#### Основе веб програмирања

Борисав Живановић (borisavz)

17. децембар 2022.

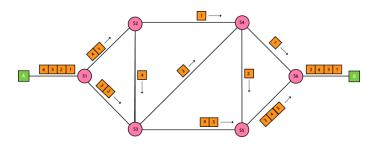
#### Садржај

- Основни појмови мрежног програмирања
- Клијент-сервер архитектура
- Еволуција веб апликација
- 4 НТТР протокол
- Рад са базом података
- Архитектура веб апликације
- Аутентификација и ауторизација

# Packet switching I

- Потребно је да поруку пошаљемо примаоцу
- Директна веза са сваким примаоцем није остварива
- Идеја: повезивање пошиљаоца/примаоца у мрежу, дељење комуникационог канала
- Решење: комутација пакета (packet switching)
  - Поруку изделимо на пакете
  - Пакетима додамо заглавље (header) са адресом пошиљаоца и примаоца
  - Систем зна путање до примаоца
  - Поруку шаљемо пакет по пакет
  - Само један пакет заузима комуникациони канал
  - Пакети могу да путују различитим путањама кроз мрежу, да дођу у различитом редоследу до примаоца, или да нестану

### Packet switching II

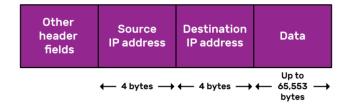


Слика: комутација пакета (packet switching)

#### Internet Protocol I

- Како би комуницирали у мрежи, потребно је да сваки учесник у комуникацији има додељену **јединствену** адресу
- Поруци придружујемо **заглавље (header)** које садржи:
  - Адресу пошиљаоца (source address)
  - Адресу примаоца (destination address)
  - Додатна поља (верзија IP протокола, flags, TTL, checksum, ...)
- Захваљујући овом заглављу систем зна коме да проследи поруку
- У одговори су адресе пошиљаоца и примаоца замењене!

#### Internet Protocol II

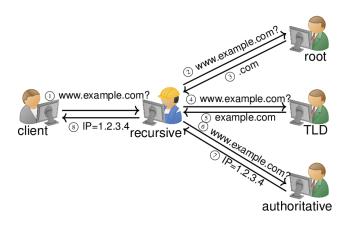


Слика: упрошћена структура IP пакета

#### DNS I

- Проблем: све више сервера на мрежи
- Није практично памтити сваку адресу у бројчаном облику
- Идеја: систем за придруживање имена, сличан телефонском именику
- Решење: DNS (Domain Name System)
  - ІР адреси додељујемо симболичко име (домен)
  - Домени су хијерархијски (структура стабла)
  - DNS је одговоран за одређени део хијерархије
  - Као одговор враћа IP адресу или адресу одговорног DNS сервера
  - Морамо знати IP адресу DNS сервера!

#### **DNS II**



Слика: DNS упит

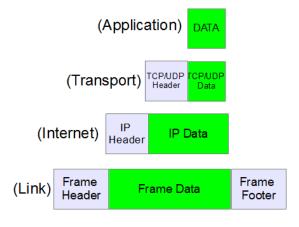
#### Transmission Control Protocol I

- Решили смо проблем адресирања уређаја на мрежи...
- …али нисмо проблеме редоследа пристиглих пакета и нестајања пакета
- Додатни проблем: шта ако имамо више мрежних апликација на истом рачунару, како да проследимо поруку одговарајућој апликацији?

#### Transmission Control Protocol II

- Решење: TCP (Transmission Control Protocol)
  - Додајемо додатно заглавље на нашу поруку
  - Заглавље садржи source и destination port (слично адреси пошиљаоца и примаоца, али се односи на апликацију), sequence number (редослед поруке)
  - Уколико пакет нестане, шаље се поново
  - Оперативни систем осигурава да само једна апликација користи одређени порт

#### Transmission Control Protocol III



Слика: енкапсулација пакета

#### Transmission Control Protocol IV

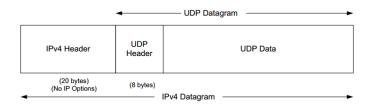
Cli	ent Se	rver % of Packe in tra	ets Bytes
Connection Set-up	SYN	4	0.5-0.7
	SYN+ACK	4	0.5-0.7
	ACK	4	0.5-0.7
Data Transfer	HTTP GET	6	5-6
	::HTTP response	40	83-88
	ACK	30	3-5
Connection Release	FIN+ACK	3	>1
	FIN+ACK	3	0.4
	ACK	2	0.4
time t	additional A	CKs 2.3	0.2-0.5
	reset by c	lient ~1	0.1-0.4
*	reset by se	rver ~1	0.1

Слика: Ток ТСР комуникације

### User Datagram Protocol I

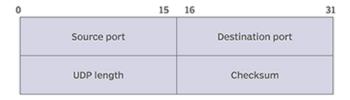
- Успостављање конекције траје одређено време
- За поруке које стају у један пакет, можемо користити једноставнији UDP (User Datagram Protocol)
- Задржавамо адресирање апликација, али губимо гаранцију испоруке
- DNS користи UDP
- Омогућава изградњу протокола који имају гаранције испоруке
  - пример: HTTP3/QUIC

## User Datagram Protocol II



Слика: енкапсулација пакета

## User Datagram Protocol III



Слика: Садржај заглавља

#### Однос између чворова

- До сада смо говорили искључиво о чворовима који учествују у комуникацији
- Видели смо да један чвор започиње комуникацију, а други даје одговор
- У раду уочавамо две врсте односа између чворова:
  - peer-to-peer: обе стране су подједнако важне у комуникацији
  - client-server: клијент се обраћа серверу за податке или обављање акције

#### Клијент-сервер архитектура I

- Модел настао још раних дана рачунарства
- Рачунари су били велики и скупи
- Било је потребно омогућити дељење ресурса између више корисника
- Клијенти су били далеко једноставнији, главна намена је била слање команде и испис резултата
- Данас је овај приступ познат као thin-client

### Клијент-сервер архитектура II



Слика: PDP-7 (рачунар)

# Клијент-сервер архитектура III



Слика: DEC VT100 (терминал)

## Клијент-сервер архитектура IV

- Кроз године, рачунарска моћ је расла
- Ово је довело до појаве PC (Personal Computer)
  - користи се непосредно
  - без конукурентних корисничких сесија
- Потреба за централним сервером и даље није потпуно избачена, али је могућа далеко већа интерактивност
- Данас је овај приступ познат као thick-client
  - пример: Google Docs

### Еволуција веб апликација I

- World Wide Web (WWW) је изумео Тим Бернерс-Ли у CERN-у
- Оригинална замисао је била систем за дељење докумената
- Језик докумената: HTML (HyperText Markup Language)
- Протокол за комуникацију: HTTP (HyperText Transfer Protocol)
- Иницијално садржај је био статички (могуће је прегледање искључиво предефинисаних докумената)
- Убрзо су уочени недостаци и настала је потреба за динамичким садржајем

## Еволуција веб апликација II

- Идеја: чувати садржај у бази података и на основу њега динамички генерисати HTML документе
- Постоје два решења:
  - server-side render: HTML документ генеришемо користећи шаблон и вредности из базе података
  - client-side render: са сервера учитавамо основни HTML и JavaScript код, након тога размењујемо JSON објекте

## Еволуција веб апликација III

```
<!DOCTYPE html>
<html>
<head>
   <title>Page Title</title>
</head>
<body>
   <h2>Heading Content</h2>
   Paragraph Content
</body>
</html>
```

Слика: HTML документ

# Еволуција веб апликација IV

Слика: JSON објекат