

# *TCP*

*FEUP/MRSC/AMSR*  
*MPR*

## *Bibliografia*

---

- » Aula preparada com base nos seguintes documentos
  - L. Peterson, B. Davie, “Computer Networks – A Systems Approach”, Morgan Kaufmann, 2000 (Sec. 5.1 e 5,2)
  - Acetatos do autor do livro, L. Peterson, “Reliable Byte Stream (TCP)”

## *Introdução*

---

- ◆ Estabelecimento e terminação de ligação
- ◆ Mecanismo de janela deslizante
- ◆ Controlo adaptativo
- ◆ Timeout adaptativo

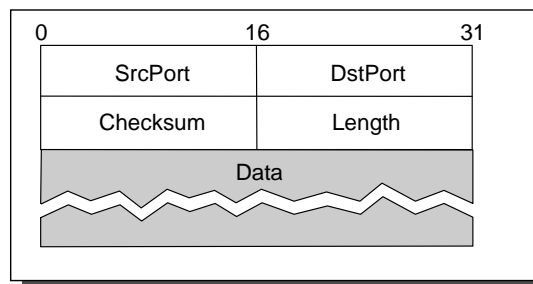
## *Protocolos Extremo a Extremo*

---

- » Rede *best-effort*
  - Perde mensagens
  - Não preserva ordem de mensagens
  - Pode entregar de duplicados da mesma mensagem
  - Limita tamanho de mensagens
  - Entrega mensagens com atraso desconhecido
  
- » Serviços extremo a extremo comuns
  - Entrega garantida das mensagens
  - Entrega das mensagens pela ordem de envio
  - Entrega de uma cópia de cada mensagem, no máximo
  - Suporte de mensagens arbitrariamente grandes
  - Receptor controla o fluxo do emissor
  - Suporte de múltiplos processo de aplicação em cada computador

## UDP – Desmultiplexador Simples

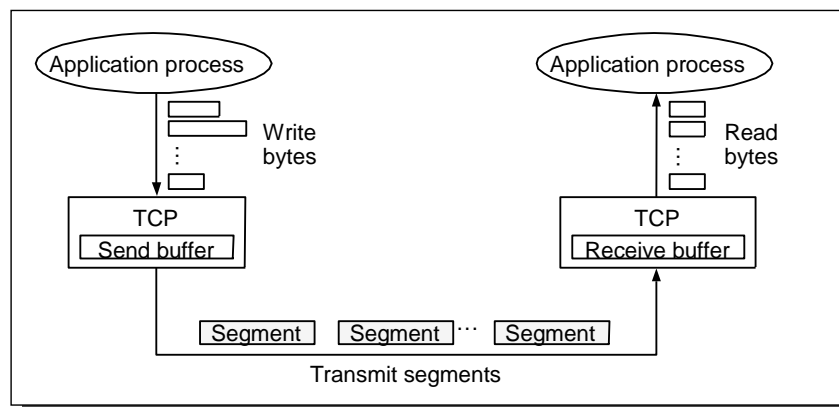
- ◆ Serviço de datagramas não ordenado, não fiável
- ◆ Suporta multiplexagem de processos de aplicação
- ◆ Não permite controlo de fluxo
- ◆ Pontos de acesso a serviço designados por *Porta*
- ◆ Formato do pacote



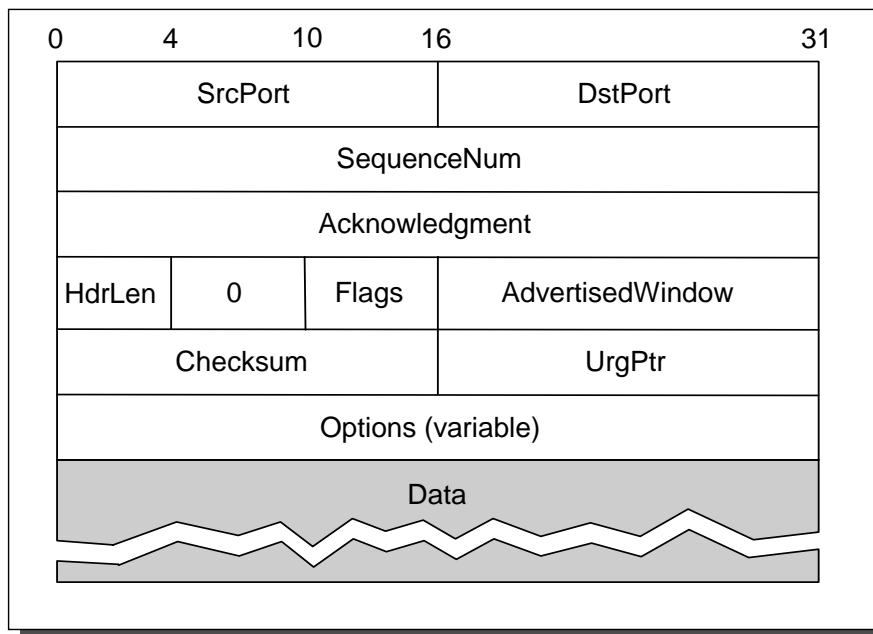
- ◆ *Checksum* opcional
  - » pseudo cabeçalho + cabeçalho UDP + dados

## TCP

- ◆ Orientado às ligações
- ◆ Fluxo de bytes
  - » aplicação escreve bytes
  - » TCP envia segmentos
  - » aplicação lê bytes
- ◆ Full duplex
- ◆ Controlo de fluxo ←
  - » Evita que emissor congestionue receptor
- ◆ Controlo de congestão ←
  - » Evita que emissor congestionue a rede

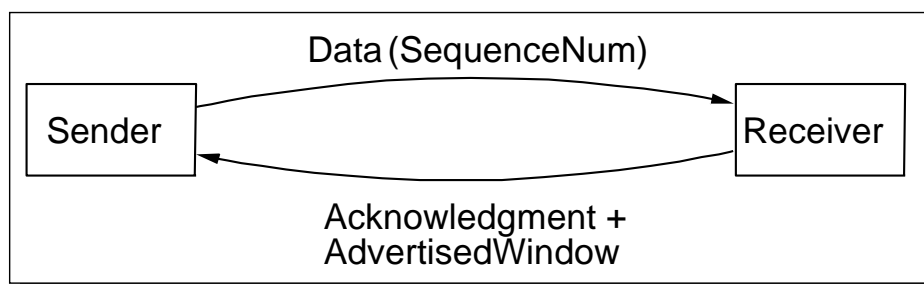


## Formato do Segmento



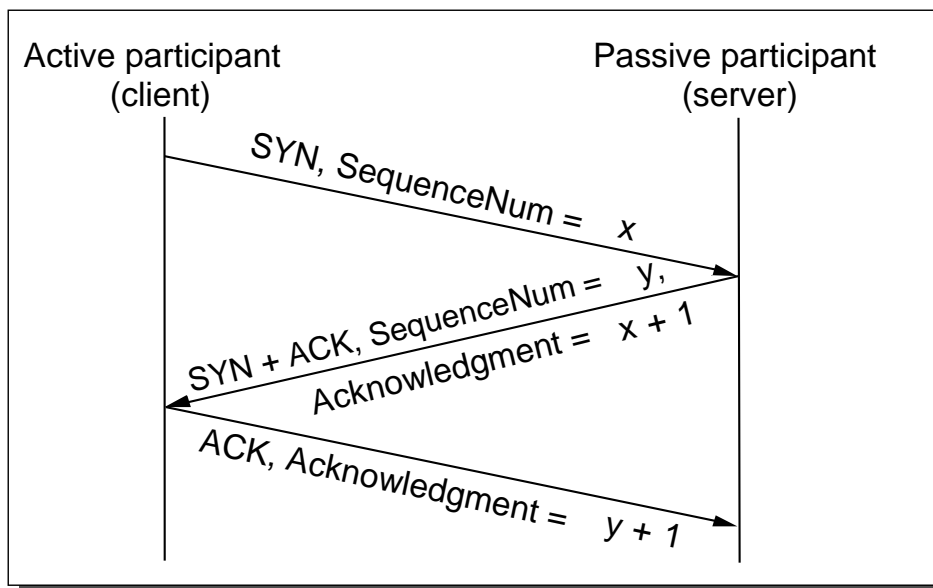
## Formato do Segmento

- ◆ Cada ligação identificada pelo vector
  - (SrcPort, SrcIPAddr, DstPort, DstIPAddr)
- ◆ Janela deslizante + controlo de fluxo
  - acknowledgment, SequenceNum, AdvertisedWindow

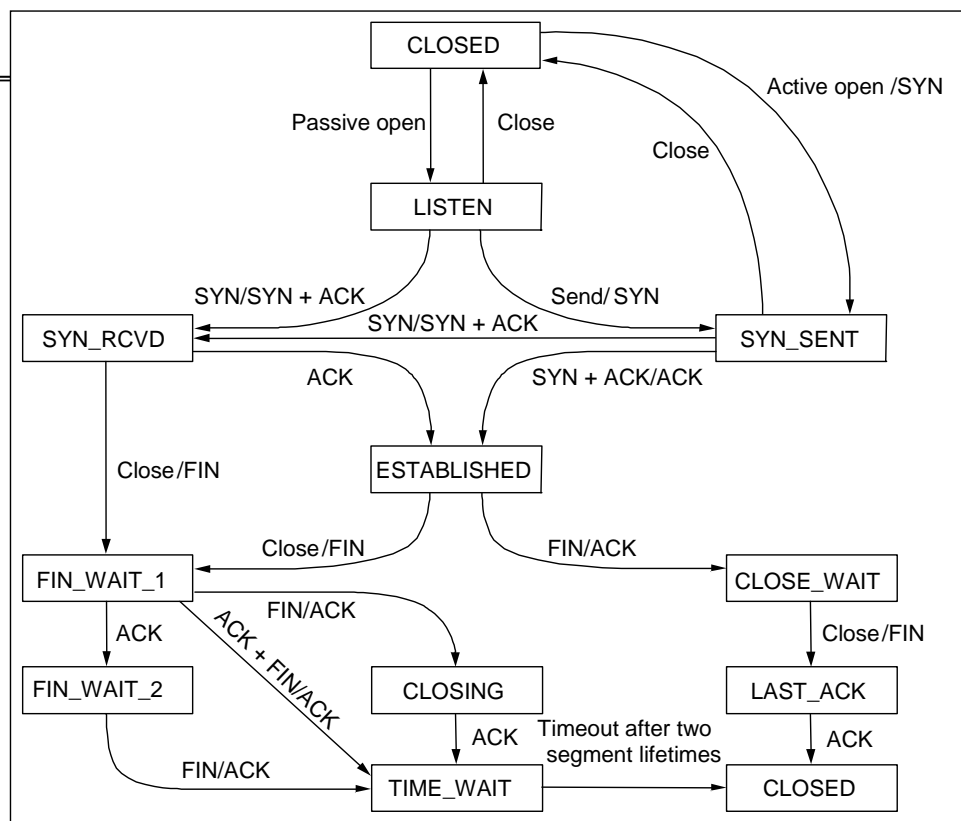


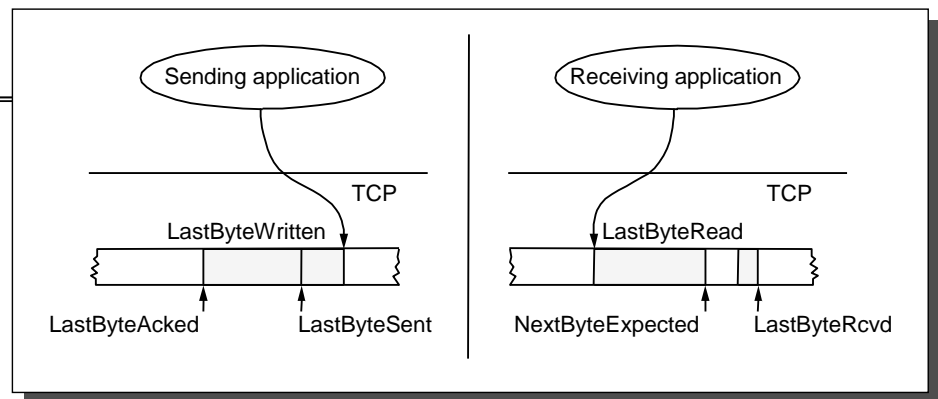
- ◆ Flags
  - SYN, FIN, RESET, PUSH, URG, ACK
- ◆ Checksum
  - pseudo cabeçalho + cabeçalhoTCP + dados

# Estabelecimento e Terminação da Ligação



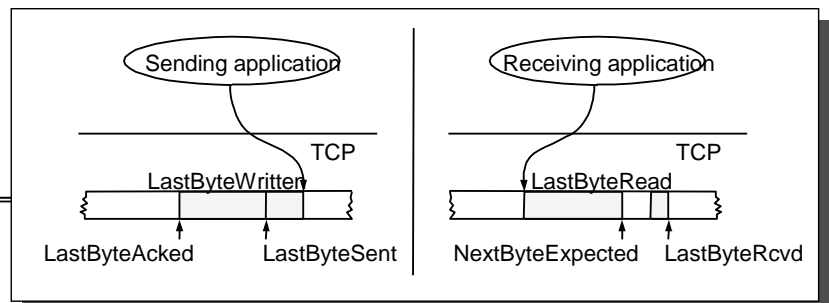
# Diagrama de Transição de Estados





- » No emissor
  - $LastByteAcked \leq LastByteSent$
  - $LastByteSent \leq LastByteWritten$
  - Bufferiza bytes entre  $LastByteAcked$  e  $LastByteWritten$
  
- » No receptor
  - $LastByteRead < NextByteExpected$
  - $NextByteExpected \leq LastByteRcvd + 1$
  - Bufferiza bytes entre  $NextByteRead$  e  $LastByteRcvd$

## Controlo de Fluxo



### ◆ Comprimento do buffer

- » no emissor → **MaxSendBuffer**
- » no receptor → **MaxRcvBuffer**

### ◆ No receptor

$$LastByteRcvd - LastByteRead \leq MaxRcvBuffer$$

$$AdvertisedWindow = MaxRcvBuffer - (LastByteRcvd - LastByteRead)$$

### ◆ No Emissor

$$LastByteSent - LastByteAcked \leq AdvertisedWindow$$

$$EffectiveWindow = AdvertisedWindow - (LastByteSent - LastByteAcked)$$

$$LastByteWritten - LastByteAcked \leq MaxSendBuffer$$

Processo bloqueia se quer enviar (write) y bytes e

$$(LastByteWritten - LastByteAcked) + y > MaxSenderBuffer$$

### ◆ ACK enviado como resposta à chegada de um segmento

## *Manter a Linha Cheia*

---

- ◆  $RTT = 100 \text{ ms}$  ( $v=5\mu\text{s/km}$ ,  $L=10\,000 \text{ km}$ )
- ◆ **AdvertisedWindow** de 16 bits ( $2 \cdot 10^{16} = 65 \text{ koctetos}$ )

Bandwidth	Delay x Bandwidth
E1 (2 Mbit/s)	25 kocteto
Ethernet (10 Mbit/s)	122 kocteto
E3 (34 Mbit/s)	425 kocteto
FDDI (100 Mbit/s)	1.2 Mocteto
STM-1 (155 Mbit/s)	1.8 Mocteto
STM-4 (622 Mbit/s)	7.4 Mocteto
STM-16 (2.5 Gbit/s)	31.2 Mocteto

## *Extensões do TCP*

---

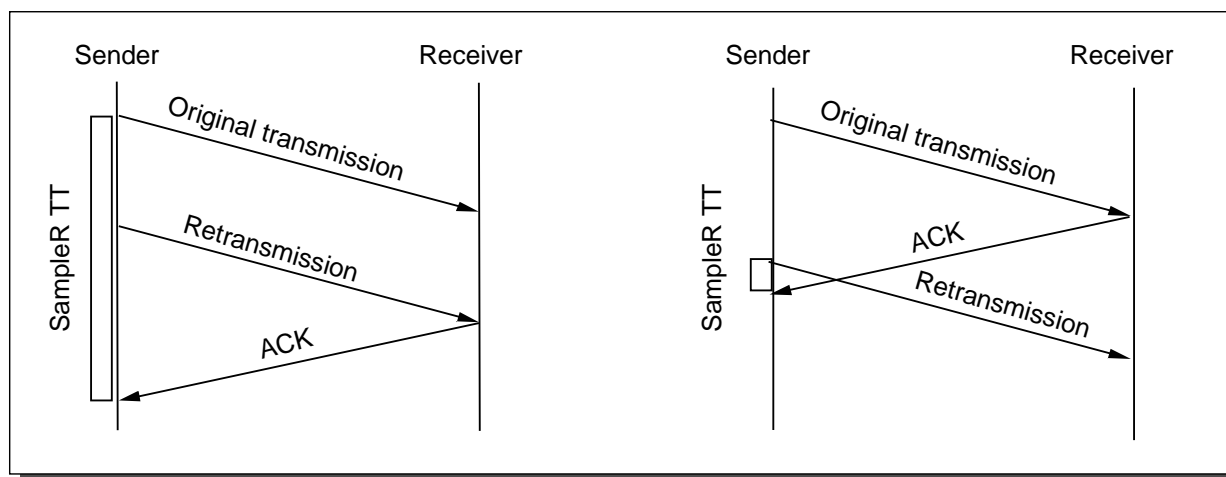
- ◆ Implementadas como opções do TCP
- ◆ Armazenamento de timestamps nos segmentos
- ◆ Shift (escala) da janela recomendada

## Retransmissão Adaptativa (Algoritmo Original)

- ◆ RTT → Round Trip Time (tempo de ida e volta)
- ◆ Medida de **sampleRTT** para cada par **segmento/ACK**
- ◆ Cálculo da média pesada do RTT
  - »  $RTT = a \times RTT + (1-a) \times \text{SampleRTT}$
  - a em [0.8, 0.9]
- ◆ **TimeOut = 2 x RTT**

## Melhoria de Karn/Partridge

- ◆ Não mede **sampleRTT** em caso de retransmissão
- ◆ Duplica valor do timeout em cada retransmissão





## *Melhoria de Jacobson/ Karels*

---

- ◆ Novo método de cálculo do RTT
  - »  $Dif = sampleRTT - RTT$
  - »  $RTT = RTT + ( p \times Dif )$
  - »  $Desv = Desv + p ( |Dif| - Desv )$ 
    - p em [0,1]
- ◆ Considera variância no cálculo do timeout
  - »  $Timeout = m \times RTT + f \times Desv$
  - »  $m = 1, f = 4$
- ◆ Mecanismo de timeout preciso
  - » importante para controlo de congestão