Sieci komputerowe

Warstwa sieci. Protokoły IPv4 oraz IPv6

R. Wojciechowski ¹ Ł. Sturgulewski ¹ M. Bąkała ¹
A. Sierszeń ¹ G. Nowak ¹

¹Instytut Informatyki Stosowanej Politechniki Łódzkiej http://www.iis.p.lodz.pl

©2018, v2.0



Warstwa sieci



- Złożona warstwa definiująca połączenie oraz wybór ścieżki pomiędzy dwoma różnymi hostami
- Logiczne nadawanie adresów hostom
- Adresowanie oraz najlepsze trasowanie
- Wymiana informacji o sieci adaptacyjne protokoły routingu

Podstawy adresowania

- Identyfikacja urządzeń podstawa komunikacji dowolnych urządzeń, umiejętność określenia ich wzajemnej lokalizacji
- Adres trzeciej warstwy modelu ISO / OSI adres IP, unikatowy identyfikator komputera w sieciach TCP/IP
- Adres warstwy łącza danych adres MAC, fizyczny identyfikator komputera

Podstawy adresowania

- Adres IP zawiera pełną informację odnośnie sieci oraz hosta, pozwala jednoznacznie zlokalizować komputer w sieci podczas komunikacji międzysegmentowej
- Adres MAC pozwala na lokalizację komputera podczas komunikacji w jednym segmencie sieci

Internet Protocol, version 4

Internet Protocol, version 4

IP (ang. *Internet Protocol*) - jeden z podstawowych protokołów do obsługi komunikacji w intersieci. Wykorzystuje 32-bitowy schemat adresowania w celu identyfikowania sieci, urządzeń sieciowych i komputerów przyłączonych do sieci. Jest bezpołączeniowym protokołem opartym o przełączanie pakietów, zorientowany na wydajność, nie gwarantuje dostarczenia danych, ich kolejności oraz braku duplikatów.

RFC 791, ...

Pakiet IPv4

- Pakiet podstawowa struktura danych warstwy sieci
- Nagłówek oraz dane
- Enkapsulacja pakietów w ramki
- Ekstrakcja segmentów i datagramów z danych pakietów
- Nagłówek posiada 14 pól

IPv4, ramka

Offsets Octet	Octet Bit	0								1								2								3						
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
0	0		Ver	sior	1	IHL				DSCP ECN						CN	Total Length															
4	32	Г	Identification													F	Flags Fragment Offset															
8	64	Time To Live								Protocol							Header Checksum															
12	96		Source IP Address																													
16	128		Destination IP Address																													
20	160														0	otio	ns (if IH	L>	5)												

IPv4, ramka

- Version 4 bity, dla IPv4 wartość 4
- Internet Header Length 4 bity, liczba 32-bitowych słów nagłówka, min. wartość 5
- Differentiated Services Code Point 6 bitów, ToS, dla aplikacji wymagających priorytetyzacji ruchu, strumieniowanie w czasie rzeczywistym, VoIP, . . .
- Explicit Congestion Notification 2 bity, notyfikacje o przeciążeniach sieci; tylko w przypadku wsparcia wszystkich stron
- Całkowita długość danych 16 bitów, obsługa fragmentacji

- Identification 16 bitów, identyfikacja fragmentów oryginalnego pakietu IP
- Flags 3 bity, kontrola fragmentów: 0 zarezerwowane, 1 -Don't Fragment, 2 - More Fragments
- Fragment Offset 13 bitów, określenie przesunięcia fragmentu w 8-bitowych blokach względem początku datagramu bez fragmentacji
- Time To Live 8 bitów, czas życia pakietu; dekrementowany przy każdym hopie o 1; po osiągnięciu 0 pakiet jest usuwany z sieci (możliwe wysłanie komunikatu ICMP Time Exceeded message)



IPv4, ramka

- Protocol 8 bitów, deskryptor protokołu, którego dane są umieszczane w polu danych pakietu
- Header Checksum 16 bitów, suma kontrolna wyliczana dla nagłówka; błędy w polu danych obsługiwane są przez protokoły warstw wyższych
- Source address 32 bity, adres źródłowy
- Destination address 32 bity, adres docelowy
- Options krotność 32 bitów, opcje dodatkowe

- Fragmentacja pakietu po otrzymaniu pakietu, sprawdzeniu adresu docelowego i wyborze interfejsu, jeśli MTU jest mniejsze od rozmiaru pakietu
- Rozmiar każdego pakietu wraz z nagłówkiem mniejszy
 niż MTU długość całkowita jest równa wielkości segmentu;
 flaga MF jest ustawiona dla wszystkich fragmentów poza
 ostatnim; offset jest ustawiony względem oryginalnych
 danych; suma kontrolna wyliczana dla każdego fragmentu

Scalanie

- Rozpoznanie czy pakiet jest fragmentem
 - flaga MF jest ustawiona
 - fragment offset jest różny od zera
- Dopasowanie fragmentów po polu identyfikacyjnym
- Po scaleniu danych, dane są przekazywane do dalszego procesowania

Adresowanie IPv4

- Adres sieci: [Adres IP] AND [Maska podsieci]
- Adres hosta w sieci: [Adres IP] AND NOT [Maska podsieci]
- Adres rozgłoszeniowy: [Adres IP] OR NOT [Maska podsieci]
- Adres sieci jest wykorzystywany przez elementy routujące w celu określenia trasy do hosta docelowego
- Adres hosta jest wykorzystywany w obrębie właściwej sieci do odnalezienia właściwego odbiorcy



Klasy adresowe

- Klasa A zakres: 1.0.0.0 126.0.0.0, domyślna maska: 255.0.0.0, bity sieci / hosta: 8 / 24
- Klasa B zakres: 128.1.0.0 191.254.0.0, domyślna maska: 255.255.0.0, bity sieci / hosta: 16 / 16
- **Klasa C** zakres: 192.0.1.0 223.255.254.0, domyślna maska: 255.255.255.0, bity sieci / hosta: 24 / 8
- Klasa D multicast
- Klasa E zarezerwowana

Adresy zastrzeżone, ilość hostów

- W obrębie każdej klasy sieci możliwe jest utworzenie maksymalnie tylu adresów urządzeń, na ile pozwala część hosta adresu
- Adresy zastrzeżone
 - ullet identyfikator sieci ightarrow część hosta wypełniona zerami
 - adres rozgłoszeniowy \to część hosta wypełniona jedynkami \to przeznaczony do rozsyłania wiadomości do wszystkich urządzeń w sieci
- Ilość użytecznych adresów wewnątrz każdej klasy jest pomniejszana o dwa ww. adresy zastrzeżone



Adresy prywatne i specjalne

- Wsród adresów poszczególnych klas wyszczególniono specjalną grupę adresów prywatnych, które nie powinny być routowane na zewnątrz:
 - w obrębie klasy A: 10.0.0.0 10.255.255.255,
 - w obrębie klasy B: 172.16.0.0 172.31.255.255,
 - w obrębie klasy C: 192.168.0.0 192.168.255.255
- W oparciu o ww. adresy zaleca się projektowanie lokalnych sieci wewnętrznych
- Dodatkowo wyszczególnia się adres specjalny będący adresem lokalnego komputera loopback postaci 127.0.0.0 / 8 → pakiety z takimi adresami nie wydostają się na zewnątrz wysyłającej maszyny



Stacje lokalne vs zdalne

- Komputery nazywamy lokalnymi (potrafiącymi komunikować się bez pośrednictwa elementów routujących) jeżeli identyfikator sieci obydwu hostów jest identyczny oraz zakres adresowy maski pozwala na wzajemną komunikację (adresację)
- Komputery nazywamy zdalnymi jeśli posiadają one różne adresy sieciowe

Adresowanie logiczne, przykład

Komputer A został wpięty do sieci i nadano mu adres 192.168.79.51 i maskę 255.255.128.0. Komputer B podłączono do tej samej sieci i nadano mu adres 192.168.27.1 oraz maskę 255.255.128.0. Czy komputery są zdalne czy lokalne względem siebie?





Adresowanie logiczne, przykład

Komputer A został podłączony do sieci i nadano mu adres 195.10.156.1. Komputer B został podłączony do sieci i nadano mu adres 195.10.197.1. Jak należy dobrać optymalnie maskę aby komputery się widziały?





Adresowanie logiczne, przykład

Komputer A został przyłączony do sieci i skonfigurowany na adres 192.168.45.1, maska 255.255.248.0. Drugi komputer, B, został przyłączony do tej samej sieci i nadano mu adres 192.168.41.1 oraz maskę 255.255.252.0. Administrator wydał na komputerze A polecenie: ping 192.168.41.1. Jaki pojawi się komunikat i dlaczego? Czy stacja B otrzyma ramke ICMP? Czy odpowie na nią?





Mankamenty adresowania klasowego

- Duża rozbieżność pomiędzy rozmiarami klas
- Nieefektywność zarządzania przydzielaniem adresów
- Szybkie wyczerpanie pól adresowych
- Przepełnienia tablic routingu

Wydzielanie podsieci

- Wydzielanie podsieci jest zabiegiem umożliwiającym podział adresu sieciowego odpowiedniej klasy na mniejsze rozdzielne części
- Fizycznie operacja wydzielania podsieci sprowadza się do zabrania odpowiedniej ilości bitów z części hosta i przypisanie ich do części sieci
- Wynikiem takiej operacji jest powstanie nowych podsieci o ilości hostów mniejszej niż sieć, z której wyszczególniono podsieci

Wydzielanie nadsieci

- Mechanizm nadsieci polega na łączeniu kilku adresów sieciowych (następujących po sobie) w większe struktury
- Fizycznie operacja wydzielania nadsieci sprowadza się do zabrania odpowiedniej ilości bitów z części sieci i przypisanie ich do części hosta
- Wynikiem takiej operacji jest powstanie mniejszej ilości sieci o większej ilości urządzeń

Strategie adresowania, przykład

Adres sieciowy 212.51.216.0 należy do klasy C → oznacza to, że w danej klasie adresowej istnieje możliwość zaadresowania 254 urządzeń. Załóżmy, że adres 212.51.216.0 otrzymał administrator zarządzający trzema przedsiębiorstwami, w każdym po około 30 komputerów. W jaki sposób powinien optymalnie podzielić podaną klasę?





Strategie adresowania, przykład

Router Boston wyposażony jest w 8 przyłączeń do innych routerów. Zakładając, że administrator chce wykorzystać jedną klasę C 192.168.1.0/24 do zaadresowania poszczególnych łącz routera Boston, jak należy dokonać optymalnego podziału tej klasy, aby utworzyć maksymalnie dużo łącz typu point-to-point?





Populacja Internetowa 2004 / 2005

- Populacja Internetowa około 973 miliony użytkowników w listopadzie 2005 kierunek wzrostowy \to społeczeństwo bez granic
- Użytkownicy mobilni PDA, tablety ightarrow około 20 milionów użytkowników w 2004
- Użytkownicy GSM ponad miliard telefonów dostarczonych przez producentów
- Integracja różnych dziedzin życia w urządzeniach elektronicznych

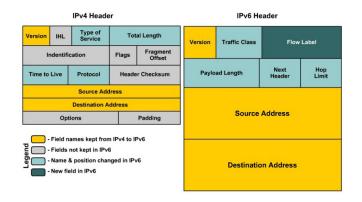
Cechy IPv6

- Większa przestrzeń adresowa (globalna osiągalność, agregacja prefiksów rozgłaszanych w tablicach routingu, wsparcie dla podłączenia do wielu ISP, autokonfiguracja urządzeń, brak NAT)
- Uproszczony nagłówek (większa wydajność routingu, brak broadcastów, brak sum kontrolnych, dodatkowe nagłówki rozszerzeń)
- Bezpieczeństwo (wsparcie dla IPsec)
- Koegzystencja z IPv4 (podwójny stos protokołów, tunelowanie, NAT)

Cechy IPv6

- Rozszerzenie przestrzeni adresowej z 32 do 128 bitów (32 bity
 - → około 4.200.000.000 możliwych adresów węzłów; 128 bitów
 - ightarrow około $3.4*10^{38}$ możliwych adresów węzłów, tj. około
 - $5*10^{28}$ adresów na osobę)
- Większa pula adresowa oferowana przez ISP z możliwością agregacji tras od providera do Internetu - bardziej wydajny proces routingu

Nagłówki IPv6



Nagłówek IPv6

- Version 4 bity, analogicznie do IPv4: wartość 4 IPv4, 6 IPv6
- Traffic Class 8 bitów, analogicznie do ToS w IPv4 (tagi wykorzystywane w DiffServ)
- Flow Label 20 bitów, oznaczenie pakietów wykorzystywane przez techniki przełączania wielowarstwowego
- Payload Length analogicznie do Total Length w IPv4
- Next Header wskazanie nagłówka następującego po IPv6 (może to być pakiet warstwy transportowej lub też nagłówek rozszerzeń)

Nagłówek IPv6

- Hop Limit pole analogiczne do TTL w IPv4 brak sumy kontrolnej nie wymusza jej przeliczenia przez router przy zmianie TTL
- Source Address, Destination Address pola adresowe 128-bitowe
- Extension Headers możliwość dodania różnych nagłówków rozszerzeń

Nagłówki rozszerzeń

- IPv6 header podstawowy nagłówek
- Hop-by-hop options header nagłówek przetwarzany przez wszystkie urządzenia w ścieżce, przykładowo w Resource Reservation Protocol, Multicast Listener Discovery, ...
- **Destination options header** nagłówek przetwarzany przez urządzenie końcowe
- Routing header nagłówek dla routowania źródłowego
- Fragment header nagłówek wykorzystywany podczas fragmentacji (rozbieżności MTU podczas transmisji pakietu)
- Authentication header and Encapsulating Security Payload header - nagłówki skojarzone z IPsec
- Upper-layer header nagłówki warstw transportowych



Reprezentacja adresów IPv6

- 128 bitów podzielone na 8 części 16-bitowych
- Wprowadzające zera są opcjonalne
 - 09C0 = 9C0
 - 0000 = 0
- Następujące zera mogą być uproszczone tylko jednokrotnie jako '::'
 - FF01:0:0:0:0:0:0:1 = FF01::1
 - 2031:0000:130F:0000:0000:09C0:876A:120B = 2031:0:130F::09C0:876A:120B
- Niewyspecyfikowany adres może być zapisany jako '::', ponieważ zawiera tylko zera

Typy adresów IPv6

- Unicast (odbiorcą jest pojedyncze urządzenie link local unicast (zakres tylko do pojedynczego łącza, brak routingu poza łącze), global unicast (routowany globalnie bez modyfikacji)
- Multicast (w IPv6 zrezygnowano z broadcastów na rzecz multicastów)
- Anycast (określa zbiór węzłów sieci transmisja odbywa się do najbliższego zależnie od tablicy routingu urządzeń pośrednich)

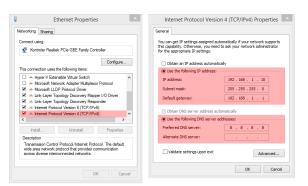
IPv4, IPv6

- Rozwój IPv4 w kierunku IPv6
- Koegzystencja standardu IPv4 oraz IPv6

Konfiguracja interfejsów sieciowych

Statyczna konfiguracja hosta

Windows -> Ustawienia -> Centrum sieci i udostępniania -> Zmień ustawienia karty sieciowej -> (...) -> Właściwości -> TCP/IPv4







Weryfikacja konfiguracji hosta

Windows -> cmd -> ipconfig /all

```
_ D X
CtV.
                             Command Prompt
C:\Users\student\ipconfiq /all
Ethernet adapter Ethernet:
  Connection-specific DNS Suffix . : kis.p.lodz.pl
  Description . . . . . . . . . . . . Kontroler Realtek PCIe GBE Family Control
  90-E6-BA-D5-3C-C3
  Autoconfiguration Enabled . . . : Yes
  Link-local IPv6 Address . . . . : fe80::95e:e923:7980:2814x3(Preferred)
  IPv4 Address. . . . . . . . . . : 10.10.22.11(Preferred)
  Subnet Mask . . . . . . . . . . : 255.255.255.0
  Lease Obtained. . . . . . . . : Monday, March 7, 2016 2:14:36 PM
  Lease Expires . . . . . . . . . . . . Monday, March 7, 2016 4:15:07 PM
  : 10.10.22.1
: 10.10.22.1
  DHCPv6 Client DUID. . . . . . .
                                : 00-01-00-01-1D-9A-FA-EC-90-E6-BA-D5-3C-C3
  NetBIOS over Topip. . . . . . : Enabled
Ethernet adapter Ethernet 2:
  . . . : Media disconnected
  Description . . . . . . . . . . . . . Kontroler Realtek PCIe GBE Family Control
ler #2
   hysical Address. . . . . . . . . . 54-E6-FC-80-48-7E
  DHCP Enabled. . . . . . . . . . . . . No
```





Koniec

Dziękuję za uwagę ...