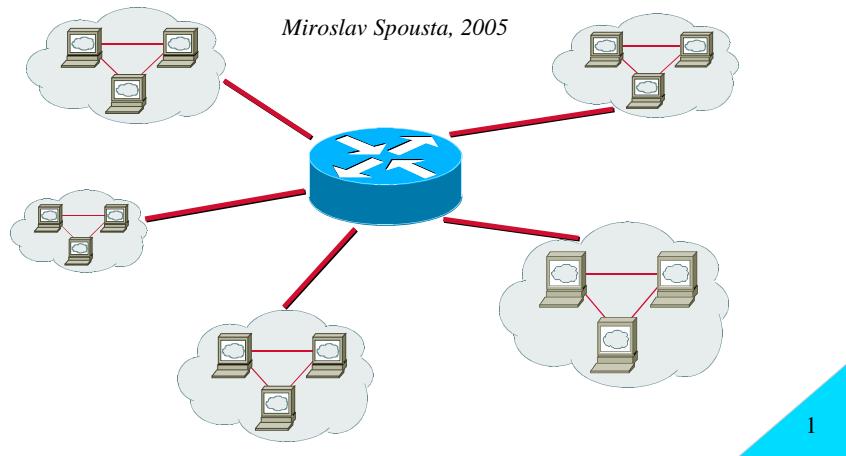


# Po íta ové sít II

## 14. Transportní vrstva: TCP a UDP



## Transportní vrstva

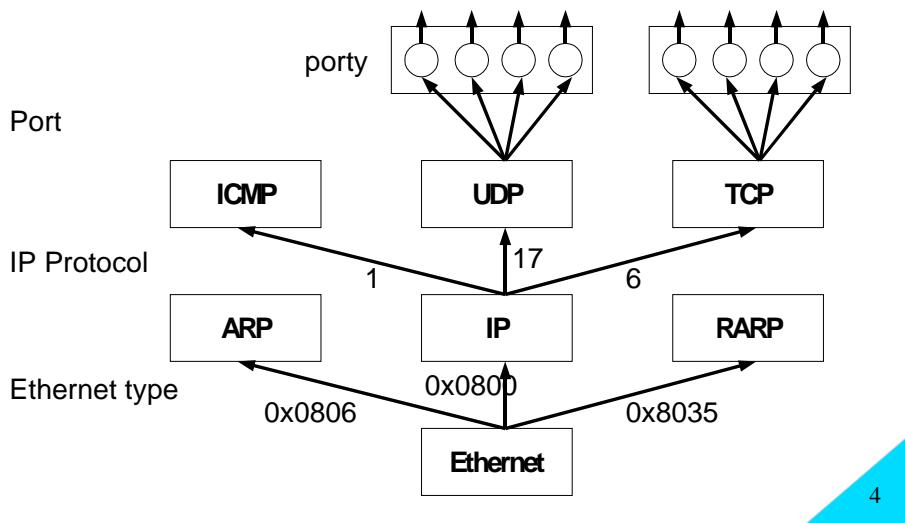
- p ítomná v ISO/OSI i TCP/IP
  - zodpovídá za rozšíření vlastností, které požadují vyšší vrstvy (aplikace)
    - spojovanost
    - spolehlivost  - další možná příznamenávání
    - řízení toku
    - bufferované vysílání a příjem
    - rozložení mezi více adresáty v rámci uzlu
    - plné duplexní spojení
    - transparentní přenos libovolných dat  - pozorování: ne všechny aplikace vyžadují všechny tyto vlastnosti
- 2

## TCP a UDP

- aplikace mohou využívat dva způsoby komunikace
- UDP (User Datagram Protocol)
  - má obdobné vlastnosti jako protokol IP
  - přidává navíc možnost adresovat více procesů v rámci jednoho uzlu ( pomocí port )
  - přidává kontrolní součet k celému datagramu (IP nemá!)
- TCP (Transmission Control Protocol)
  - podstatně rozšiřuje vlastnosti IP
  - spolehlivý ( v případě datagramu jejich přeslání )
  - spojovaný – před komunikací je nutné navázat spojení, také se spojení ukončuje
  - libovolná velká data pro přenos
  - řízení toku dat ( ochrana proti zahlcení příjemce i sítě )
  - stejně jako UDP nabízí jemnější adresaci než IP protokol pomocí portů

3

# TCP/IP



## Porty

- porty (doslova p ístav) jsou reprezentovány celým říolem (1..65535)
  - je to jakási relativní adresa v rámci uzlu
- porty existují „od za átku“, nevznikají, ani nezanikají
- aplikace se pipojují k portu m, pokud chtí komunikovat pomocí transportních protokolů
  - mohou využívat více portů pro různou komunikaci
  - ale k jednomu portu patří nejvíce jedna aplikace
- některé porty jsou tzv. dobré známé (well-known)

5

## Well-known porty

- některé porty mají definován význam
  - udávají, jaká aplikace (služba) na daném portu pracuje
  - umožňují komunikaci s aplikací na vzdáleném serveru (pokud by byly porty náhodné, nevíme, kam se pipojit)
- well-known (dobre známé) porty: mají řísla 0-1023
  - je id luje IANA, píšou však jako RFC, dnes <http://www.iana.org/assignments/port-numbers>
  - 21 – FTP, 22 – SSH (secure shell), 23 – telnet, 25 – SMTP (pošta), 53 – DNS
  - 80 – HTTP (WWW), 110 – POP3 (vybírání pošty), 143 – IMAP
  - 443 – HTTPS (šifrovaný web), ...
- registrované porty: mají řísla 1024 – 49151
  - IANA nepřiduje, pouze registruje pouze (3306 – MySQL, 1433 – MSSQL)
- ostatní porty: 49152 – 65535
  - volny k použití (např. pro klienty)

6

# Sockety

- spojení je identifikováno pomocí dvou socket
  - každý na jedné straně komunikujícího páru uzlů
- socket je dvojice IP adresy – číslo portu
  - např. 192.168.33.1:3306
- na jednom portu může probíhat několik spojení
  - rozlišuje se podle adresy/portu protistrany
  - např. web server: spojení pracuje na portu 80, ale liší se socketem protistrany (klienta)
- sockety provozovány v UNIXu (kde je všechno soubor) – pracuje se s nimi jako se soubory

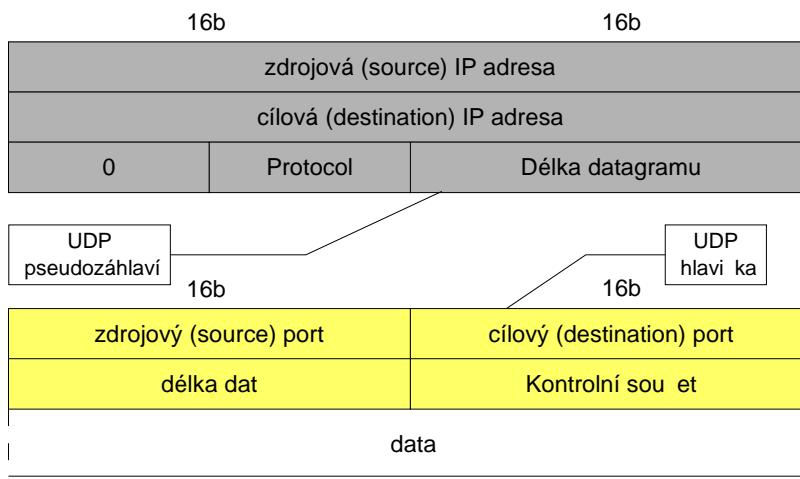
7

# UDP

- velmi jednoduchá nadstavba nad IP
- navíc poskytuje (de)multiplexování v rámci jednoho uzlu
  - neboli porty
- má malou režii (8 byte)
  - vhodné pro aplikace, které nepotrebují vlastnosti TCP
  - ale hodí se jim jednoduchost (a rychlosť), bezestavovost
- může být použit pro broadcast/multicast
- také zahrnuje kontrolní součet pro celý datagram (0 – nepoužity)
- dokonce i přes pseudozáhlaví – data, která se nepřenáší (jsou již obsažena v IP hlavičce), ale kontrolní součet se počítá, jako by byla přítomna
  - pokud uzel přijme UDP datagram se špatným kontrolním součtem – zahodí se
- velikost datagramu musí být taková, aby se vešel do IP datagramu

8

# UDP



9

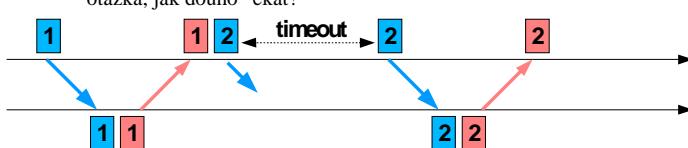
# TCP

- výborn eší problém spolehlivé komunikace – nad IP
- oproti ostatním protokol m (IP, UDP) velmi složitý
- vlastnosti:
  - spojovaný charakter (3 fáze: navázání spojení, p enos dat, ukon ení spojení)
  - jedná se o dvoubodovou komunikace (vždy komunikují práv dva uzly)
  - obousm rný (pln duplexní) p enos dat
  - implementuje řízení toku
  - p edchází zahlcení
  - spolehlivost (automatické p eposlání ztracených/poškozených dat)
  - v i vyšším protokol m se tvá í jako bytová roura
  - korektní navázání a ukon ení spojení (ob strany souhlasí s navázáním spojení, nedojde ke ztrát dat p i navazování ani p i ukon ování spojení)

10

# TCP

- spojovaná komunikace:
  - pouze na transportní vrstv , neumož uje využívat nižší vrstvy
  - neodpovídá úpln virtuálním okruh m
  - týká se pouze koncových uzl , nikoli transportní (IP) infrastruktury
- zajišt ní spolehlivosti: kontinuální potvrzování a retransmise
  - generují se pozitivní potvrzení (že p íjemce data obdržel)
  - odesilatel eká na p íjem potvrzení od p íjemce
  - pokud ho nedostane (p íjemce nedostal data, nebo se ztarilo po cest potvrzení) do ur ité doby od odeslání, vyšle segment dat znova
  - otázka, jak douho ekat?



11

# Adaptivní opakování

- jak nastavit timeout
  - malá hodnota: zp sobuje zbyte ně retransmise
  - velká hodnota: zpož uje p enos p i výpadku
- odesilatel sleduje p enosové zpožd ní datagram , podle toho si nastaví timeout
  - sleduje pr m rny round-trip ( as, za který mu p ijde potvrzení)
  - timeout se dynamicky m ní podle kvality linky (podle váženého pr m ru a rozptylu)
- timeout je n co málo nad st ední hodnotou
  - pružn reaguje – je-li velký rozptyl, zvyšuje se, není-li, blíží se st ední hodnot
- potvrzování se vkládá do protism rn jdoucích paket (není samostatné) – nemá velkou režii

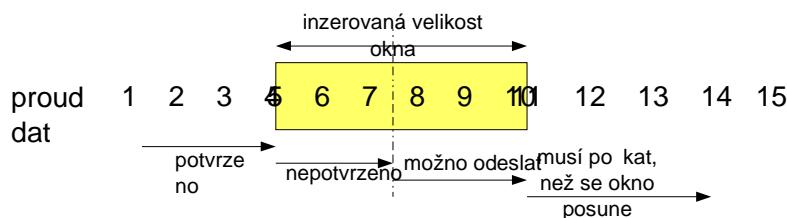
12

## Ízení toku dat

- TCP se na data dívá jako na posloupnost bytů
  - postupně je bufferuje, až má dostatečně velký úsek (nebo po vypršení timeoutu), pak edá data ke zpracování nižší vrstv (vytvorí tzv. segment)
- aby nedošlo k zahlcení párty jíjemce, používá se ízení toku dat pomocí tzv. metody *klouzavého okna* (sliding window)
  - protokol inzeruje v každém poslaném segmentu dat, kolik má místa v bufferech
  - pokud inzeruje 0, může uzel přestat vysílat
- je potřeba zabránit, aby párty jíjemce inzerovaly příliš malé okno (bajty)
  - příliš by vzrostla režie
  - potvrzení se posílá až když je zpracováno určité množství dat (zpoždění oválného potvrzení, max. 500ms)
- stejně tak není žádoucí, aby odesílatel posílal malé segmenty
  - opakovaně režii

13

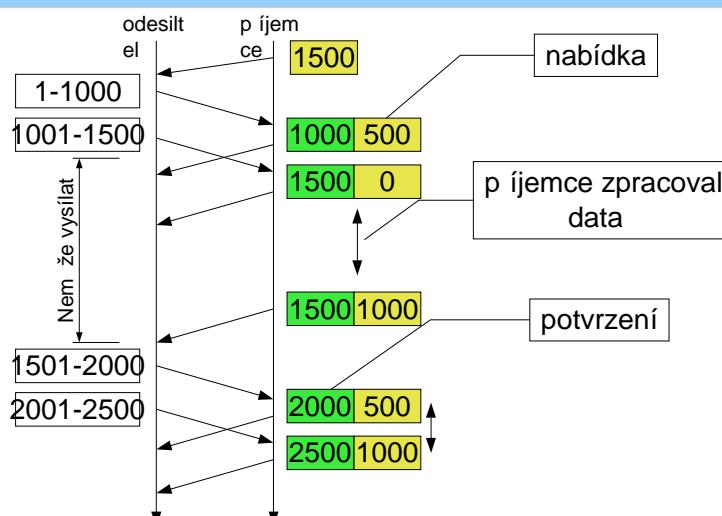
## Sliding window



- v okně jsou nepotvrzená data
- přijetím potvrzení se okno posune doprava
- pokud nemáme potvrzená data a vypršeli jsme okno, musíme počkat
  - na potvrzení, nebo vpadnout (pokud vyprší asynchronně) na retransmisi

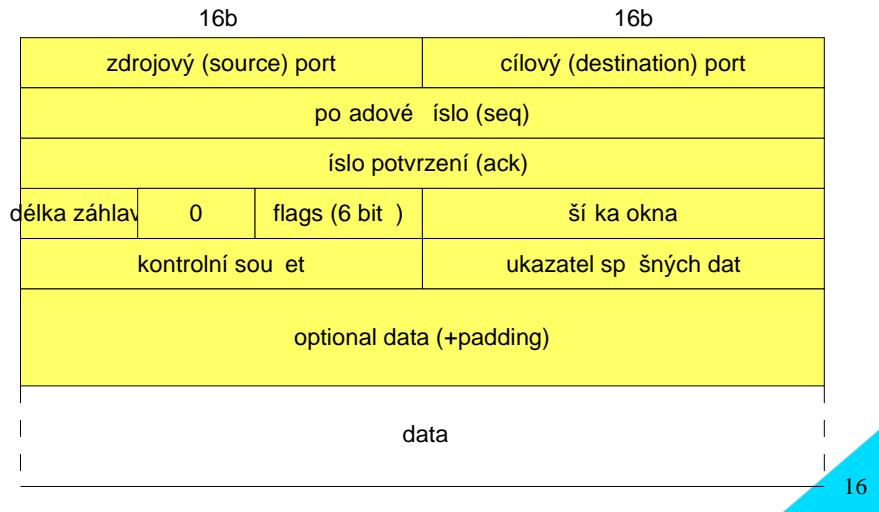
14

## Ízení toku



15

# TCP



## Popis TCP segmentu

- porty: 0 – 65535 (jsou v prvních 64 bitech (kv li ICMP))
- po adové íslo: sequence number – oznauje, kolik byte bylo odesláno
  - na po átku spojení je to náhodné íslo
  - kv li bezpe ností (aby se nedalo odhadnout)
- ísllo potvrzení – udává, že všechny poslané byte jsou potvrzeny
  - je to íslo, které protistrana očekává jako následující
- délka záhlaví – v násobcích 32 bit (4B)
- ší ka okna: počet byte, které je možné ještě vyslat bez počítadla potvrzení
  - odpovídá velikosti vyrovnávací paměti protistrany
- kontrolní sou et – zabezpečení jednotky celého segmentu (včetně pseudozáhlaví)
- ukazatel sp šných dat – poslední byte urgentních dat
- volitelné možnosti – např. MSS

17

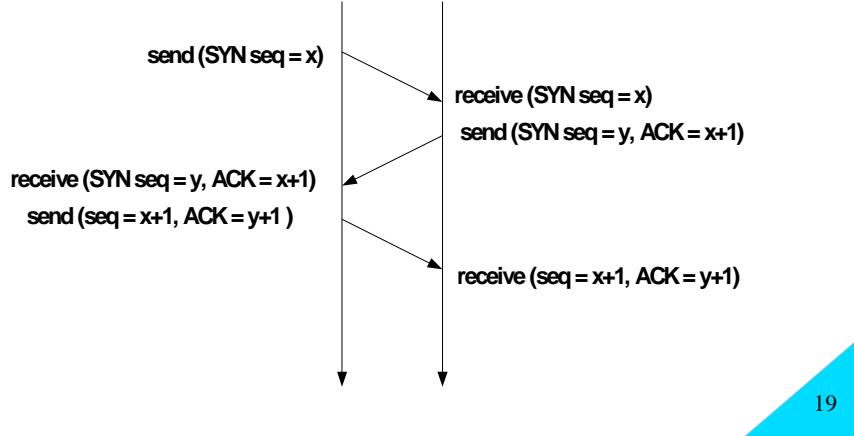
## Píznaky TCP segmentu

- bitové pole (6b)
- URG – signalizuje urgentní data v segmentu
- ACK – udává, že pole potvrzení je platné
- PSH – požaduje okamžité doručení segmentu vyšší vrstvy (pro interaktivní aplikace, ...)
- RST – požaduje okamžité ukončení spojení
- SYN – žádost o navázání spojení (segment neobsahuje data)
- FIN – žádost o přerušení spojení

18

## Navázání spojení

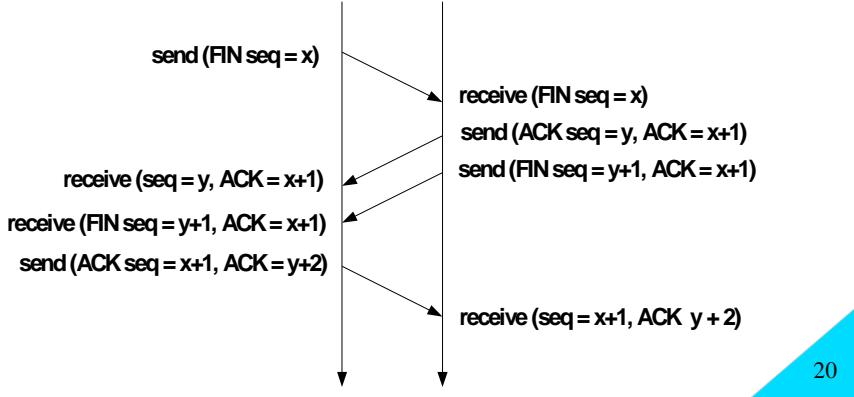
- musí fungovat spolehliv i v případě ztráty některého IP datagramu
- jedna strana (klient) je aktivní, protistrana (server) je (zpočátku) pasivní



19

## Ukončení spojení

- stejně jako navázání musí fungovat spolehliv
  - i v případě ztráty některého IP datagramu
  - zaručit, že všechna data, která byla odeslána před uzavřením dojdou (v obou směrech!)



20