

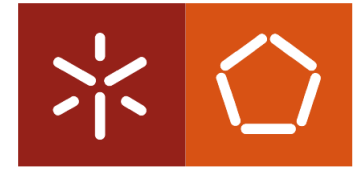
Nível de Transporte

Baseado no Capítulo 3 do livro
Computer Networking: A Top Down Approach - Chapter 3,
Jim Kurose, Keith Ross, Addison-Wesley ©2016

Comunicações por Computador

Licenciatura em Engenharia Informática
Universidade do Minho

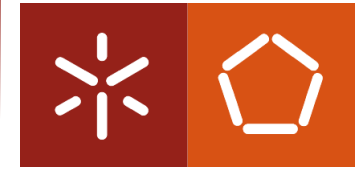




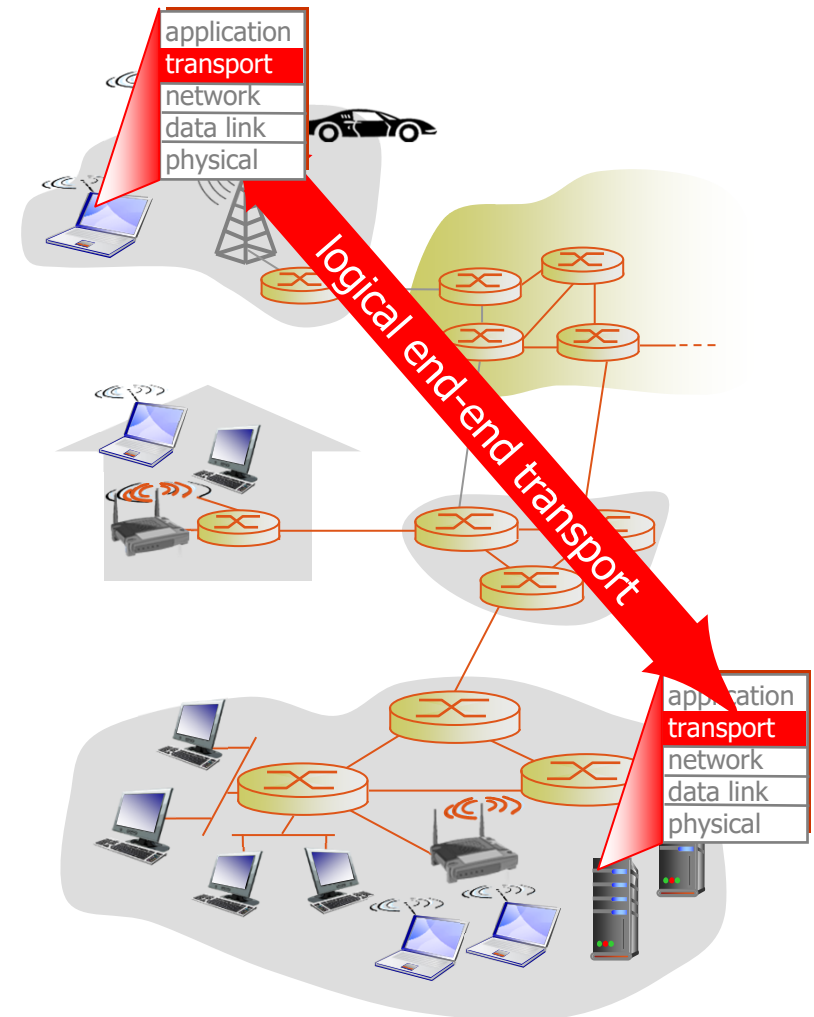
Objetivos:

- **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

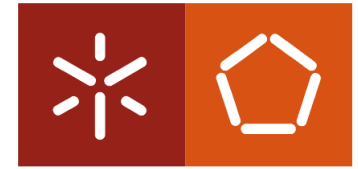
Serviço e Protocolos de Transporte



- 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



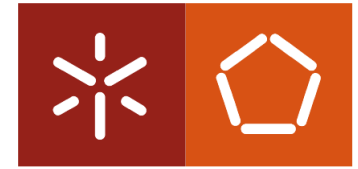
Camada de Rede:

- 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

Transporte



- 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

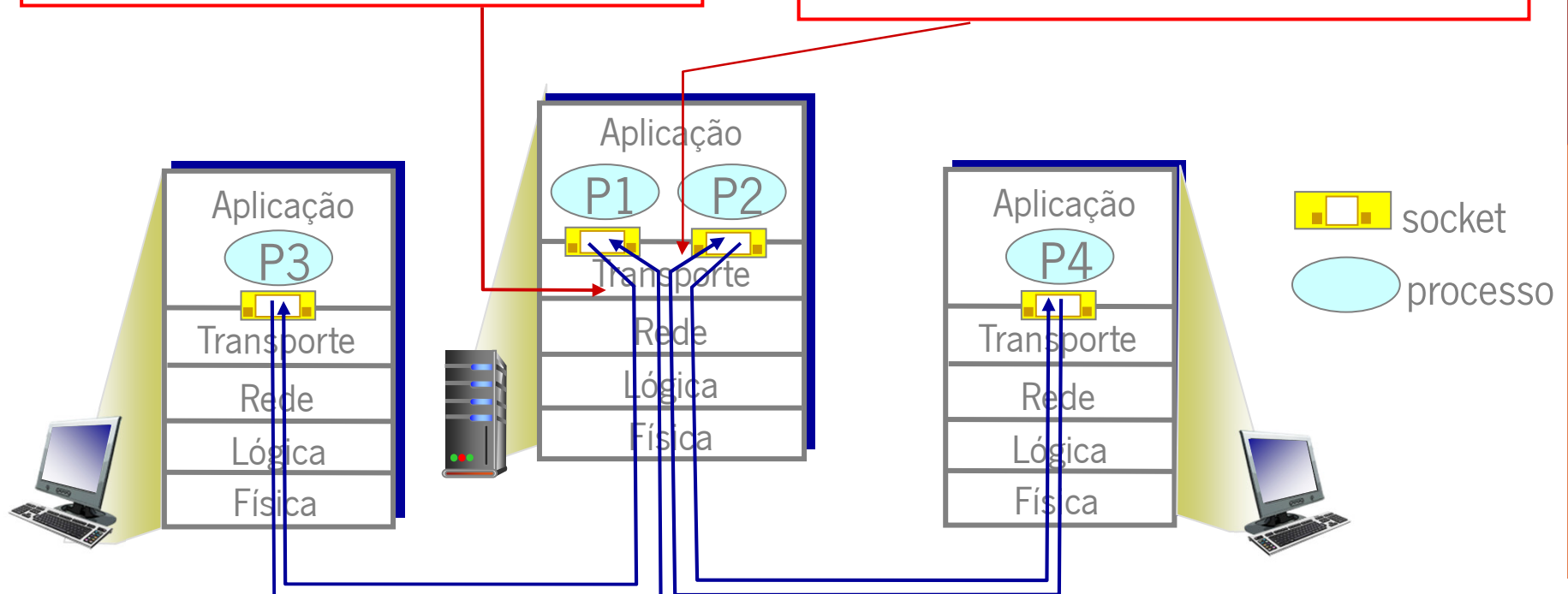


Multiplexagem no emissor:

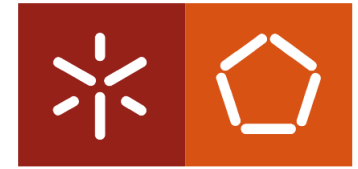
Recolher os dados de diferentes *sockets* e delimitá-los com os respetivos cabeçalhos construindo os respetivos segmentos

Desmultiplexagem no recetor:

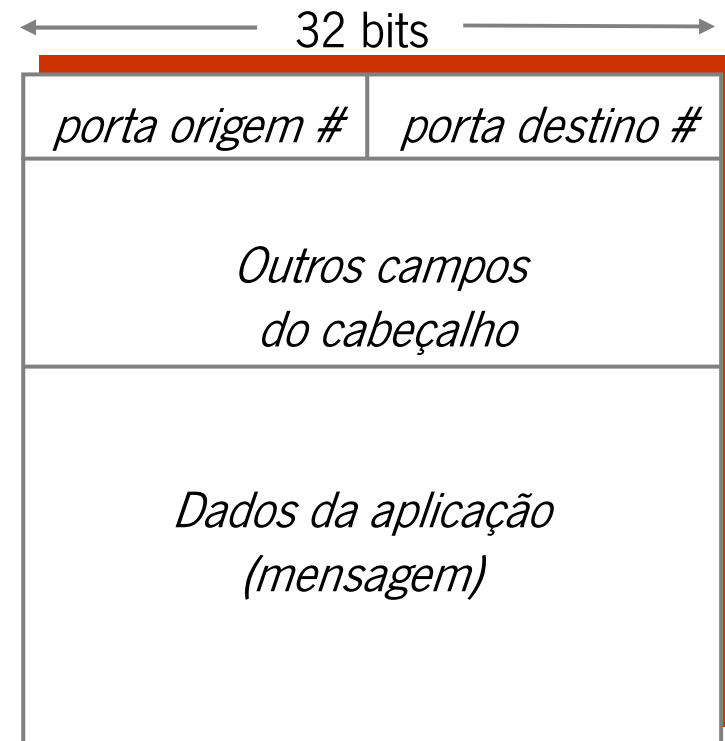
Entregar os diferentes segmentos ao *socket* correcto.



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);
```

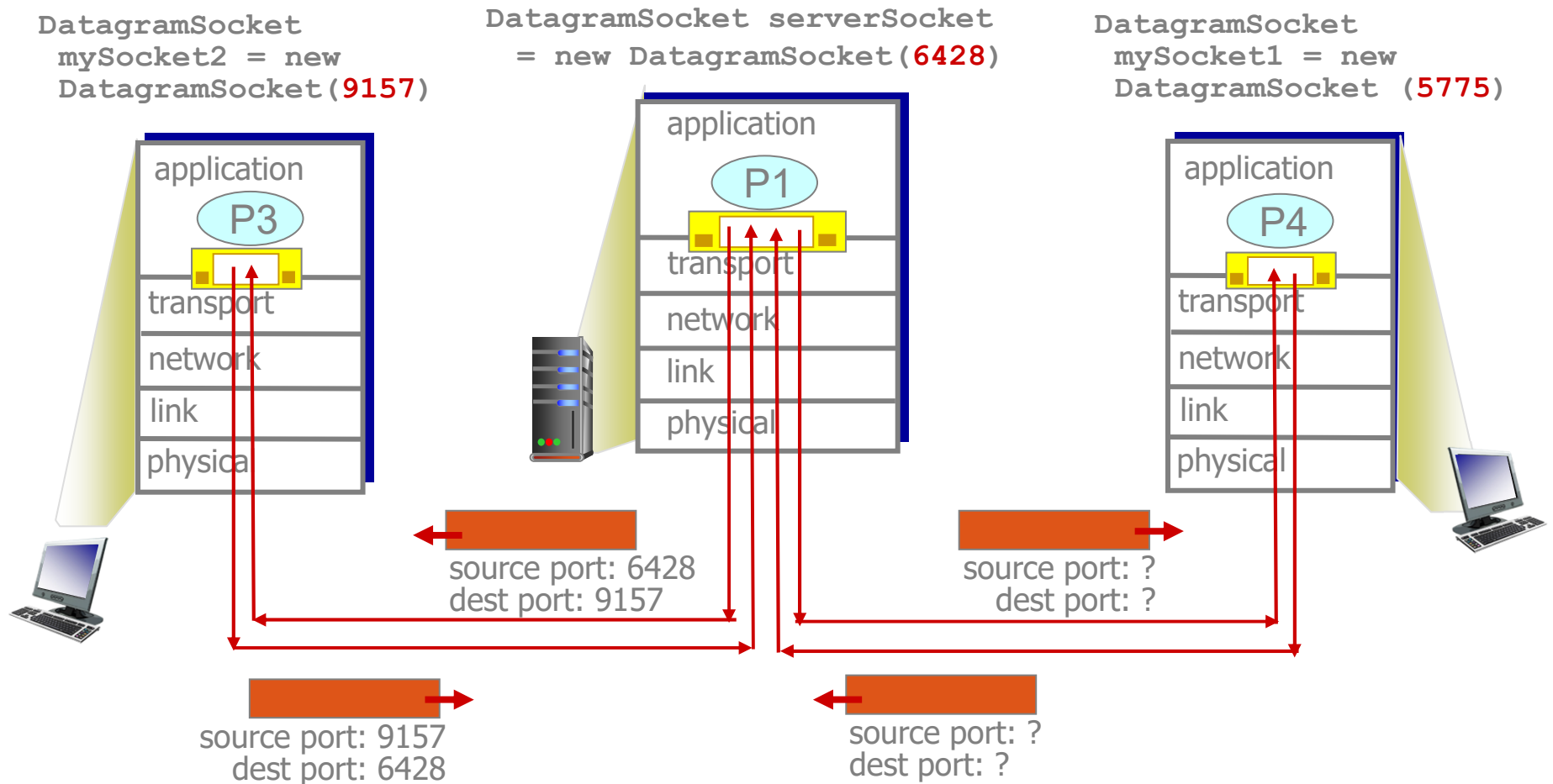
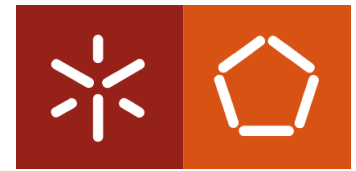
- Quando o *host* recebe um segmento UDP:
 - verifica a **porta#** destino do segmento
 - direciona o segmento UDP para o *socket* com essa **porta#**



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!

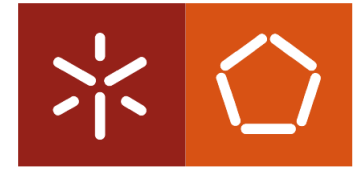
Desmultiplexagem

– *não orientado à conexão*



Desmultiplexagem

– *orientado à conexão*



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

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

Opcionais!

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

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

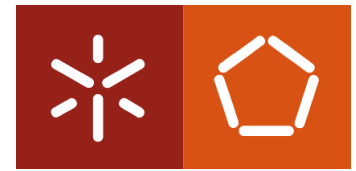


Recetor usa sempre **os 4 valores** para redirecionar para o *socket* correto!

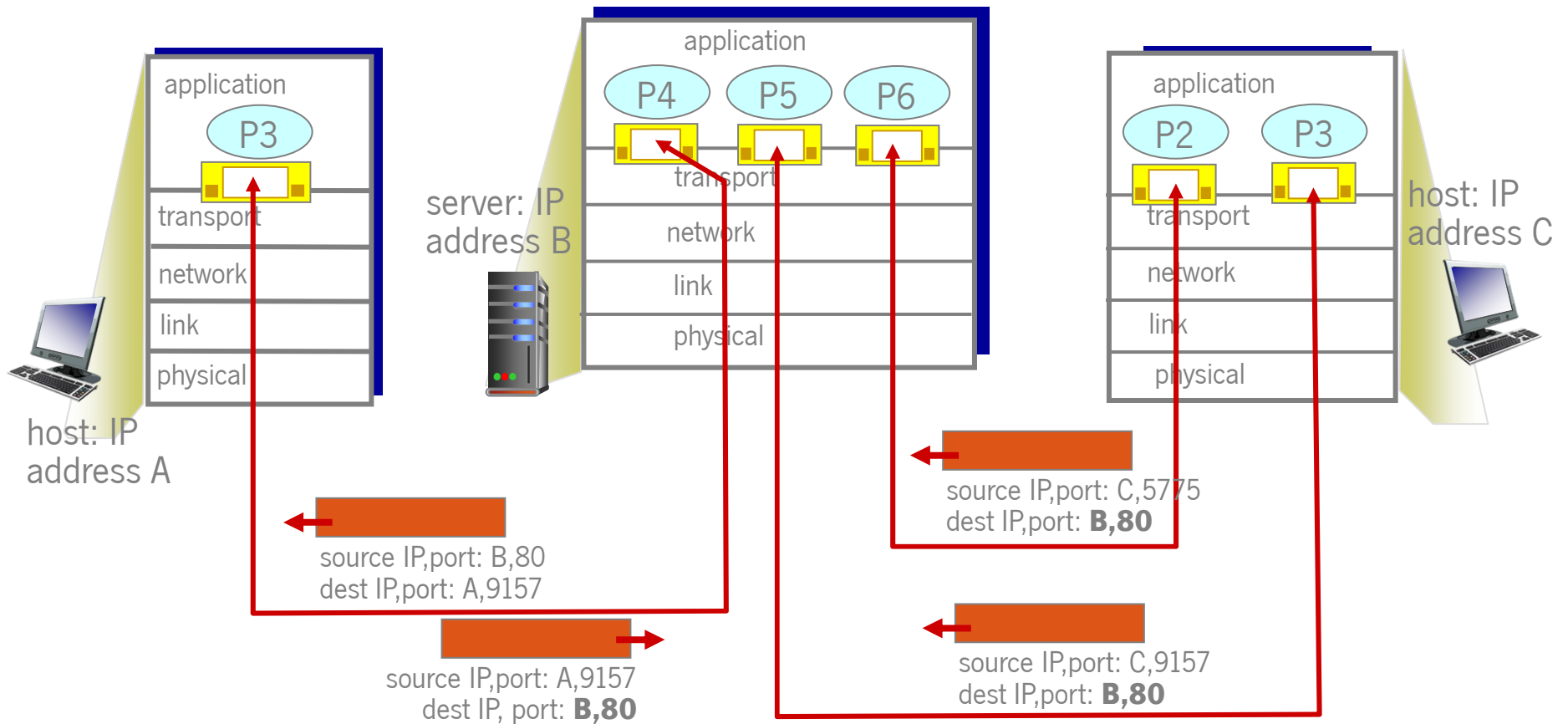
→ Servidor pode ter várias conexões TCP distintas em simultâneo, com um **socket distinto** para cada uma delas!

Desmultiplexagem

– *orientado à conexão*

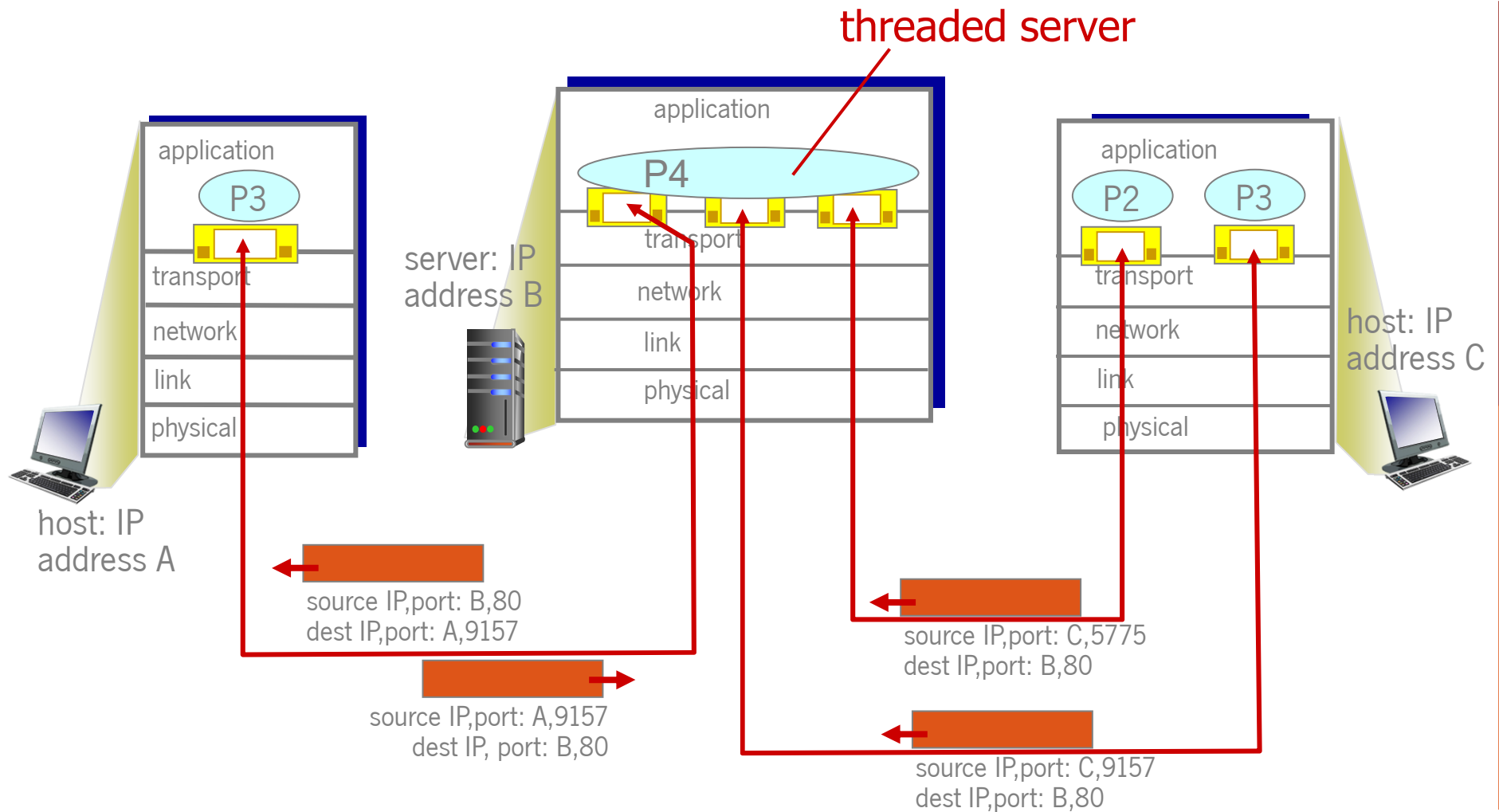
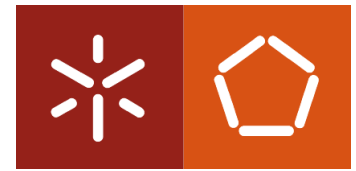


Três segmentos, todos destinados ao endereço destino (IP B, porta 80) são desmultiplexados em *sockets* diferentes!



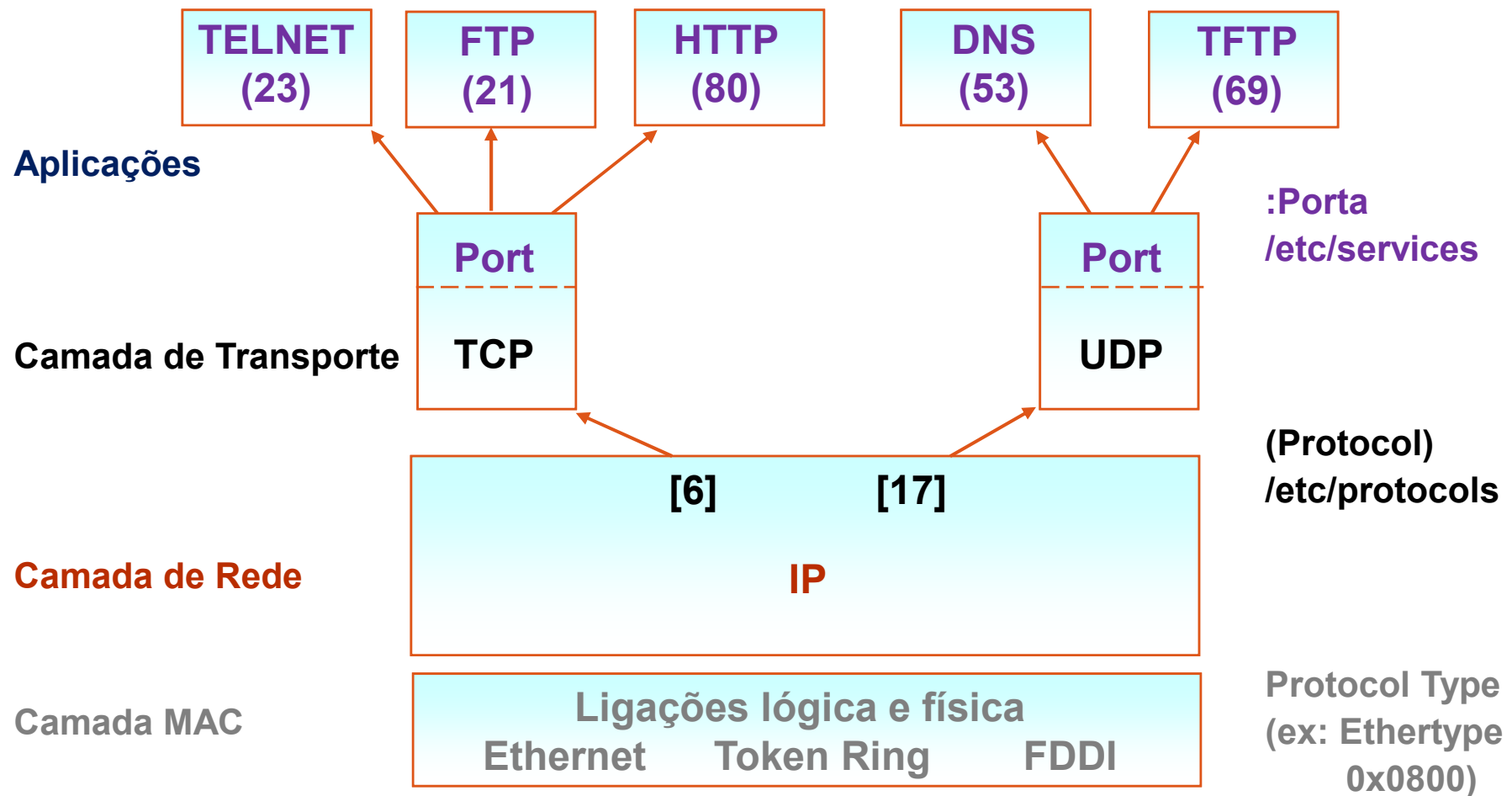
Desmultiplexagem

– *orientado à conexão*



TCP/IP

Protocolos de Transporte: UDP e TCP



TCP/IP

User Datagram Protocol (UDP)



Funções do UDP:

- protocolo de transporte fim-a-fim, não fiável
- orientado ao datagrama (sem conexão)
- atua 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

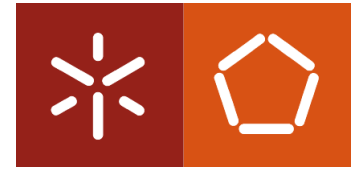
Desmultiplexagem



- O *socket* UDP é identificado através de dois valores: 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:

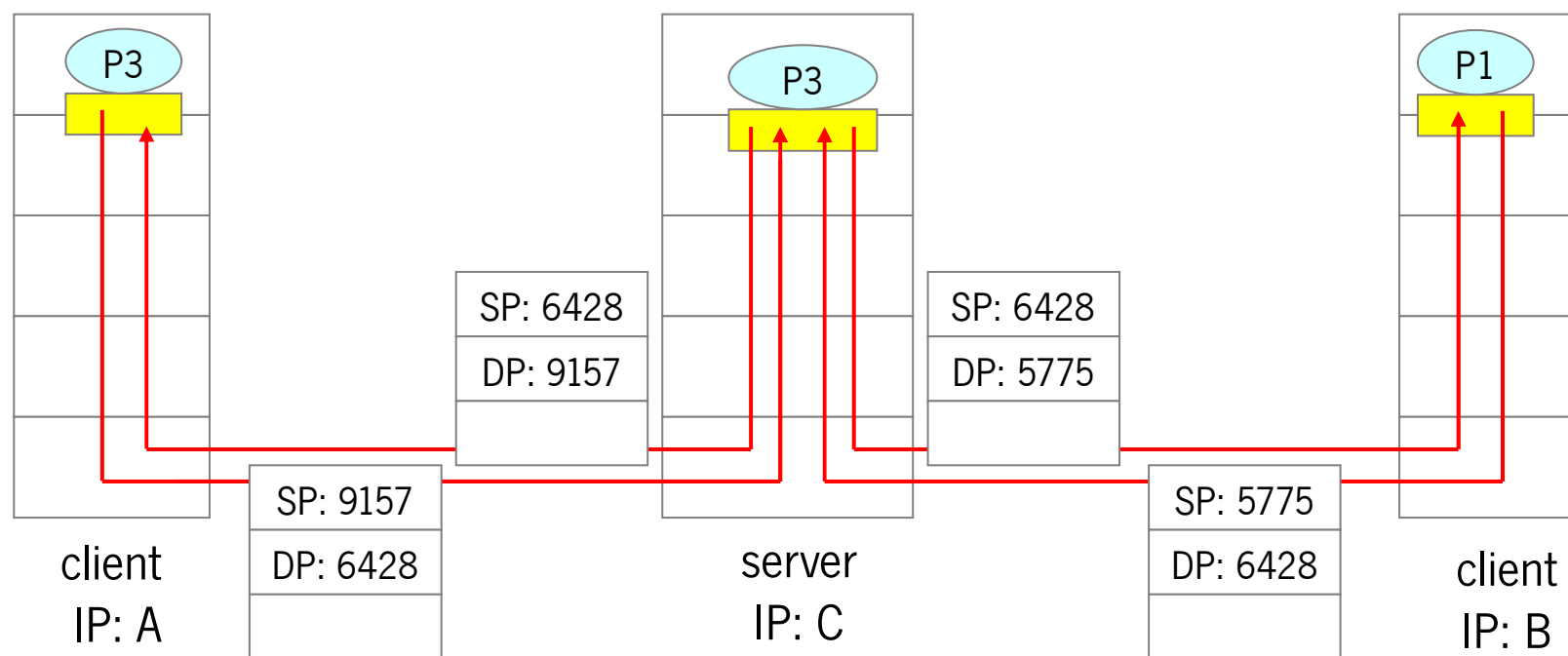
```
byte[] aReceber = new byte[1024];
```

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

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


UDP

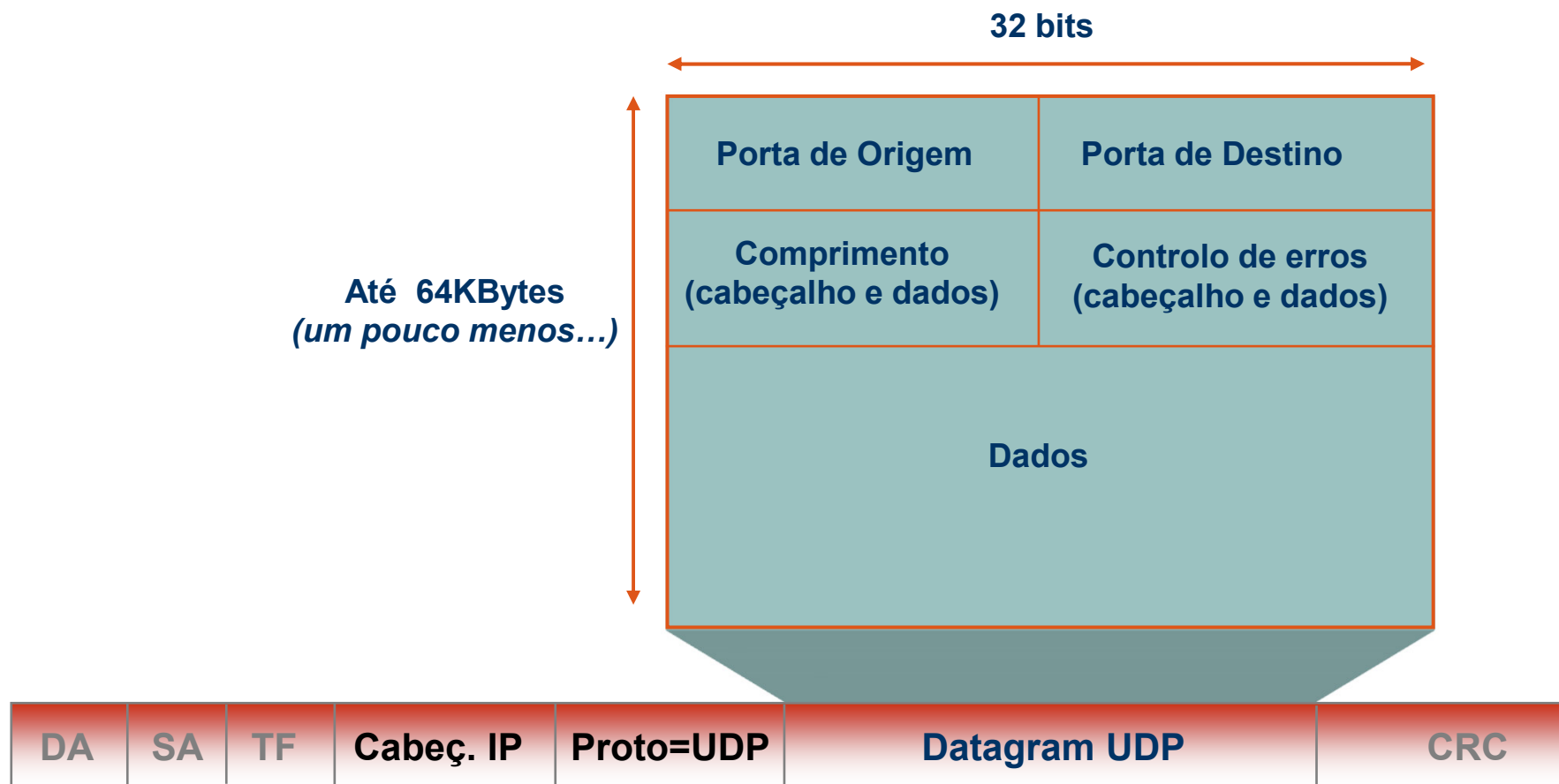
Desmultiplexagem



O lado SP fornece o "return address"...

UDP

Protocol Data Unit (PDU) – Datagram



UDP

Controlo de Erros



Checksum:

- 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 efetuado
- **Checksum \neq 0** significa que o recetor deteta erro na soma e:
 - o datagrama é ignorado (descartado)
 - não é gerada mensagem de erro para enviar ao transmissor
 - a aplicação de receção é notificada

UDP

Discussão...



O que pode levar um programador a escolher o UDP como suporte à comunicação na sua aplicação sabendo que, à partida, o UDP não dá garantias nenhuma de entrega dos dados, fornece apenas um serviço mínimo de multiplexagem/demultiplexagem de dados aplicacionais e possui um mecanismo de verificação de erros que é opcional? Isto tendo em consideração que existem alternativas que fornecem muito mais garantias!



O que leva uma aplicação a escolher o UDP?

- Maior controlo sobre o envio dos dados por parte da aplicação (muitas vezes serve como fuga ao controlo de congestão do TCP)
 - aplicação controla quando deve enviar ou reenviar os dados sem deixar essa decisão ao serviço de transporte
 - aplicação decide quantos bytes envia realmente de cada vez
- Não há estabelecimento e terminação da conexão, diminuindo o atraso inicial na comunicação
- Não é necessário manter informação de estado da conexão
- Menor *overhead* de dados (cabeçalho UDP são apenas 8 bytes)

TCP

Transmission Control Protocol

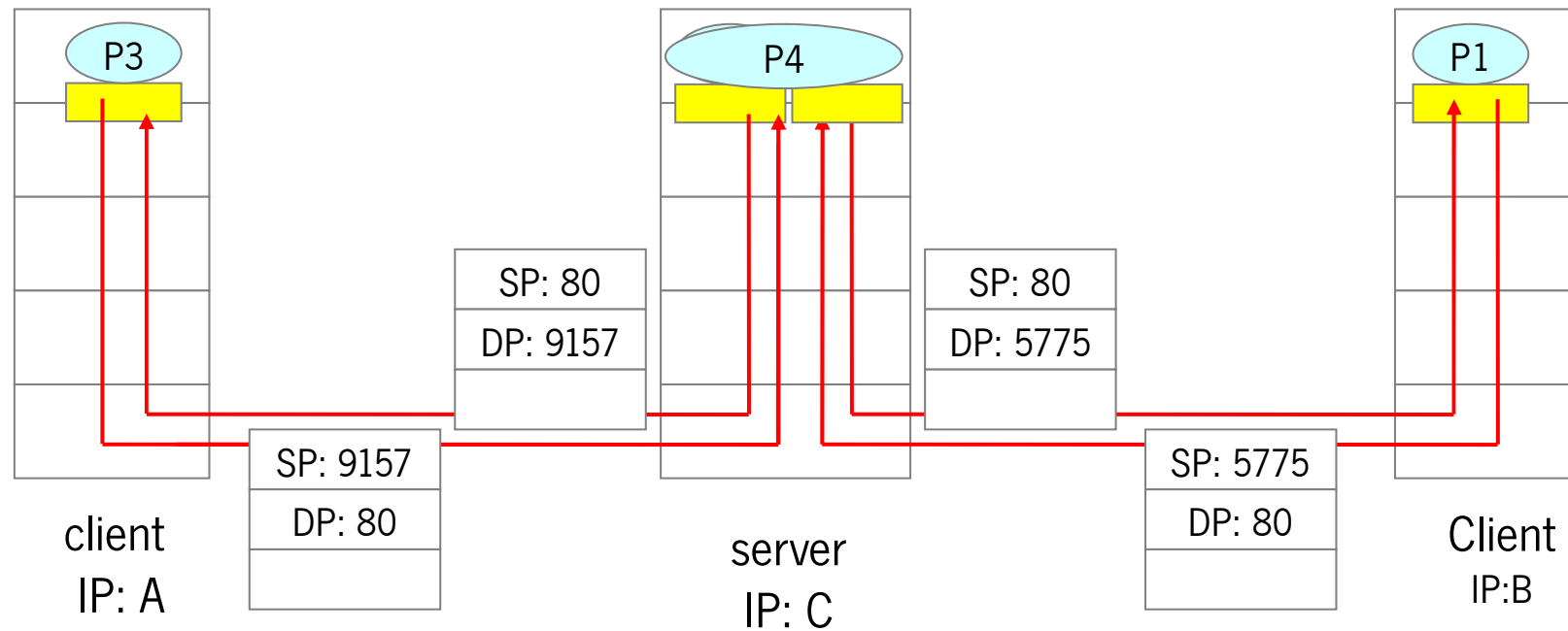


Funções do TCP

- permite transporte fiável de dados aplicacionais fim-a-fim
- efetua associações lógicas fim-a-fim (conexões)
- cada conexão é identificada por um *socket* TCP e cada conexão é um circuito virtual entre portas de aplicações (também designadas por portas de serviço)
- multiplexa os dados de várias aplicações através de número de porta
- efetua controlo de erros, de fluxo e de congestão

TCP

Desmultiplexagem



TCP

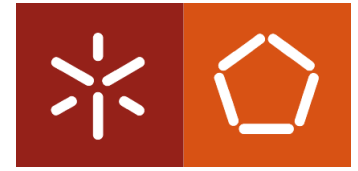
Desmultiplexagem



- Um *socket* TCP é identificado por quatro valores:
endereço IP e número de porta de origem +
endereço IP e número de porta de destino
- O sistema terminal (destino) ao receber um pacote IP com um segmento TCP usa esses 4 valores para redirecionar o segmento para o *socket* respetivo
- Um servidor pode suportar vários *sockets* TCP simultaneamente
- Os servidores Web utilizam um *socket* diferente para cada cliente ou até um *socket* diferente por cada pedido (http não-persistente)

TCP

Sockets



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
```

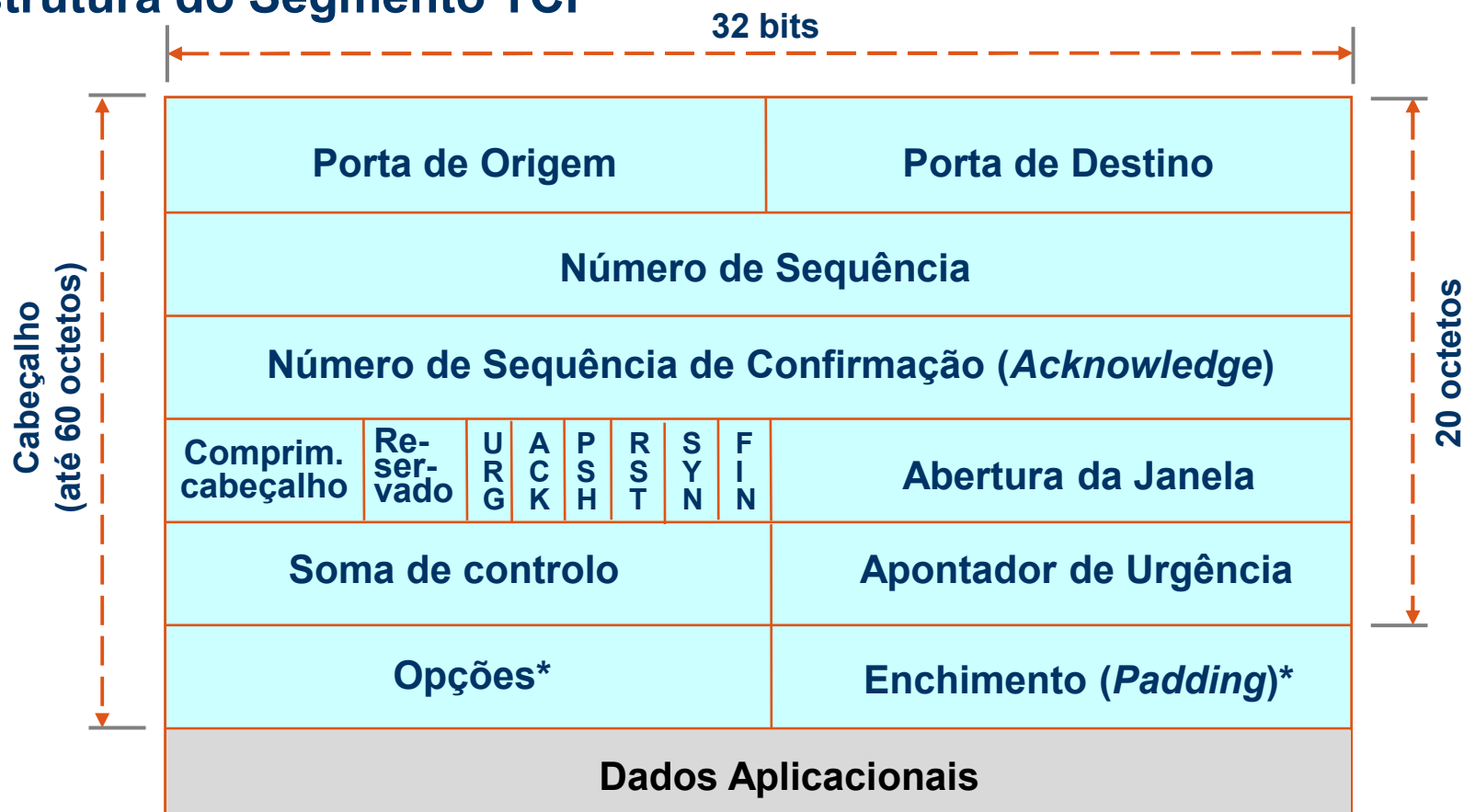
Proto	Local Address	Foreign Address	State
TCP	127.0.0.1:9876	127.0.0.1:5459	ESTABLISHED

TCP

Protocol Data Unit (PDU) – Segmento



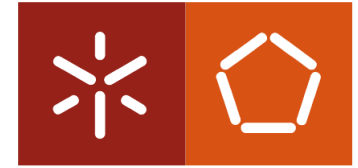
Estrutura do Segmento TCP



**Opcional de comprimento variável...*

TCP

Segmento



- Porta Origem/Destino – N° da porta TCP da aplicação/processo 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 primeiro octeto que a entidade TCP espera receber a seguir
- Comprimento do Cabeçalho (4 bits) – número de palavras de 32 bits no cabeçalho
- Flags (6 bits) – indicações específicas por cada bit...
- Janela – número de octetos que o recetor é capaz de receber sem processar (controlo de fluxo)
- Soma de controlo (16 bits) – valor para deteção de erros
- Apontador de Urgência (16 bits)* – adicionado ao número de sequência atual dá o número de sequência do último octeto de dados urgentes (que começa no primeiro byte do segmento)
- Opções (variável) – especifica características opcionais (ex. MSS, *timestamp*, fator de escala para a janela, etc.)

TCP

Segmento – Flags



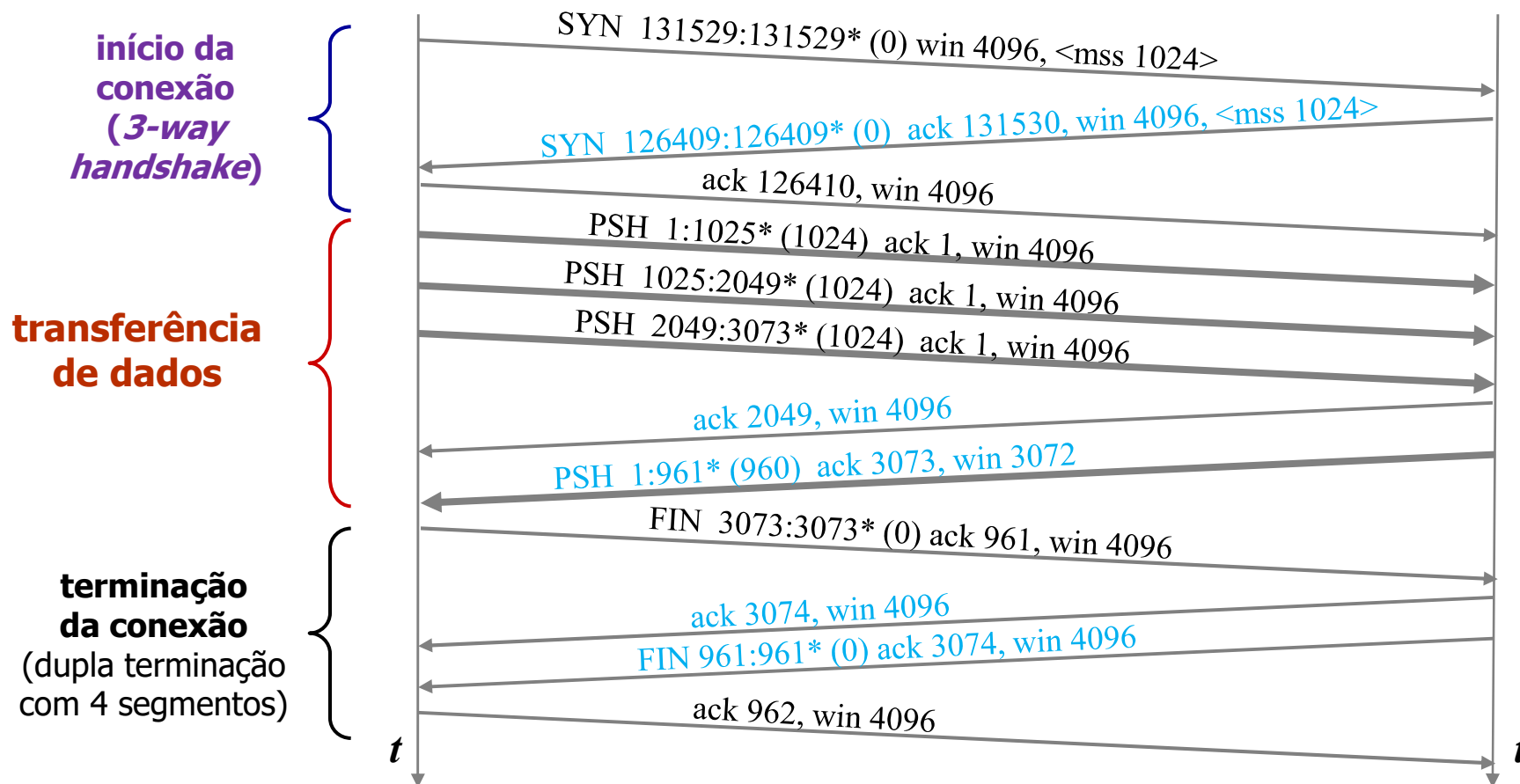
Flags TCP (1 bit por *flag*):

- 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 segmentos 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

Operação



TCP

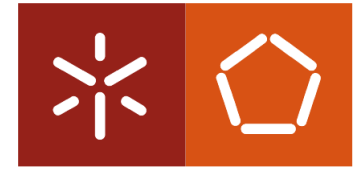
Discussão...



- 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*?

TCP

Estabelecimento da Ligação



O emissor e o recetor TCP estabelecem uma ligação antes de iniciarem a troca de dados, gerando várias interações protocolares entre cliente e servidor:

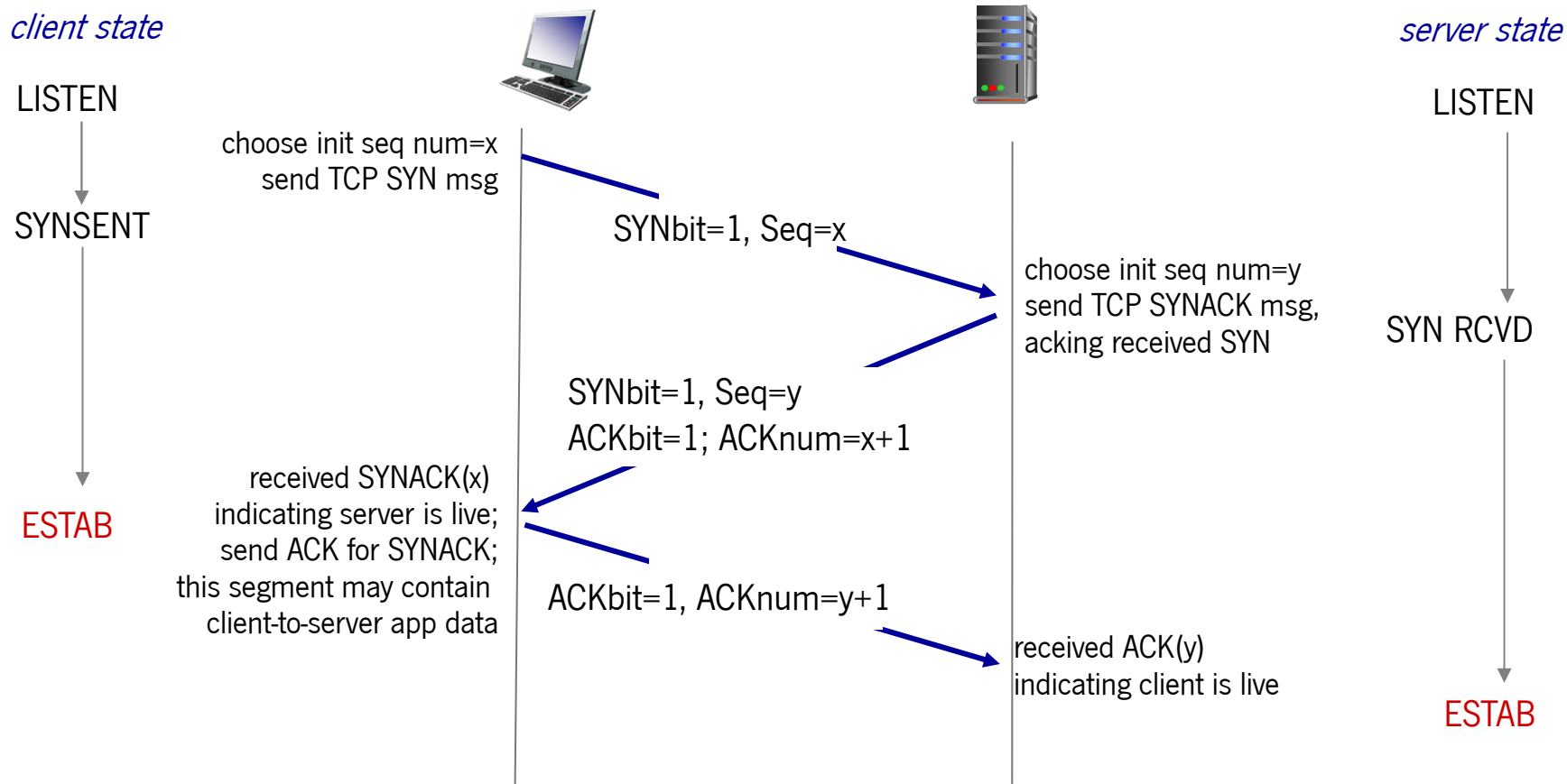
- Inicialização de variáveis...
 - números de sequência
 - *buffers*, controlo de fluxo (e.g. `RcvWindow`)
- Cliente inicia o pedido de ligação...
`Socket clientSocket = new Socket("hostname", "port")`
- Servidor aceita o pedido de ligação...
`Socket connectionSocket = welcomeSocket.accept()`

Interações respetivas:

1. O cliente envia segmento SYN para o servidor e especifica o número de sequência inicial para aquele sentido da comunicação, sem enviar dados aplicacionais
2. O servidor recebe o SYN e responde com um segmento SYN ACK e aloca espaço de armazenamento para os dados aplicacionais e especifica o número de sequência inicial para aquele sentido da comunicação
3. O cliente recebe o segmento SYN ACK e responde com um segmento ACK que pode conter dados

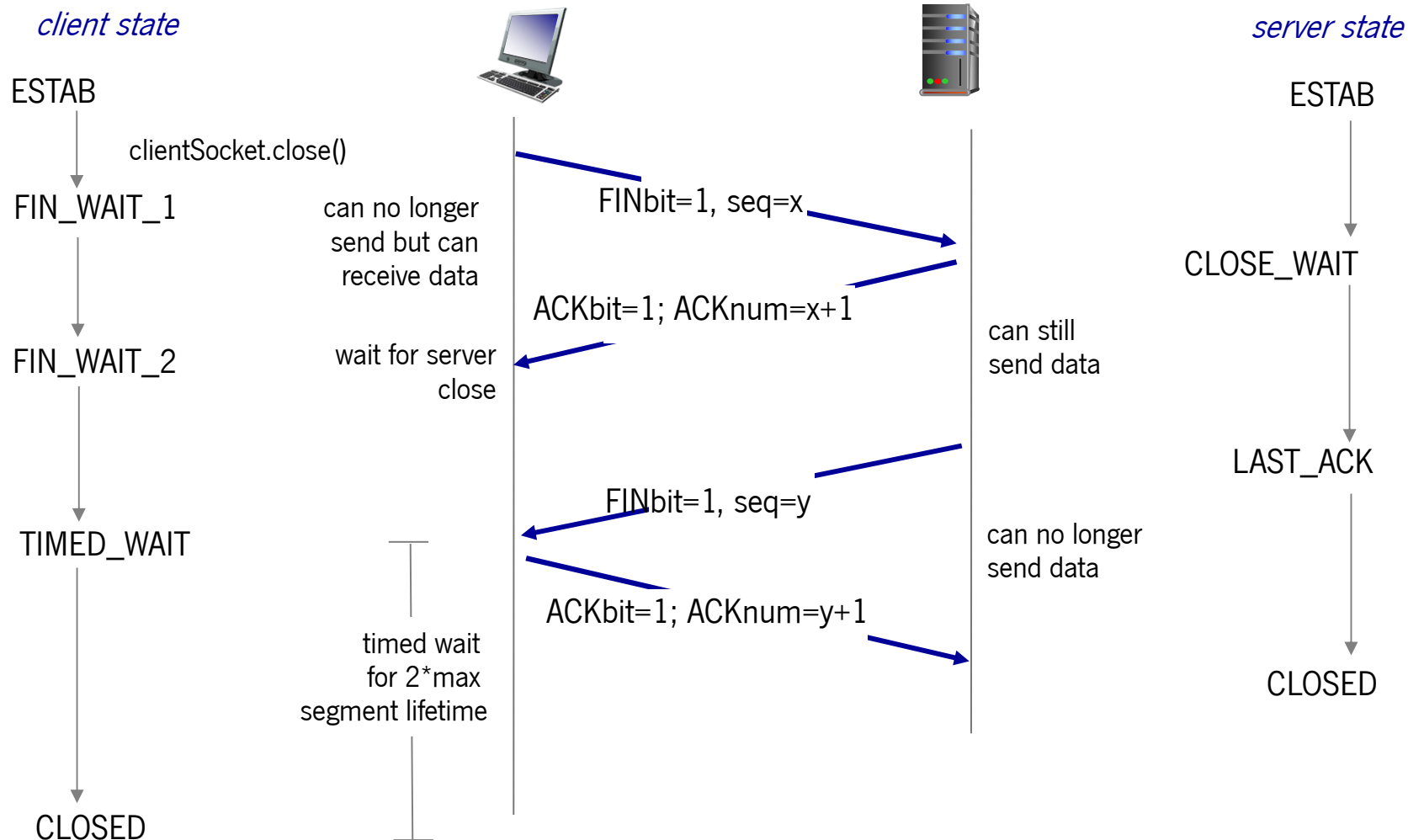
TCP

Estabelecimento da Ligação



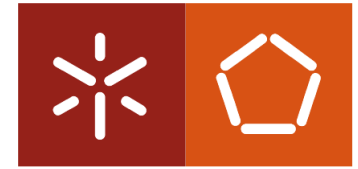
TCP

Finalizar da Ligação



TCP

Maximum Segment Size – MSS



Significado do MSS do TCP

- opção TCP que apenas aparece em segmentos SYN
- o MSS define o maior bloco de dados aplicativos que a entidade enviará na conexão num único segmento
- ao iniciar-se uma conexão, cada lado tem a opção de anunciar ao outro o MSS que pode receber
- para minimizar a fragmentação IP, não se deve definir um MSS maior que o MTU da tecnologia de ligação mais o tamanho dos cabeçalhos TCP e IP (por exemplo, sobre *Ethernet*, o MSS não deve ultrapassar 1460 bytes)

TCP

Estabelecimento da Ligação



```
> 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)
  > 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

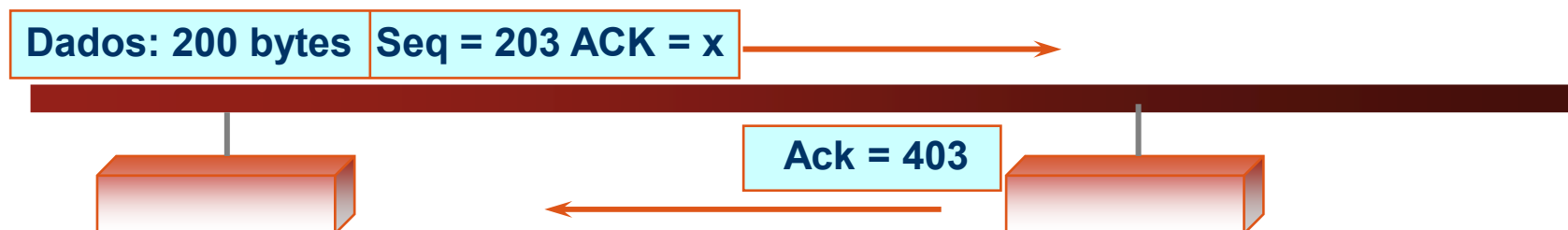


Segmentos TCP

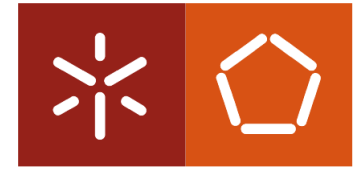
- a sua sequenciação/numeração é necessária para permitir uma ordenação/re-ordenação dos dados à chegada e para permitir a sua referenciação nos ACK
- o *número de sequência* é baseado no número de bytes do campo de dados
- cada segmento TCP tem de ser confirmado (ACK), contudo é válido o ACK implícito de múltiplos segmentos numa só vez
- o campo ACK indica o próximo byte (*sequence*) que o receptor espera receber (mecanismo *piggyback*)
- o emissor pode retransmitir após *timeout*: o protocolo define o tempo máximo de vida dos segmentos (*Maximum Segment Lifetime* - MSL) que indica quanto tempo um segmento pode ser considerado válido durante a sua emissão e transmissão fim-a-fim

TCP

Operação



- Cada sistema-final (*end-system*) mantém o seu próprio número de sequência $[0, 2^{32} - 1]$
- N° de ACK = Número de sequência + bytes corretos lidos no segmento.



“A” pretende enviar 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 possíveis erros?

TCP

Controlo de Erros



Nas redes de dados, o mecanismo preferencial para controlo de erros é o mecanismo de *Automatic Repeat reQuest* (ARQ).

O TCP implementa algumas estratégias simples do ARQ e que permite:

- A deteção de erros
- *O feedback* do recetor
- A retransmissão de PDUs com erros ou de PDUs não recebidos

Por estratégia, no TCP não há notificações negativas!

Só há notificações/confirmações positivas através de ACK. Por esse motivo, o emissor pode apenas *desconfiar* que um determinado segmento enviado não chegou ao destino e repete a emissão.

TCP

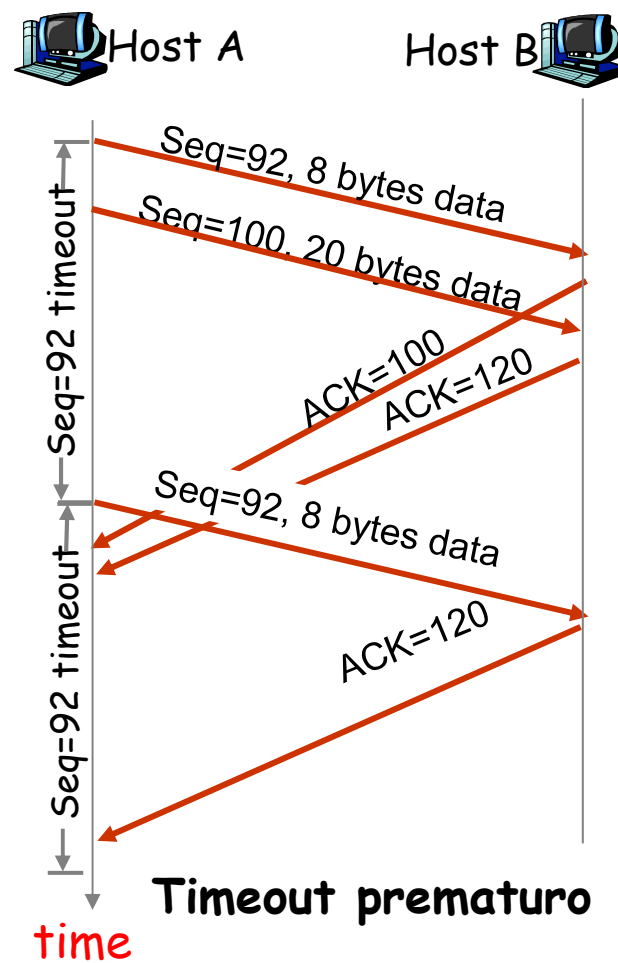
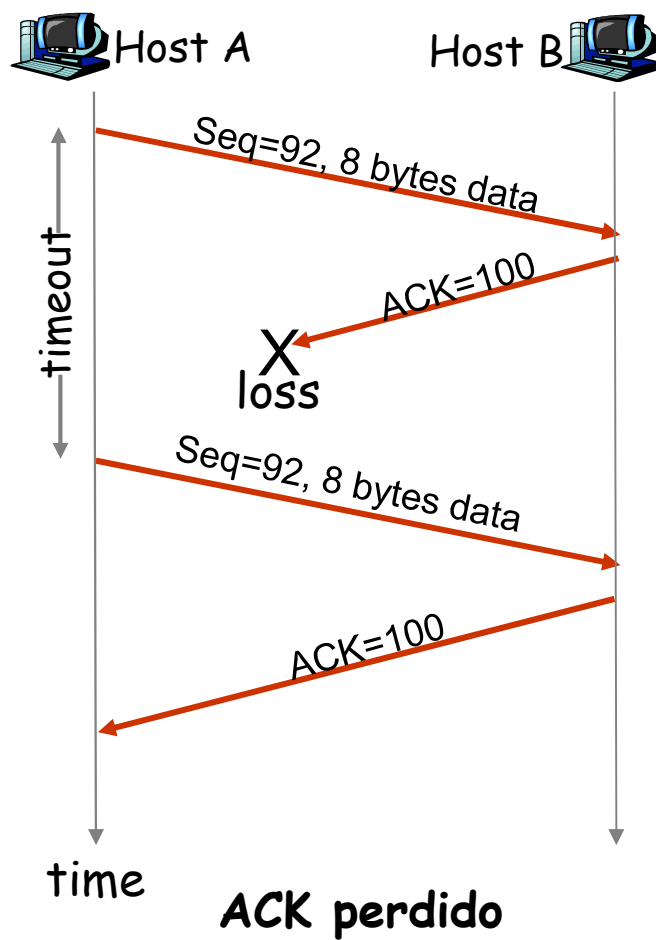
Discussão...



- Que deve fazer o receptor quando recebe um segmento com erros?
- Como pode o emissor saber que o segmento enviado estava com erros?
- E se o segmento se perder mesmo? O emissor pode ter a certeza que o segmento não chegou ao destino se não receber o ACK correspondente?

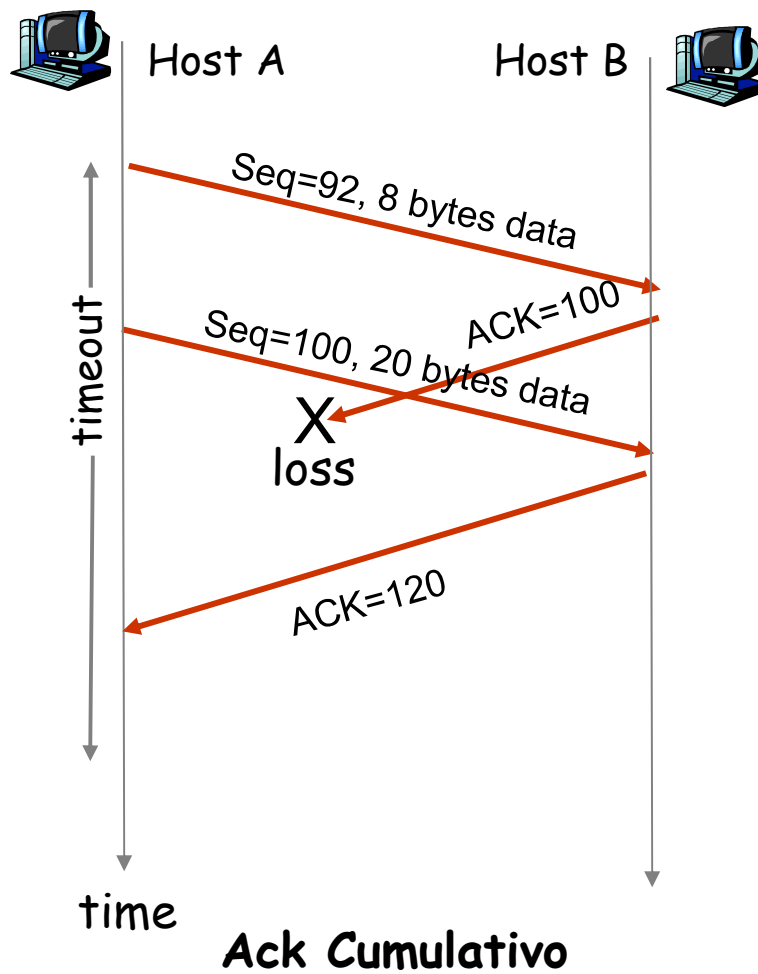
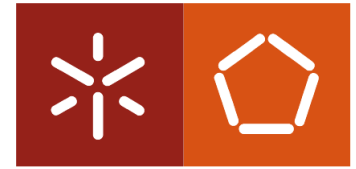
TCP

Retransmissões



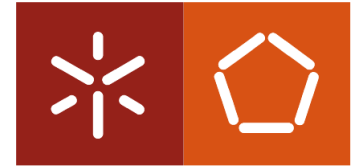
TCP

Retransmissões



TCP

Timeout & Round Trip Time (RTT)



O valor do *Timeout* no TCP é dependente do valor do RTT:

- Demasiado curto aumenta o número de retransmissões desnecessárias e demasiado longo atrasa a reação a um segmento perdido...
- É necessário estimar bem o valor médio do RTT!
- Quanto maior for diferença entre os valores de RTT medidos e o valor médio estimado maior deverá ser o valor definido para o *Timeout*.

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

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

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

(typically, $\beta = 0.25$ & $\alpha = 0.125$)

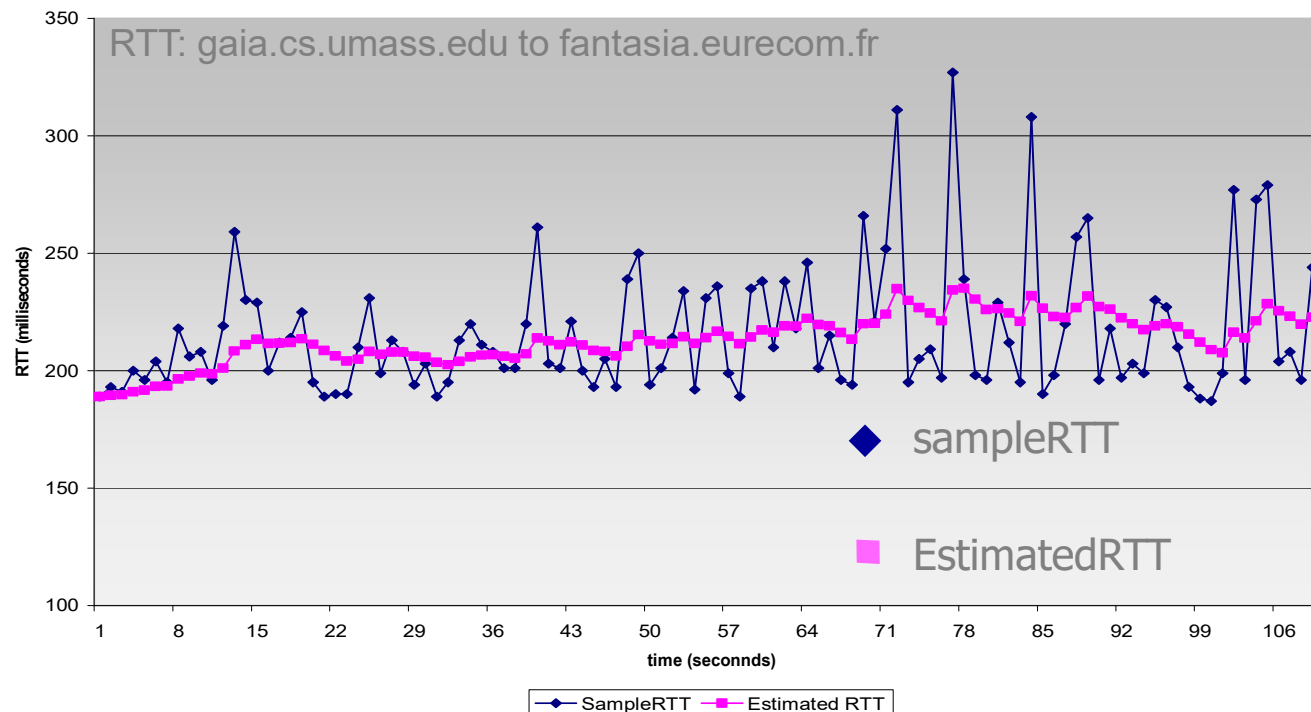
TCP

Estimação do RTT



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

- ✓ média móvel de peso exponencial, i.e, o peso do passado decresce exponencialmente...
- ✓ valor típico de $\alpha = 0.125$
- ✓ O SampleRTT é o tempo medido desde a transmissão do segmento até à recepção do ACK respetivo



TCP

Gestão de ACK [RFC 1122, RFC 2581]



Evento no Recetor

Ação no Recetor

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...
Se não 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 detetado

Repete imediatamente um ACK indicando o número de sequência esperado

Chegada de um segmento que preenche completamente ou incompletamente um buraco

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

TCP

Retransmissão Rápida (Fast Retransmit)



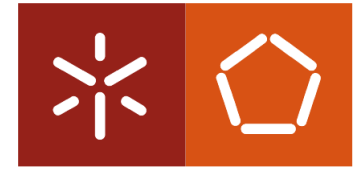
A duração do *timeout* é por vezes demasiado longa, o que provoca atrasos na retransmissão de um pacote perdido.

Para minimizar esse problema, o emissor procura detetar perdas através da receção de ACK duplicados (isto é, em que o valor de ACK não aumenta):

- O emissor envia normalmente vários segmentos seguidos. No caso de algum deles se perder pode haver vários ACK duplicados.
- Se o emissor recebe três ACK duplicados, i.e. um ACK triplicado, supõe que o segmento respetivo foi perdido e retransmiti-o imediatamente.

TCP

Recuperação Rápida (Fast Recovery)



- Implementado em conjunto com *Fast Retransmit*.
- Implementação recomendada mas não obrigatória [RFC 5681].
- Por cada ACK duplicado, e enquanto não for recebido o ACK em falta, estica-se temporariamente a janela no valor de um MSS (para poder continuar a enviar, mas sem ajustar a janela definitivamente) entrando no estado de recuperação rápida.
- Quando chegar o ACK em falta, ou um ACK cumulativo/implícito que cubra o ACK em falta, abandona-se o estado de recuperação rápida e repõe-se o tamanho da janela.

TCP

Exercícios



1. Suponha que o *host*A envia 2 segmentos TCP ao *host*B. O primeiro tem n° de sequência 90 e o segundo tem n° de sequência 120.
 - a) Quantos bytes estão no primeiro segmento?
 - b) Se o primeiro segmento se perder, mas o segundo chegar em boas condições, qual será o n° da confirmação a ser enviado por B?
2. Na camada 2 foram analisados dois mecanismos de correção de erros: *Go-Back-N* e *Selective Reject*. Tendo em conta a forma como o TCP recupera os segmentos em erro diria que implementa a estratégia *Go-Back-N* ou/e a estratégia *Selective Reject*?

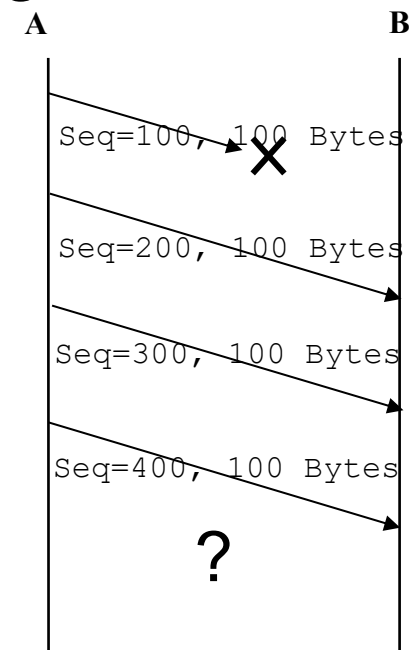
TCP

Exercícios



3. 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. A transmissão do primeiro segmento falha.

- 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 ACK 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.

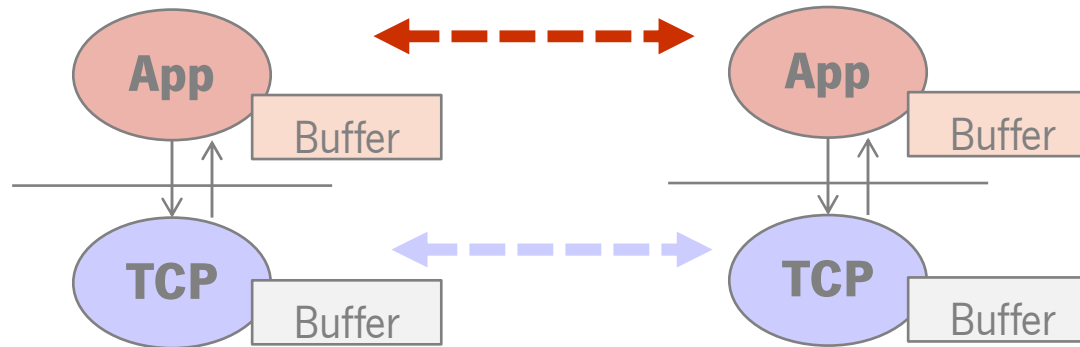


TCP

Exercícios



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



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

TCP

Controlo de Fluxo

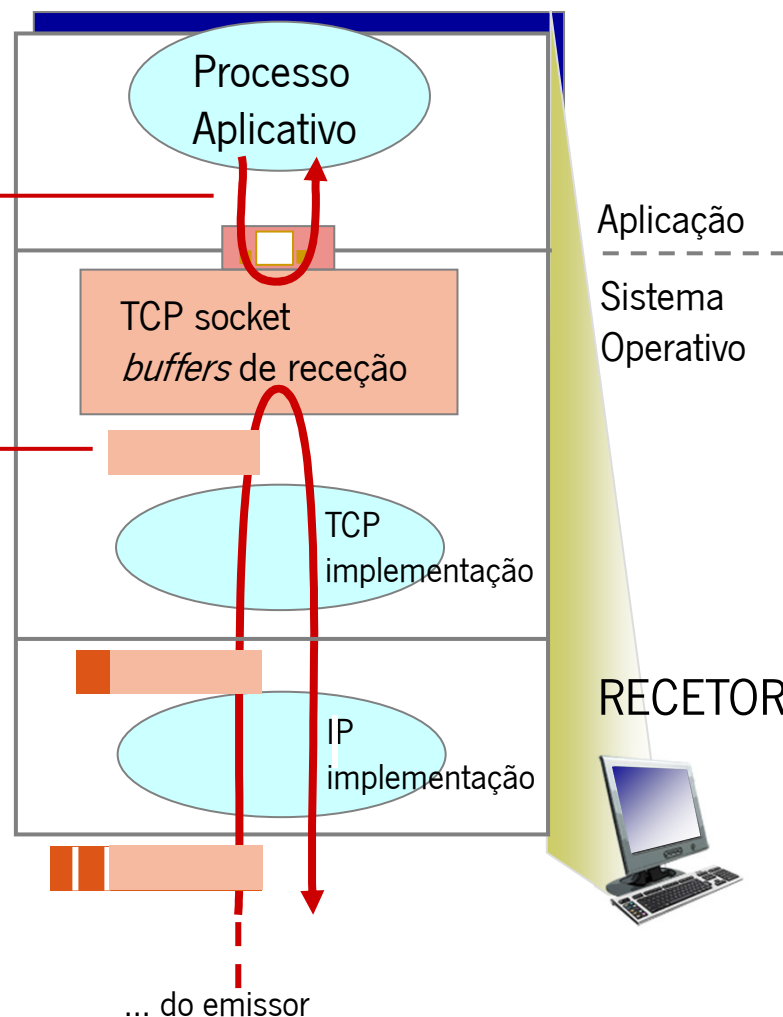


Aplicação vai recebendo e retirando os dados dos *buffers* do socket TCP

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

Controlo de Fluxo

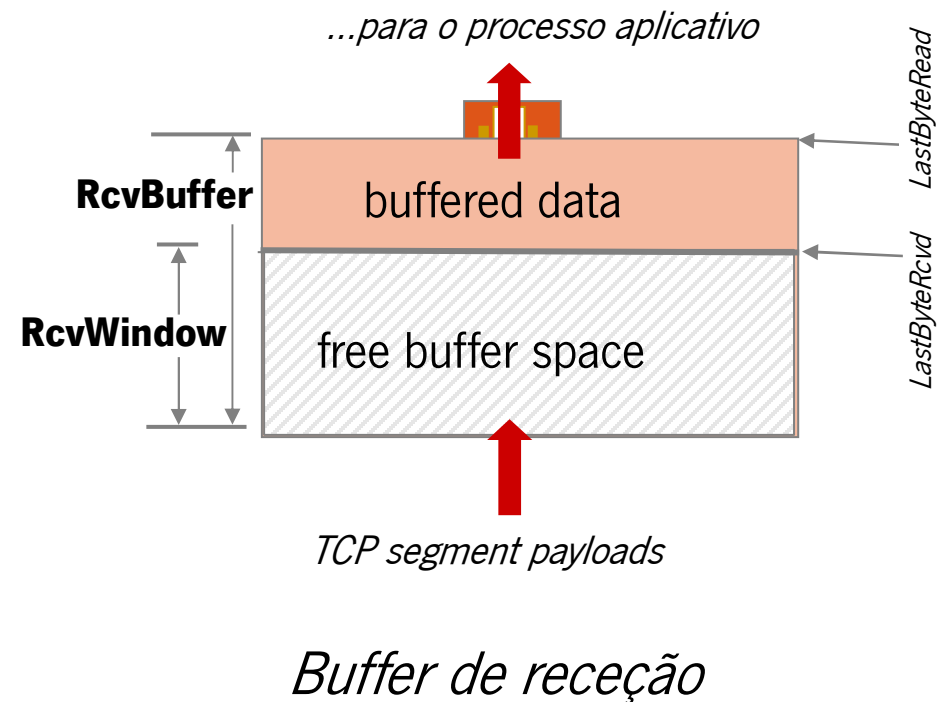
Recetor tenta controlar o emissor, para que o emissor não extravase o *buffer* de receção, enviando demasiados dados a um ritmo demasiado elevado.





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

- 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 como “*RcvWindow*” (janela de receção)
- O emissor sabe sempre o que pode mandar e nunca extravasa o buffer do recetor

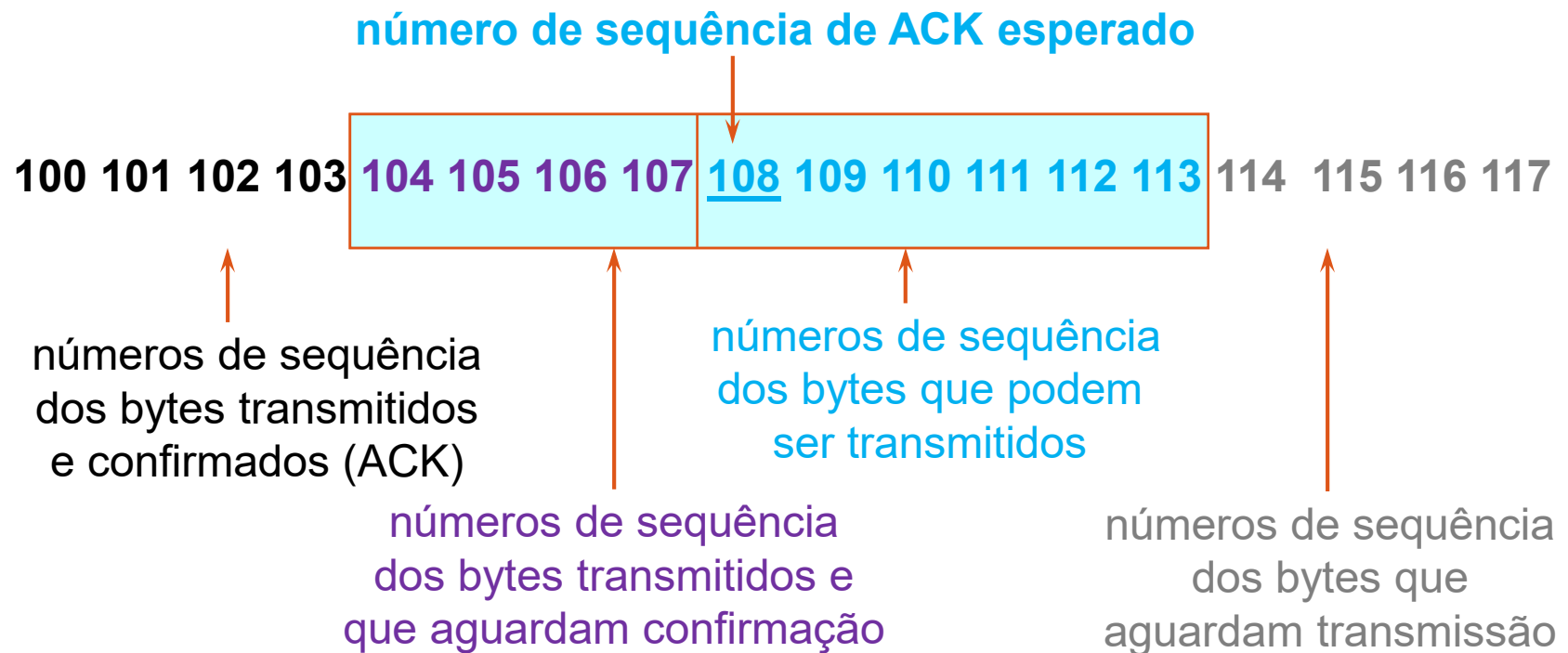


TCP

Controlo de Fluxo

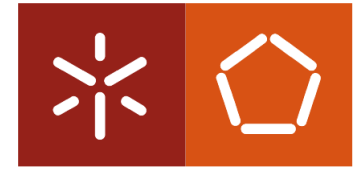


Controlo de fluxo baseado na abertura da janela
anunciada no segmento recebido do parceiro



TCP

Controlo de Congestão



Uma entidade emissora TCP:

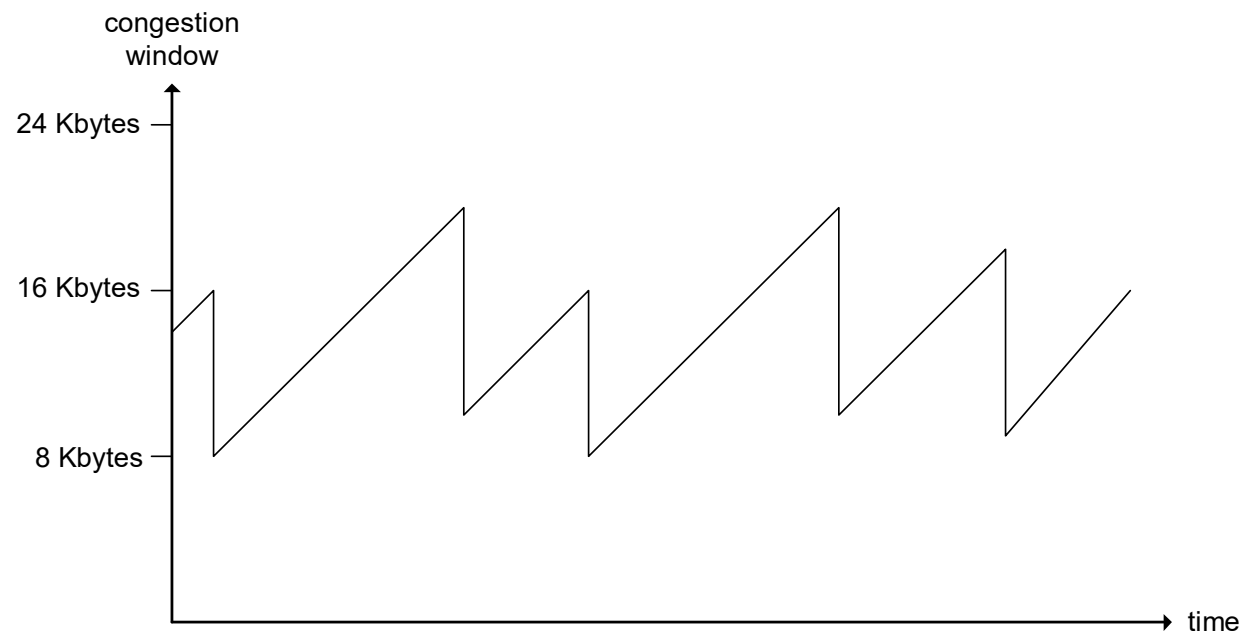
- Procura aperceber-se de situações de congestão através da receção de ACK duplicados e da ocorrência de *timeouts*.
- Utiliza dois mecanismos (ou fases) para prevenir/minimizar situações de congestão:
 - ***Slow Start (SS)***
 - ***Congestion Avoidance (CA)***
- Na fase **CA** é utilizado o algoritmo **AIMD**
(*Additive Increase/Multiplicative Decrease*)
- É definida a Janela de Congestão (**CongWin**)
Efctive_window = MIN(RecvWin, CongWin)

TCP

Controlo de Congestão - AIMD



- Na fase CA, sempre que chega um ACK esperado o tamanho da janela de congestão é incrementado linearmente. Este aspeto é implementado em todas as versões do TCP.
- Quando chegam ACK triplicados o tamanho da janela de congestão diminui para metade (multiplicado por $\frac{1}{2}$) nas versões mais recentes do TCP (**Reno**, por exemplo) ou passa para 1 MSS (nas versões mais conservadoras como a **Tahoe**).

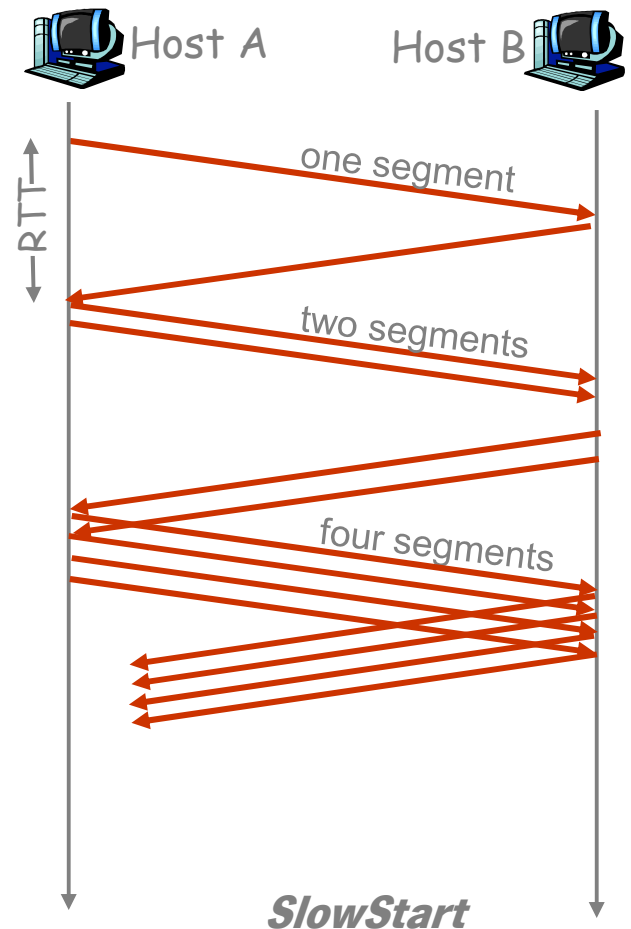


TCP

SlowStart (SS) & Congestion Avoidance (CA)



- Começa-se na fase SS com, normalmente, uma janela de congestão (**CongWin**) igual a 1 MSS.
- Quando é recebido um ACK a CongWin aumenta para o dobro (ou seja, cresce exponencialmente) até ser detetada a primeira perda ou até se atingir o patamar de congestão (**threshold**).
- Se se atingiu o patamar de *threshold* entra-se na fase CA e aumenta-se CongWin linearmente (1 MSS de cada vez) até se receber um ACK triplicado ou se detetar um *timeout*.
- Quando se verifica um ACK triplicado ou *timeout* o *threshold* passa para metade do valor e:
 - Se for um ACK em triplicado, então CongWin recua para 1 MSS e volta-se à fase SS (versão Tahoe), ou CongWin passa para metade e continua-se na fase CA (versão Reno);
 - Se for um *timeout*, então CongWin recua para 1 MSS e volta-se à fase SS (todas as versões).

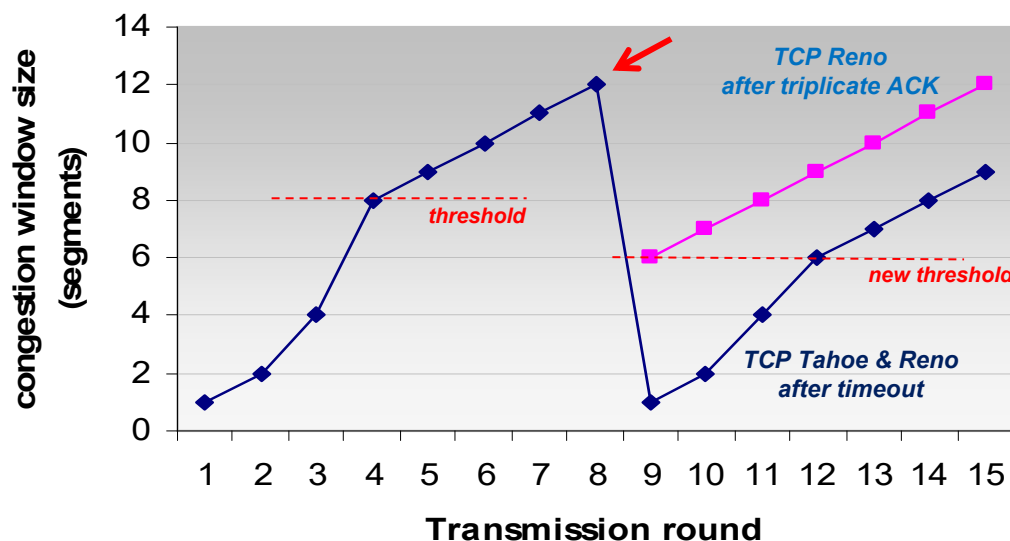


TCP

Controlo de Congestão – SS & CA

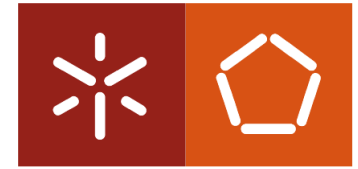


- O SS progride até à deteção de um ACK triplicado ou um *timeout*, ou até ter sido atingido o patamar *threshold*...
- Quando o *threshold* é atingido a CongWin passa a crescer de forma linear e entra-se na fase CA...
- Quando ocorre um *timeout* o *threshold* passa para metade e a CongWin passa a 1 MSS, voltando-se ou mantendo-se a fase SS...
- Quando se recebe um ACK triplicado o *threshold* passa para metade e i) a CongWin passa a 1 MSS e volta-se ou mantém-se a fase SS (Tahoe), ou ii) a CongWin passa para metade e entra-se ou mantém-se a fase CA (Reno).



TCP

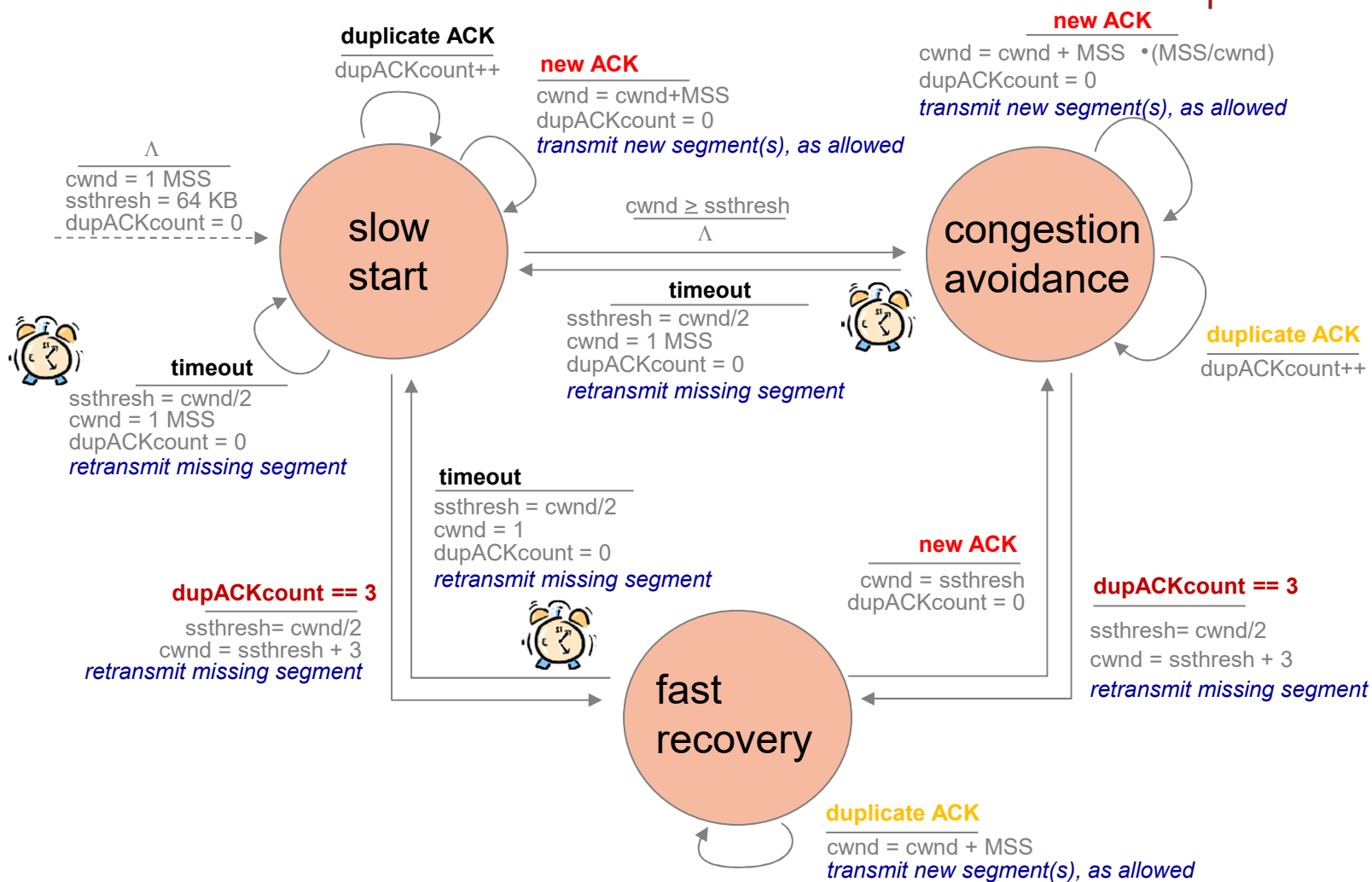
Controlo de Congestão – SS & CA



State	Event	TCP Sender Action	Commentary
SlowStart (SS)	ACK receipt for previously unACKed data	$\text{CongWin} = \text{CongWin} * 2$, If ($\text{CongWin} > \text{Threshold}$) set state to “CA”	Resulting in a doubling of CongWin every RTT
Congestion Avoidance (CA)	ACK receipt for previously unACKed data	$\text{CongWin} = \text{CongWin} + \text{MSS}$	Additive increase, resulting in increase of CongWin by 1 MSS every RTT
SS or CA	Loss event detected by triple duplicate ACK	$\text{Threshold} = \text{CongWin} / 2$, $\text{CongWin} = \text{Threshold}$ (Reno) & Set state to “CA” (Reno) or $\text{CongWin} = 1 \text{ MSS}$ (Tahoe) & Set state to “SS” (Tahoe)	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 “SS”	Enter slow start
SS or CA	Duplicate ACK	Increment duplicate ACK count for segment being ACKed	CongWin and Threshold not changed

TCP

Controlo de Congestão – SS & CA & FR

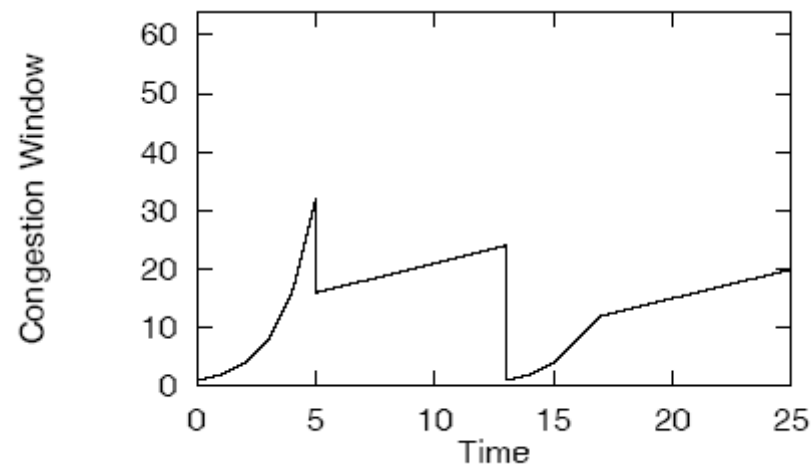


TCP

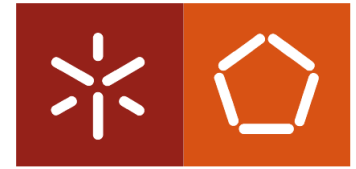
Exercícios



6. Considere o registo de tamanho da janela de congestão TCP mostrada na figura abaixo:



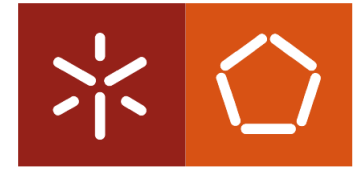
- a) O que aconteceu nos instantes 5, 13 e 17?
- b) Atribua uma designação ao comportamento até ao tempo 5, do tempo 5 ao 13, do 13 ao 17 e do 17 em diante...



7. 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 8000 bytes, tendo os segmentos TCP uma dimensão máxima de $S = 500$ bytes. Os computadores estão ligados por uma linha com débito binário de $R = 4$ 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 congestão, isto é, o mecanismo de controlo de fluxo não intervém (os *buffers* na receção são ilimitados). Admita que o TCP utilizado é uma versão experimental, em que apenas existe uma fase de *SlowStart* (arranque lento) que se inicia com uma janela de 1 MSS, mas que foi modificada por forma a que o fator de crescimento da janela de congestão por cada janela bem recebida seja 3 (e não 2 como nas versões habituais). Ilustrando a comunicação entre os computadores A e B com um diagrama temporal, determine o tempo necessário para o computador A enviar o ficheiro.

TCP

Exercícios



8. Suponha que uma aplicação no computador A pretende receber o conteúdo de um ficheiro de uma aplicação no computador B. O ficheiro tem 12000 bytes. Os computadores estão ligados por uma linha com débito binário de $R = 4$ 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 congestão, 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 no computador A, incluindo o estabelecimento e o fim da ligação nas seguintes condições:
- O TCP utiliza o mecanismo de *SlowStart*, mas não usa o mecanismo de *Congestion Avoidance*.
 - O TCP utiliza o mecanismo de *SlowStart*, mudando para a fase de *Congestion Avoidance* quando a janela atinge os 4 segmentos.