routingu routera R7. 34

Listing 5. Tablica routingu routera R0. 35

Listing 6 Tablica routingu routera R10. 35

Listing 7 Wynik działania komendy „debug ip rip” dla routera R16 wykorzystującego protokół RIPv1 41

Listing 8 Wynik działania komendy „debug ip rip” dla routera R16 41

Listing 9. Wynik działania komendy „show ip protocols” na routerze R16. 45

Listing 10 Tablica routingu routera Router16. 47

Listing 11 Wynik polecenia tracert 192.168.23.5 na komputerze PC0. 47

Listing 12 Wynik polecenia tracert 192.168.23.5 na komputerze PC0. 48

Listing 13 Tablica routingu routera Router 11. 53

**Załączniki**

Wszystkie załączniki znajdują się w katalogu „Załączniki” na płycie CD dołączonej do tej pracy, która jest jej integralną częścią.

Spis załączników:

Bibliografia

Pozycje książkowe:

1. Karol Krysiak „Sieci komputerowe” Wydawnictwo Helion Gliwice 2005 [1]
2. Gary A. Donahue „Wojownik sieci” Wydawnictwo Helion Gliwice 2012 [2]
3. Rob Scrimger, Paul LaSalle, Clay Leitzke, Mridula Parihar, Meeta Gupta „TCP/IP. Biblia” Helion Gliwice 2002 [3]
4. Mark a. Sportack „Routing IP podstawowy podręcznik” Wydawnictwo Mikom Warszawa 2000 [4]
5. Mark A. Dye, Rick McDonald, Antoon „Tony” W. Rufi „Akademia sieci Cisco. CCNA Exploration. Semestr 1 – Podstawy sieci” Wydawnictwo Naukowe PWN   
   Warszawa 2008 [5]
6. Rick Graziani, Allan Johnson „Akademia sieci Cisco. CCNA Exploration. Semestr 2 - Protokoły i koncepcje routingu” Wydawnictwo Naukowe PWN Warszawa 2008 [6]
7. Chris Lewis „ Routing Cisco.TCP/IP dla profesjonalisty” Wydawnictwo PLJ   
   Warszawa 1999 [7]
8. Douglas E.Comer, David L. Stevens ” Sieci komputerowe TCP/IP. Tom 2. Projektowanie i realizacja protokołów” Wydawnictwo Naukowo-Techniczne Warszawa 1997 [8]

Strony internetowe:

1. <http://www.faqs.org/rfcs/rfc1058.html> [9]
2. <http://technet.microsoft.com/pl-pl/library/cc778874(v=ws.10).aspx> [10]
3. <http://www.faqs.org/rfcs/rfc2453.html> [11]
4. <http://www.rogaski.org/cisco/sem2/6.html> [12]
5. http://wazniak.mimuw.edu.pl/index.php?title=SK\_Modu%C5%82\_1 [13]
6. http://pl.wikipedia.org/wiki/Routing\_Information\_Protocol [14]

Przypisy znajdujące się w tekście zawarte w nawiasach kwadratowych […] wskazują na źródło, na którego podstawie został opracowany dany fragment pracy.

**Oświadczenie**

Ja, niżej podpisana Karolina Jopek studentka Wydziału Fizyki, Matematyki i Informatyki

oświadczam, że przedkładaną pracę dyplomową inżynierską pt.:

Problematyka doboru optymalnego protokołu  routingu dla wybranych topologii sieci komputerowych.

wykonałam samodzielnie, tzn. nie zlecałam opracowania pracy dyplomowej, ani jej części osobom trzecim, jak również nie odpisywałam pracy dyplomowej, ani jej części od innych osób.

Jednocześnie przyjmuję do wiadomości, że w przypadku stwierdzenia popełnienia przeze mnie czynu polegającego na przypisaniu sobie autorstwa istotnego fragmentu lub innych elementów cudzej pracy lub ustalenia naukowego, właściwy organ stwierdzi nieważność postępowania w sprawie nadania mi tytułu zawodowego (art. 193 ustawy z dnia 27 lipca 2005 r. Prawo o szkolnictwie wyższym, Dz. U. Nr 164 poz. 1365 z późniejszymi zmianami).

......................................................................

Data Podpis

1. IEEE - Instytut Inżynierów Elektryków i Elektroników organizacja skupiająca profesjonalistów. Jednym z podstawowych zadań jest ustalanie standardów konstrukcji, pomiarów itp. dla urządzeń elektronicznych, w tym standardów dla urządzeń i formatów komputerowych. [http://pl.wikipedia.org/wiki/Institute\_of\_Electrical\_and\_Electronics\_Engineers] [↑](#footnote-ref-1)
2. RFC (Request For Comments) to seria dokumentów wysyłanych do IETF (Internet Engineering Task Force) w celu zaproponowania internetowego standardu albo przekazywania nowych koncepcji , informacji. [↑](#footnote-ref-2)
3. VLSM (Variable Length Subnet Mask) – cecha niektórych protokołów trasowania umożliwiająca podzielenie i rozróżnianie podsieci z już istniejących podsieci. [↑](#footnote-ref-3)