

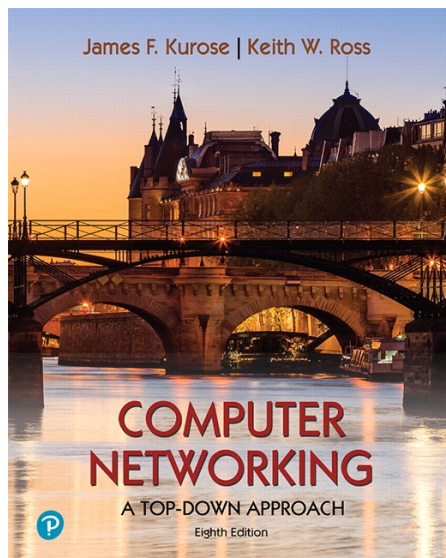
Nível de Transporte

Comunicações por Computador

Licenciatura em Engenharia Informática

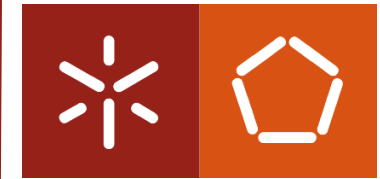
3º ano/2º semestre

2024/2025



***Computer Networking: A Top Down Approach,
Capítulo 3***
Jim Kurose, Keith Ross, Addison-Wesley ©2021 .





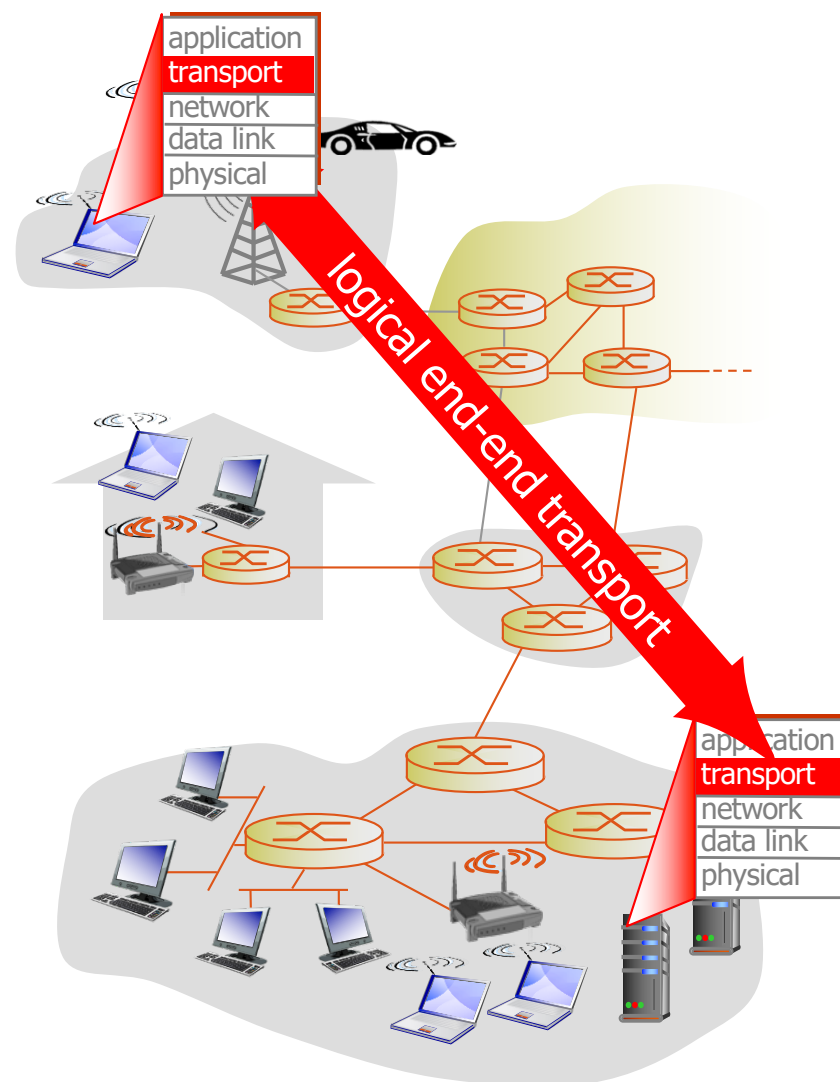
Objetivos:

- **Compreender os princípios subjacentes aos serviços de camada de transporte:**
 - Transferência confiável de dados
 - Controlo de fluxo
 - Controlo de congestão
- **Conhecer os protocolos da camada de transporte da Internet**
 - UDP: transporte não orientado à conexão
 - TCP: transporte confiável e orientado à conexão
 - Controlo de congestão TCP

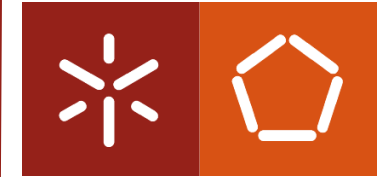
Serviço e Protocolos de Transporte



- Disponibiliza uma **ligação lógica entre aplicações** (*processos*) que estão a ser executadas em Sistemas Terminais diferentes
- Os protocolos de transporte são executados nos Sistemas Terminais
 - O emissor: parte a mensagem gerada pela aplicação em **segmentos** que passa à camada de rede
 - O recetor: junta os diferentes **segmentos** que constituem uma mensagem que passa à respetiva aplicação
 - Internet: TCP e UDP



Transporte *versus* Rede



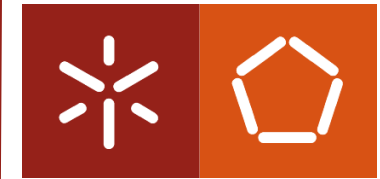
- **Camada de Rede:**

- fornece uma ligação lógica entre dois *sistemas terminais*

- **Camada de Transporte:**

- fornece uma comunicação lógica entre *processos*

- Usa e melhora os serviços disponibilizados pela camada de Rede
- Troca de dados **fiável e ordenada** (TCP)
 - Controlo de **Fluxo**, Estabelecimento da Ligação
 - Controlo de **erros**
 - Controlo de **congestão**
- Troca de dados **não fiável e desordenada** (UDP)
- Serviços não disponíveis: garantia de atraso máximo e largura de banda mínima



- **Discussão:**

- É mesmo necessário termos uma camada de transporte?
- Tudo o que a camada de transporte faz não pode ser feito pelas aplicações?
- Não é possível desenvolver aplicações diretamente sobre o protocolo de rede IP?
- Não é possível desenvolver aplicações diretamente sobre a camada lógica (MAC)?



Multiplexagem / Desmultiplexagem

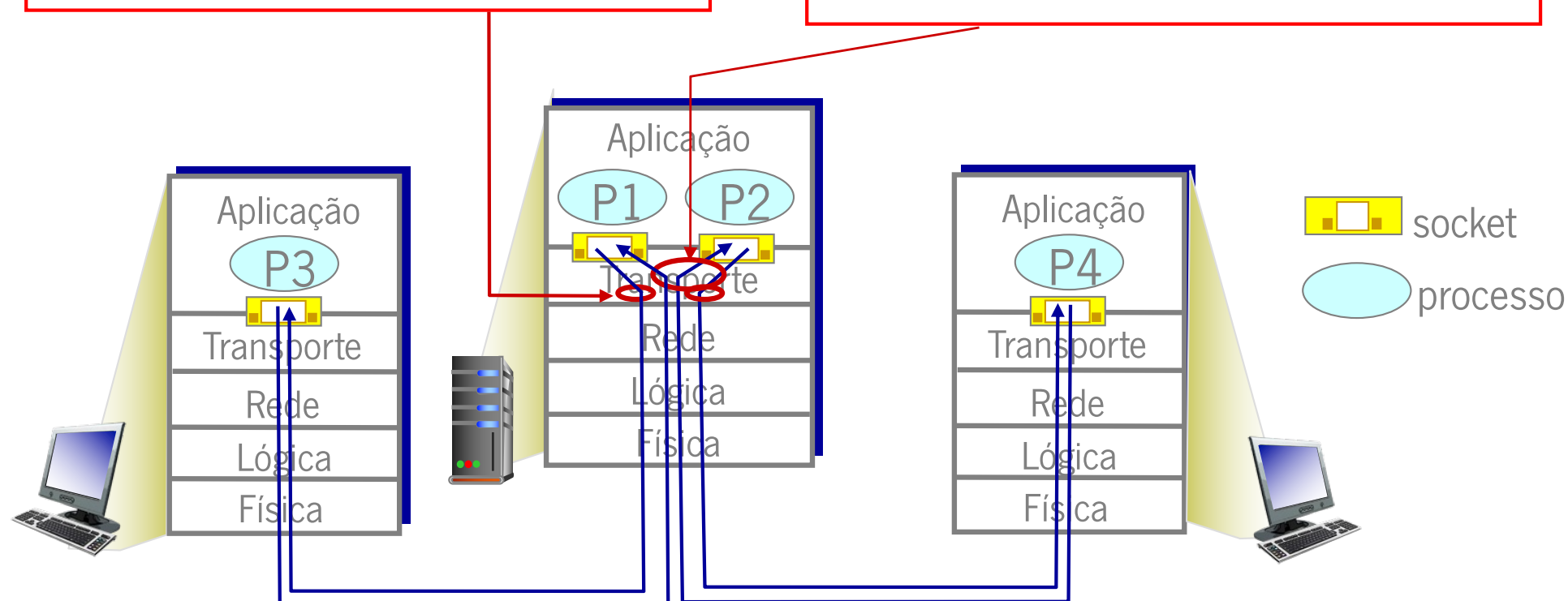


Multiplexagem no emissor:

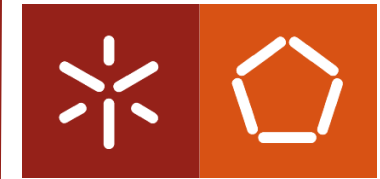
Recolher os dados de diferentes *sockets* e delimitá-los com os respetivos cabeçalhos construindo os respetivos segmentos

Desmultiplexagem no recetor:

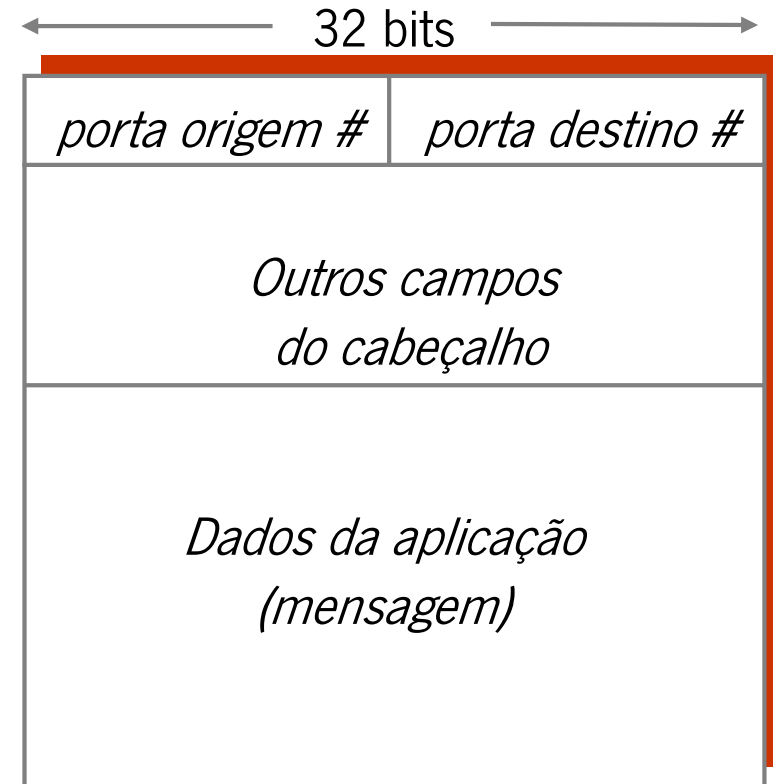
Entregar os diferentes segmentos ao *socket* correcto.



Desmultiplexagem



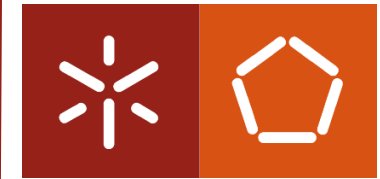
- É efetuada pelo sistema terminal destino ao receber um *datagrama IP*
 - Cada *datagrama* contém um segmento TCP ou UDP
 - Cada segmento possui a identificação da porta de origem e da porta destino.
 - O sistema terminal usa os **endereços IP** e os **números de porta** para encaminhar o segmento para o *socket* correto



Formato dos segmentos TCP/UDP

Desmultiplexagem

– *não orientado à conexão*



- As aplicações criam um *socket* ... e limitam-se a enviar datagramas para **IP Destino, Porta destino**

```
DatagramSocket s= new DatagramSocket();  
DatagramPacket p = new DatagramPacket(aEnviar, aEnviar.length, IPAddress, 9999);  
s.send(p);
```

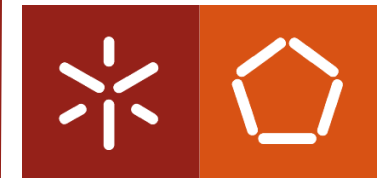
- Quando o host recebe um segmento UDP:
 - Verifica a **porta#** destino do segmento
 - direciona o segmento UDP para o *socket* com essa **porta#**



Datagramas IP com o mesmo *IP Destino, Porta destino*, mas com diferentes IP de origem e/ou portas de origem são dirigidos ao **mesmo socket** no destino!

Desmultiplexagem

– *não orientado à conexão*

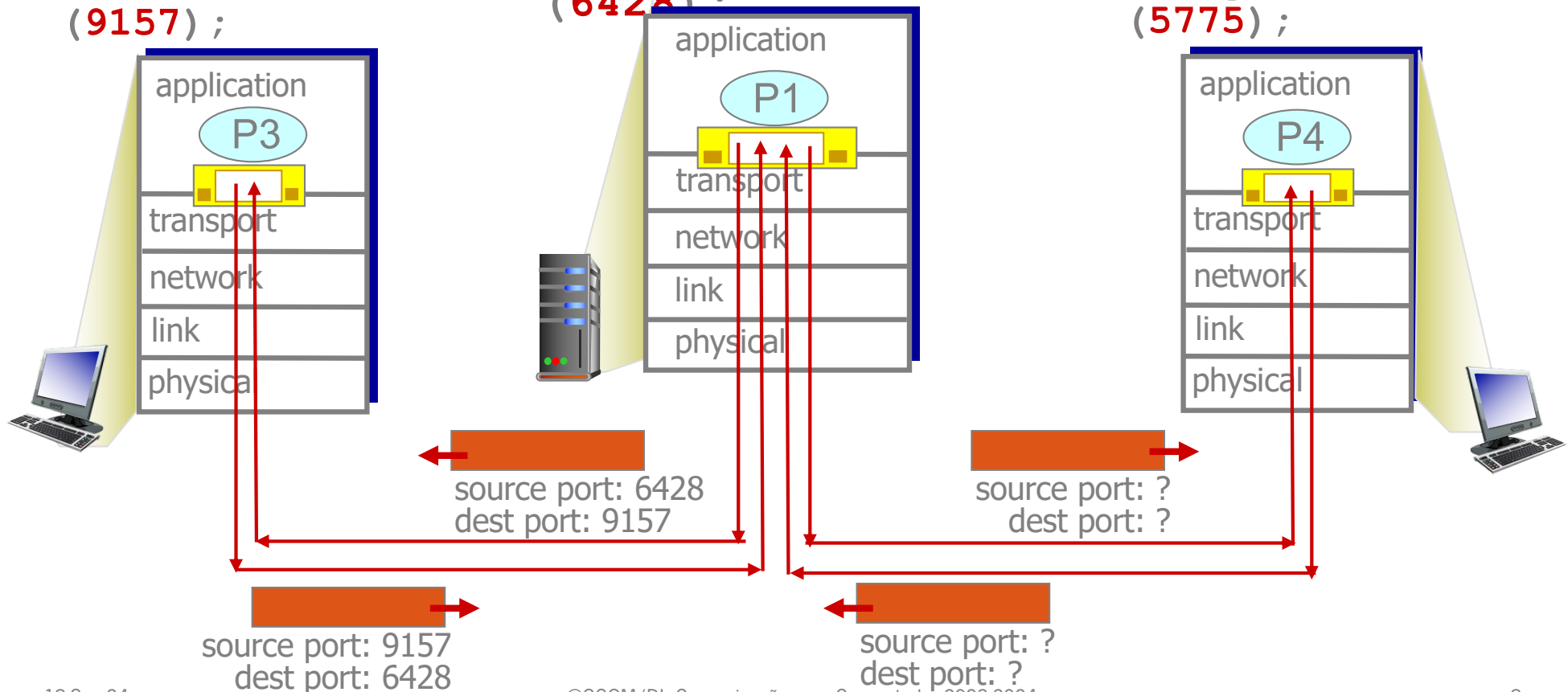


DatagramSocket

```
DatagramSocket  
mySocket2 = new  
DatagramSocket  
(9157);
```

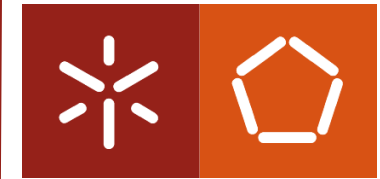
```
serverSocket = new  
DatagramSocket  
(6428);
```

```
DatagramSocket  
mySocket1 = new  
DatagramSocket  
(5775);
```



Desmultiplexagem

– *orientado à conexão*



- As aplicações criam um *socket* e uma conexão com servidor destino para enviar dados

Opcionais!

```
Socket socketCliente = new Socket(IPDestino, portaDestino, IPLocal, portaLocal);
```

- **Socket TCP identifica-se com 4 items:**

- endereço IP origem
- n° porta origem
- endereço IP destino
- n° porta destino

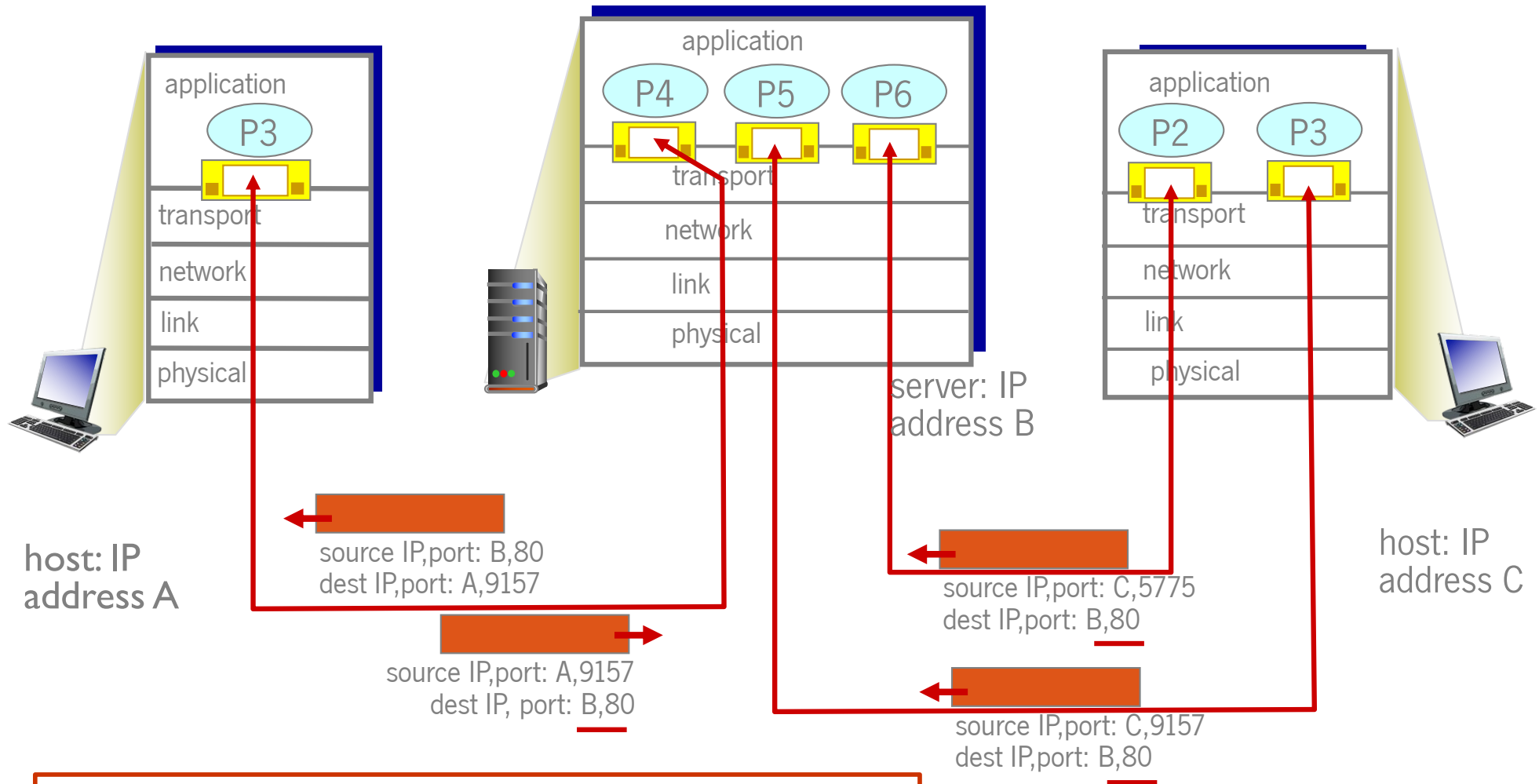


Recetor usa sempre **os 4 valores** para redirecionar para o *socket* correto!

→ Servidor pode ter várias conexões TCP distintas em simultâneo, com uma **socket distinto** para cada uma delas!

Desmultiplexagem

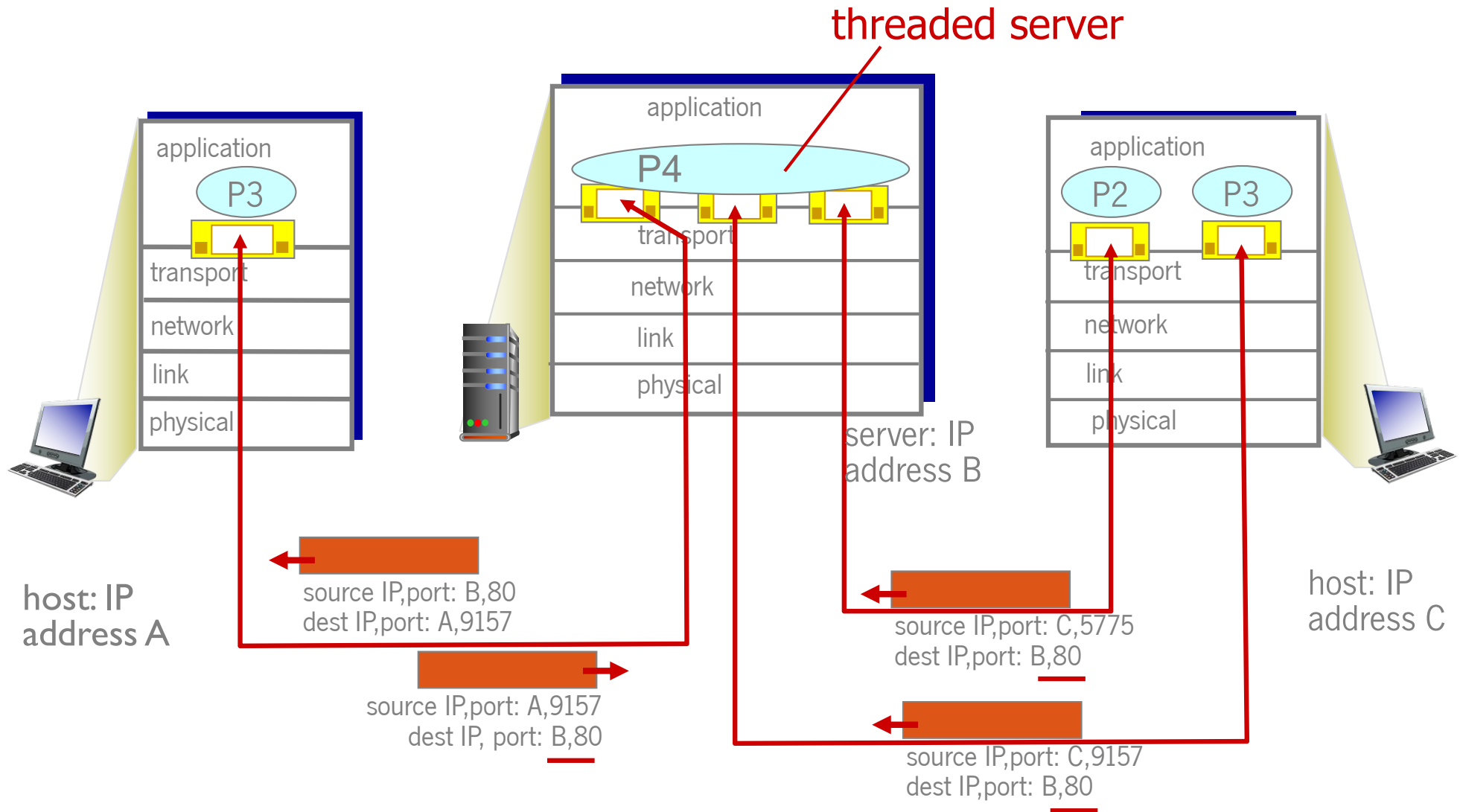
– *orientado à conexão*



Três segmentos, todos destinados ao endereço destino: B, porta de destino: 80 são desmultiplexados em sockets *diferentes*

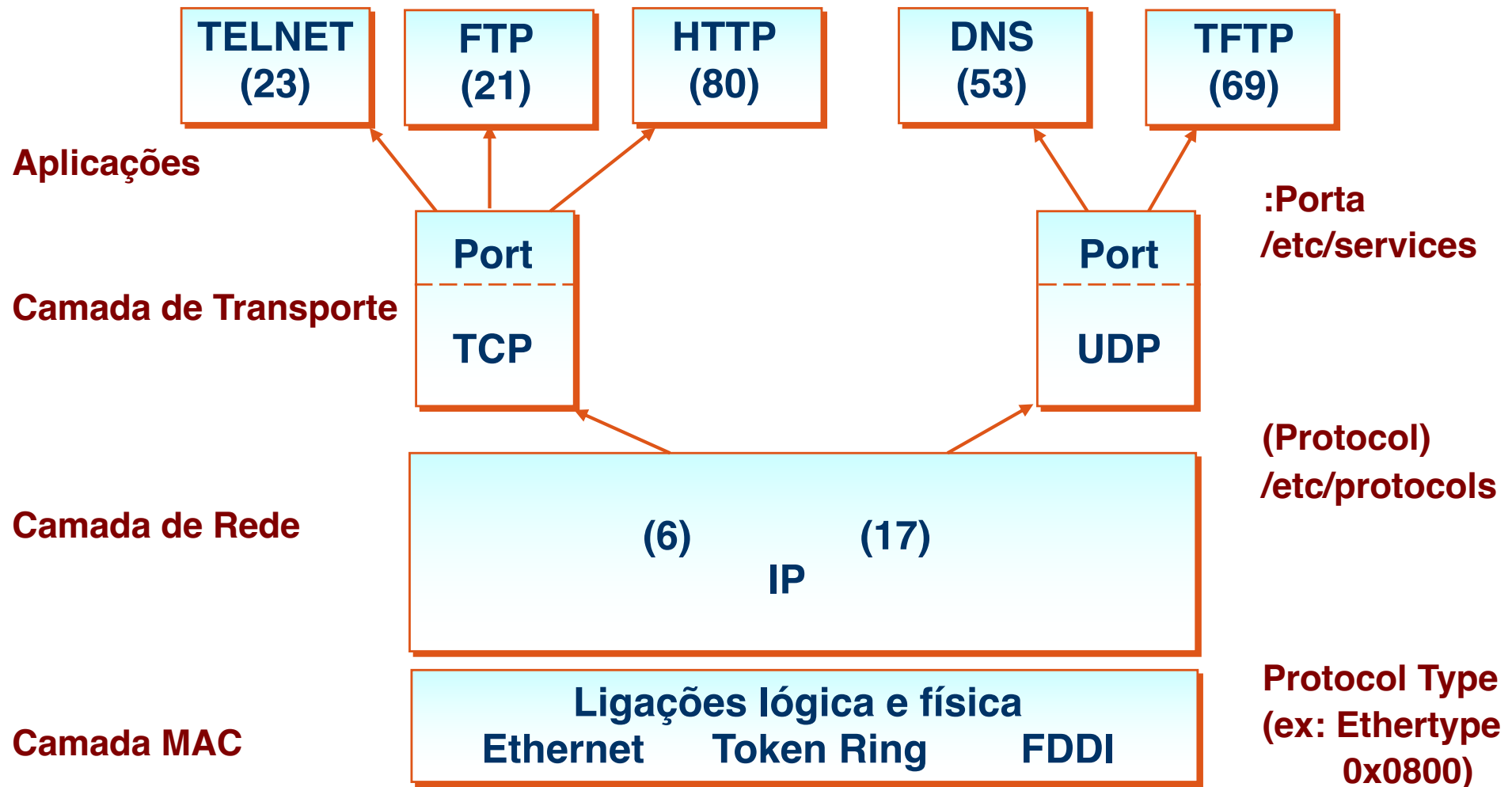
Desmultiplexagem

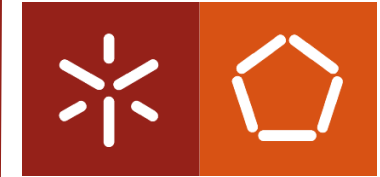
– *orientado à conexão*



TCP/IP

Protocolos de Transporte: UDP e TCP



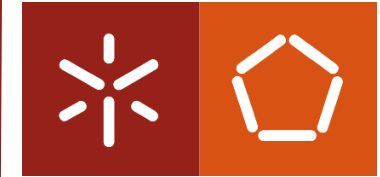


- **Funções do User Datagram Protocol**

- protocolo de transporte fim-a-fim, não fiável
- orientado ao datagrama (sem conexão)
- actua como uma interface da aplicação com o IP para multiplexar e desmultiplexar tráfego
- usa o conceito de porta / número de porta
 - forma de direccionar datagramas IP para o nível superior
 - portas reservadas: 0 a 1023, dinâmicas: 1024 a 65535
- é utilizado em situações que não justificam o TCP
 - exemplos: TFTP, RPC, DNS
- ... ou quando as aplicações querem controlar o fluxo de dados e gerir erros de transmissão diretamente

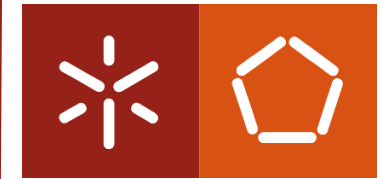
UDP

Desmultiplexagem



- O *socket* UDP é identificado através de dois números: endereço IP destino, e número de porta destino
- Quando um Sistema Terminal recebe um segmento UDP verifica qual o número da porta destino que consta do segmento UDP e redireciona o segmento para o *socket* com esse número de porta
- *Datagramas* com diferentes endereços IP origem e/ou portas origem podem ser redirecionados para o mesmo *socket*

UDP Sockets



- **Criar o socket:**

```
DatagramSocket s= new DatagramSocket(9876);
```

Fica em estado de escuta e pronto a receber datagramas

```
$ netstat -n -a
```

Proto	Local Address	Foreign Address	State
UDP	0.0.0.0:9876	*.* :	

- **E está pronto a receber dados:**

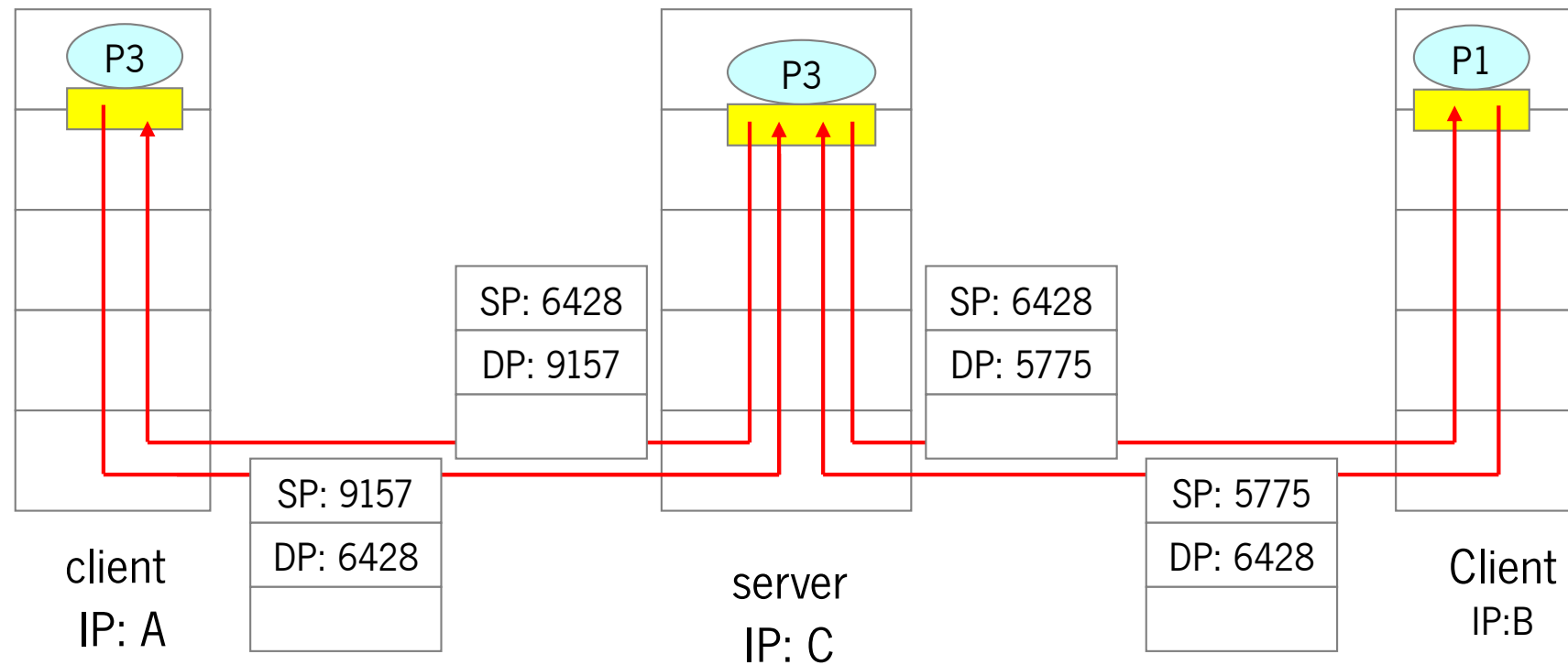
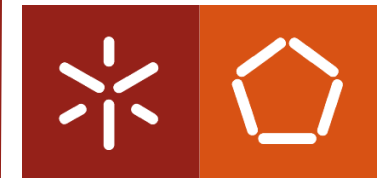
```
byte[] aReceber = new byte[1024];
```

```
DatagramPacket pedido = new DatagramPacket(aReceber, aReceber.length);
```

```
s.receive(pedido);
```


UDP

Desmultiplexagem

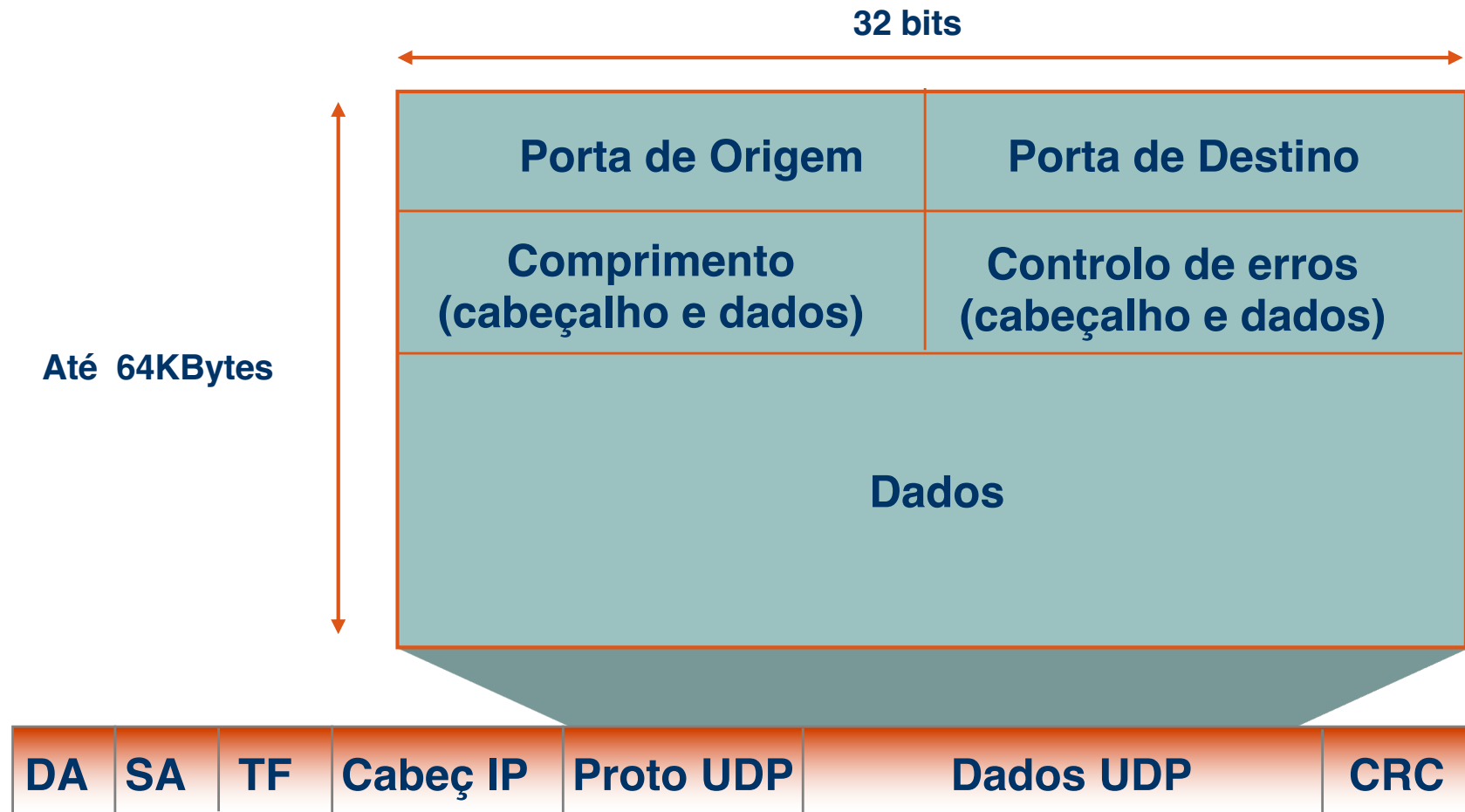


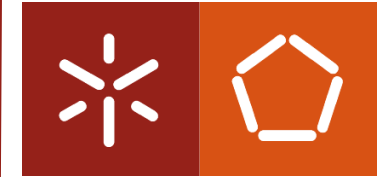
SP fornece o "return address"

TCP/IP

UDP - *User Datagram Protocol*

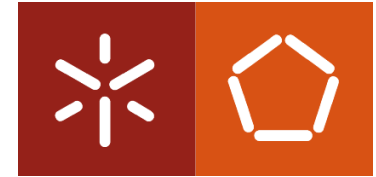
PDU





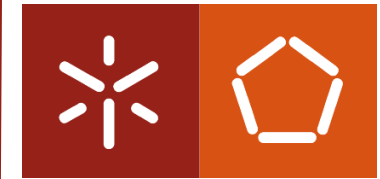
- **Controlo de erros (checksum) no UDP**
 - complemento para 1 da soma de grupos de 16 bits
 - cobre o datagrama completo (cabeçalho e dados)
 - o cálculo é facultativo mas a verificação é obrigatória
 - Checksum = **0** significa que o cálculo não foi efectuado
 - se Checksum \neq **0** e o receptor detecta erro na soma:
 - o datagrama é ignorado (descartado);
 - não é gerada mensagem de erro para o transmissor;
 - a aplicação de recepção é notificada.

UDP - *User Datagram Protocol*

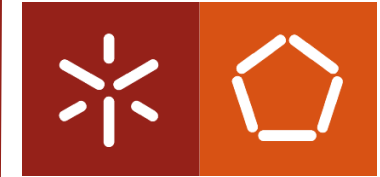


- **Discussão:**

- O que pode levar um “*developer*” a escolher o UDP como suporte à comunicação na sua App, sabendo à partida que não dá garantias nenhuma e fornece serviço mínimo de multiplexagem/desmultiplexagem e verificação de erros opcional? E tendo alternativas que dão todas as garantias!



- **O que leva uma aplicação a escolher o UDP?**
 - Maior controlo sobre o envio dos dados por parte da aplicação;
 - aplicação controla quando deve enviar ou reenviar os dados sem deixar essa decisão ao transporte;
→ fuga ao controlo de congestão do TCP;
 - Aplicação decide quantos bytes envia realmente de cada vez
- Não há estabelecimento e terminação da conexão;
- Não é necessário manter informação de estado por conexão;
- Menor *overhead* por pacote (cabeçalho UDP são apenas 8 bytes)

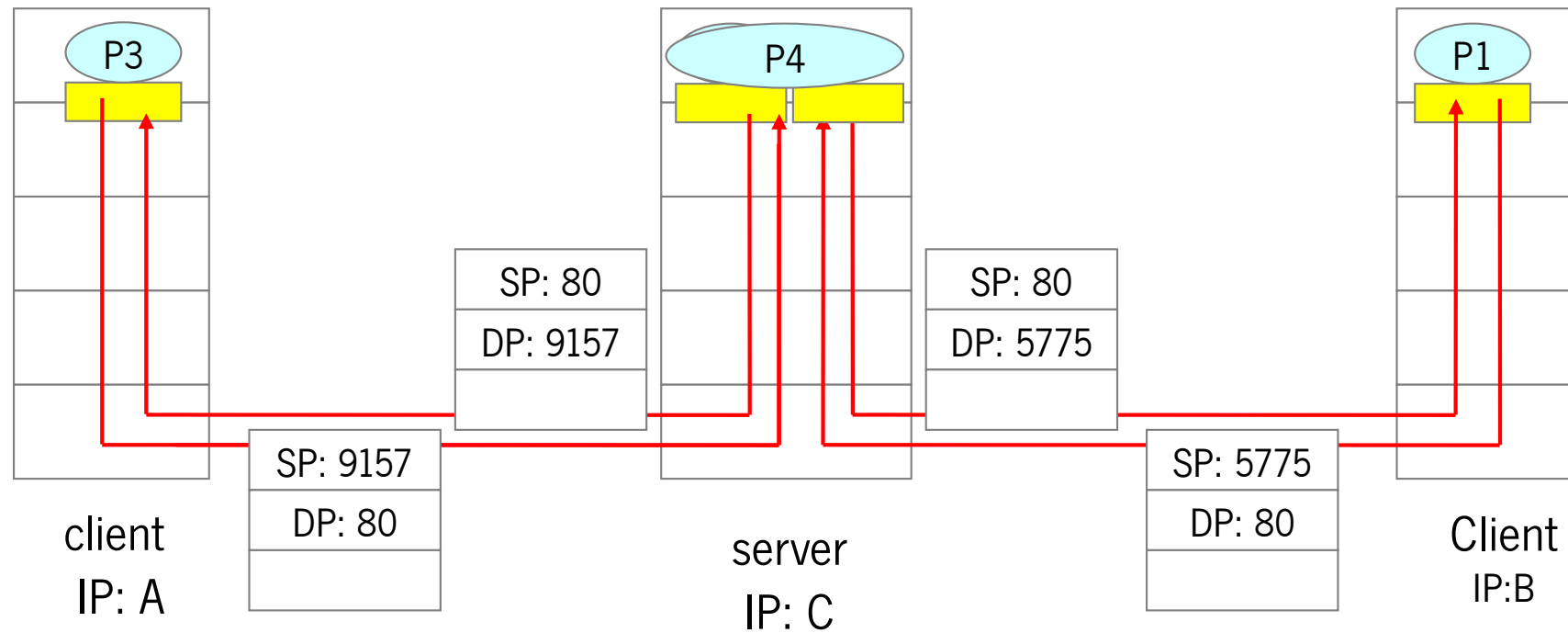
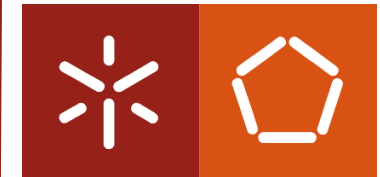


- **Funções do *Transmission Control Protocol***

- transporte fiável de dados fim-a-fim (aplicações)
- efetua associações lógicas fim-a-fim: conexões
- cada conexão é identificada por um par de sockets: (IP_origem:porta_origem,IP_destino:porta_destino)
- uma conexão é um circuito virtual entre portas de aplicações (também designadas portas de serviço)
- multiplexa os dados de várias aplicações através de número de porta
- efetua controlo de erros, controlo de fluxo e controlo de congestão

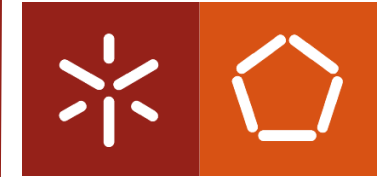
TCP

Desmultiplexagem

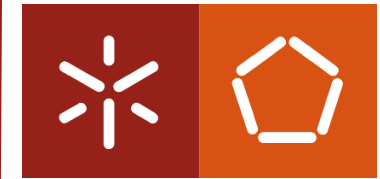


TCP

Desmultiplexagem



- Um *socket* TCP é identificado por quatro números: IP origem, número de porta da origem, IP destino e número de porta destino
- O sistema terminal ao receber um *datagrama* IP com um segmento TCP usa esses 4 números para redirecionar o segmento para o *socket* correcto.
- Um servidor suporta vários *sockets* TCP simultaneamente, cada um deles identificados pelos 4 números referidos
- Os servidores Web têm *sockets* diferentes para cada cliente (o http não persistente terá um *socket* diferente por cada pedido)



- **Criar o socket de atendimento principal**

```
ServerSocket welcomeSocket = new ServerSocket(9876);
```

```
$ netstat -n -a
```

Proto	Local Address	Foreign Address	State
TCP	0.0.0.0:9876	0.0.0.0:0	LISTENING

- **E lidar com cada conexão num socket específico:**

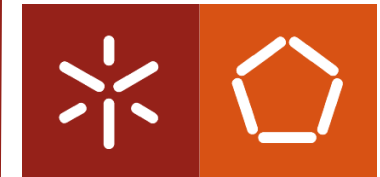
```
Socket connectionSocket = welcomeSocket.accept();
```

```
$ netstat -n -a
```

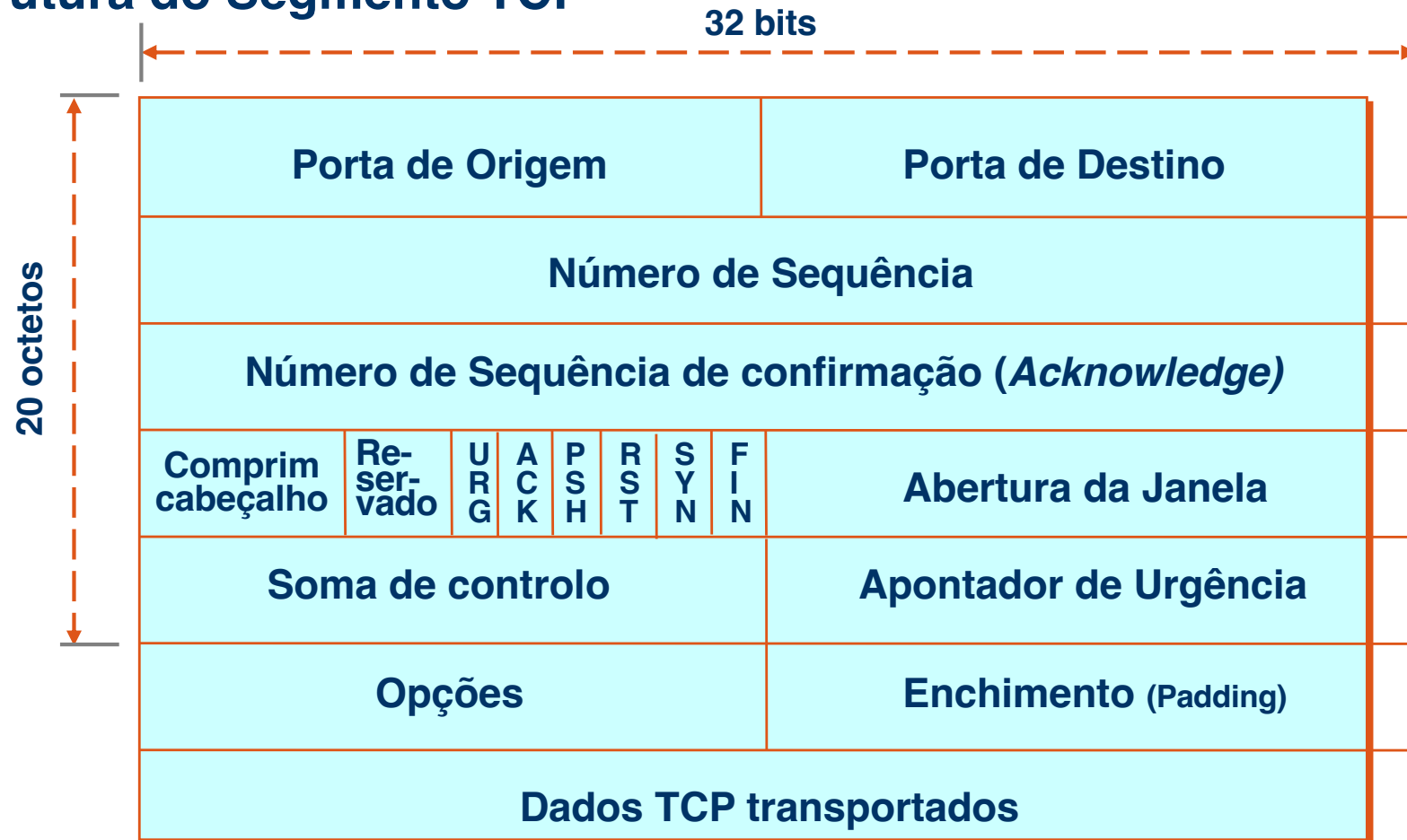
Proto	Local Address	Foreign Address	State
TCP	127.0.0.1:9876	127.0.0.1:5459	ESTABLISHED

TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

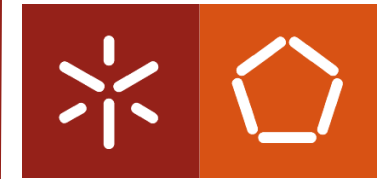


Estrutura do Segmento TCP



TCP/IP

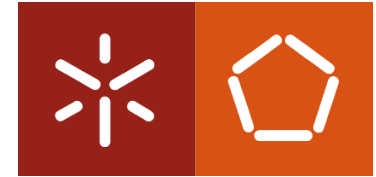
TCP - *Transmission Control Protocol*



- Porta Orig/Dest – N° da porta TCP da aplicação de Origem/Destino
- Número de Sequência - ordem do primeiro octeto de dados no segmento (se SYN = 1, este número é o *initial sequence number*, ISN)
- Número de Ack (32 bits) - o número de ordem do octeto seguinte na sequência que a entidade TCP espera receber.
- Comprimento Cabeçalho (4 bits) - número de palavras de 32 bits no cabeçalho.
- Flags (6 bits) - indicações específicas.
- Janela – n° de octetos que o receptor é capaz de receber (controlo fluxo)
- Soma de controlo (16 bits) – soma para detecção de erros (segm)
- Apontador de Urgência (16 bits) – adicionado ao n° de sequência dá o n° de sequência do último octeto de dados urgentes.
- Opções (variável) - especifica características opcionais (ex. MSS, timestamp, factor de escala para a janela, etc.)

TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*



Flags TCP (1 bit por flag):

URG - indica se o apontador de urgência é válido

ACK - indica se o n° de sequência de confirmação é válido

PSH - o recetor deve passar imediatamente os dados à aplicação (aparece nos seg de transferência de dados)

RST - indica que a conexão TCP vai ser reiniciada

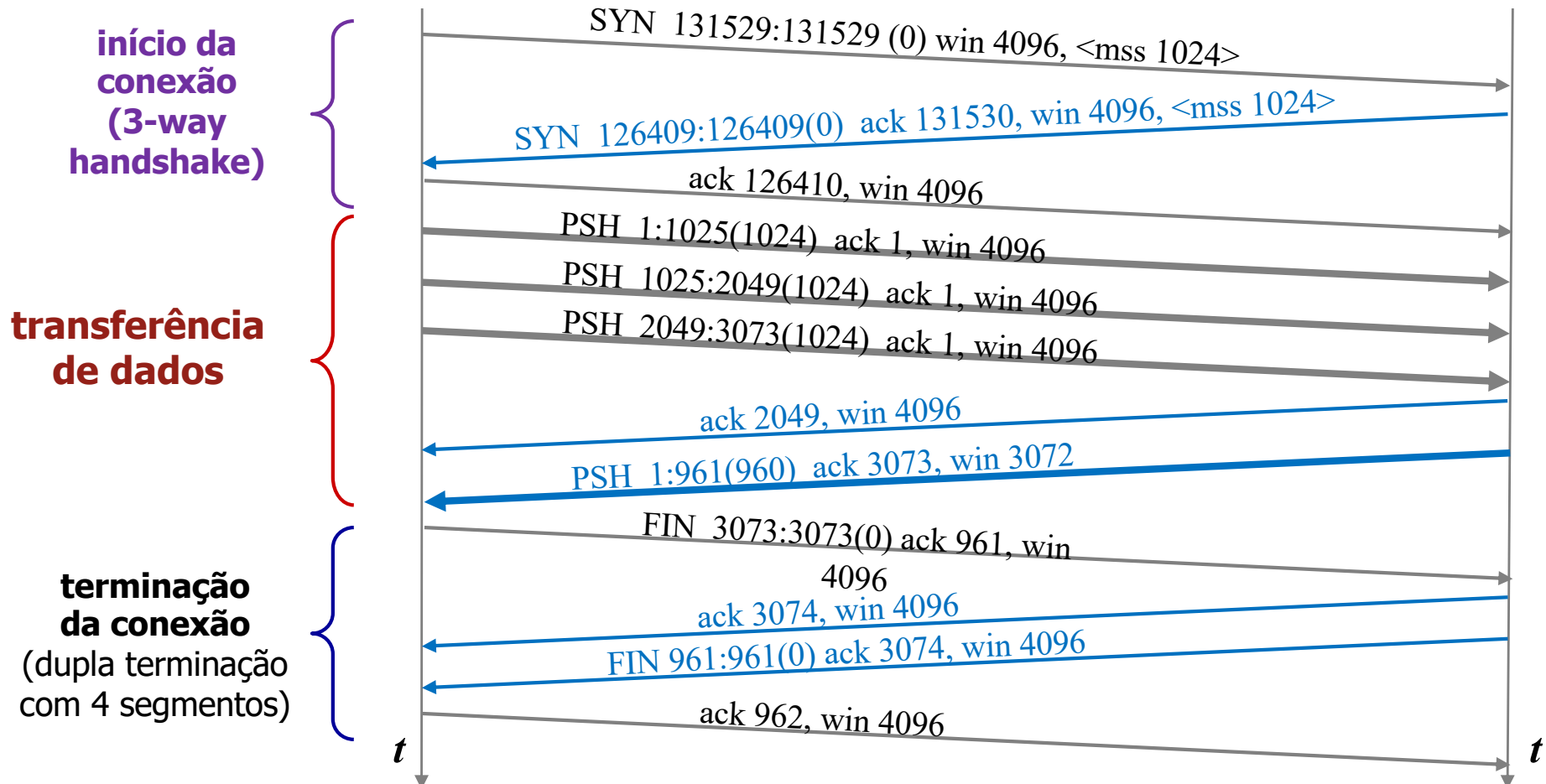
SYN - indica que os números de sequência devem ser sincronizados para se iniciar uma conexão

FIN - indica que o transmissor terminou o envio de dados

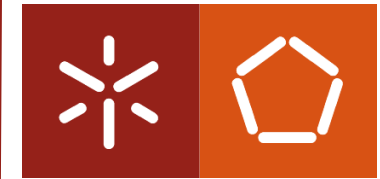
Os segmentos SYN e FIN consomem um número de sequência

TCP/IP

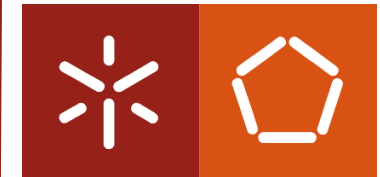
TCP - *Transmission Control Protocol* operação



Controlo de conexão



- Que acontece se o servidor não responde ao SYN inicial?
- Que acontece se o servidor não enviar um FIN de volta?
Ou o cliente não enviar o ACK final?
- Quais as questões de segurança associadas ao início e fim de conexão?
- O que acontece se em vez de *3-way* se usasse *2-way handshake*?



O emissor e o receptor TCP estabelecem uma ligação antes de iniciarem a troca de segmentos de dados.

- **Inicialização de variáveis**

- números de sequência
- *buffers*, controlo de fluxo (e.g. `RcvWindow`)

- ***Cliente: inicia a pedido de ligação***

```
Socket clientSocket = new  
Socket("hostname", "port  
number");
```

- ***Servidor: é contactado pelo cliente e aceita o pedido de ligação***

```
Socket connectionSocket =  
welcomeSocket.accept();
```

Três passos:

1: **O cliente envia segmento SYN para o servidor**

- especifica o número de sequência inicial
- sem dados

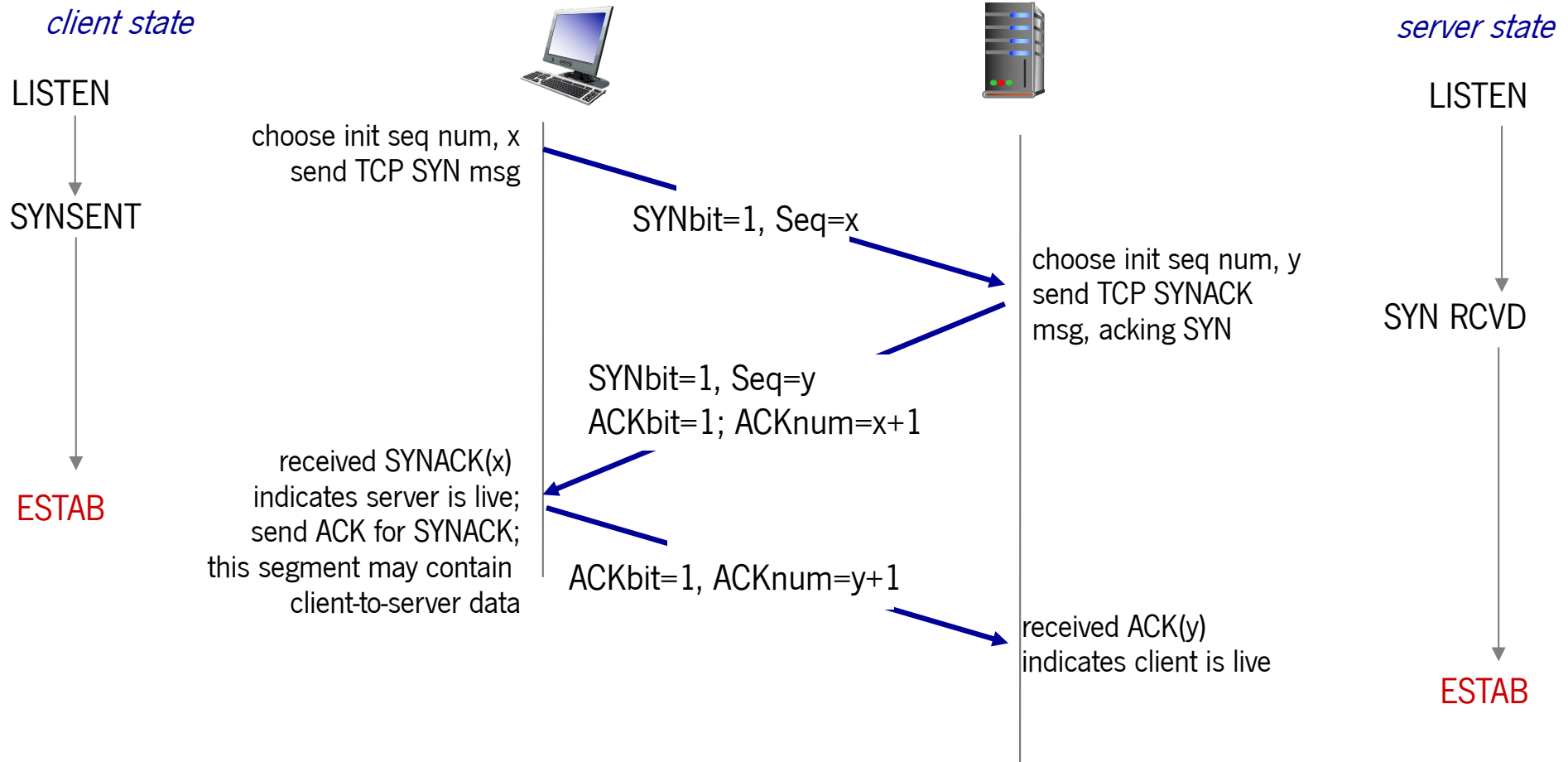
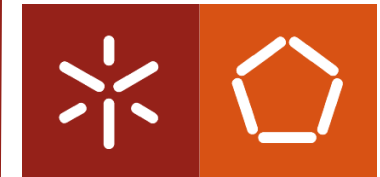
2: **O servidor recebe o SYN e responde com um segmento SYNACK**

- aloca espaço de armazenamento
- especifica o número de sequência inicial

3: **O cliente recebe o segmento SYNACK, e responde com um segmento ACK que pode conter dados**

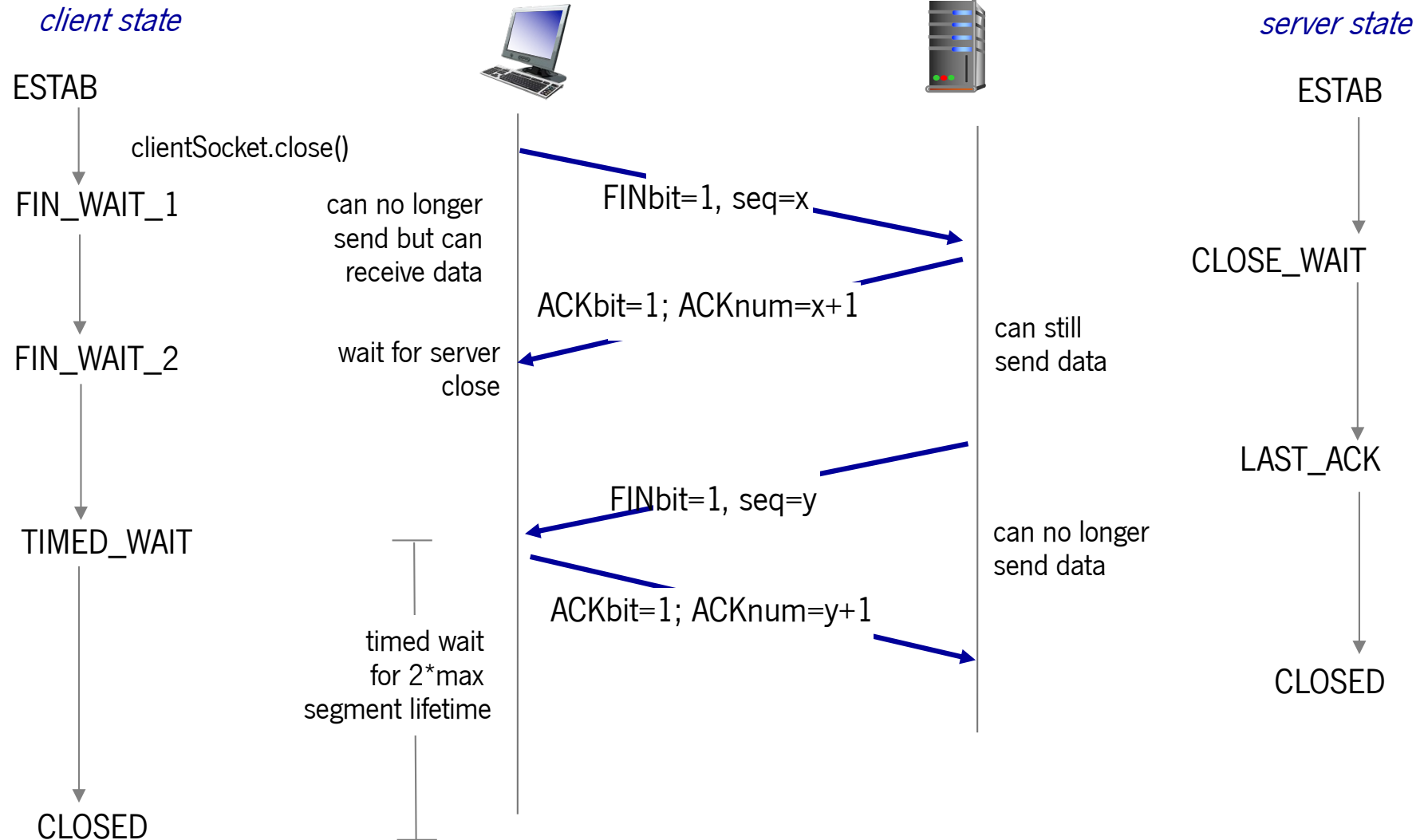
TCP/IP

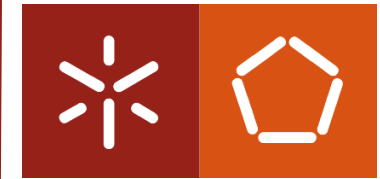
Estabelecimento de ligação



TCP/IP

Estabelecimento de ligação





Maximum Segment Size (MSS) do TCP

- opção TCP que apenas aparece em segmentos SYN
- o MSS é o maior bloco de dados da aplicação que o TCP enviará na conexão
- ao iniciar-se uma conexão, cada lado tem a opção de anunciar ao outro o MSS que espera receber
- o maior MSS possível é igual ao MTU do interface menos os comprimentos dos cabeçalhos TCP e IP:

Exemplo:

- sobre Ethernet o maior MSS é 1460 bytes



```
> Frame 1516: 78 bytes on wire (624 bits), 78 bytes captured (624 bits) on interface en6, id 0
> Ethernet II, Src: Tp-LinkT_dd:71:32 (c4:e9:84:dd:71:32), Dst: Xensourc_83:7b:15 (00:16:3e:83:7b:15)
> Internet Protocol Version 4, Src: 193.136.9.175, Dst: 193.136.9.241
v Transmission Control Protocol, Src Port: 56843, Dst Port: 8080, Seq: 0, Len: 0
  Source Port: 56843
  Destination Port: 8080
  [Stream index: 54]
  [TCP Segment Len: 0]
  Sequence Number: 0 (relative sequence number)
  Sequence Number (raw): 1125210519
  [Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
  Acknowledgment Number: 0
  Acknowledgment number (raw): 0
  1011 .... = Header Length: 44 bytes (11)
v Flags: 0x0c2 (SYN, ECN, CWR)
  Window: 65535
  [Calculated window size: 65535]
  Checksum: 0xfdbb [unverified]
  [Checksum Status: Unverified]
  Urgent Pointer: 0
v Options: (24 bytes), Maximum segment size, No-Operation (NOP), Window scale, No-Operation (NOP), No-Operation (NOP), Timestamps, SACK permitted...
  > TCP Option - Maximum segment size: 1460 bytes
  > TCP Option - No-Operation (NOP)
  > TCP Option - Window scale: 6 (multiply by 64)
  > TCP Option - No-Operation (NOP)
  > TCP Option - No-Operation (NOP)
  > TCP Option - Timestamps: TSval 314438861, TSecr 0
  > TCP Option - SACK permitted
  > TCP Option - End of Option List (EOL)
v [Timestamps]
  [Time since first frame in this TCP stream: 0.000000000 seconds]
  [Time since previous frame in this TCP stream: 0.000000000 seconds]
```

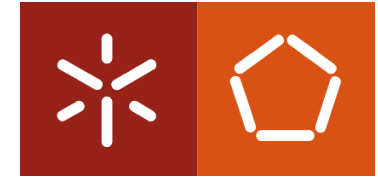
Segmento sem dados (LEN=0)
Mas conta um byte na stream que precisa ser confirmado com ACK

Início de conexão (SYN)

Opções negociadas no início da conexão: MSS e Window Scale

TCP

transporte fiável – controlo de erros

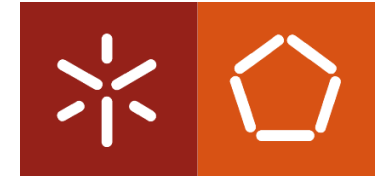


“A” pretende mandar – de forma fiável – uma mensagem “m” para “B”, usando uma ligação de “rede” não fiável.

- Como posso ter a certeza que B recebeu a mensagem “m”?
- O que pode correr mal no envio de “m”?
 - Tendo em atenção que estamos na camada de transporte
- Como lidar com os erros?

TCP

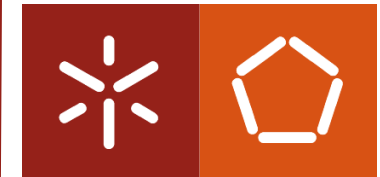
transporte fiável – controlo de erros



- **Nas redes o mecanismo preferencial é o ARQ (Automatic Repeat reQuest)**
 - Detecção de erros
 - Feedback do receptor
 - Retransmissão

TCP/IP

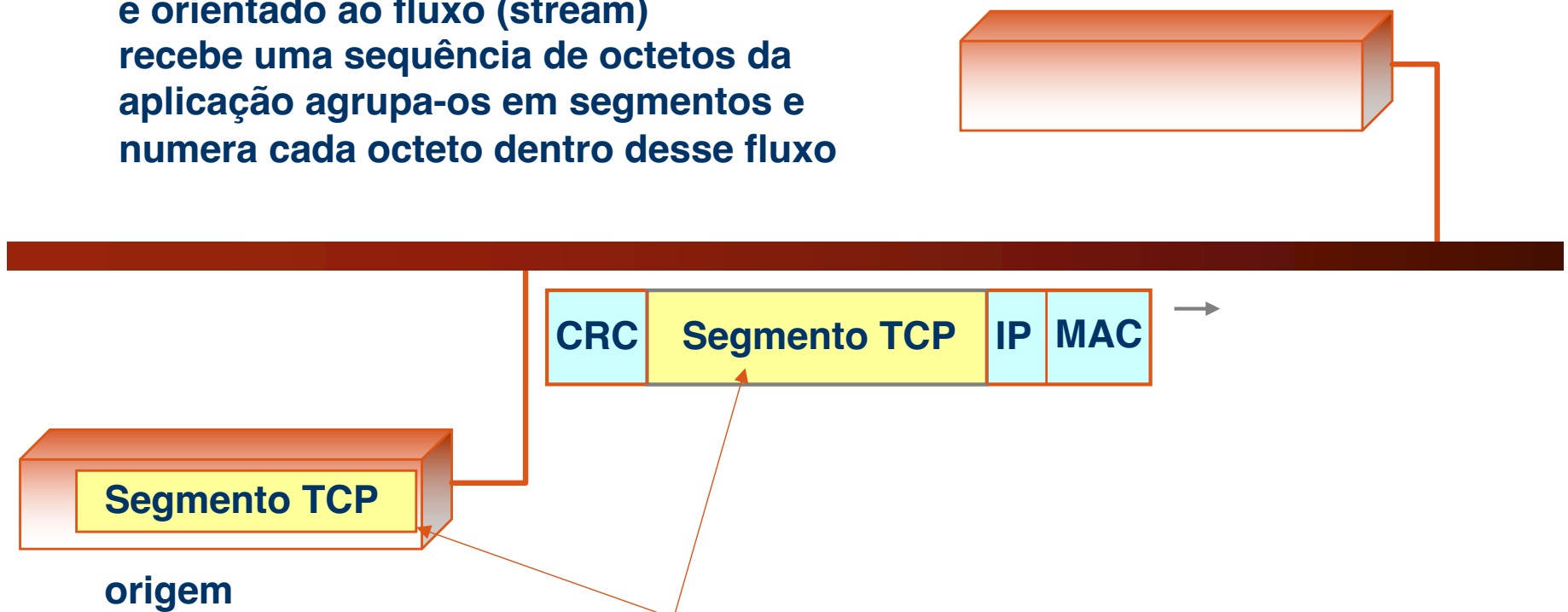
TCP - *Transmission Control Protocol*



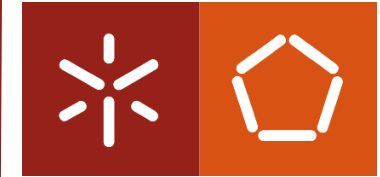
TCP:

é orientado ao fluxo (stream)
recebe uma sequência de octetos da
aplicação agrupa-os em segmentos e
numera cada octeto dentro desse fluxo

destino



Segmentos TCP (normalmente de 512 ou 536 bytes cada)

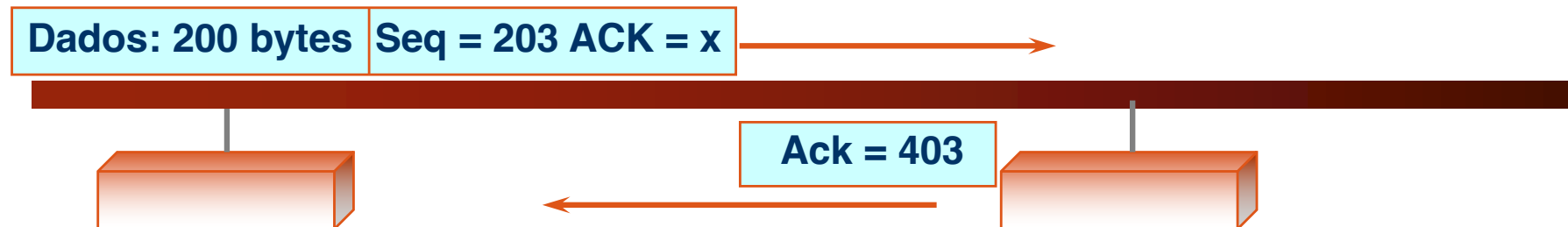
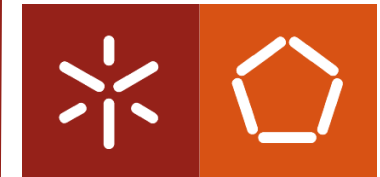


Segmentos TCP

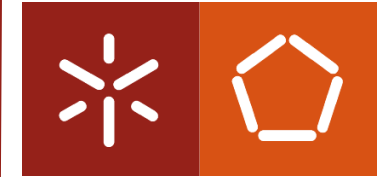
- **sequenciação necessária para ordenação na chegada**
- **o *número de sequência* é incrementado pelo número de bytes do campo de dados**
- **cada segmento TCP tem de ser confirmado (ACK), contudo é válido o ACK de múltiplos segmentos**
- **o campo ACK indica o próximo byte (*sequence*) que o receptor espera receber (*piggyback*)**
- **o emissor pode retransmitir por *timeout*: o protocolo define o tempo máximo de vida dos segmentos ou MSL (maximum segment lifetime)**

TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*



- Cada *sistema-final (end-system)* mantém o seu próprio *Número de Sequência*: $0 \dots 2^{32} - 1$
- N° de ACK = Número de Sequência + bytes correctos lidos no segmento.

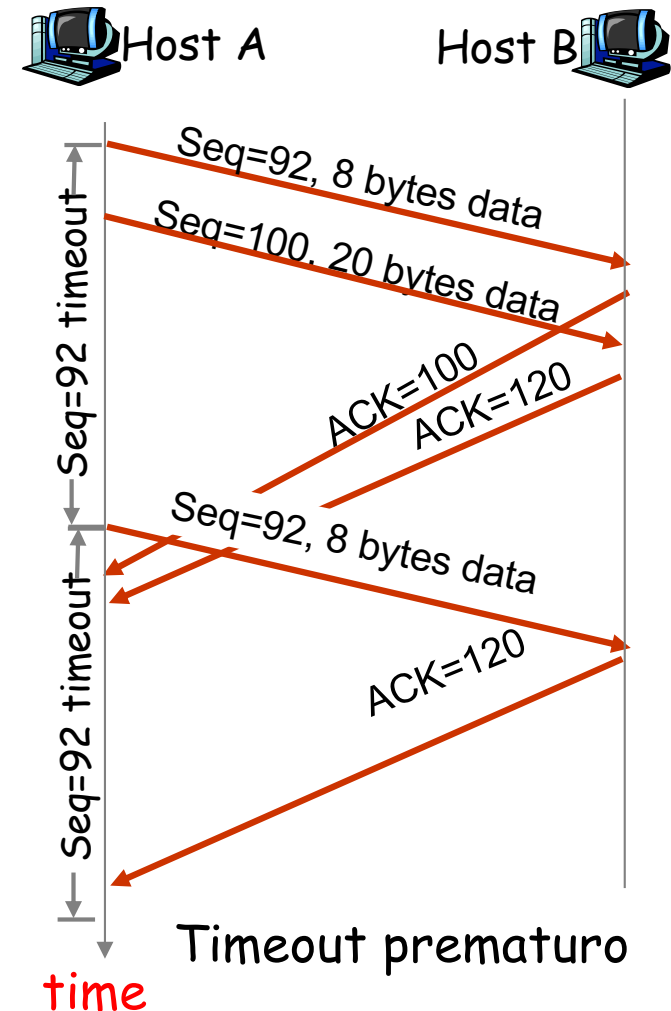
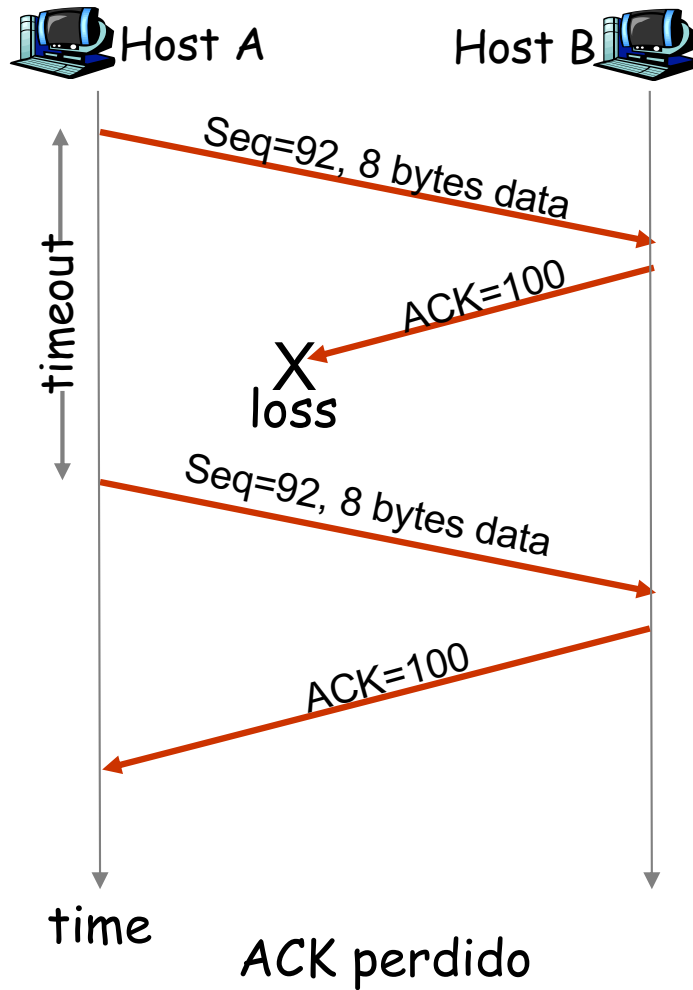


- **No TCP não há confirmações negativas**
 - Só há confirmações positivas (*Acks*) – decisão de design!
 - Por esse motivo o emissor pode apenas **desconfiar** que um determinado segmento enviado não chegou ao destino

QUESTÕES:

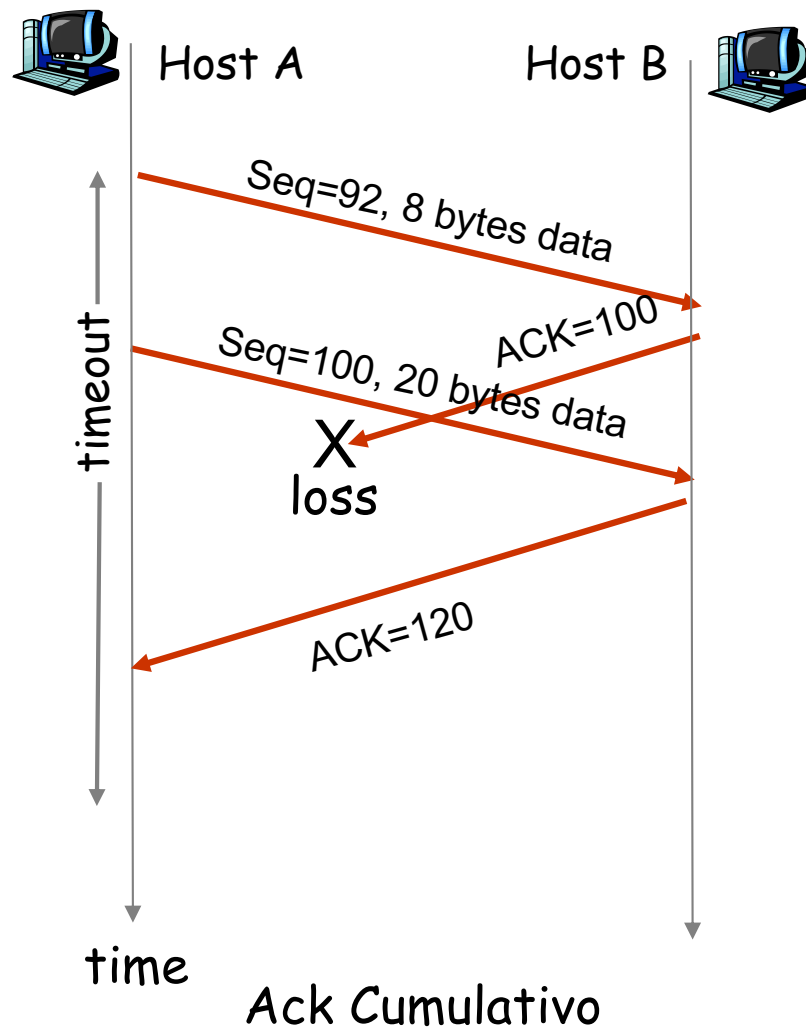
- 1) Que deve então fazer o “receptor” quando recebe um segmento em erro?
- 2) Como pode o “emissor” saber que o segmento estava em erro?
- 3) E se o segmento se perder mesmo?

TCP: Cenários de retransmissões





TCP: Cenários de retransmissões



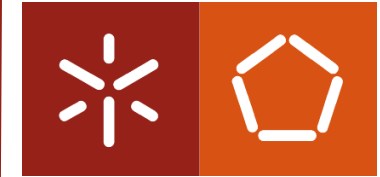


- **Como definir o valor do Timeout no TCP?**
 - Com base no RTT (mas o RTT varia)
 - Demasiado curto aumenta o número de retransmissões desnecessárias?
 - Demasiado longo atrasa a reacção a um segmento perdido

É necessário estimar o RTT

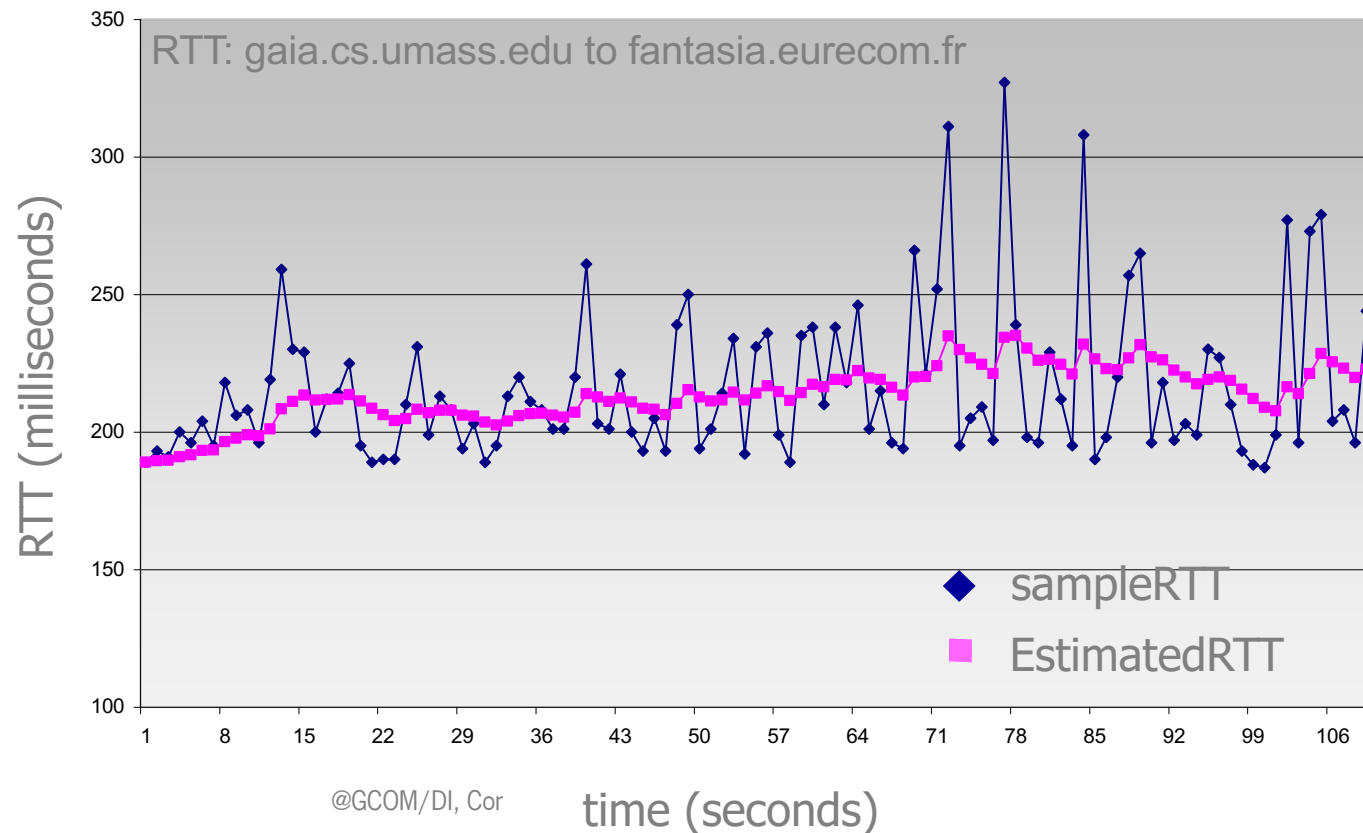
TCP/IP

TCP Round Trip Time e Timeout



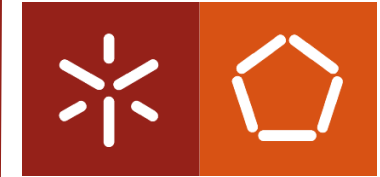
$$\text{EstimatedRTT} = (1 - \alpha) * \text{EstimatedRTT} + \alpha * \text{SampleRTT}$$

- média móvel de peso exponencial
- lo peso do passado decresce exponencialmente...
- valor típico: $\alpha = 0.125$



TCP/IP

TCP Round Trip Time e Timeout



$$\text{EstimatedRTT} = (1 - \alpha) * \text{EstimatedRTT} + \alpha * \text{SampleRTT}$$

(typically, $\alpha = 0.125$)

- **EstimatedRTT - Média móvel de peso exponencial onde a importância de uma amostra passada decresce exponencialmente**
- **0 SampleRTT é medido desde a transmissão de um segmento até à recepção do Ack respectivo**
- **0 timeout é definido com base nesta média (EstimatedRTT). Quanto maior for diferença entre os SampleRTT e o EstimatedRTT maior deverá ser o valor definido para o timeout.**

$$\text{DevRTT} = (1 - \beta) * \text{DevRTT} + \beta * |\text{SampleRTT} - \text{EstimatedRTT}|$$

(typically, $\beta = 0.25$)

$$\text{Timeout} = \text{EstimatedRTT} + 4 * \text{DevRTT}$$

← Margem de Segurança



Gestão de ACKs [RFC 1122, RFC 2581]



Evento no Receptor

Acção da entidade TCP

Chegada de um segmento com o número de sequência esperado e tudo para trás confirmado.

Atrasa envio de ACK 500ms para Verificar se chega novo segmento. Senão chegar, envia ACK

Chegada de um segmento com o número de sequência esperado e um segmento por confirmar

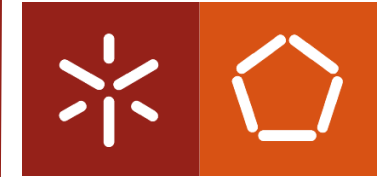
Envia imediatamente um ACK cumulativo que confirma os dois Segmentos.

Chegada de um segmento com o número de sequência superior ao esperado. Buraco detectado

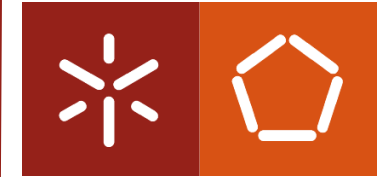
Envia imediatamente um ACK duplicado indicando o número de sequência esperado

Chegada de um segmento que preenche completa ou incompletamente um buraco

Se o número do segmento coincidir com o limite inferior do buraco envia ACK imediatamente.



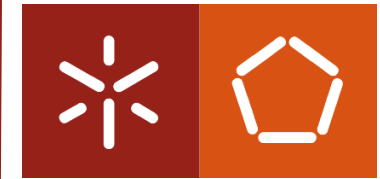
- A duração do *timeout* é por vezes demasiado longa, o que provoca atrasos na retransmissão de um pacote perdido
- Para minimizar esse problema, o emissor procura detectar perdas através da recepção de ACKs duplicados
 - O emissor envia normalmente vários segmentos seguidos. No caso de algum deles se perder vai haver vários ACKs duplicados.
 - Se o emissor recebe três ACKs duplicados supõe que o segmento respectivo foi perdido e retransmiti-o (*Fast Retransmit*)



- **Fast recovery**

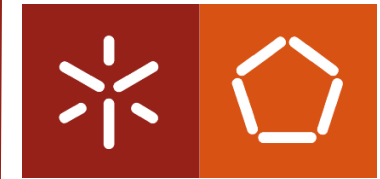
- Implementado em conjunto com **Fast Retransmit**
- Recomendado mas não obrigatório [RFC 5681]
- Por cada Ack duplicado recebido, e enquanto não for recebido o Ack em falta, estica-se temporariamente a janela em 1 MSS
 - Para poder continuar a enviar, embora sem ajustar a janela
- Quando chegar o Ack em falta, ou um Ack cumulativo que cubra o Ack em falta, abandona-se o estado de recuperação rápida

Exercício nº1



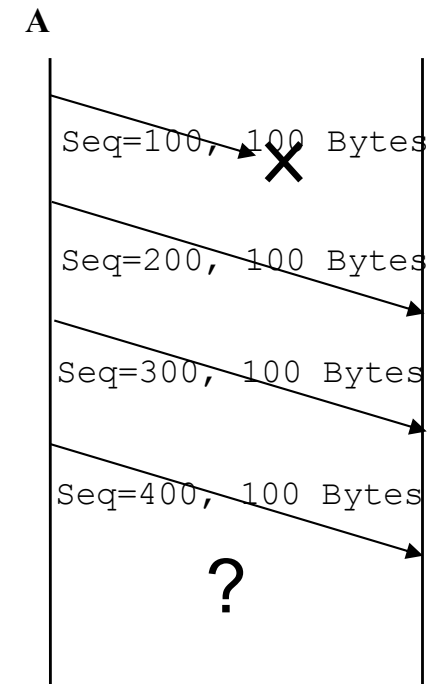
- **Suponha que o host A envia 2 segmentos TCP ao host B. O primeiro tem nº de sequência 90 e o segundo tem nº de sequência 120.**
 - Quantos bytes estão no primeiro segmento?
 - Se o primeiro segmento se perder, mas o segundo chegar em boas condições, qual será o nº da confirmação a ser enviada por B?
- **Na camada 2 foram analisados dois mecanismos de correcção de erros: Go-Back-N e Selective Reject. Tendo em conta a forma como o TCP recupera os segmentos em erro, como o classificaria? Como um protocolo Go-Back-N ou como um protocolo Selective Reject? Justifique.**

Exercício nº 2

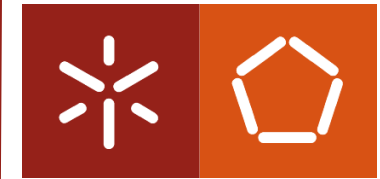


- Os processos A e B estabeleceram uma ligação TCP. A figura seguinte representa um diagrama temporal de envio de alguns segmentos TCP entre A e B. No instante anterior ao nosso cenário, A recebeu de B o segmento (Ack=100, 0 bytes de dados) e pretende transmitir mais 400 bytes de informação.

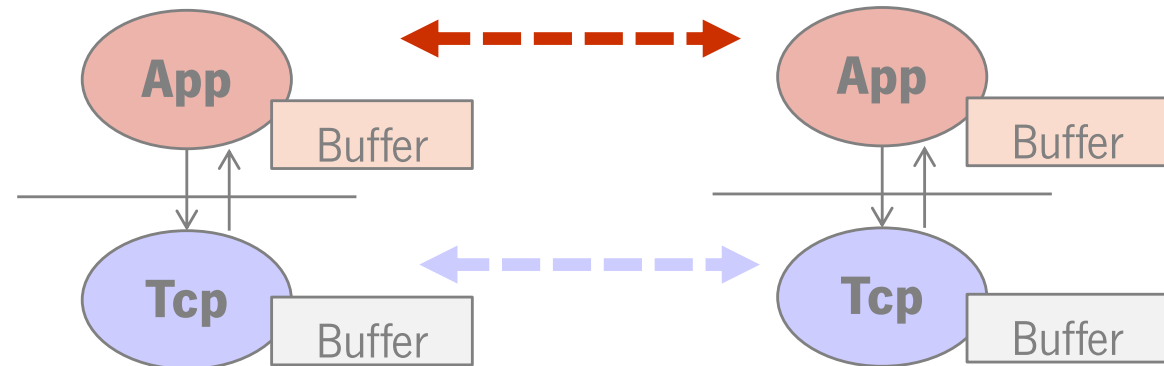
- Quantos segmentos tipo *acknowledgement* são transmitidos de B para A em resposta a cada um dos segmentos recebidos por B. Indique quais os valores dos campos Ack de cada um dos segmentos.
- Considere que, após A ter recebido todos os segmentos transmitidos em a), A retransmite o segmento (Seq=100, 100 bytes). B recebe este segmento e envia um segmento tipo *acknowledgment*. Indique qual o valor do campo Ack desse segmento.



Exercícios de reflexão



- Quem define qual o tamanho do segmento TCP a ser transmitido? A aplicação? O transporte? A rede IP?



- Supondo que a aplicação fornece sempre dados em contínuo, qual o tamanho adequado de um segmento TCP? Como determinar?

TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

Controlo de fluxo

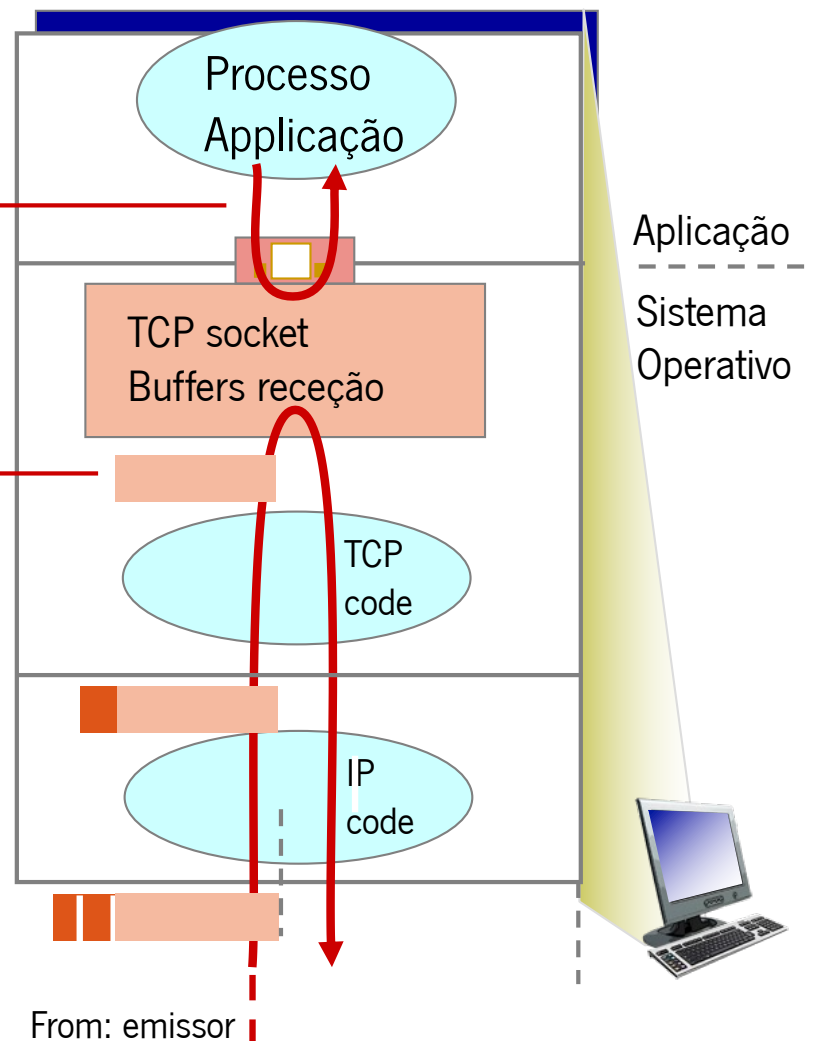


Aplicação vai recebendo e retirando os dados dos buffers do socket TCP

... mais lentamente do que o recetor TCP vai colocando no buffer (emissor sempre a enviar)

Controlo de Fluxo

Recetor controla o emissor, para que o emissor não extravase o buffer de receção, enviando demasiados dados ou demasiado depressa

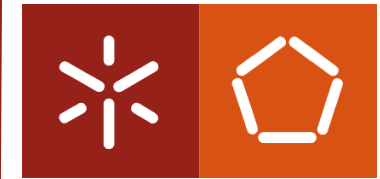


Stack protocolar do recetor

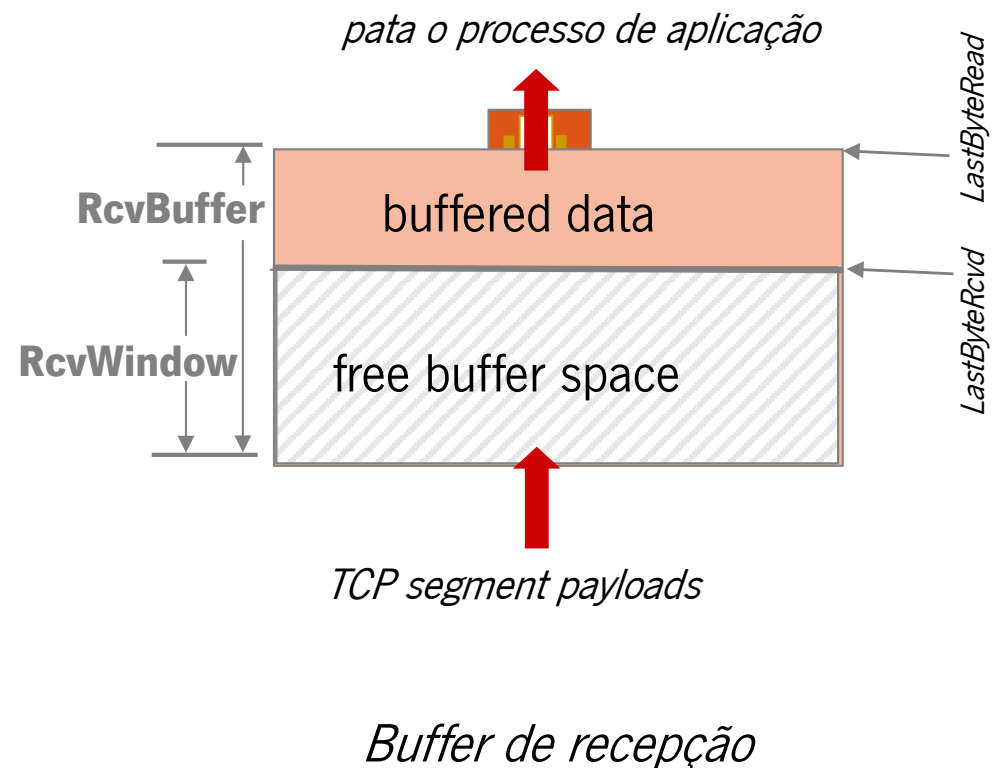
TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

Controlo de fluxo



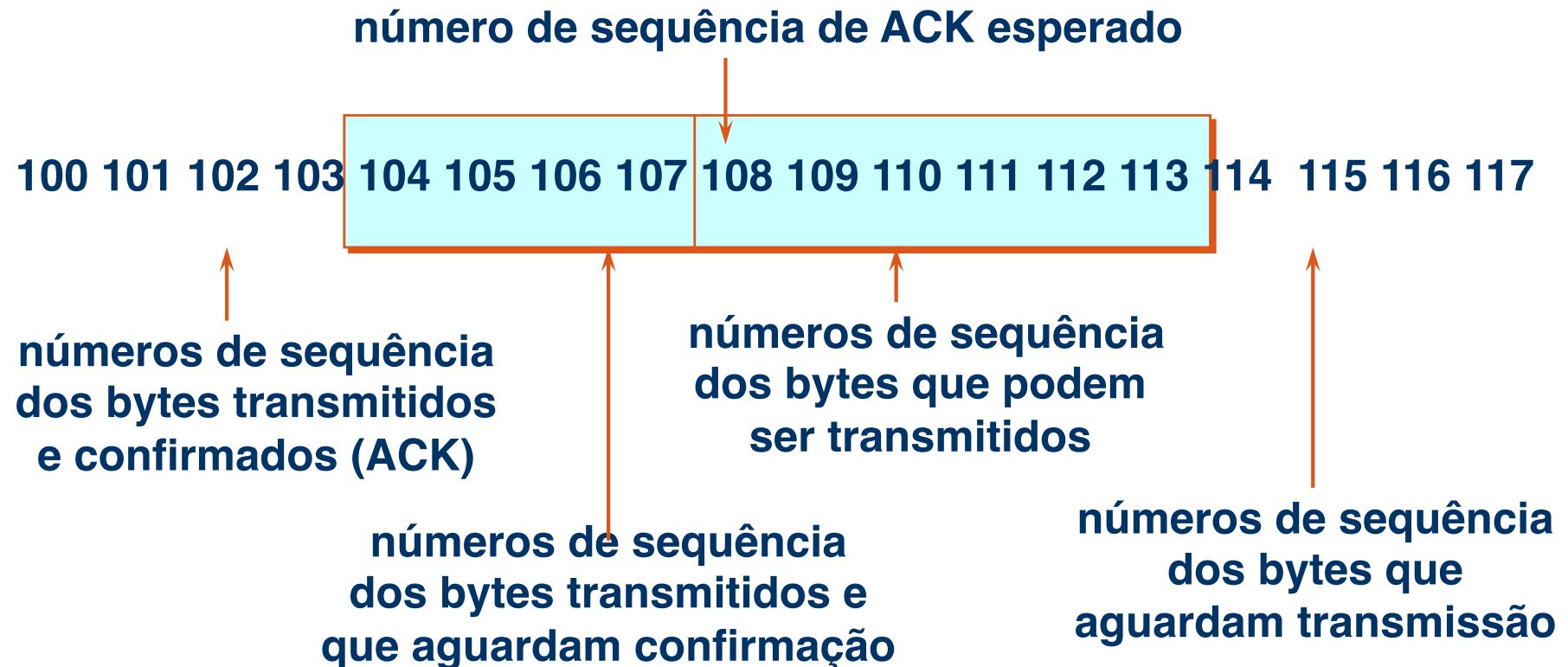
- O espaço no *buffer* do recetor é limitado.
 - ...definido pelo Sistema Operativo
 - ... tipicamente 4096 bytes
 - ... pode ser redefinido com “Socket Options” se o SO deixar!...
- O espaço livre é anunciado ao emissor num campo dos segmentos TCP enviados no sentido contrário “RcvWindow” (janela).
- O emissor sabe sempre o que pode mandar → nunca extravasa o buffer do recetor



$$\text{RcvWindow} = \text{RcvBuffer} - [\text{LastByteRcvd} - \text{LastByteRead}]$$



**Controlo de fluxo baseado na abertura da janela
anunciada no segmento recebido do parceiro**

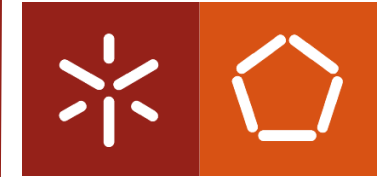




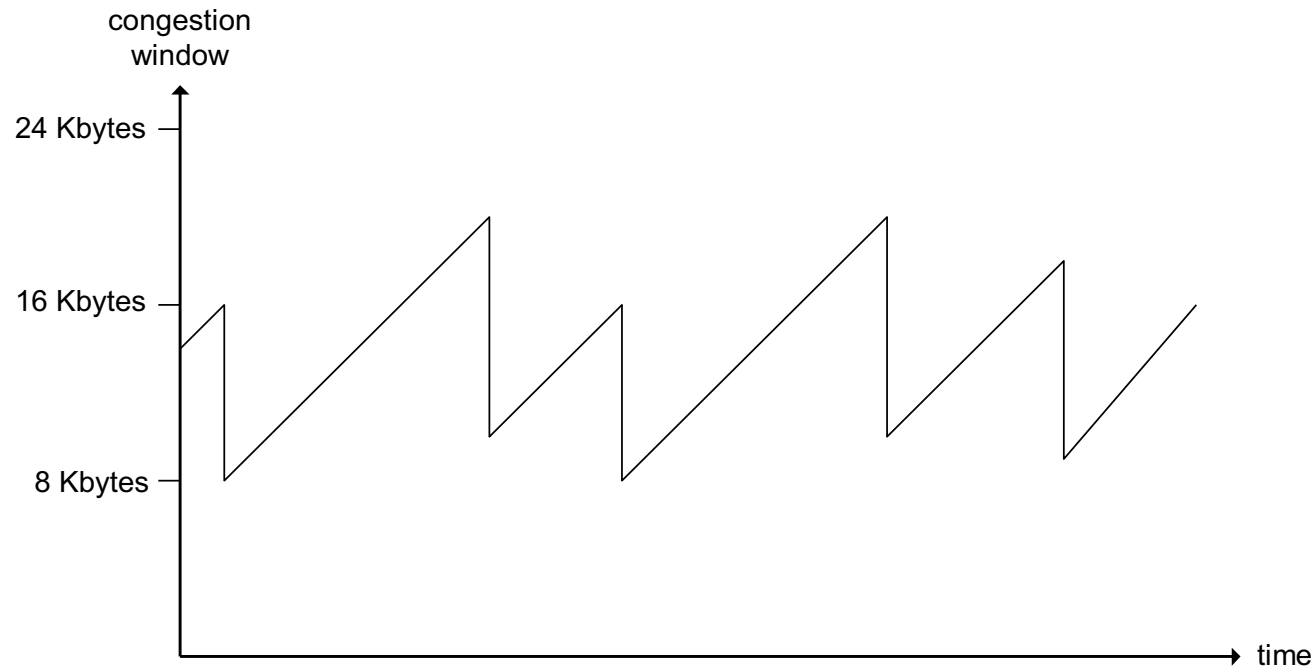
Uma entidade TCP:

- Procura aperceber-se de situações de congestão através da recepção de ACKs duplicados e da ocorrência de *timeouts*.
- Utiliza três mecanismos para prevenir/minimizar situações de congestão:
 - **AIMD (Additive Increase/Multiplicative Decrease)**
 - **SlowStart**
 - **Conservativo depois de um *timeout***
- Mais uma variável: **Janela de Congestão (*CongWin*)**

$$LastByteSent - LastByteAcked \leq \min (RecvWin, CongWin)$$

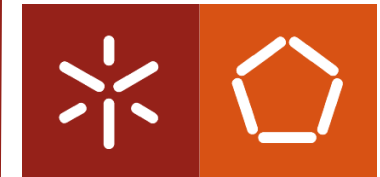


- **AIMD (Additive Increase/Multiplicative Decrease)**
 - Sempre que chega um ACK esperado o tamanho da janela de congestão é incrementado
 - Quando chegam ACKs duplicados o tamanho da janela de congestão diminui para metade



TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol* controlo de congestão



Slow Start

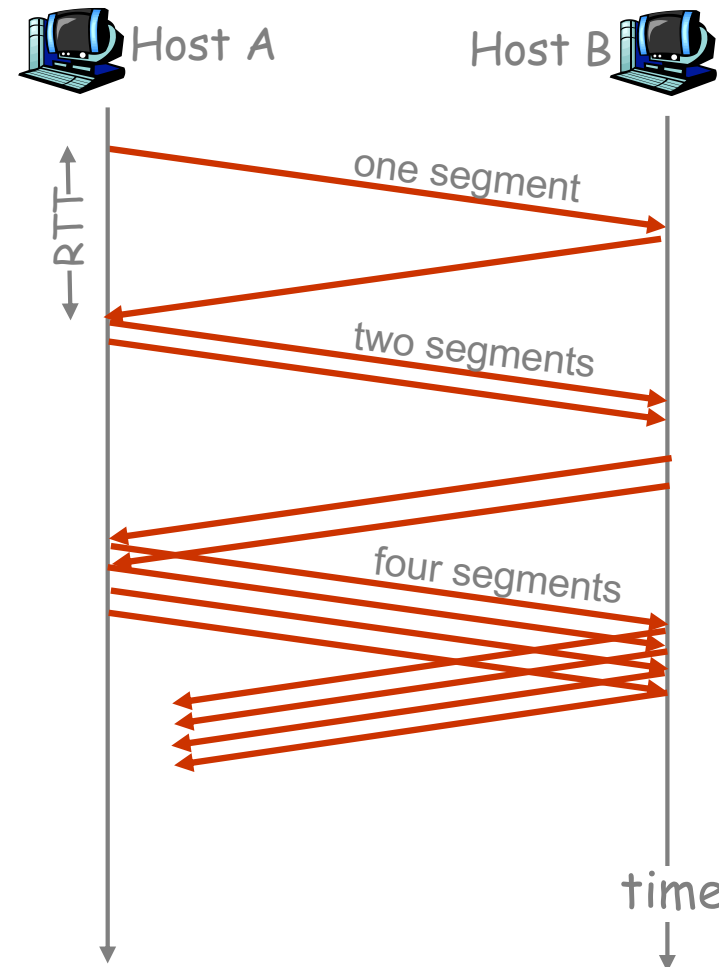
- No início da ligação, normalmente o tamanho da janela de congestão é igual a 1 MSS
- Sempre que é recebido um ACK, janela aumenta 1MSS (ou seja, cresce exponencialmente) até ser detectada a primeira perda ou até patamar congestão

TCP Reno (versão + recente)

- Se a perda corresponder a um timeout a janela de congestão volta a 1 MSS e re-inicia SlowStart
- Se corresponder a ACKs duplicados é decrementada para metade, a partir daí a janela cresce de forma linear

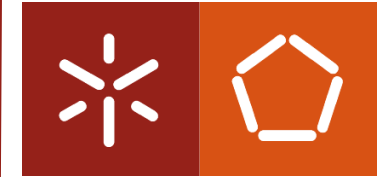
TCP Tahoe

- A janela de congestão volta a 1 MSS em qualquer dos casos e re-inicia o SlowStart

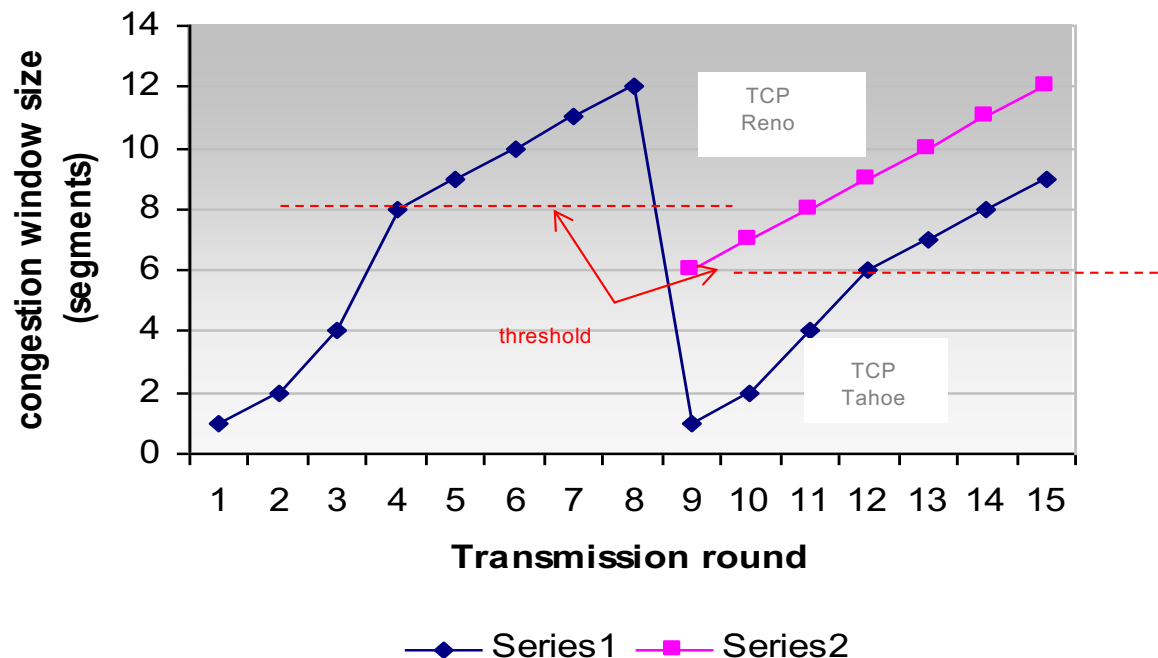


TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol* controlo de congestão



- Congestion Avoidance
 - O SlowStart progride até à detecção de uma perda ou até ter sido atingido um determinado threshold
 - Quando o threshold é atingido a janela de congestão passa a crescer de forma linear.
 - Quanto ocorre um timeout e o SlowStart é inicializado o threshold é decrementado para metade do tamanho da janela actual



TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

controlo de congestão

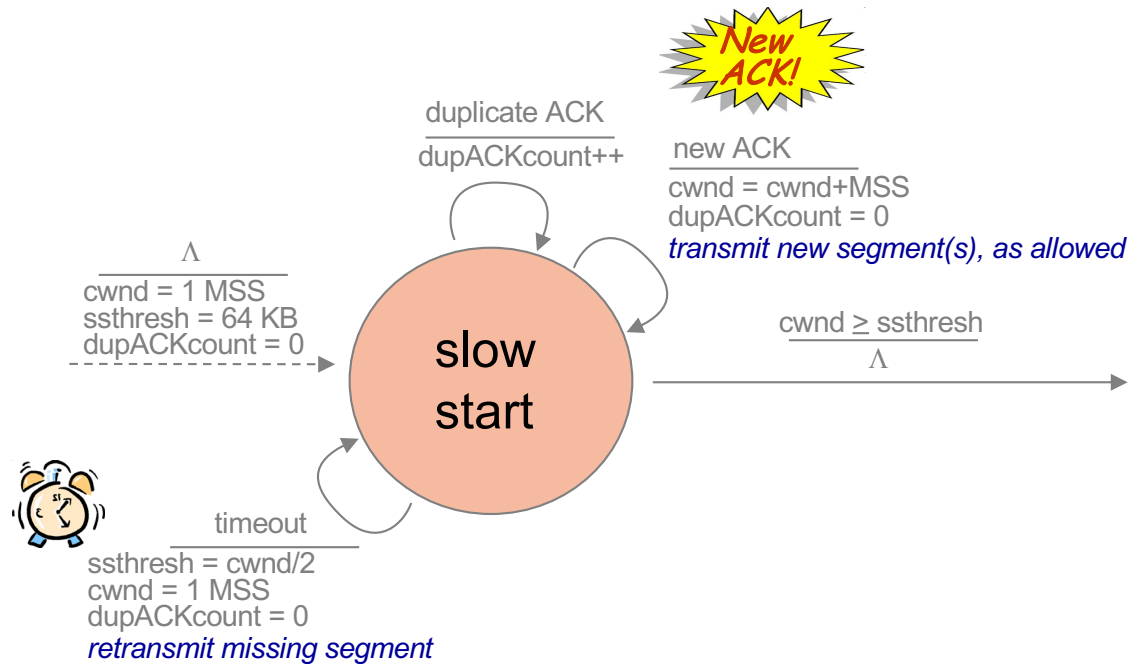


State	Event	TCP Sender Action	Commentary
Slow Start (SS)	ACK receipt for previously unacked data	$\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS}$, If ($\text{CongWin} > \text{Threshold}$) set state to "Congestion Avoidance"	Resulting in a doubling of CongWin every RTT
Congestion Avoidance (CA)	ACK receipt for previously unacked data	$\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS} * (\text{MSS} / \text{CongWin})$	Additive increase, resulting in increase of CongWin by 1 MSS every RTT
SS or CA	Loss event detected by triple duplicate ACK	$\text{Threshold} = \text{CongWin} / 2$, $\text{CongWin} = \text{Threshold}$, Set state to "Congestion Avoidance"	Fast recovery, implementing multiplicative decrease. CongWin will not drop below 1 MSS.
SS or CA	Timeout	$\text{Threshold} = \text{CongWin} / 2$, $\text{CongWin} = 1 \text{ MSS}$, Set state to "Slow Start"	Enter slow start
SS or CA	Duplicate ACK	Increment duplicate ACK count for segment being acked	CongWin and Threshold not changed

TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

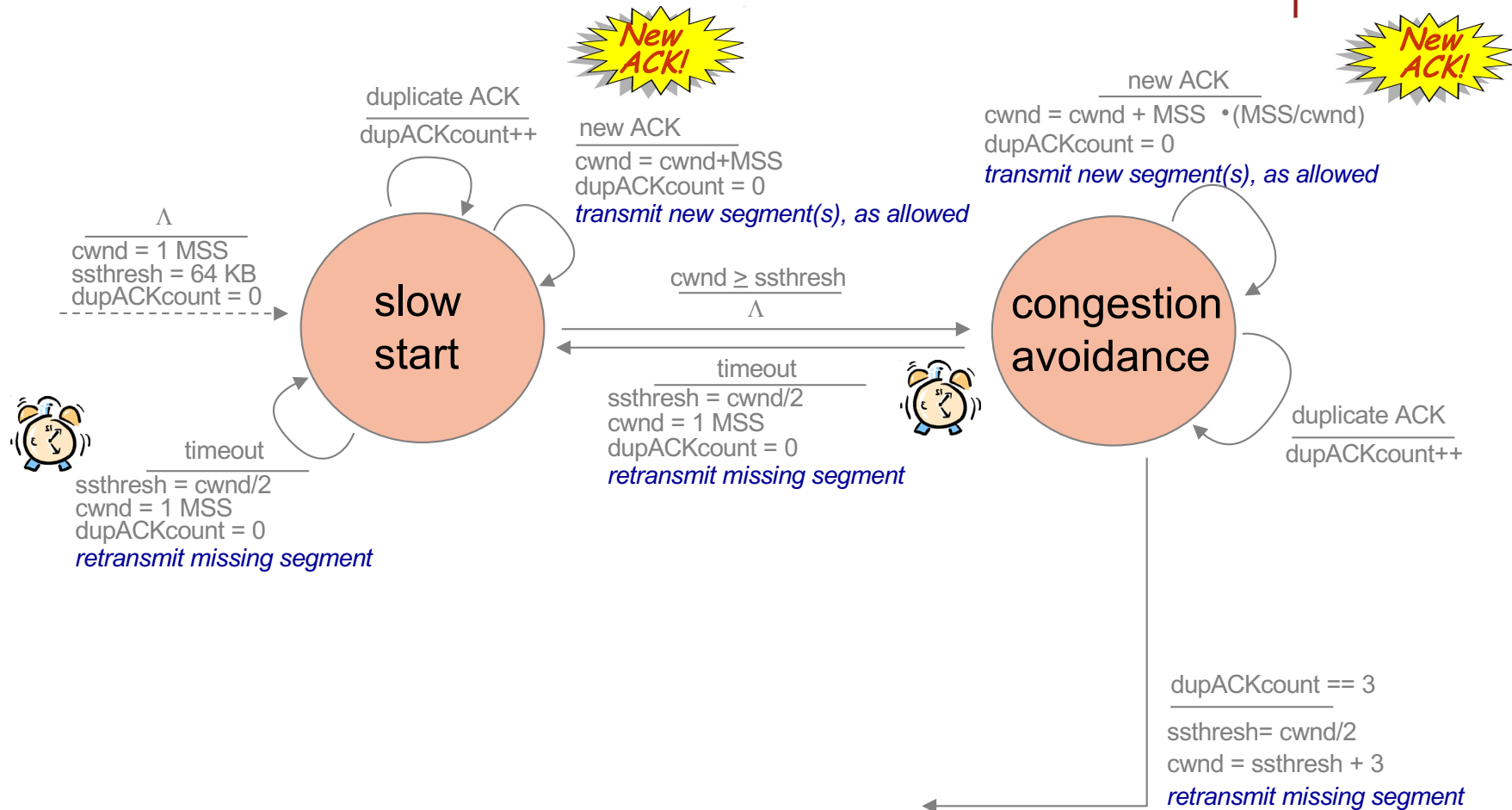
controlo de congestão



TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

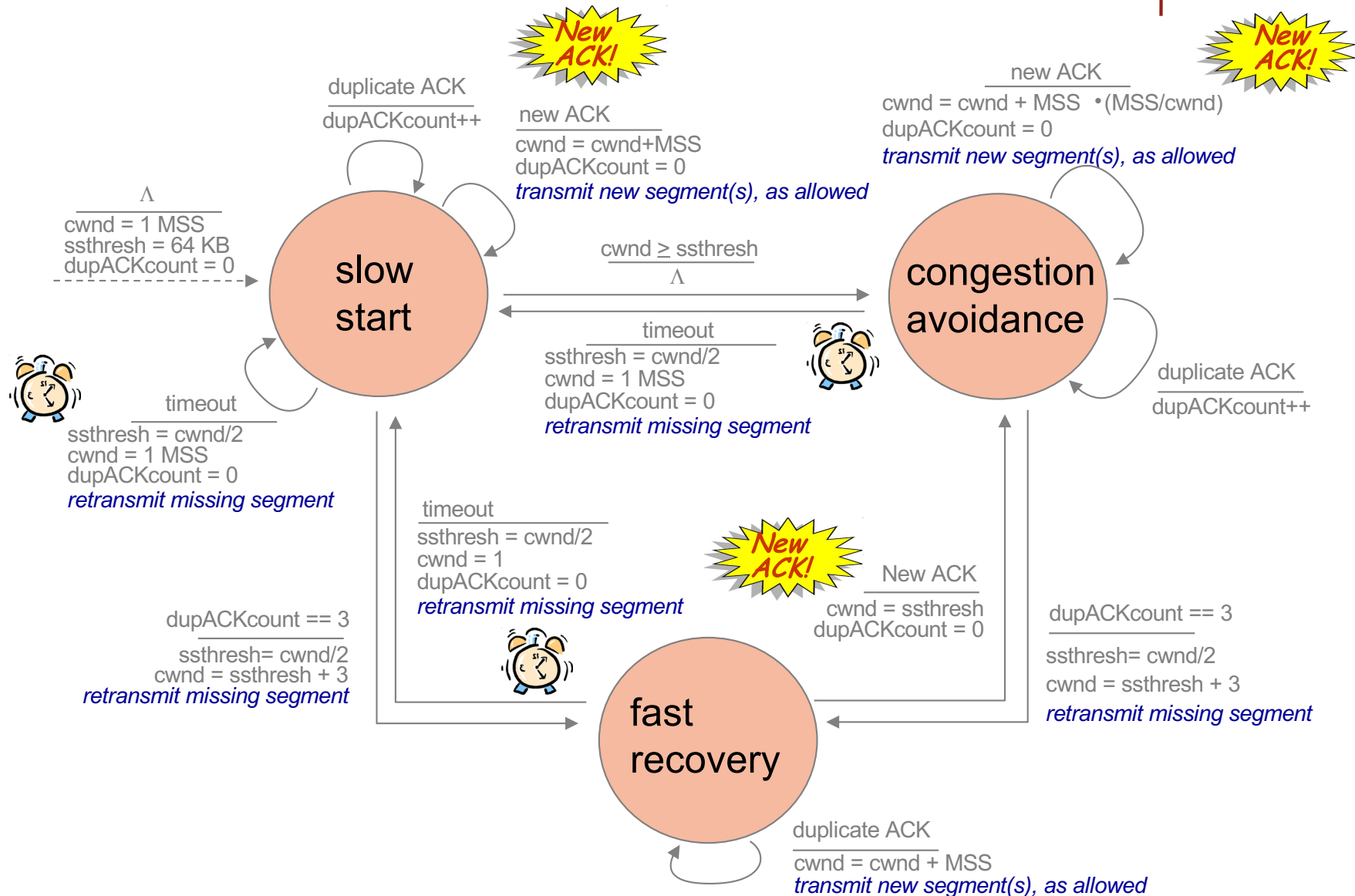
controlo de congestão



TCP/IP

TCP - *Transmission Control Protocol*

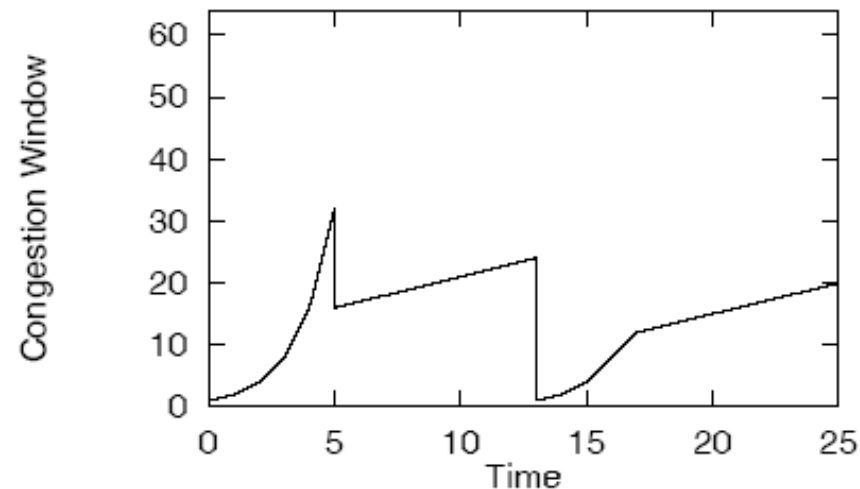
controlo de congestão



Exercício nº3

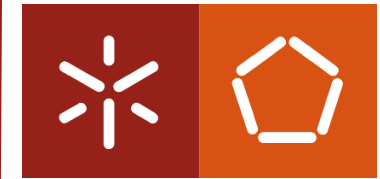


- **Considere o registo de tamanho da janela de congestão TCP mostrada na figura abaixo:**



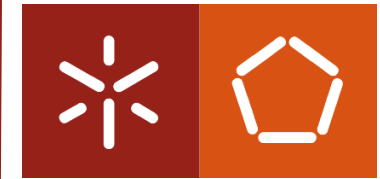
- O que aconteceu nos instantes 5, 13 e 17?
- Atribua uma designação ao comportamento até o tempo 5, de 5 a 13, de 13 a 17 e de 17 em diante.

Exercício nº4



- **Suponha que uma aplicação no computador A estabelece uma ligação TCP com uma aplicação no computador B para enviar o conteúdo de um ficheiro. O ficheiro tem 8 000 bytes, tendo os segmentos TCP uma dimensão máxima de $S = 500$ bytes. Os computadores estão ligados por uma linha com débito $R = 4$ Mbps, com um atraso de ida e volta de $RTT = 4$ ms, onde não ocorrem erros nem perdas. Considere que todos os cabeçalhos, bem como os pacotes de pedido de ligação e confirmação de ligação, têm dimensão desprezável e admita que já são enviados dados no terceiro segmento do estabelecimento da ligação TCP.**
 - Qual a dimensão mínima da janela do emissor, em número de segmentos, para que a transmissão seja contínua?
 - Admita que a janela TCP de emissão é apenas limitada pelos mecanismos de controlo de congestionamento, isto é, o mecanismo de controlo de fluxo não intervém (os *buffers* na recepção são ilimitados). Admita que o TCP utilizado é uma versão experimental, em que apenas existe uma fase de arranque lento ("slow-start") que se inicia com uma janela de 1 segmento, mas que foi modificada por forma a que o factor de crescimento da janela de congestionamento por cada janela bem recebida seja 3 (e não 2 como nas versões habituais). Ilustrando a comunicação entre o computador A e o computador B com um diagrama temporal, determine o tempo necessário para o computador A enviar o ficheiro.

Exercício nº5



- **Suponha que uma aplicação no computador A pretende receber o conteúdo de um ficheiro de uma aplicação no computador B. O ficheiro tem 12 000 bytes. Os computadores estão ligados por uma linha com débito $R = 4$ Mbps, com um atraso de ida e volta de $RTT = 5$ ms, tendo os segmentos TCP uma dimensão máxima de $S = 500$ bytes. Considere que todos os cabeçalhos, bem como os pacotes de pedido de ligação e confirmação de ligação, têm dimensão desprezável. Admita que a janela TCP de emissão é apenas limitada pelos mecanismos de controlo de congestionamento, isto é, o mecanismo de controlo de fluxo não intervém (os *buffers* na receção são ilimitados). Ilustrando cada situação com um diagrama temporal, qual o tempo mínimo para o ficheiro ser totalmente recebido em A, incluindo o estabelecimento e o fim da ligação nas seguintes condições:**
 - O TCP utiliza o mecanismo de arranque lento ("slow-start"), mas não usa o mecanismo de "congestion avoidance".
 - O TCP utiliza o mecanismo de arranque lento ("slow-start"), mudando para a fase de "congestion avoidance" quando a janela atinge os 4 segmentos.