
Routing

część 1: adresowanie

Sieci komputerowe

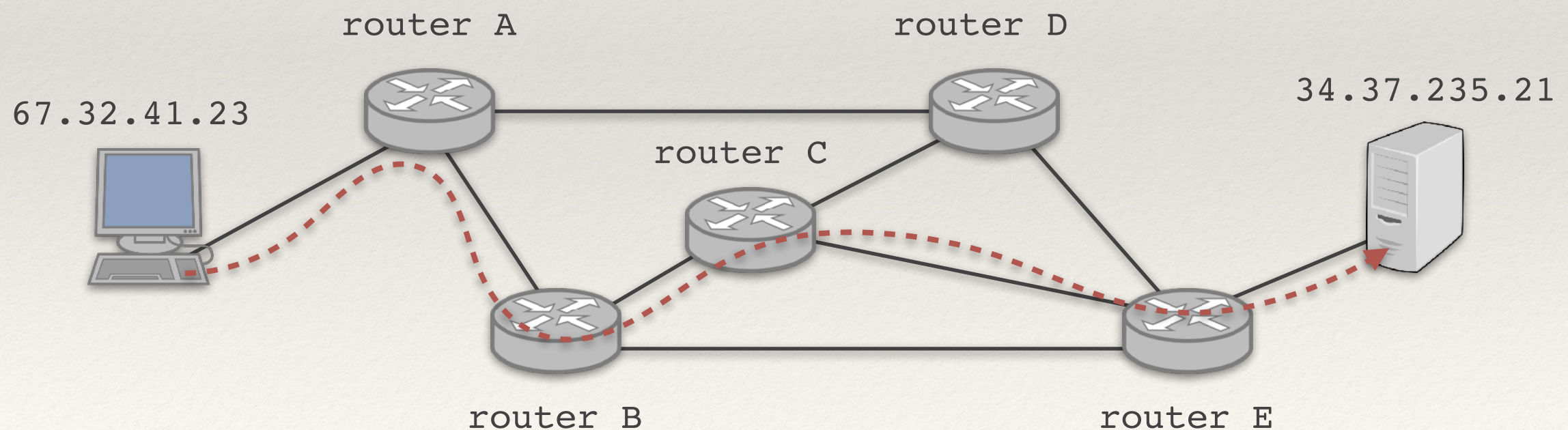
Wykład 2

Marcin Bieńkowski

W poprzednim odcinku

Jak przesyłać dane przez sieć

- ❖ Chcemy przesyłać między aplikacjami strumień danych.
- ❖ **Globalne adresowanie:** w Internecie każda karta sieciowa ma unikatowy 4-bajtowy adres IP.
- ❖ Warstwa sieciowa zapewnia globalne dostarczanie danych pomiędzy dwoma dowolnymi kartami sieciowymi = interfejsami sieciowymi.



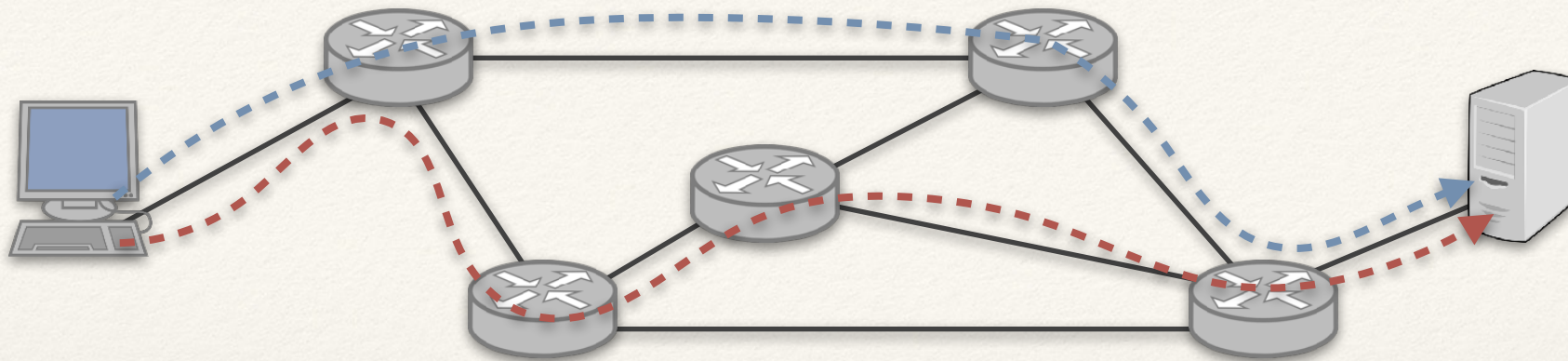
Przełączanie pakietów

- ❖ Wysyłany strumień danych dzielimy na małe porcje: **pakiety**.



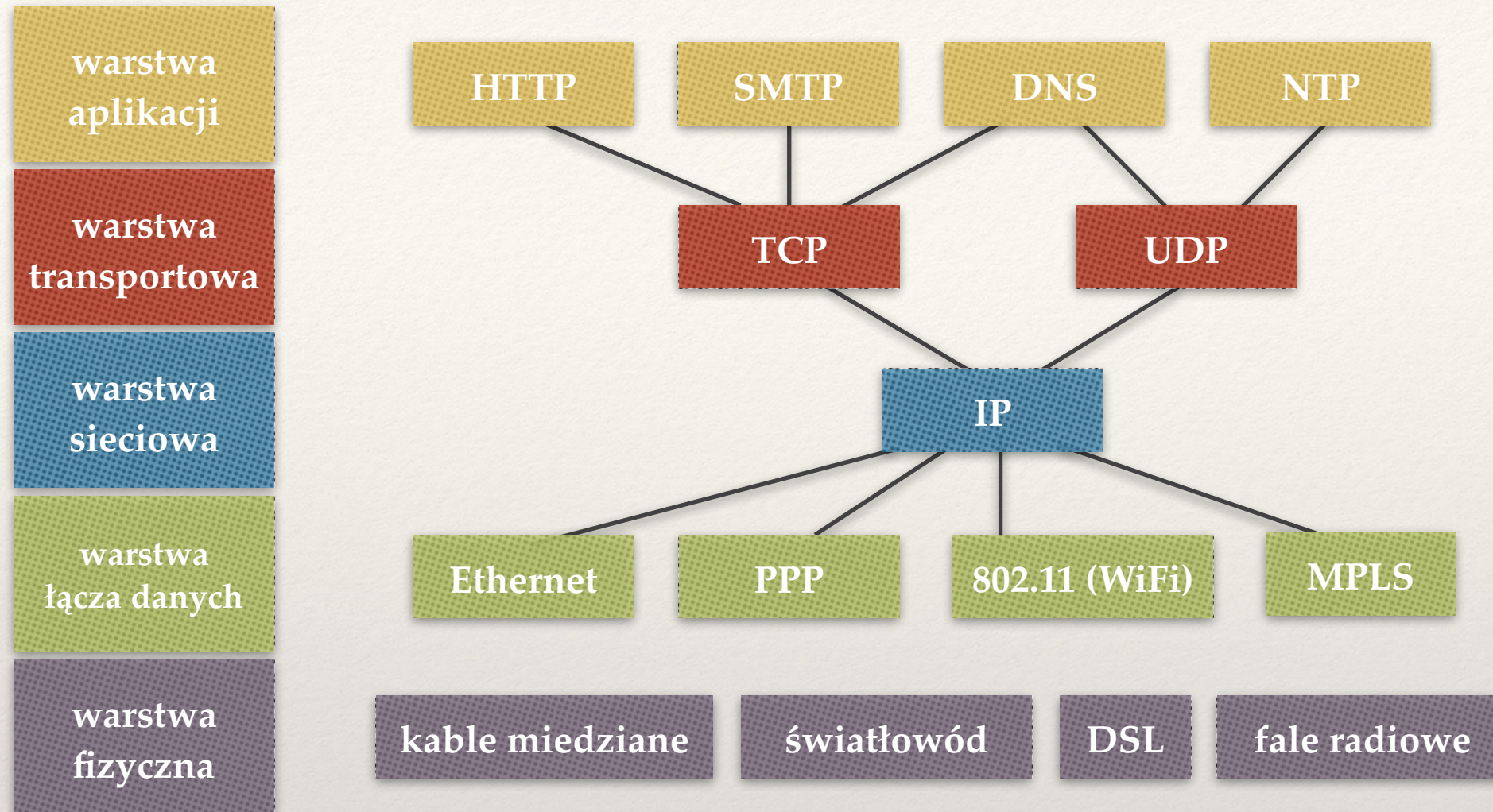
- ❖ Dane pakietu = fragment strumienia danych.
- ❖ Nagłówek pakietu = informacje kontrolne, m.in. adres źródłowy i docelowy.
- ❖ Każdy pakiet przesyłany niezależnie.

Routing



- ❖ Routing (trasowanie) = wybór trasy dla danego pakietu.
- ❖ W Internecie:
 - ❖ Router tylko przekazuje pakiet dalej.
 - ❖ Router nie wie nic o oryginalnym strumieniu danych.
 - ❖ Router podejmuje decyzję na podstawie nagłówka pakietu w oparciu o **tablice routingu**.

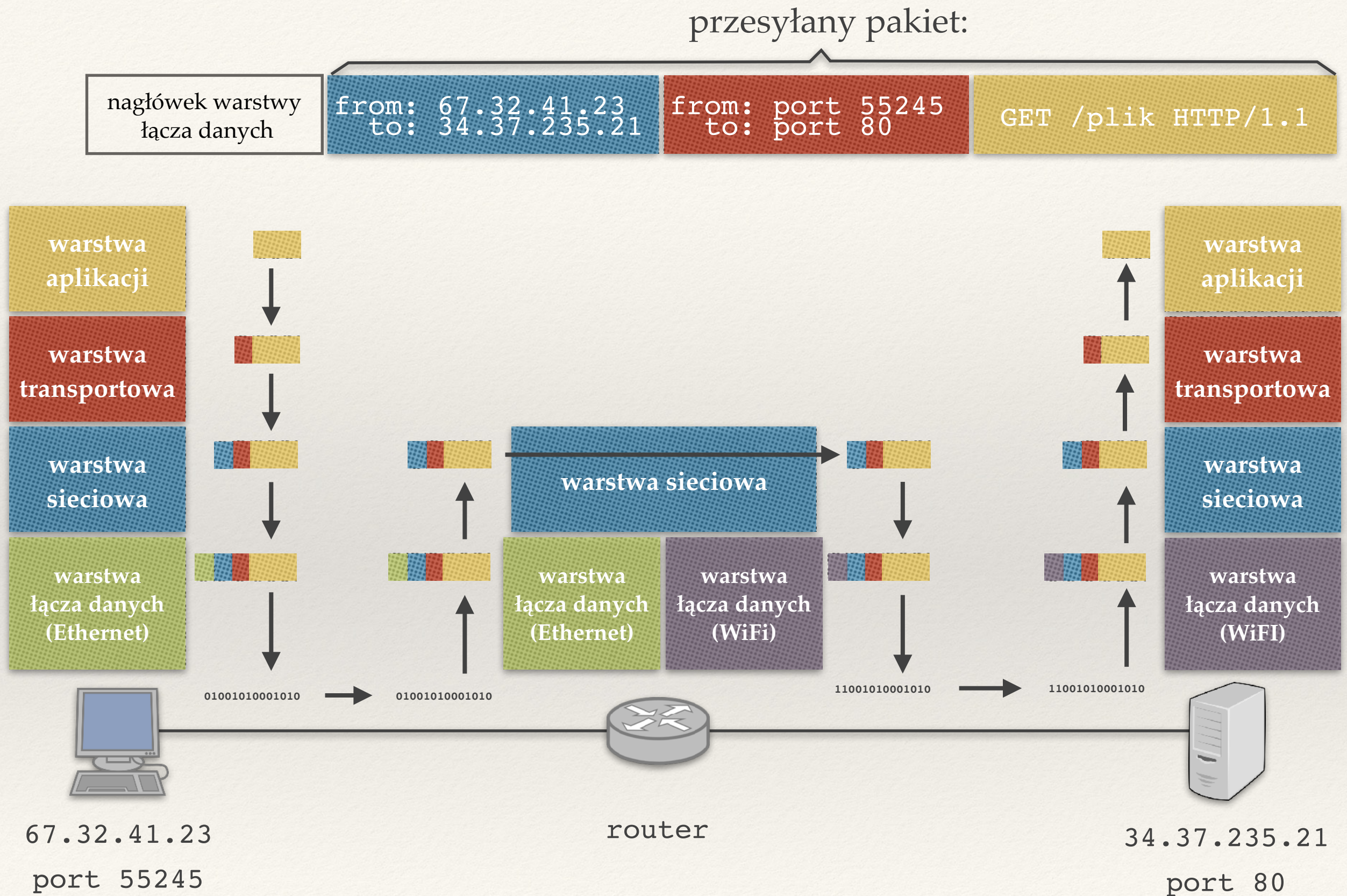
Protokoły w Internecie



Warstwa sieciowa w Internecie: tylko jeden protokół (IP)

- ♦ Zaimplementowany na każdym urządzeniu.
- ♦ Definiuje zawodną, bezpołączeniową usługę umożliwiającą przesłanie pakietu między dwoma dowolnymi urządzeniami w sieci.

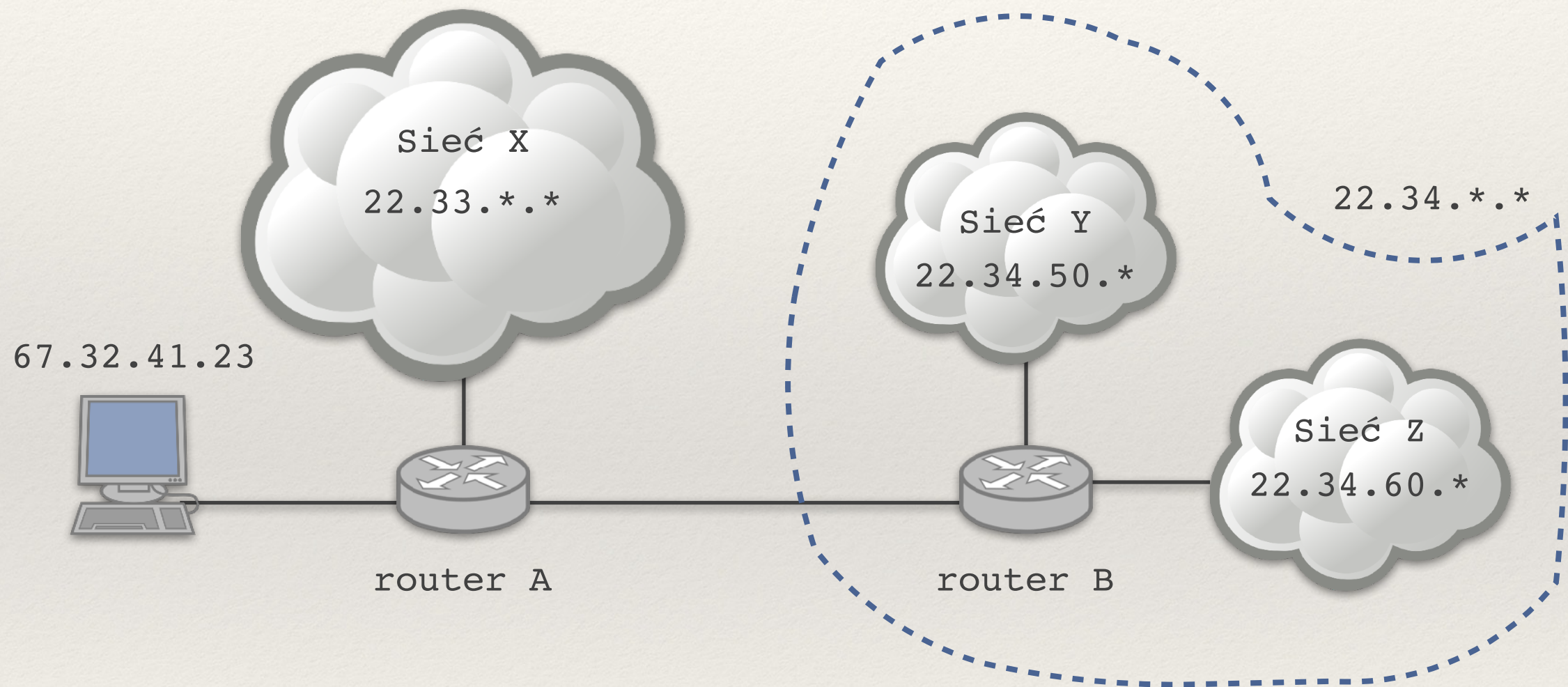
Internetowy model warstwowy



Adresowanie

Adresy IP

- ❖ Każda karta sieciowa ma unikatowy 4-bajtowy adres.
- ❖ Hierarchiczna struktura adresów:



- ❖ Router A nie musi znać trasy do sieci Y i Z osobno; wystarczy, że wie że pakiety do 22.34.*.* powinien wysyłać do routera B.

CIDR (1)

- ❖ Notacja **CIDR** (Classless Inter-Domain Routing): opisuje zakres adresów IP posiadających wspólny prefiks za pomocą pary (pierwszy adres z zakresu, długość prefiksu).
- ❖ **Przykład:** adresy IP zaczynające się od prefiksu
10011100.00010001.00000100.0010
 - ♦ pierwszy adres z zakresu:
10011100.00010001.00000100.0010**0000** = 156.17.4.32
 - ♦ długość prefiksu: 28 bitów
 - ♦ zapis: 156.17.4.32/28

CIDR (2)

Przykład 1: $156.17.4.32/28$ = adresy zaczynające się od prefiksu $156.17.4.0010$:

- ❖ $156.17.4.00100000$ = $156.17.4.32$ (pierwszy adres)
- ❖ $156.17.4.00100001$ = $156.17.4.33$ (drugi adres)
- ❖ ...
- ❖ $156.17.4.00101110$ = $156.17.4.46$ (przedostatni adres)
- ❖ $156.17.4.00101111$ = $156.17.4.47$ (ostatni adres)

Razem: $2^{32-28} = 2^4 = 16$ adresów.

Przykład 2: $0.0.0.0/0$ = wszystkie adresy IP

Przykład 3: $34.56.78.90/32$ = jeden konkretny adres IP

CIDR a sieci

Notację CIDR najczęściej stosujemy, żeby opisać konkretną sieć.

Dla sieci 156.17.4.32/28:

- ❖ Ostatni adres jest zarezerwowany: **adres rozgłoszeniowy (broadcast)**.
 - ✦ Pakiet wysłany na adres rozgłoszeniowy dotrze do wszystkich adresów IP z zakresu.
- ❖ Pierwszy adres jest zarezerwowany: tzw. **adres sieci**.
 - ✦ Względy historyczne (to był początkowo adres rozgłoszeniowy).
- ❖ Pozostałe $16 - 2 = 14$ adresów IP może być przypisane do komputerów (kart sieciowych) w tej sieci.

Podsieci

$156.17.4.32/28$ = zbiór następujących adresów

- ❖ $156.17.4.0010\mathbf{0}000 = 156.17.4.32$
 - ❖ ...
 - ❖ $156.17.4.0010\mathbf{0}111 = 156.17.4.39$
 - ❖ $156.17.4.0010\mathbf{1}000 = 156.17.4.40$
 - ❖ ...
 - ❖ $156.17.4.0010\mathbf{1}111 = 156.17.4.47$
- $156.17.4.32/29$
 $156.17.4.40/29$

Adres IP to za mało!

- ❖ Czy adres 156.17.4.95 jest adresem rozgłoszeniowym?

Adres IP to za mało!

- ❖ Czy adres 156.17.4.95 jest adresem rozgłoszeniowym?
 - ❖ Tak w sieci 156.17.4.80/28 = {156.17.4.80, ..., 156.17.4.95}
 - ❖ Tak w sieci 156.17.4.64/27 = {156.17.4.64, ..., 156.17.4.95}
 - ❖ Nie w sieci 156.17.4.64/26 = {156.17.4.64, ..., 156.17.4.127}

Adres IP to za mało!

- ❖ Czy adres 156.17.4.95 jest adresem rozgłoszeniowym?
 - ❖ Tak w sieci 156.17.4.80/28 = {156.17.4.80, ..., 156.17.4.95}
 - ❖ Tak w sieci 156.17.4.64/27 = {156.17.4.64, ..., 156.17.4.95}
 - ❖ Nie w sieci 156.17.4.64/26 = {156.17.4.64, ..., 156.17.4.127}
- ❖ Przy podawaniu dowolnego adresu IP powinniśmy też podać długość prefiksu określającego jego sieć, np. 156.17.4.95/26.

CIDR (3)

- ❖ Notację CIDR rozszerzamy na wszystkie adresy IP. Przykładowo:
 - ♦ $156.17.4.32/28$ = cały zakres 16 adresów.
 - ♦ $156.17.4.33/28$ = pierwszy adres dla komp. w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ $156.17.4.34/28$ = drugi adres dla komputera w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ ...
 - ♦ $156.17.4.46/28$ = ostatni adres dla komputera w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ $156.17.4.47/28$ = adres rozgłoszeniowy w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ Przy tej konwencji rezerwowanie pierwszego adresu na adres sieci znowu ma sens.

CIDR (3)

- ❖ Notację CIDR rozszerzamy na wszystkie adresy IP. Przykładowo:
 - ♦ $156.17.4.32/28$ = cały zakres 16 adresów.
 - ♦ $156.17.4.33/28$ = pierwszy adres dla komp. w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ $156.17.4.34/28$ = drugi adres dla komputera w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ ...
 - ♦ $156.17.4.46/28$ = ostatni adres dla komputera w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ $156.17.4.47/28$ = adres rozgłoszeniowy w sieci $156.17.4.32/28$.
 - ♦ Przy tej konwencji rezerwowanie pierwszego adresu na adres sieci znowu ma sens.
- ❖ Długość prefiksu nazywamy maską (pod)sieci.
 - ♦ Czasem zapisywany w postaci bitowej $/28 = /255.255.255.240$ (28 jedynek).
 - ♦ Aby uzyskać adres sieci robimy logiczny AND adresu IP z maską sieci.

Klasy adresów

- ❖ Jeśli nie podamy maski sieci, niektóre starsze polecenia (np. `ifconfig`) wydedukują ją z adresu IP.
 - ♦ `ifconfig eth0 10.0.0.1`
= `ifconfig eth0 10.0.0.1 netmask 255.0.0.0`
- ❖ Przyczyny historyczne (klasy adresów IP).
 - ♦ Adres IP zaczyna się od 0 → maska sieci = /8 (klasa A).
 - ♦ Adres IP zaczyna się od 10 → maska sieci = /16 (klasa B).
 - ♦ Adres IP zaczyna się od 110 → maska sieci = /24 (klasa C).

Pętla lokalna = sieć 127.0.0.0/8

- ❖ Interfejs lo (*loopback*)
- ❖ Łącząc się z dowolnym adresem z tej sieci (zazwyczaj z 127.0.0.1), łączymy się z lokalnym komputerem.
- ❖ Testowanie aplikacji sieciowych bez połączenia z siecią.

Przykład konfiguracji

```
eth0:    <BROADCAST,MULTICAST> mtu 1500 state UP
          link/ether d8:cb:8a:34:a4:66 brd ff:ff:ff:ff:ff:ff
          inet 156.17.4.30/24 brd 156.17.4.255 scope global eth0

lo:      <LOOPBACK> mtu 65536 state UNKNOWN
          link/loopback 00:00:00:00:00:00 brd 00:00:00:00:00:00
          inet 127.0.0.1/8 scope host lo

tun0     <POINTOPOINT,MULTICAST,NOARP> mtu 1500 state UNKNOWN
          link/none
          inet 172.28.0.1/16 brd 172.28.255.255 scope global tun0
```

Routing pakietów IP

Nagłówek pakietu IP

0	7	8	15	16	23	24	31
wersja	IHL	typ usługi	całkowita długość pakietu				
pola związane z fragmentacją pakietu							
TTL		protokół	suma kontrolna nagłówka IP				
źródłowy adres IP							
docelowy adres IP							

- ❖ $4 \times \text{IHL} = \text{długość nagłówka w bajtach}$.
- ❖ Protokół = datagram jakiego protokołu przechowywany jest w danych pakietu (np. 1 = ICMP, 6 = TCP, 17 = UDP).
- ❖ TTL = czas życia pakietu.

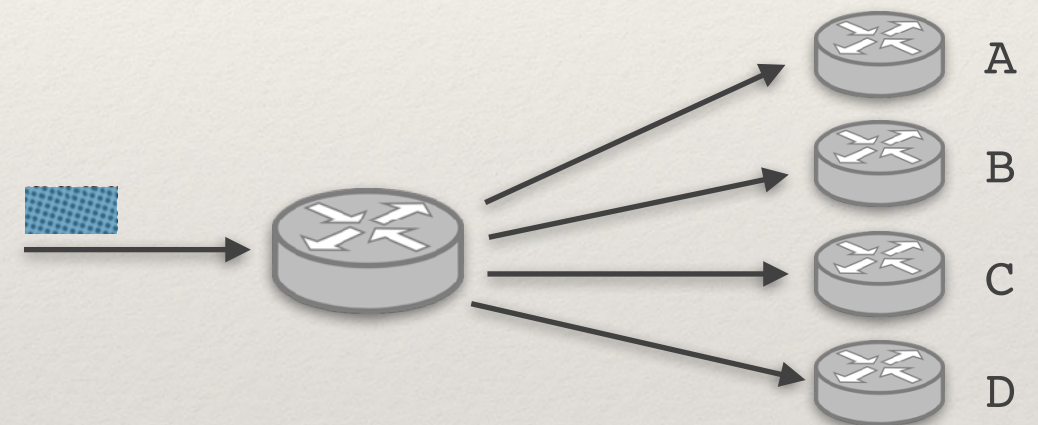
Przetwarzanie pakietu w routerze

1. **Obliczenie portu wyjściowego (wyjściowej “karty sieciowej”):**
 - ♦ na podstawie adresu docelowego pakietu i posiadanej tablicy routingu.
2. **Aktualizacja nagłówka:**
 - ♦ zmniejszenie TTL o 1; jeśli $TTL = 0$, to pakiet wyrzucany;
 - ♦ ponowne wyliczenie sumy kontrolnej pakietu.
3. **Przekazanie pakietu do kolejki wyjściowej.**

Tablice routingu

- ❖ Tablica routingu zawiera reguły typu „jeśli adres docelowy pakietu zaczyna się od prefiksu A , to wyślij pakiet do X ”.

prefiks CIDR	akcja
10.20.30.0/24	do routera A
8.0.0.0/8	do routera B
9.9.9.0/24	do routera C
156.17.0.0/16	do routera C
156.18.0.0/16	do routera D

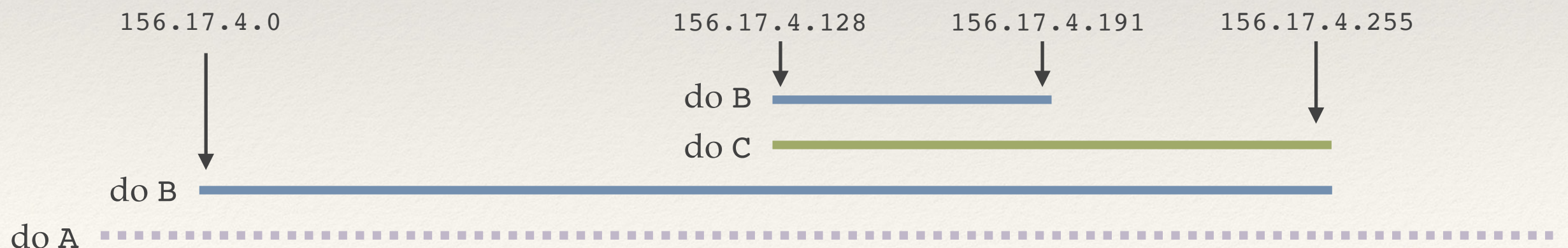
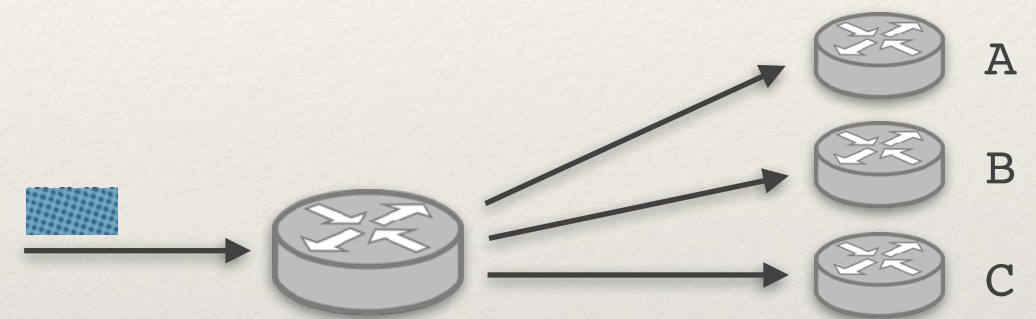


- ❖ Pakiet niepasujący do żadnej reguły jest odrzucany.

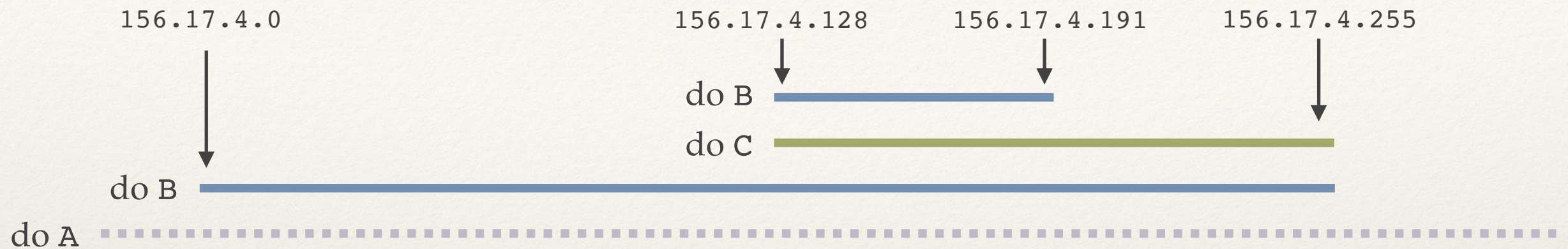
Reguła najdłuższego pasującego prefiksu

- ❖ Jeśli więcej niż jedna reguła pasuje, wybierana jest ta, która jest **najdłuższym prefiksem** (najbardziej „konkretna reguła”).
- ❖ $0.0.0.0/0$ = reguła (trasa) domyślna.

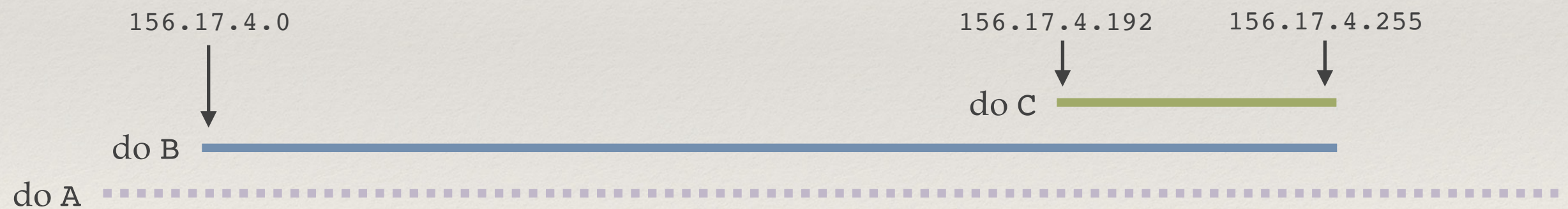
prefiks CIDR	akcja
$0.0.0.0/0$	do routera A
$156.17.4.0/24$	do routera B
$156.17.4.128/25$	do routera C
$156.17.4.128/26$	do routera B



Równoważne tablice routingu



||



Następny krok

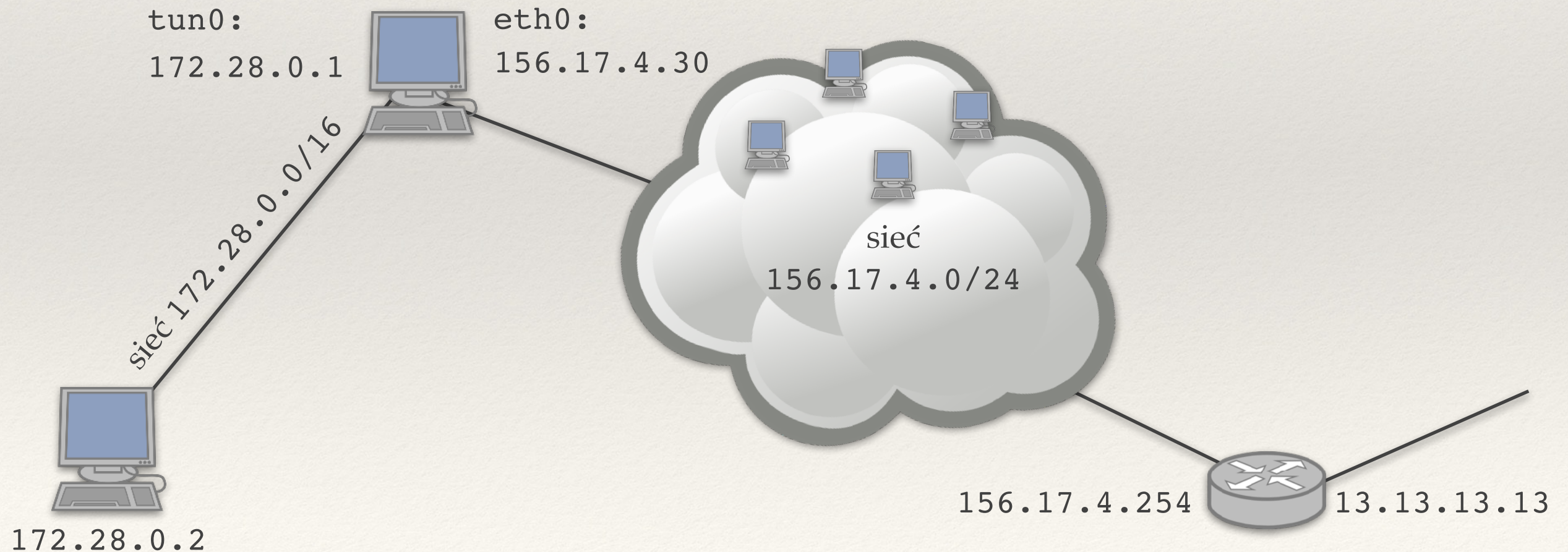
- ❖ **Akcja z tablicy routingu** = wysłanie pakietu do
 - ♦ osiągalnej bezpośrednio przez interfejs **sieci S**
(jeśli adres docelowy jest w S)
 - ♦ osiągalnego bezpośrednio przez interfejs **routera X**
(w przeciwnym przypadku)

- ❖ **Bezpośrednio** = warstwa sieciowa nie bierze udziału w przesyłaniu, choć pakiet może być przesyłany między wieloma urządzeniami.

Przykładowa tablica routingu w komputerze

```
$> ip route
```

```
156.17.4.0/24          dev eth0    src 156.17.4.30
172.28.0.0/16          dev tun0    src 172.28.0.1
0.0.0.0/0              via 156.17.4.254 dev eth0
```

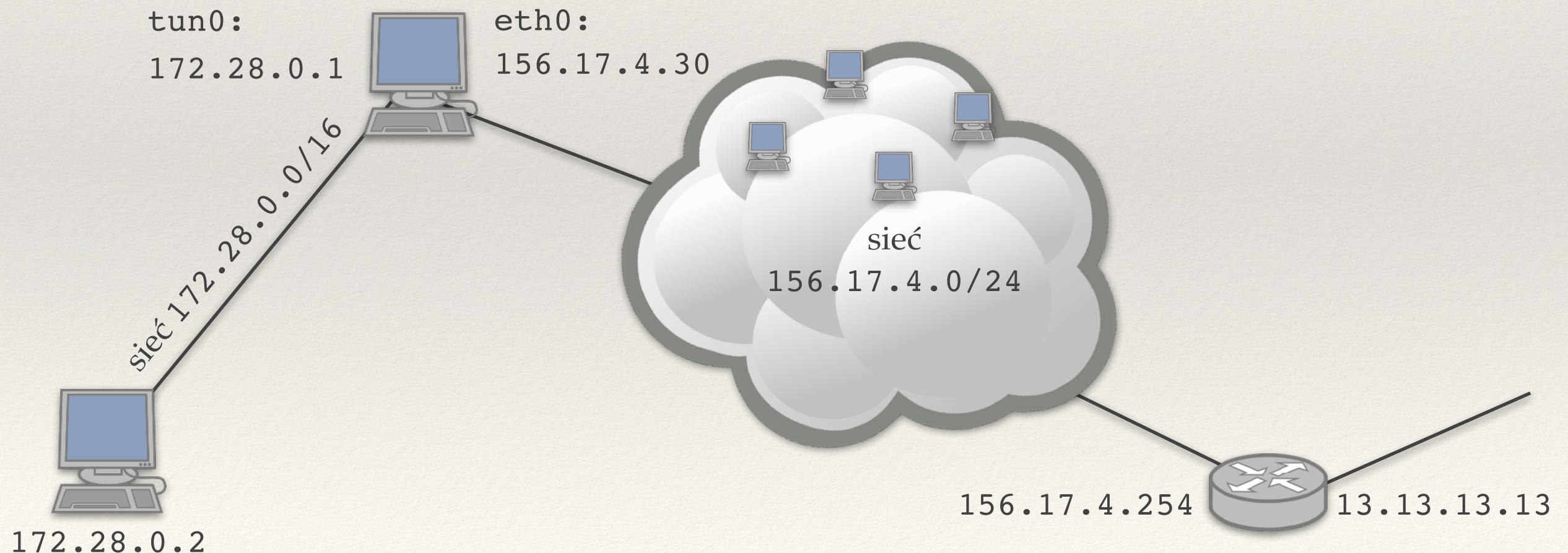


Przykładowa tablica routingu w komputerze

```
$> ip route
```

```
156.17.4.0/24      dev eth0  src 156.17.4.30
172.28.0.0/16      dev tun0  src 172.28.0.1
0.0.0.0/0          via 156.17.4.254 dev eth0
```

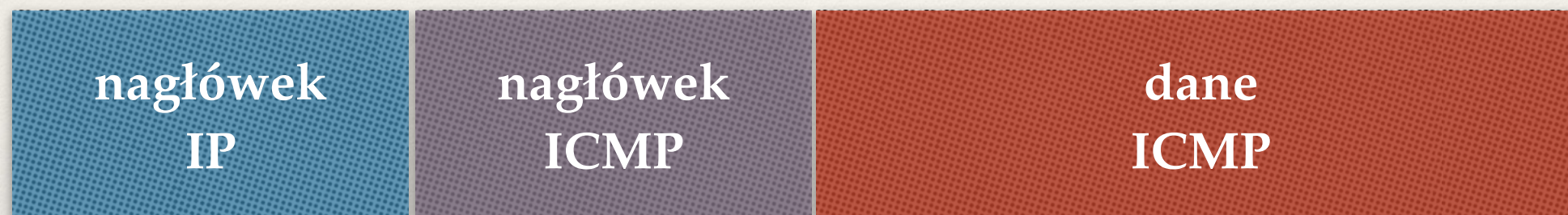
Reguła dodana w momencie przypisywania
adresu IP 156.17.4.30/24



ICMP

ICMP (Internet Control Message Protocol)

- ❖ Protokół pomocniczy warstwy trzeciej.
- ❖ Pakiety ICMP są enkapsulowane w pakietach IP (stanowią pole danych w pakiecie IP).



- ❖ Nagłówek ICMP (bajty 5-8 mogą nie występować):



Ping

- ❖ Wysyła żądanie ICMP o typie 8 (*echo request*).
 - ♦ W danych ICMP jest m.in. znacznik czasowy.
- ❖ Odbiorca odsyła komunikat ICMP o typie 0 (*echo reply*).
 - ♦ W danych ICMP są dokładnie te same pola co w żądaniu.
 - ♦ Na tej podstawie można wyznaczyć bieżący RTT.

```
PING whitehouse.gov (104.89.18.154): 56 data bytes
64 bytes from 104.89.18.154: icmp_seq=0 ttl=58 time=65.080 ms
64 bytes from 104.89.18.154: icmp_seq=1 ttl=58 time=67.033 ms
64 bytes from 104.89.18.154: icmp_seq=2 ttl=58 time=68.533 ms
```


Traceroute (1)

- ❖ Pakiet IP z startowym $TTL = j$, zostaje odrzucony przez j -ty router na trasie do celu. Router ten odeśle komunikat ICMP *time exceeded* (typ 11, podtyp 0).
- ❖ `traceroute` wyświetla ścieżkę do docelowego adresu IP:
 - ♦ Pakiety mają coraz większe TTL.
 - ♦ Wysyłamy ICMP echo request → komputer docelowy odpowie komunikatem ICMP *echo reply*.
 - ♦ Albo pakiet UDP do rzadko używanego portu → komputer docelowy odpowie komunikatem ICMP *port unreachable*.

Traceroute (2)

traceroute to www.ii.uni.wroc.pl (156.17.4.3), 64 hops max, 52 byte packets

```
1  livebox (192.168.1.1)  3.151 ms
2  wro-bng2.tpnet.pl (80.50.18.74)  31.965 ms
3  wro-r2.tpnet.pl (80.50.122.73)  31.870 ms
4  lodz-ar3.tpnet.pl (213.25.5.206)  62.835 ms
5  z-tpnetu.lodz-gw.rtr.pionier.gov.pl (80.50.231.26)  37.103 ms
6  lodz-gw2.z-lodz-gw.rtr.pionier.gov.pl (212.191.126.77)  37.606 ms
7  z-lodz-gw.wroclaw.10gb.rtr.pionier.gov.pl (212.191.225.34)  44.687 ms
8  rolnik-karkonosz.wask.wroc.pl (156.17.254.112)  46.707 ms
9  archi-rolnik.wask.wroc.pl (156.17.254.108)  47.936 ms
10 matchem-archi.wask.wroc.pl (156.17.254.142)  47.986 ms
11 gwuwrmatchem.uni.wroc.pl (156.17.252.33)  49.342 ms
12 www.ii.uni.wroc.pl (156.17.4.3)  48.511 ms
```

Programowanie gniazd (wstęp)

Gniazda

Gniazda = interfejs programistyczny do nadawania i odbierania pakietów

- ❖ Umożliwiają podawanie **danych** do umieszczenia w datagramach UDP lub segmentach TCP.



dostęp do niektórych pól za pomocą funkcji gniazdz

- ❖ **Gniazda surowe:** umożliwiają podawanie danych do umieszczenia bezpośrednio w danych pakietu IP.



Kolejność bajtów w liczbach całkowitych

- ❖ Liczba całkowita (np 0x4A3B2C1D) jest przechowywana inaczej na różnych architekturach. Przykładowo:
 - ♦ PowerPC: 0x4A, 0x3B, 0x2C, 0x1D (*big endian*).
 - ♦ Intel x86: 0x1D, 0x2C, 0x3B, 0x4A (*little endian*).
- ❖ W nagłówkach pakietów są liczby, protokoły wymagają „sieciowej kolejności bajtów” (*big endian*).
- ❖ Do konwersji służą funkcje **htons**, **htonl**, **ntohs**, **ntohl**.

Sprawdzanie błędów

- ❖ Funkcje dotyczące gniazd często zwracają błędy.
- ❖ Zwrócona wartość mniejsza od 0 zazwyczaj oznacza błąd.
- ❖ Kod błędu: `errno` → jako komunikat: **`strerror(errno)`**.

Tworzenie gniazda surowego

```
#include <arpa/inet.h>
```

```
int sockfd = socket(AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);
```

- ❖ Gniazdo surowe otrzymuje **kopię wszystkich pakietów danego protokołu** (w tym przypadku ICMP).
- ❖ `sockfd` jest deskryptorem gniazda podobnym do deskryptora pliku czy potoku.

Programowanie gniazd (odbieranie pakietów)

Odbieranie pakietu z gniazda

`recvfrom` odbiera kolejny pakiet z kolejki związanej z gniazdem.

```
struct sockaddr_in  sender;  
socklen_t          sender_len = sizeof(sender);  
u_int8_t           buffer [IP_MAXPACKET];
```

```
ssize_t packet_len = recvfrom (  
    sockfd,  
    buffer, ← pakiet jako ciąg bajtów  
    IP_MAXPACKET,  
    0,  
    (struct sockaddr*) &sender, } ← informacje o nadawcy  
    &sender_len  
);
```


Internetowa struktura adresowa

```
struct sockaddr_in {  
    sa_family_t    sin_family;  
    in_port_t      sin_port;  
    struct in_addr sin_addr;  
    // tutaj zera  
}
```

zdefiniowana w `netinet/in.h`

```
char sender_ip_str[20];  
inet_ntop (  
    AF_INET,  
    &(sender.sin_addr),  
    sender_ip_str,  
    sizeof(sender_ip_str)  
);
```

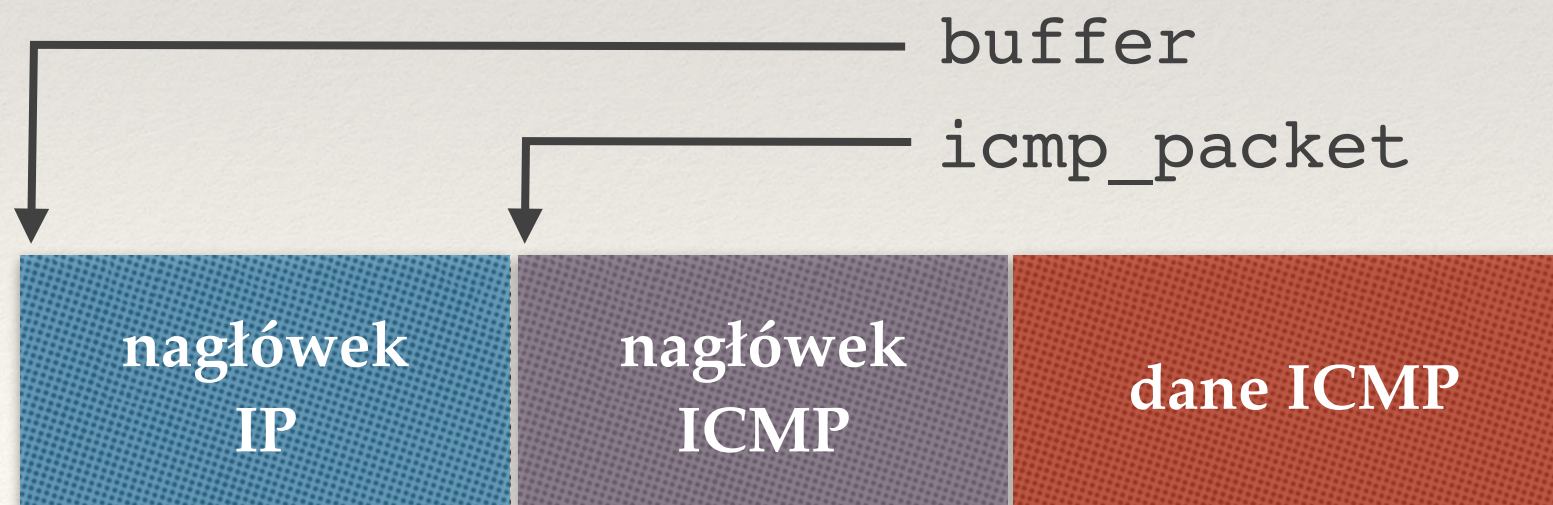
zamienia strukturę adresową
w sender na napis z adresem IP

Odczyt nagłówka IP

```
struct ip
{
    unsigned int ip_hl:4;
    ...
    u_int32_t saddr;
    u_int32_t daddr;
};
```

zdefiniowana w `netinet/ip.h`

```
struct ip* ip_header = (struct ip*) buffer;
u_int8_t* icmp_packet = buffer + 4 * ip_header->ip_hl;
```



Odczyt nagłówka ICMP

```
struct icmp
```

zdefiniowana w `netinet/ip_icmp.h`

```
{  
    u_int8_t icmp_type;  
    u_int8_t icmp_code;  
    ...  
};
```

```
struct ip*    ip_header    = (struct ip*) buffer;  
u_int8_t*    icmp_packet  = buffer + 4 * ip_header->ip_hl;  
struct icmp* icmp_header  = (struct icmp*) icmp_packet
```



Kod odbierający pakiety

```
int sockfd = socket(AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);

for (;;) {
    struct sockaddr_in sender;
    socklen_t sender_len = sizeof(sender);
    u_int8_t buffer[IP_MAXPACKET];

    ssize_t packet_len = recvfrom (sockfd, buffer, IP_MAXPACKET, 0,
                                   (struct sockaddr*)&sender, &sender_len);

    char ip_str[20];          // sender IP
    inet_ntop (AF_INET, &(sender.sin_addr), ip_str, sizeof(ip_str));
    printf ("IP packet with ICMP content from: %s\n", ip_str);

    struct ip* ip_header = (struct ip*) buffer;
    ssize_t ip_header_len = 4 * ip_header->ip_hl;

    // IP header = buffer [0, ip_header_len-1]
    // IP data    = buffer [ip_header_len, packet_len-1]
}
```

Brak obsługi błędów!

demonstracja

cały kod programu na stronie wykładu

Tryb nieblokujący

❖ Funkcja `recvfrom()`:

- ♦ Standardowe wywołanie blokuje aż w gnieździe będzie pakiet.
- ♦ Zazwyczaj nie chcemy czekać więcej niż x sekund.

❖ Tryb nieblokujący:

- ♦ Czwarty parametr `recvfrom()` równy `MSG_DONTWAIT`.
- ♦ Jeśli w gnieździe nie ma pakietów, to `recvfrom()` kończy działanie zwracając `-1` zaś `errno = EWOULDBLOCK`.

Tryb nieblokujący

❖ Funkcja `recvfrom()`:

- ❖ Standardowe wywołanie blokuje aż w gnieździe będzie pakiet.
- ❖ Zazwyczaj nie chcemy czekać więcej niż x sekund.

❖ Tryb nieblokujący:

- ❖ Czwarty parametr `recvfrom()` równy `MSG_DONTWAIT`.
- ❖ Jeśli w gnieździe nie ma pakietów, to `recvfrom()` kończy działanie zwracając -1 zaś `errno = EWOULDBLOCK`.

❖ Aktywne czekanie:

- ❖ Wywołujemy w pętli cały czas `recvfrom(sockfd, __, __, MSG_DONTWAIT, __, __)`.
- ❖ Sprawdzamy, ile czasu upłynęło od ostatniego odczytu.
- ❖ **Wada: 100% zużycie procesora!**

Funkcja poll()

Czekanie maksymalnie x milisekund na pakiet w gnieździe `sockfd`.

Funkcja poll()

Czekanie maksymalnie x milisekund na pakiet w gnieździe sockfd.

```
struct pollfd ps;  
    ps.fd = sockfd;  
    ps.events = POLLIN;  
    ps.revents = 0;  
int ready = poll (&ps, 1, x);
```


Funkcja poll()

Czekanie maksymalnie x milisekund na pakiet w gnieździe `sockfd`.

```
struct pollfd ps;  
    ps.fd = sockfd;  
    ps.events = POLLIN;  
    ps.revents = 0;  
int ready = poll (&ps, 1, x);
```

- ❖ `ready = 0` → nastąpił timeout (po x milisekundach).
- ❖ `ready < 0` → wystąpił błąd (zazwyczaj przerwanie sygnałem)
- ❖ `ready > 0` → `ready` obserwowanych deskryptorów “gotowych do odczytu”.
 - ❖ Trzeba sprawdzić, czy `ps.revents == POLLIN`!
 - ❖ np. `ps.revents = POLLHUP` oznacza, np. że druga strona zamknęła połączenie.
 - ❖ Pierwsze wywołanie `recvfrom(sockfd, ...)` nie zablokuje.
 - ❖ W gnieździe `sockfd` może być więcej niż jeden pakiet → można je odczytać w trybie nieblokującym.

Funkcja poll()

Czekanie maksymalnie x milisekund na pakiet w gnieździe `sockfd`.

```
struct pollfd ps;  
    ps.fd = sockfd;  
    ps.events = POLLIN;  
    ps.revents = 0;  
int ready = poll (&ps, 1, x);
```

- ❖ `ready = 0` → nastąpił timeout (po x milisekundach).
- ❖ `ready < 0` → wystąpił błąd (zazwyczaj przerwanie sygnałem)
- ❖ `ready > 0` → `ready` obserwowanych deskryptorów “gotowych do odczytu”.
 - ❖ Trzeba sprawdzić, czy `ps.revents == POLLIN`!
 - ❖ np. `ps.revents = POLLHUP` oznacza, np. że druga strona zamknęła połączenie.
 - ❖ Pierwsze wywołanie `recvfrom(sockfd, ...)` nie zablokuje.
 - ❖ W gnieździe `sockfd` może być więcej niż jeden pakiet → można je odczytać w trybie nieblokującym.

Obserwowaliśmy 1,
więc `ready = 1`

Programowanie gniazd (wysyłanie pakietów)

Tworzenie danych do wysyłki

Konstruujemy komunikat ICMP do wysłania. W przypadku ICMP *echo request* wystarczy sam nagłówek.

```
struct icmp header;  
header.icmp_type = ICMP_ECHO;  
header.icmp_code = 0;  
header.icmp_hun.ih_idseq.icd_id = ???;  
header.icmp_hun.ih_idseq.icd_seq = ???;  
header.icmp_cksum = 0;  
header.icmp_cksum = compute_icmp_checksum (  
    (u_int16_t*)&header, sizeof(header));
```

unikatowy identyfikator,
np. 16 mniej znaczących bitów z PID

numer sekwencyjny

Funkcja obliczająca 16-bitową sumę kontrolną w kodzie uzupełnień do jedności jest na stronie wykładu

Adresowanie

Wpisujemy adres odbiorcy do struktury adresowej:

```
struct sockaddr_in recipient;  
bzero (&recipient, sizeof(recipient));  
recipient.sin_family = AF_INET;  
inet_pton(AF_INET, "adres_ip", &recipient.sin_addr);
```


Opcje gniazda

Pole TTL jest w nagłówku IP → brak bezpośredniego dostępu. Zmiana wywołaniem:

```
ttl = 42;  
setsockopt (sockfd, IPPROTO_IP, IP_TTL, &ttl, sizeof(int));
```


Wysyłanie pakietu przez gniazdo

```
ssize_t bytes_sent = sendto (  
    sockfd,  
    &header,  
    sizeof(header),  
    0,  
    (struct sockaddr*)&recipient,  
    sizeof(recipient)  
);
```


Lektura dodatkowa

- ❖ Kurose & Ross: rozdział 4.
- ❖ Tanenbaum: rozdział 5.
- ❖ Stevens: rozdział 25.
- ❖ Dokumentacja IP i ICMP:
 - ♦ <https://web.archive.org/web/20220412004810/http://www.networksorcery.com/enp/protocol/ip.htm>
 - ♦ <https://web.archive.org/web/20220410210745/http://www.networksorcery.com/enp/protocol/icmp.htm>

Zagadnienia

- ❖ Z czego wynika hierarchia adresów IP? Jaki ma wpływ na konstrukcję tablic routingu?
- ❖ Notacja CIDR.
- ❖ Co to jest adres rozgłoszeniowy?
- ❖ Co to jest maska podsieci
- ❖ Opisz sieci IP klasy A, B i C.
- ❖ Co to jest pętla lokalna (loopback)?
- ❖ Do czego służy pole TTL w pakiecie IP? Do czego służy pole protokół?
- ❖ Jakie reguły zawierają tablice routingu?
- ❖ Na czym polega reguła najdłuższego pasującego prefiksu?
- ❖ Co to jest trasa domyślna?
- ❖ Do czego służy protokół ICMP? Jakie znasz typy komunikatów ICMP?
- ❖ Jak działa polecenie ping?
- ❖ Jak działa polecenie traceroute?
- ❖ Dlaczego do tworzenia gniazd surowych wymagane są uprawnienia administratora?
- ❖ Co to jest sieciowa kolejność bajtów?
- ❖ Co robią funkcje `socket()`, `recvfrom()` i `sendto()`?
- ❖ Jakie informacje zawiera struktura adresowa `sockaddr_in`?
- ❖ Co to jest tryb blokujący i nieblokujący? Co to jest aktywne czekanie?
- ❖ Jak jest działanie funkcji `select()`?