

Wstęp

Marcin Bieńkowski

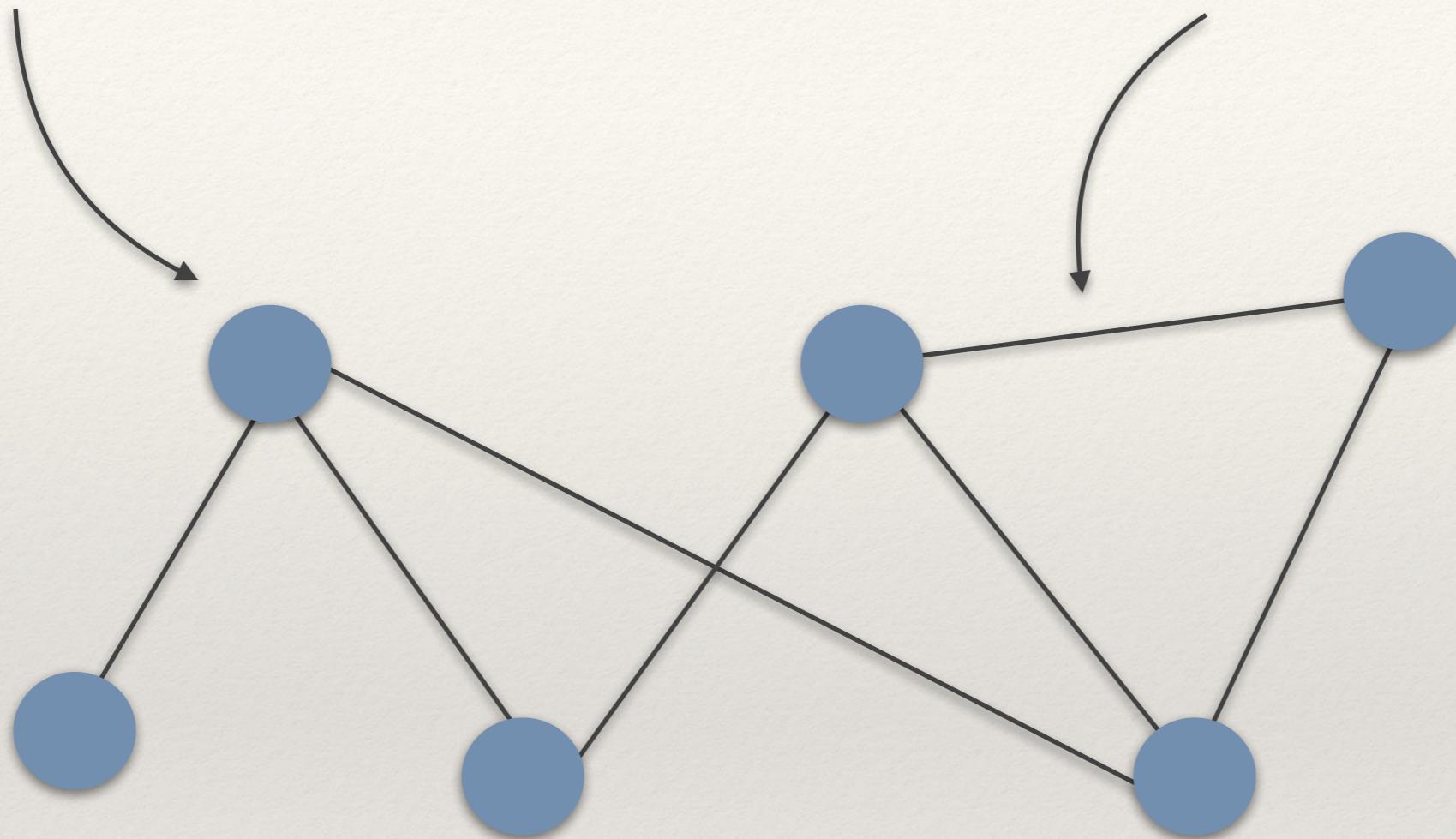
Sieci komputerowe
Wykład 1

Cel przedmiotu

- ❖ Przedstawienie koncepcji leżących u podstaw sieci komputerowych...
- ❖ ... na przykładzie Internetu.

Sieć komputerowa?

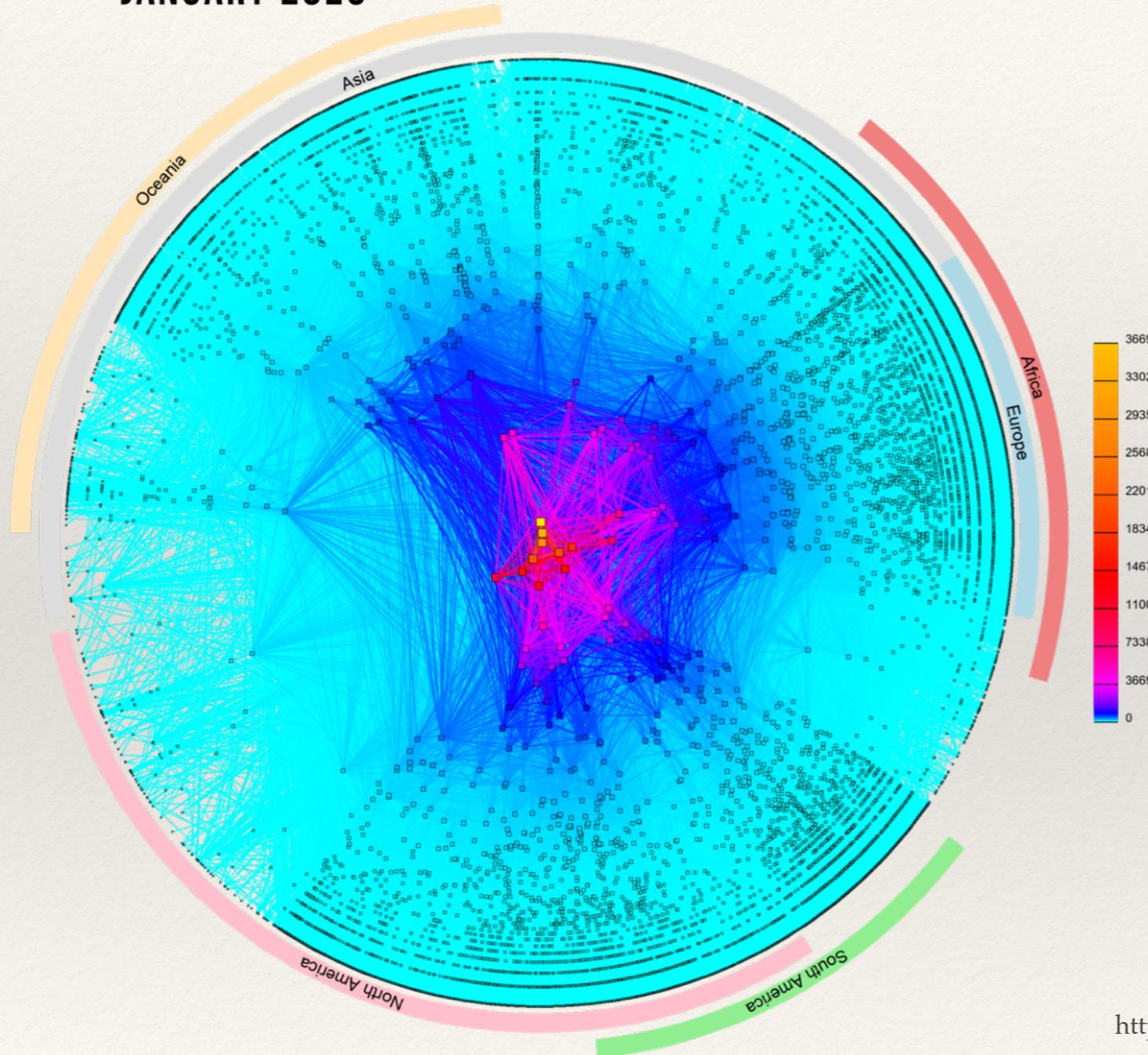
Zbiór urządzeń połączonych ze sobą kanałami komunikacyjnymi.



Sieć komputerowa?

Przykładowo Internet w 2020 roku:

**CAIDA'S IPV4 AS CORE GRAPH
JANUARY 2020**



Obrazek ze strony
https://www.caida.org/research/topology/as_core_network/2017/

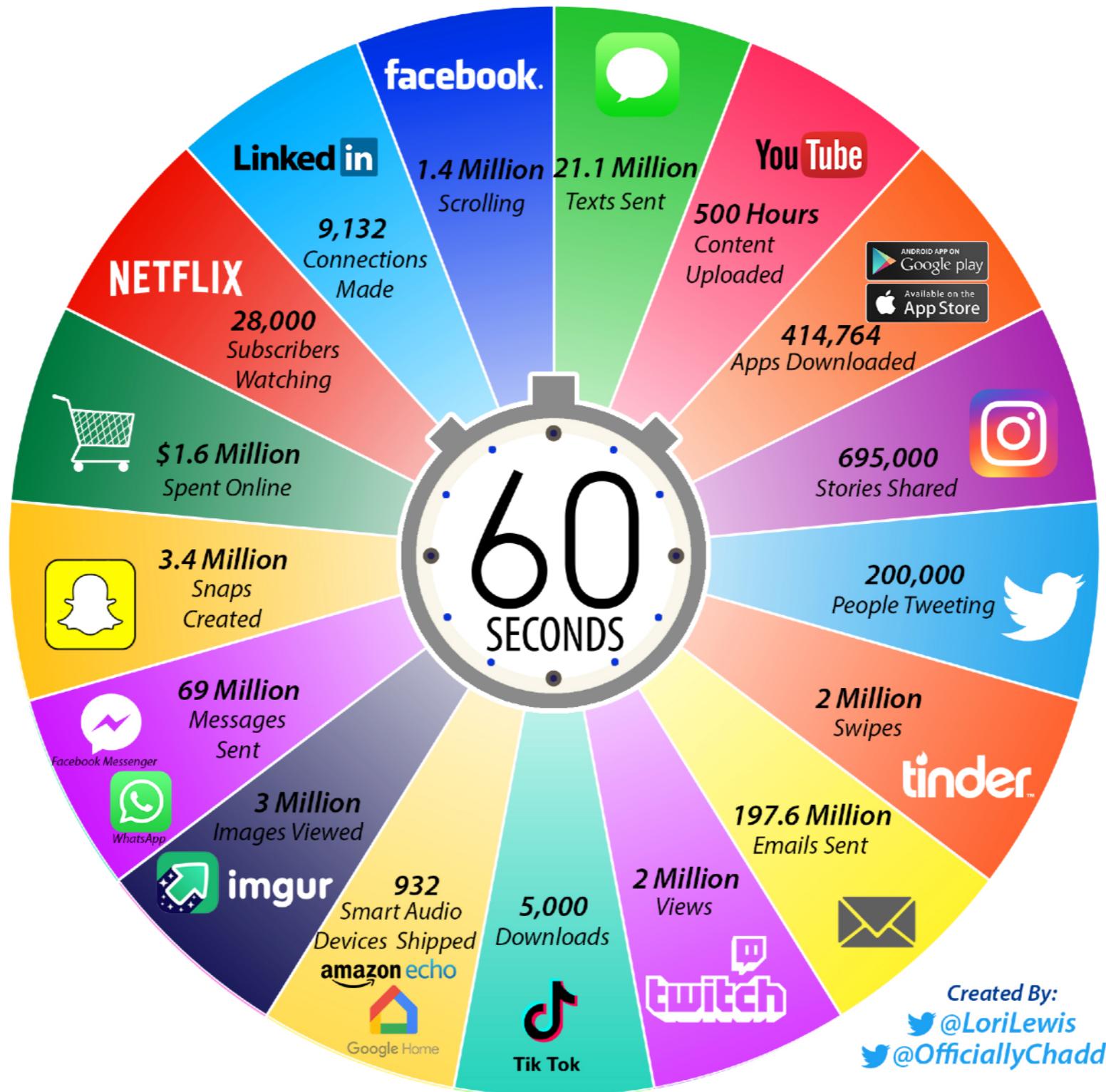
Internet 2021

Trochę liczb i nie tylko:

- ❖ 4,7 mld użytkowników (z 7,7 mld ludzi na świecie).
- ❖ 27 mld podłączonych urządzeń (3,2 mld smartfonów).
 - ❖ Internet rzeczy (IoT).
- ❖ 350 mln domen, 2 mld stron WWW.
 - ❖ 30 mln stron WWW hakowanych rocznie.
- ❖ 5,5 mld zapytań do Google dziennie.
- ❖ Łącza przez które można przesyłać dziesiątki terabitów / sek.
- ❖ Wszystko jako usługa (XaaS).

Jedna minuta w Internecie

2021 *This Is What Happens In An Internet Minute*



Różnorodność

- ❖ Od sensorów do superkomputerów.
- ❖ Przepustowości od 1 kbit/s do 100 Gbit/s.
- ❖ Aplikacje: telewizja, transfer plików, telefonia, gry, sieci socjalne, komunikatory.
- ❖ Technologie: bezprzewodowe, satelitarne, miedziane, optyczne.



Obrazek ze strony <http://www.compendian.com/2014/12/do-you-provide-a-one-size-fits-all-approach>

Decentralizacja i dynamika

Internet = sieć łącząca różne sieci

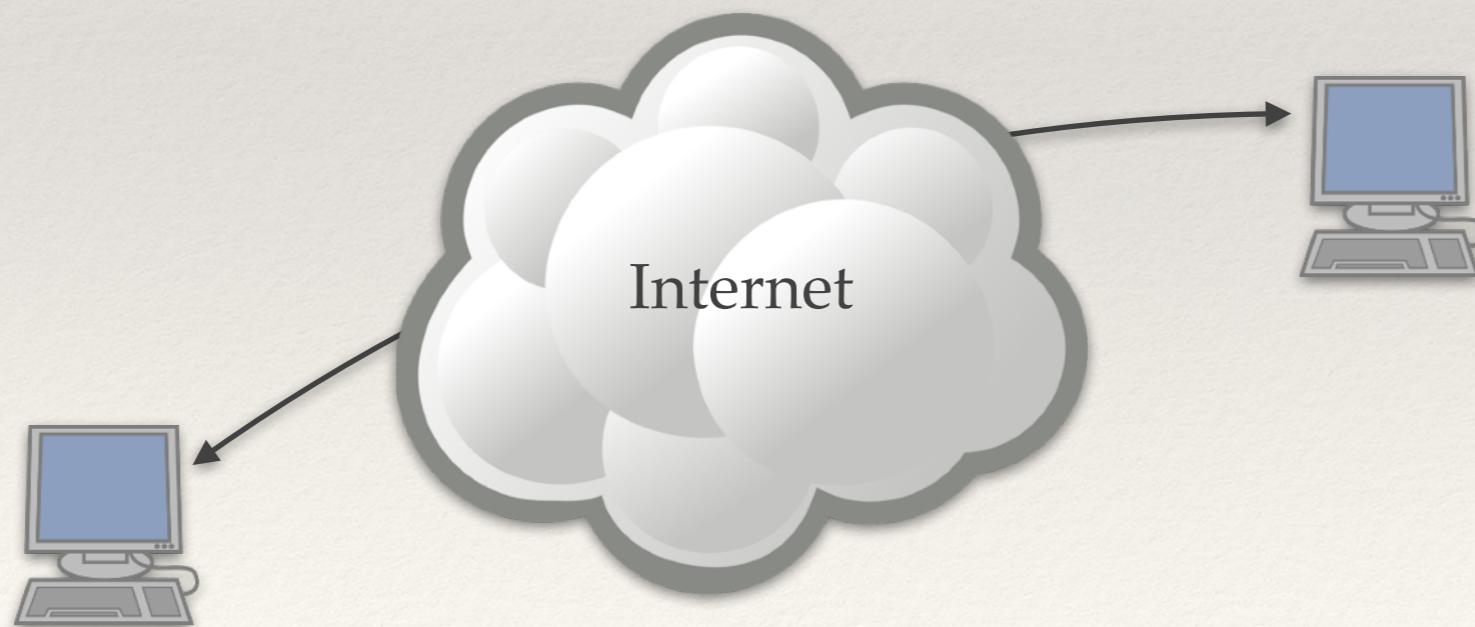
- ❖ Różne technologie (WIFI, 2G/3G/4G/5G, kable, światłowody, łączna satelitarne, Bluetooth, ...).
- ❖ Brak centralnej kontroli.
- ❖ Obecnie ponad 18 tys. ISP (dostawców internetu), 62 tys. tzw. systemów autonomicznych (AS).
- ❖ Ciągłe zmiany (hardware i software).
- ❖ Błędy i ataki.



Główne zastosowanie sieci

Dwukierunkowy niezawodny kanał:

- ❖ Umożliwia komunikację między aplikacjami na różnych komputerach.
- ❖ Aplikacje definiują **protokół komunikacji** określający, jak wygląda przesyłany **strumień danych**.
- ❖ Na razie abstrahujemy tutaj od tego, jak sieć to przesyła; chcemy mieć potok pomiędzy dwoma procesami.



Przykład: protokół HTTP (przeglądarka i serwer WWW)

Przeglądarka (klient WWW) wysyła do serwera:

GET / HTTP/1.1

Host: example.org

Accept: text/html,application/xhtml+xml

Accept-Language: en-US,en;q=0.9,pl;q=0.8

User-Agent: Mozilla/5.0 (Macintosh; Intel Mac OS X 11_2_1)



Przykład: protokół HTTP (przeglądarka i serwer WWW)

Przeglądarka (klient WWW) wysyła do serwera:

GET / HTTP/1.1

Host: example.org

Accept: text/html,application/xhtml+xml

Accept-Language: en-US,en;q=0.9,pl;q=0.8

User-Agent: Mozilla/5.0 (Macintosh; Intel Mac OS X 11_2_1)



Serwer (klient WWW) wysyła do przeglądarki:

HTTP/1.1 200 OK

Content-Length: 648

Content-Type: text/html

Date: Mon, 01 Mar 2021 10:36:19 GMT

Last-Modified: Thu, 17 Oct 2019 07:18:26 GMT

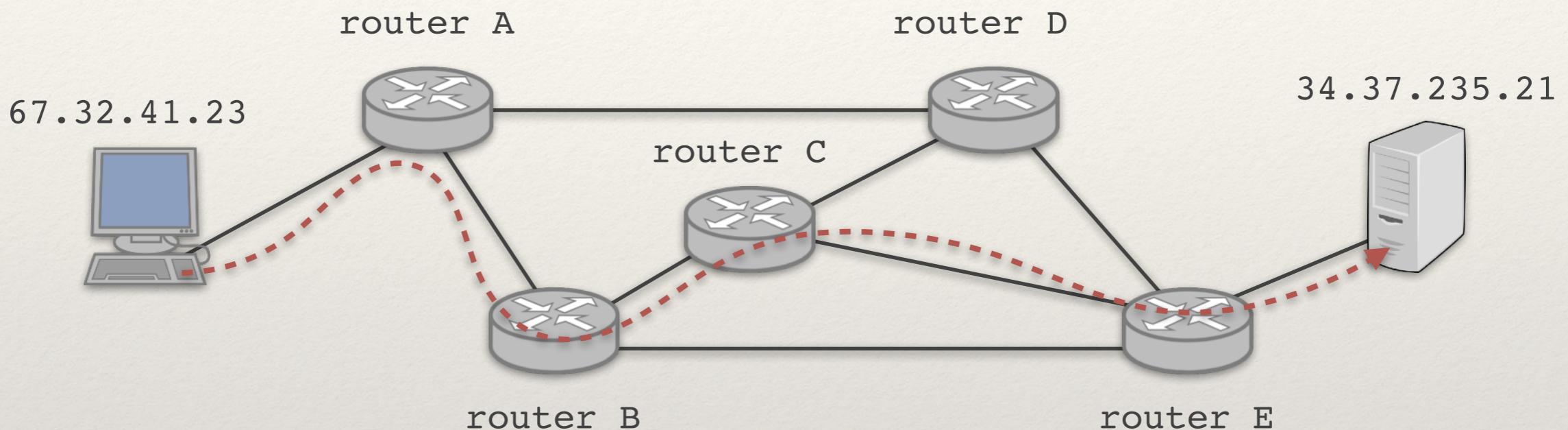
Server: Apache/2.2.22 (Debian)



demonstracja

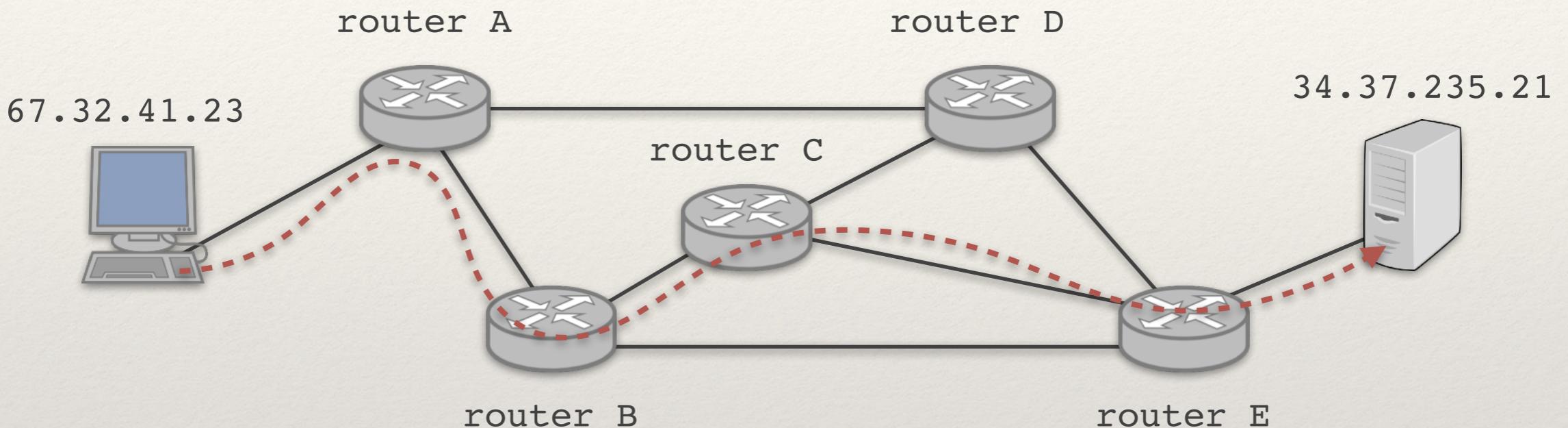
Jak przesyłać dane przez sieć

- ❖ **Globalne adresowanie:** w Internecie każde urządzenie (właściwie każda karta sieciowa) ma unikatowy 4-bajtowy adres IP.



Jak przesyłać dane przez sieć

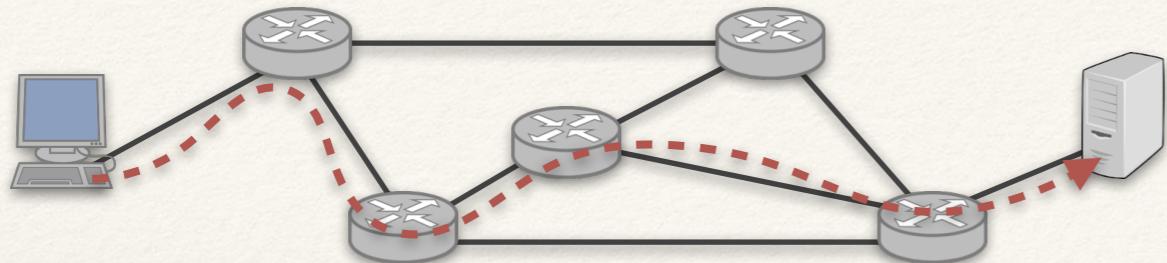
- ❖ **Globalne adresowanie:** w Internecie każde urządzenie (właściwie każda karta sieciowa) ma unikatowy 4-bajtowy adres IP.



- ❖ Dwa paradigmaty przesyłania danych:
 - ♦ przełączanie obwodów,
 - ♦ przełączanie pakietów.

Przełączanie obwodów i pakietów

Przełączanie obwodów (1)

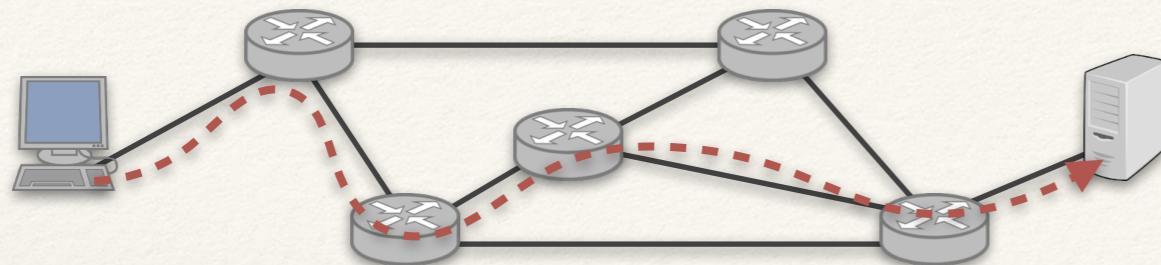


- ❖ Koncepcja jak w analogowych centralach telefonicznych.
- ❖ Ścieżka dla strumienia danych **ustalana na cały czas komunikacji**.
- ❖ Zasoby wymagane przez ścieżkę (bufory routerów, szybkość łącza) **rezerwowane** na czas komunikacji.
- ❖ **Gwarantowana** stała szybkość.



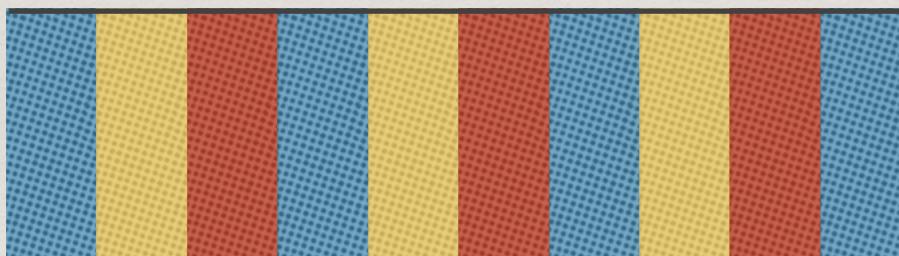
Obrazek ze strony <http://unusualhistoricals.blogspot.com/2011/02/ordinary-day-in-life-of-telephone.html>

Przełączanie obwodów (2)



Multipleksowanie: rezerwujemy tylko fragment łącza dla jednego strumienia danych.

z podziałem czasu (TDM)



z podziałem częstotliwości (FDM)

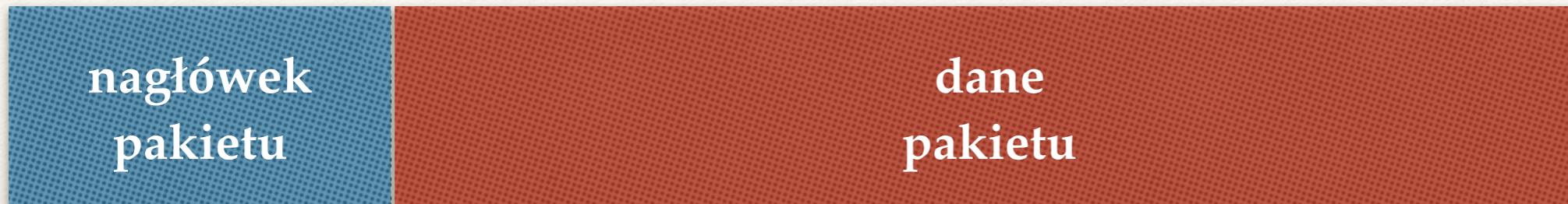


czas

- ❖ Gwarantowana stała szybkość.
- ❖ Ale marnotrawstwo łącza jeśli akurat nic nie wysyłamy.

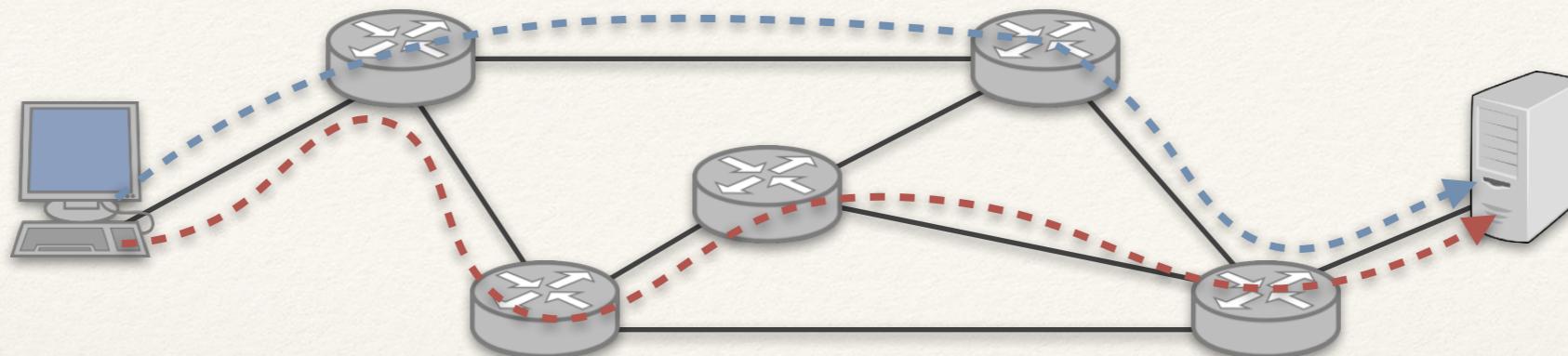
Przełączanie pakietów (1)

- ❖ 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 jest **przesyłany niezależnie**.
- ❖ Dla każdego pakietu router podejmuje niezależną decyzję gdzie przesłać go dalej (na podstawie informacji z nagłówka).

Przełączanie pakietów (2)



- ❖ **Routing (trasowanie) = wybór trasy dla danego pakietu.**
- ❖ Wysyłane pakiety mogą docierać do celu różnymi drogami.
- ❖ Router: tylko przekazuje pakiet dalej.
 - ◆ Nie musi wiedzieć nic o oryginalnym strumieniu danych.
 - ◆ Prostota → niski koszt, łatwa implementacja.
 - ◆ Brak stanu → łatwość odtwarzania po awarii.

Rodzaje routingu

- ❖ **Routing źródłowy**
 - ◆ Nagłówek pakietu zawiera całą trasę do celu.

Rodzaje routingu

- ❖ **Routing źródłowy**
 - ◆ Nagłówek pakietu zawiera całą trasę do celu.
- ❖ **Wykorzystujący tablice routingu**
 - ◆ Router utrzymuje pewien stan nazywany **tablicą routingu**.
 - Zbiór reguł typu „jeśli adres docelowy pasuje do wzorca A, przekaż pakiet do sąsiedniego routera X“.
 - ◆ Jak ustawiać tablice routingu?

Rodzaje routingu

- ❖ **Routing źródłowy**
 - ◆ Nagłówek pakietu zawiera całą trasę do celu.
- ❖ **Wykorzystujący tablice routingu**
 - ◆ Router utrzymuje pewien stan nazywany **tablicą routingu**.
 - Zbiór reguł typu „jeśli adres docelowy pasuje do wzorca A, przekaż pakiet do sąsiedniego routera X”.
 - ◆ Jak ustawiać tablice routingu?
- ❖ **Wirtualne przełączanie obwodów**
 - ◆ Nadawca najpierw wysyła pakiet(y) kontrolny ustanawiający ścieżkę do celu i konfigurujący routery, czasem rezerwującą część łącza.
 - ◆ Kolejne pakiety przesyłane są tą samą ścieżką.

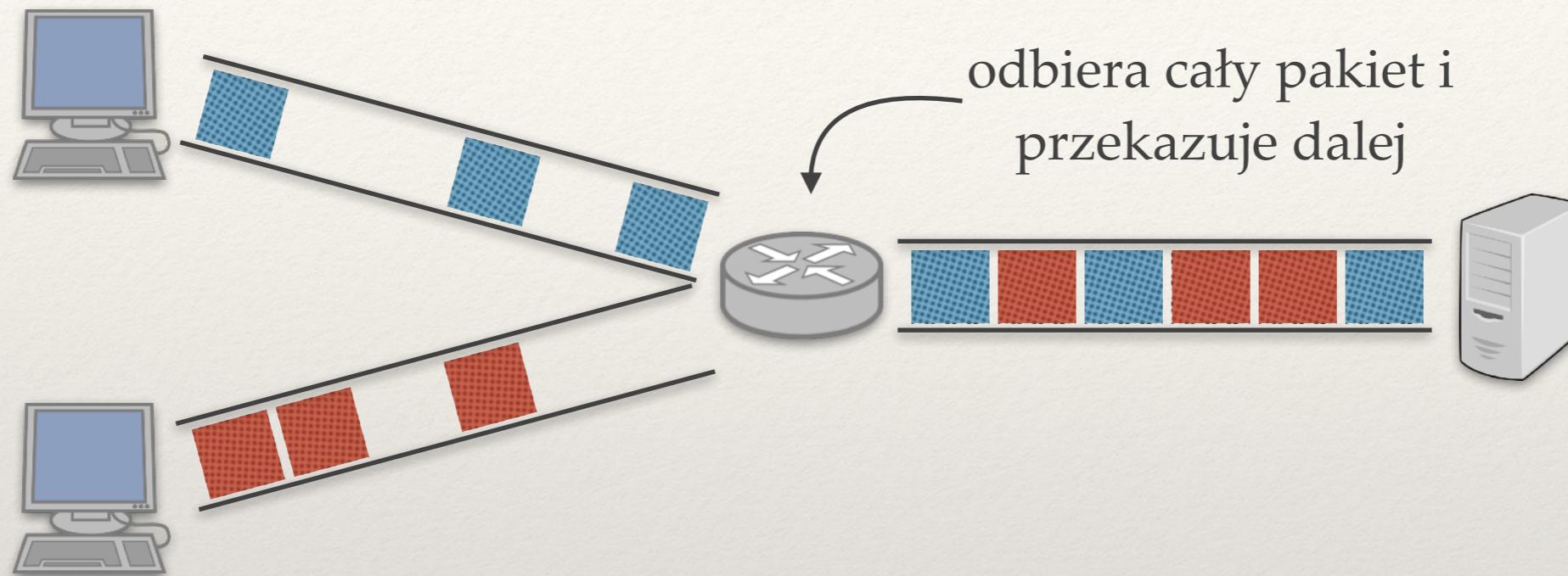
Przykładowa trasa

```
traceroute to www.ii.uni.wroc.pl (156.17.4.3), 64 hops max, 52 byte packets
1 192.168.1.1 (192.168.1.1) 1.525 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
```

demonstracja

Przełączanie pakietów: multipleksowanie (1)

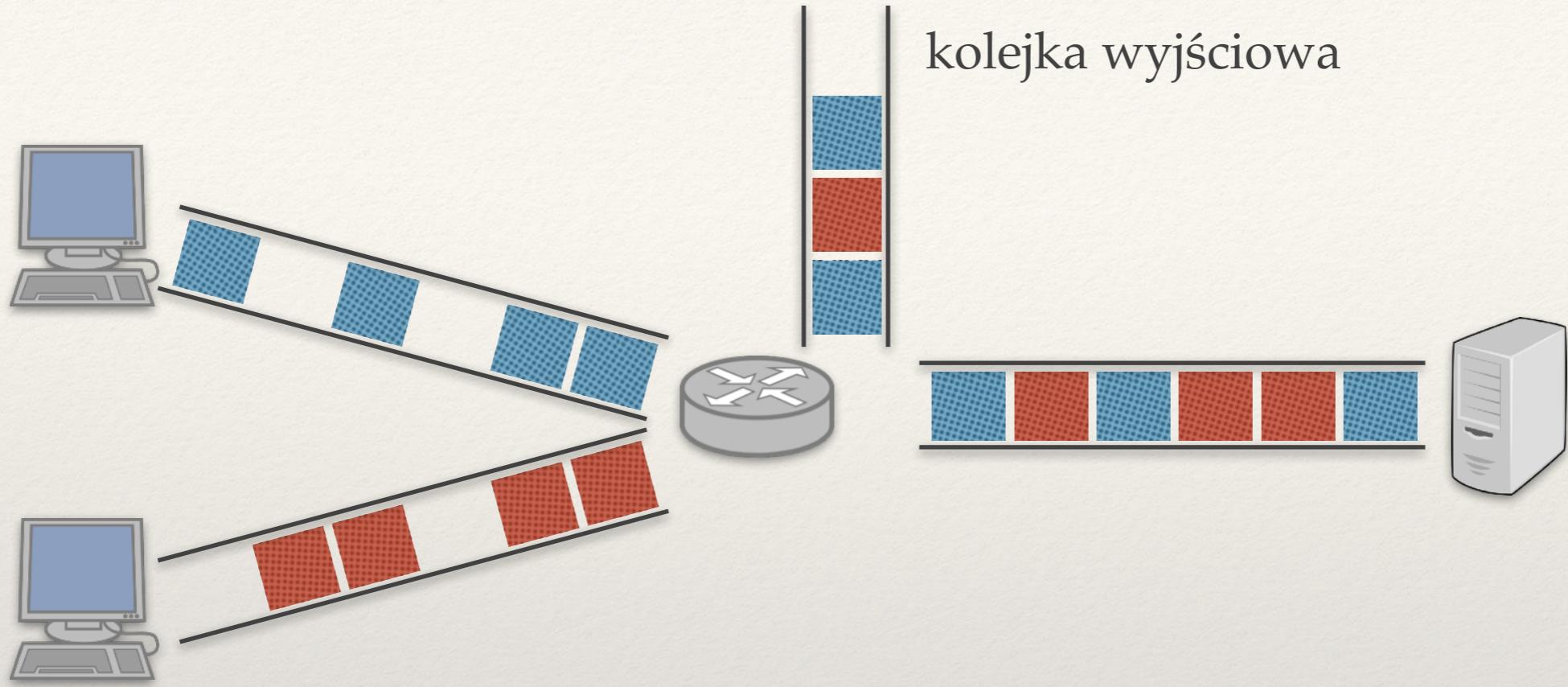
Pakiety należące do różnych strumieni danych mogą w naturalny sposób korzystać z tego samego łącza.



Statystyczny multipleksing:

- ❖ Założenie: różne komputery wykorzystują łącze w innych momentach czasu → lepsze wykorzystanie łącza.
- ❖ Jak radzić sobie z przejściowymi zwiększeniami ilości danych ponad możliwości łącza wyjściowego?

Przełączanie pakietów: multipleksowanie (2)



Kolejki przy łączach wyjściowych:

- ❖ Pomagają przy przejściowym przeładowaniu pakietami.
- ❖ Jeśli kolejka się przepędzi (**przeciążenie**) → pakiety są odrzucane
 - ◆ główna przyczyna utraty pakietów w sieci!

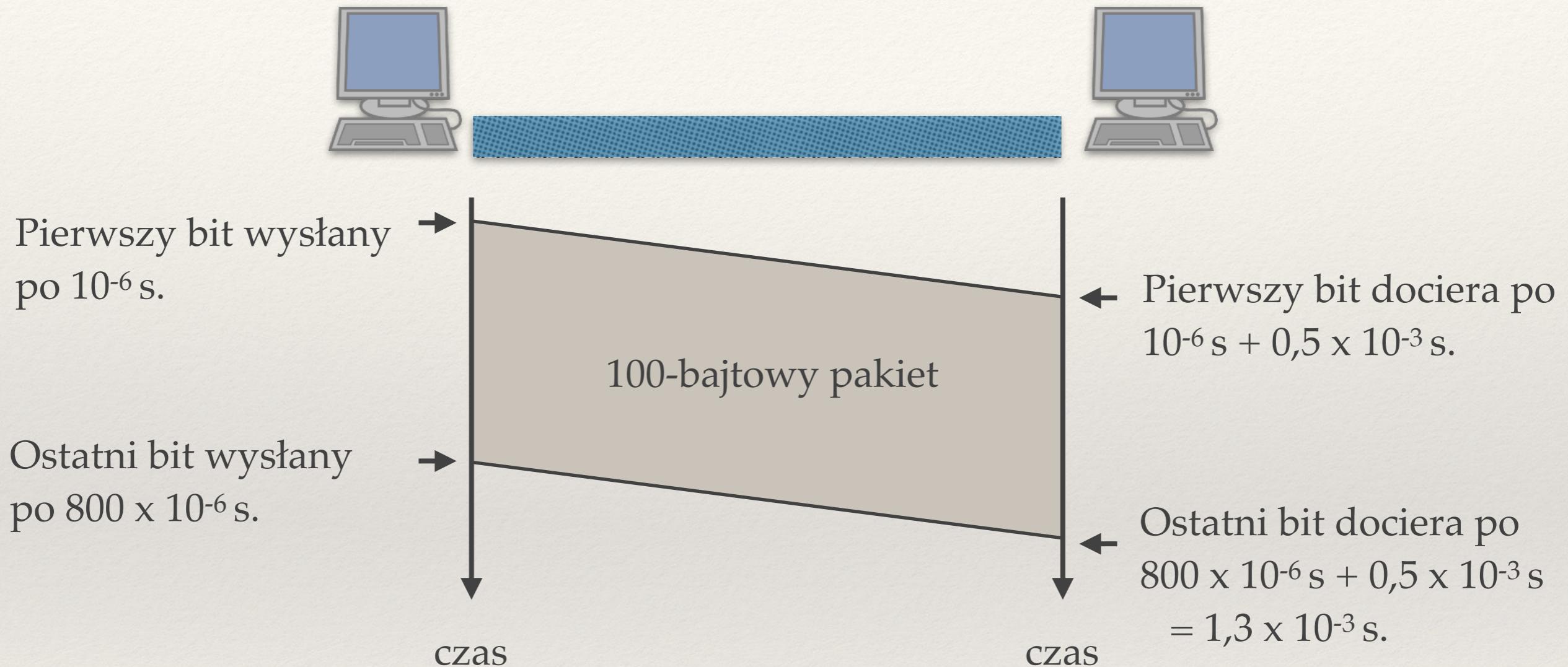
Właściwości kanału komunikacyjnego



- ❖ **Przepustowość:** ile możemy zapisać do kanału na jednostkę czasu.
- ❖ **Czas propagacji:** ile czasu podróżyje sygnał między końcami kanału.
- ❖ **RTT (Round Trip Time):** $2 \times$ czas propagacji.
- ❖ **BDP (bandwidth-delay product):** iloczyn przepustowości i RTT
= „ile możemy wysłać zanim dostaniemy odpowiedź od odbiorcy”.
- ❖ **Duplex:** pełny, półduplex, simplex.

Opóźnienie pakietu

Przepustowość: 1 Mbit / s, czas propagacji: 0,5 ms.



Opóźnienie pakietu na łączu = czas oczekiwania pakietu w kolejce + rozmiar pakietu / przepustowość + czas propagacji.

Przełączanie obwodów vs. przełączanie pakietów

przełączanie obwodów	przełączanie pakietów
gwarancja przepustowości	brak gwarancji
szynkowe transfery danych	oczekiwanie pakietów w kolejkach
narzut czasowy na nawiązanie połączenia	narzut czasowy dla każdego pakietu (nagłówek)
marnowanie łącza jeśli są przerwy w strumieniu danych	efektywne wykorzystanie łącza (statystyczny multipleksing)
wolne odtwarzanie w przypadku awarii	odporne na awarie: wybierana inna ścieżka routingu
skomplikowane	prostsze

Komunikacja oparta na pakietach

Przełączanie pakietów w Internecie: protokół IP

- ❖ **Podstawowe cechy:**
 - ◆ Zaimplementowany na każdym urządzeniu.
 - ◆ Definiuje adresy urządzeń (4-bajtowe identyfikatory).
 - ◆ Definiuje **zawodną, bezpołączeniową** usługę umożliwiającą przesłanie pakietu między dwoma dowolnymi urządzeniami w sieci.

Przełączanie pakietów w Internecie: protokół IP

- ❖ **Podstawowe cechy:**
 - ◆ Zaimplementowany na każdym urządzeniu.
 - ◆ Definiuje adresy urządzeń (4-bajtowe identyfikatory).
 - ◆ Definiuje **zawodną, bezpołączeniową** usługę umożliwiającą przesłanie pakietu między dwoma dowolnymi urządzeniami w sieci.
- ❖ **Zasada dołożenia wszelkich starań (*best effort*):**
 - ◆ Brak gwarancji (pakietы mogą gubić się lub przychodzić w innej kolejności), ale nie są gubione celowo.

Przełączanie pakietów w Internecie: protokół IP

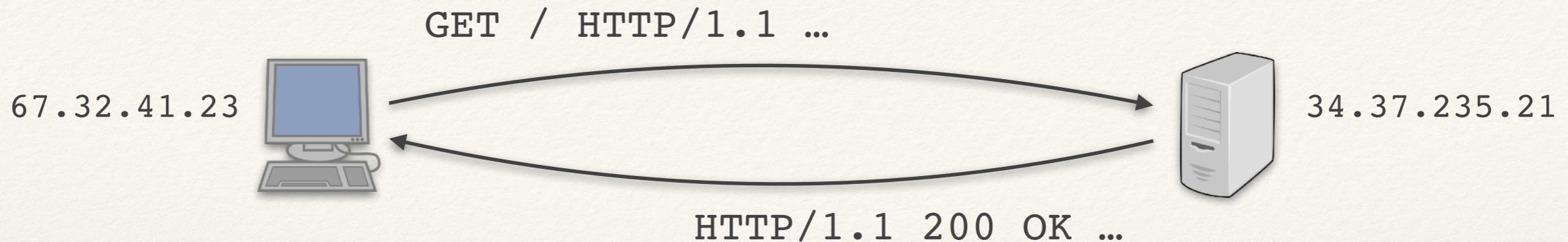
- ❖ **Podstawowe cechy:**
 - ◆ Zaimplementowany na każdym urządzeniu.
 - ◆ Definiuje adresy urządzeń (4-bajtowe identyfikatory).
 - ◆ Definiuje **zawodną, bezpołączeniową** usługę umożliwiającą przesłanie pakietu między dwoma dowolnymi urządzeniami w sieci.
- ❖ **Zasada dołożenia wszelkich starań (*best effort*):**
 - ◆ Brak gwarancji (pakietы mogą gubić się lub przychodzić w innej kolejności), ale nie są gubione celowo.
- ❖ **Zasada end-to-end:**
 - ◆ Wszystkie dodatkowe cechy (np. niezawodne przesyłanie danych) implementowane w urządzeniach końcowych (komputerach) → łatwa ewolucja, niski koszt innowacyjności.

HTTP a pakiety IP



- ❖ Mamy do dyspozycji protokół IP (umiemy wysyłać pakiety). Co potrzebne jest do scenariusza z HTTP?

HTTP a pakiety IP



- ❖ Mamy do dyspozycji protokół IP (umiemy wysyłać pakiety). Co potrzebne jest do scenariusza z HTTP?
 - ◆ Niezawodność przesyłania danych.

HTTP a pakiety IP



- ❖ Mamy do dyspozycji protokół IP (umiemy wysyłać pakiety).
Co potrzebne jest do scenariusza z HTTP?
 - ◆ Niezawodność przesyłania danych.
 - ◆ Konieczność dzielenia na pakiety.

HTTP a pakiety IP



- ❖ Mamy do dyspozycji protokół IP (umiemy wysyłać pakiety). Co potrzebne jest do scenariusza z HTTP?
 - ◆ Niezawodność przesyłania danych.
 - ◆ Konieczność dzielenia na pakiety.
 - ◆ Jak rozróżnić różne przeglądarki działające na tym samym komputerze? → identyfikatory aplikacji (**porty**).

HTTP a pakiety IP

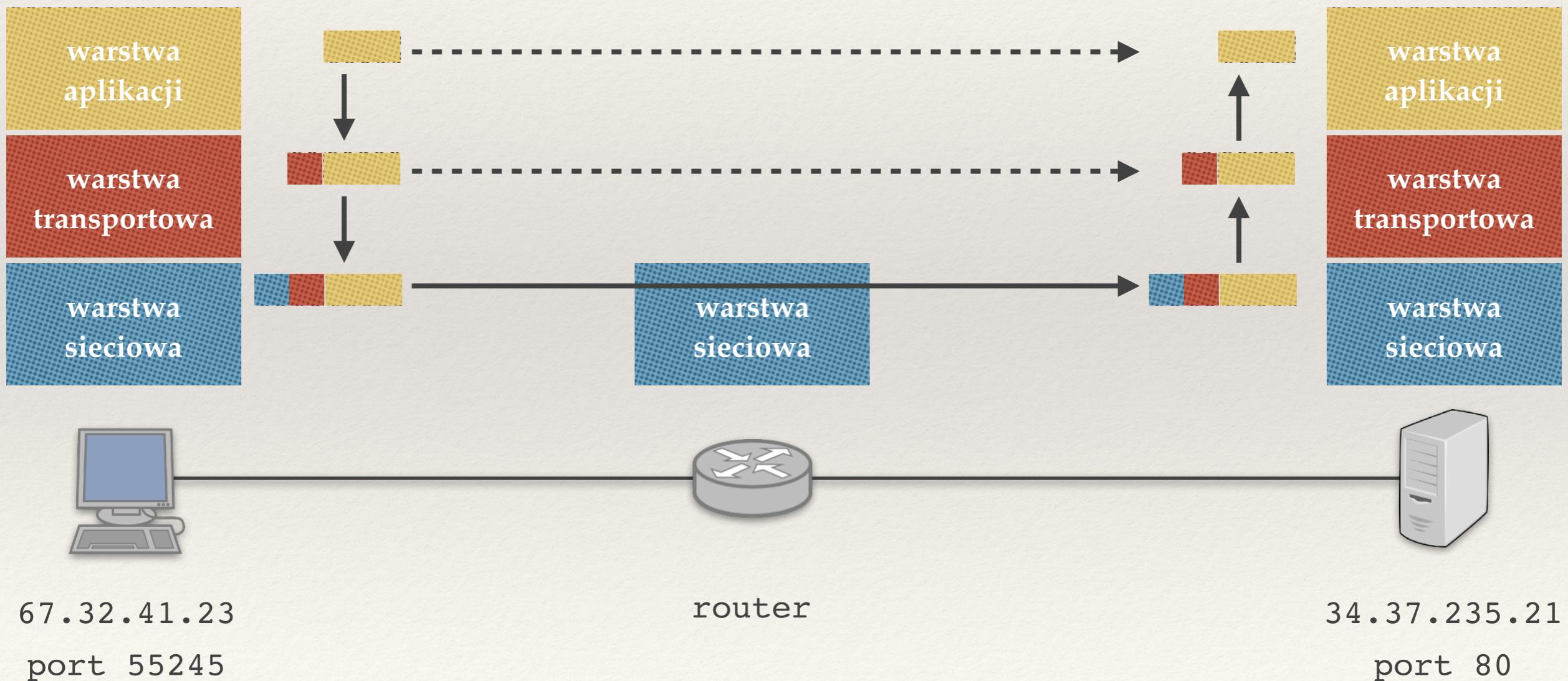


- ❖ Mamy do dyspozycji protokół IP (umiemy wysyłać pakiety). Co potrzebne jest do scenariusza z HTTP?
 - ◆ Niezawodność przesyłania danych.
 - ◆ Konieczność dzielenia na pakiety.
 - ◆ Jak rozróżnić różne przeglądarki działające na tym samym komputerze? → identyfikatory aplikacji (**porty**).
- ❖ Typowe problemy → warto wydzielić osobny komponent a nie wbudowywać tych funkcji w protokół HTTP.

Model warstwowy (1)

Przesyłany pakiet:

from: 67.32.41.23 to: 34.37.235.21	from: port 55245 to: port 80	GET / HTTP/1.1
---------------------------------------	---------------------------------	----------------

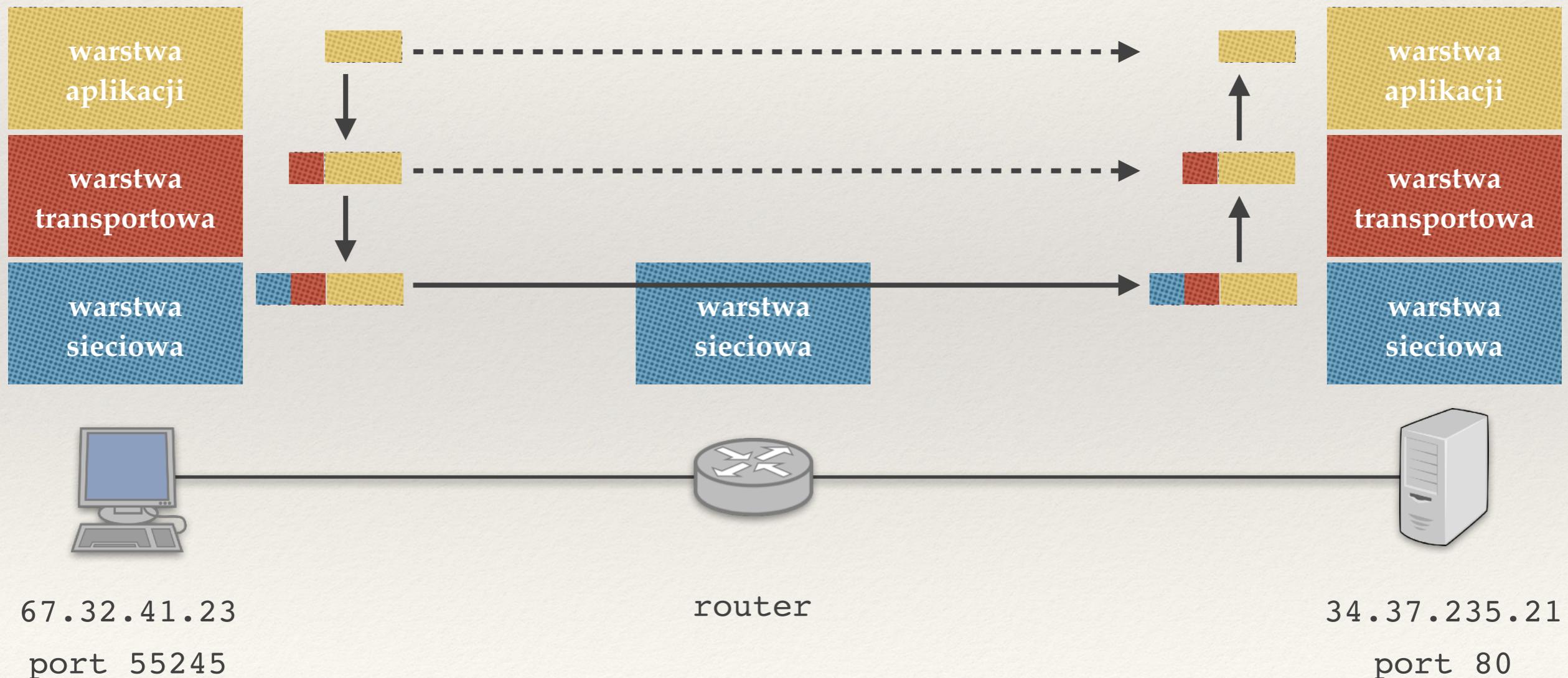


Model warstwowy (1)

Przesyłany pakiet:

from: 67.32.41.23 to: 34.37.235.21 from: port 55245 to: port 80 GET / HTTP/1.1

demonstracja



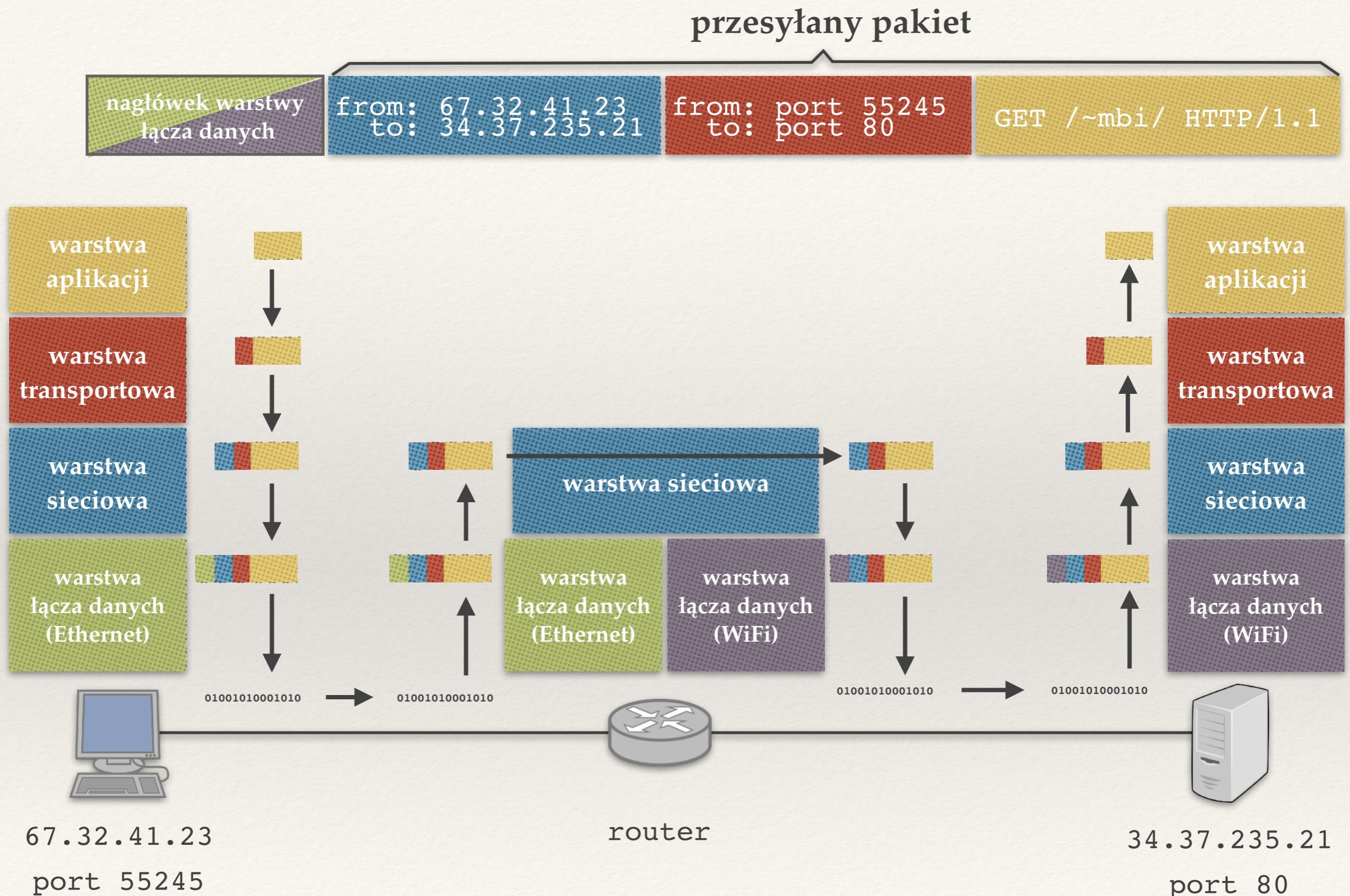
Model warstwowy (2)

- ❖ **Warstwa definiuje:**
 - ◆ swoje zadania,
 - ◆ interfejs do sąsiednich warstw.
- ❖ **Modularność:** możliwość wymiany jednej implementacji warstwy na inną.
- ❖ **Enkapsulacja / dekapsulacja:** proces dodawania / usuwania nagłówka przy przechodzeniu przez kolejną warstwę.

Lokalne dostarczanie

- ❖ Pakiety IP są niezależne od architektury sprzętowej.
- ❖ Warstwa sieciowa potrzebuje procedury (zawodnego) dostarczania pakietu do sąsiedniego (bezpośrednio połączonego) komputera.
- ❖ Architektura sprzętowa definiuje kolejne dwie warstwy: łącza danych i fizyczną.

Internetowy model warstwowy (1)



Internetowy model warstwowy (2)



zapewnia **globalne** dostarczanie danych pomiędzy **aplikacjami**

zapewnia **globalne** dostarczanie danych pomiędzy **komputerami**

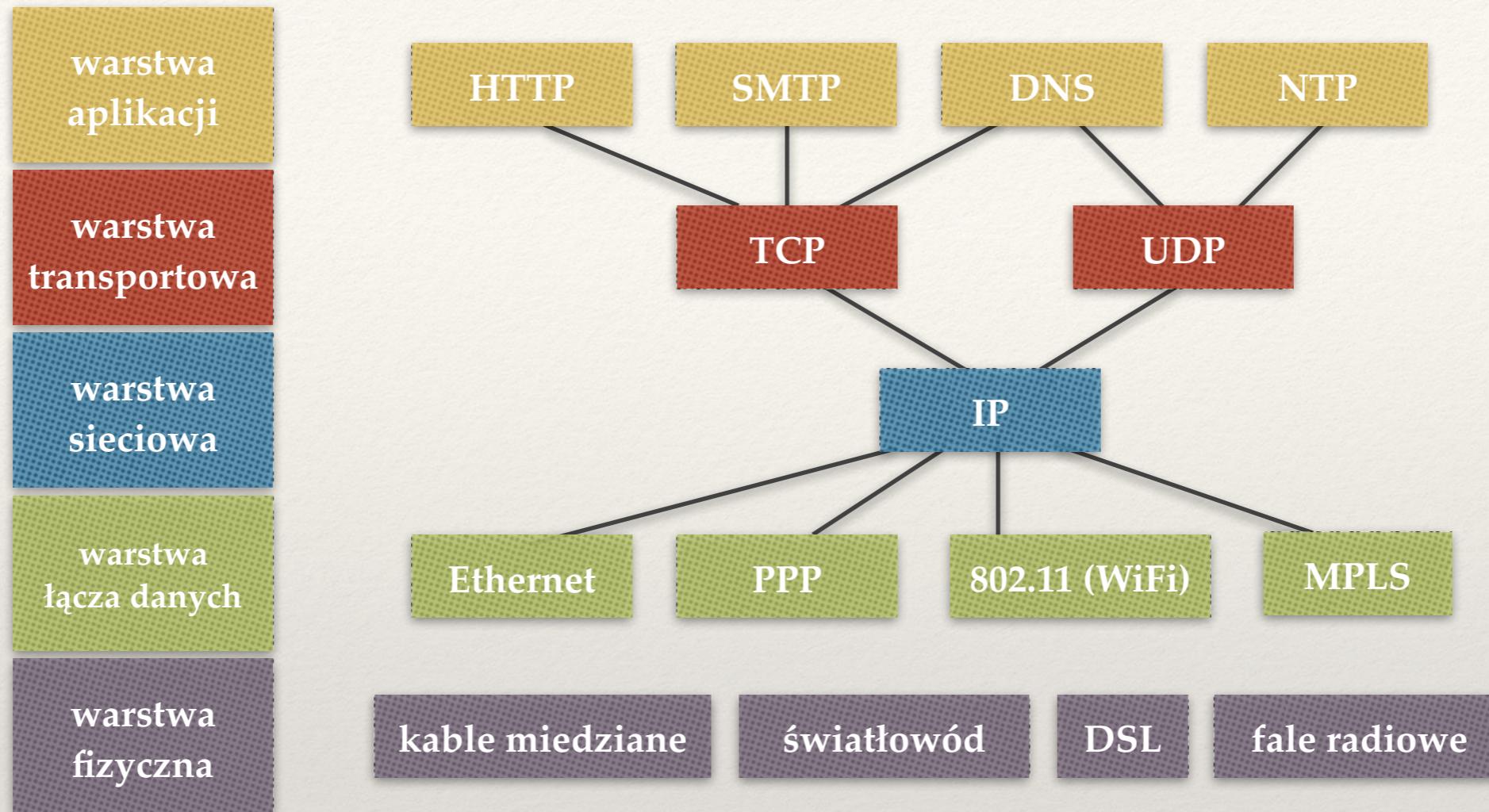
zapewnia **lokalne** dostarczanie danych pomiędzy **komputerami**

Internetowy model warstwowy (3)

warstwa	protokoły	zadanie
5 aplikacji	HTTP, SMTP,	Protokoły użytkowników.
4 transportowa	TCP, UDP	Wprowadza porty, dzieli strumień danych na pakiety, zapewnia że pakiety dotrą, składa je w strumień danych po stronie odbiorcy.
3 sieci	IP	Routuje pakiety.
2 łącza danych	Ethernet, WiFi, ...	Przesyła ramki z pakietami, zapewnia dostęp do współdzielonego kanału.
1 fizyczna		Przesyła bity.

- ❖ Model TCP/IP: sklejona warstwa 1 i 2.
- ❖ Model ISO OSI: dodatkowe warstwy sesji i prezentacji pomiędzy warstwą 4 i 5.

Protokoły w Internecie



- ❖ Warstwa sieciowa: tylko jeden protokół!
 - ◆ Pozwala na współpracę dowolnych sieci.
 - ◆ Umożliwia niezależny rozwój we wszystkich innych warstwach.

Lektura dodatkowa

- ❖ Kurose & Ross: rozdział 1.
- ❖ Tanenbaum: rozdział 1.
- ❖ Historia Internetu:
 - ◆ <https://vimeo.com/2696386>
 - ◆ <http://www.internetsociety.org/internet/what-internet/history-internet/brief-history-internet>

Sprawy organizacyjne

Zajęcia dodatkowe (ćwiczeniopracownia)

Zajęcia dodatkowe (100 pkt. do zdobycia, zaliczenie od 40 pkt.)

- ❖ Algorytmy, kodowanie, kryptografia → ćwiczenia (20 pkt.)
- ❖ Praktyka (np. konfiguracja routingu) → warsztaty (40 pkt.)
- ❖ Zadania programistyczne → pracownia (40 pkt.)
 - ♦ Do zaliczenia: minimum 10 pkt. z zadań programistycznych

Więcej informacji na stronie przedmiotu

<https://skos.ii.uni.wroc.pl/>

Wymagania wstępne

Co powinniście umieć już teraz:

- ❖ Obsługa Linuksa (wiersz poleceń, proste skrypty, automatyzacja).
 - ◆ Linux command line: <http://linuxcommand.org/tlcl.php>
- ❖ Systemy operacyjne (procesy, sygnały, IPC).
- ❖ Programowanie w C/C++.
- ❖ Algebra lub Matematyka dyskretna (wielomiany, pierścienie, operacje na grupach).

Ten przedmiot nie jest przewidziany dla studentów 1. roku!

Literatura

- ❖ James F. Kurose, Keith W. Ross,
Sieci komputerowe, ujęcie całościowe
Helion, 2010, wydanie V
- ❖ W. Richard Stevens
UNIX programowanie usług sieciowych, tom 1
Wydawnictwo naukowo techniczne, 2002
- ❖ Andrew S. Tanenbaum,
Sieci komputerowe
Helion, 2012, wydanie V
- ❖ Larry L. Peterson, Bruce S. Davie
Computer Networks: A Systems Approach
Morgan Kaufmann, 2012, wydanie 5

Zagadnienia

- ❖ Co to jest protokół komunikacyjny? Dlaczego wprowadza się warstwy protokołów?
- ❖ Wymień warstwy internetowego modelu warstwowego. Jakie są zadania każdej z nich?
- ❖ Jakie warstwy są zaimplementowane na komputerach a jakie na routerach?
- ❖ Czym różni się model warstwowy TCP/IP od OSI?
- ❖ Co jest potrzebne do zbudowania dwukierunkowego niezawodnego kanału?
- ❖ Porównaj wady i zalety przełączania obwodów i przełączania pakietów.
- ❖ Jakie znasz rodzaje multipleksowania? Po co i kiedy się je stosuje?
- ❖ Porównaj ze sobą rodzaje routingu.
- ❖ Co to jest komunikacja pełnodupleksowa, półdupleksowa i simpleksowa?
- ❖ Do czego służy polecenie **traceroute**? Co pokazuje?
- ❖ Po co stosuje się bufory w routerach? Co to jest przeciążenie?
- ❖ Jakie są przyczyny opóźnień pakietów?
- ❖ Co to jest BDP? Co to jest czas propagacji?
- ❖ Wyjaśnij pojęcia: komunikacja simpleksowa, półdupleksowa, pełnodupleksowa.
- ❖ Co umożliwia protokół IP? Co to znaczy, że protokół realizuje zasadę *best effort*?
- ❖ Jakie są zalety i wady zasady end-to-end?
- ❖ Po co wprowadza się porty?
- ❖ Wyjaśnij pojęcie enkapsulacji i dekapsulacji.