

Luis Augusto Dias Knob luis.knob@sertao.ifrs.edu.br

# Camada de transporte

 A camada de transporte possibilita a comunicação entre os programas de aplicação, de uma forma fim-a-fim, ou seja, o transporte garante que os dados transmitidos/recebidos estarão corretos.

 Os protocolos de transporte típicos da internet são o TCP e o UDP.

# Camada de transporte

- é a camada responsável pela transferência:
  - eficiente e confiável

\* independente do tipo, topologia ou configuração das redes físicas existentes entre elas, garantindo ainda que os dados cheguem sem erros e na seqüência correta.

Controle de conexão

- a camada de transporte possui protocolos que oferecem serviços orientados à conexão e não orientados à conexão.

- os serviços orientados à conexão primeiramente estabelece uma comunicação entre usuários finais e só depois começa a transmissão.

- Fragmentação
  - Exemplo:
    - → imagine um e-mail (SMTP) enviado com um texto simples como: "Prezada Radegondes, vamos sair hoje? Beijos, Jonielshon".
    - → Agora pense num e-mail com todas as fotos de um passeio ou com três arquivos de MP3.

Nota-se que uma mensagem SMTP pode conter de alguns bytes até dezenas de megabytes. Logo é necessário fragmentar tais informações em pacotes de tamanhos menores para serem encapsulados pela camada de rede.

#### Endereçamento

- Sabemos que a identificação de um host na Internet é única.
- ... mas imagine duas situações:
  - um servidor web (HTTP) também é servidor FTP;
  - você abre duas janelas do navegador acessando dois links diferentes de um mesmo site.
- como identificar dois serviços em um mesmo host?
- para resolver estas perguntas a camada de transporte oferece à camada de aplicação a função de endereçamento, onde os serviços são identificados pela sua porta e uma conexão entre sua estação e outro host é feita através de um socket (IP+porta)

#### Endereçamento

- As portas de origem e destino devem ser identificadas no estabelecimento de conexões TCP ou no envio de datagramas usando UDP
- As portas são identificadas no cabeçalho das mensagens por um campo de 16 bits
  - Inteiros de 0 a 65535
  - Distintas para cada protocolo

#### Endereçamento

- Portas de 0 a 1023 s\u00e3o reservadas para uso de servi\u00e7os padr\u00e3o da rede [RFC 1700]
- Exemplos

Protocolo	Porta	Serviço	
TCP	21 FTP		
TCP	22 SSH		
TCP	80 HTTP		
UDP	53 DNS		

#### Confiabilidade

- controle de fluxo;
  - Através de um sistema de buferização denominada janela deslizante (ou não), o TCP envia uma série de pacotes sem aguardar o reconhecimento de cada um deles. Na medida em que recebe o reconhecimento de cada bloco enviado, atualiza o buffer (caso reconhecimento positivo) ou reenvia (caso reconhecimento negativo ou não reconhecimento após um timeout);

- Confiabilidade
  - controle de erros;
    - Além da numeração dos segmentos transmitidos, vai junto com o header uma soma verificadora dos dados transmitidos (*checksum*).
       Assim o destinatário verifica a soma efetuando o cálculo dos dados recebidos, a fim de evitar perdas, duplicação ou entrega fora de ordem;
  - controle de congestionamento e Qualidade de Serviço

## UDP

- O protocolo UDP é bastante simples
  - Orientado a datagrama
  - Não orientado à conexão
  - Não executa controle de fluxo, controle de erro e sequenciamento
  - Não tem reconhecimento dos datagramas (ACK/NACK)
- Devido a sua simplicidade é considerado não confiável

# Cabeçalho UDP

Porta Origem	Porta Destino			
Tamanho	Checksum			
Dados				

#### Onde,

- Porta Origem e Porta Destino identificam o processo de aplicação que está enviando dados e o processo de aplicação que irá receber os dados.
- Tamanho é representa o tamanho total do frame UDP
- Checksum é calculado usando o header UDP e também a área de dados, e destina-se a verificação de erros de transmissão.

### **Checksum UDP**

- O Checksum no UDP é opcional
  - Campo de checksum = 0, n\u00e3o executa verifica\u00e7\u00e3o
  - Campo de checksum <> 0, executa verificação
- O cálculo do checksum utiliza o header, os dados e também o Pseudo-Header
  - Este pseudo-header é utilizado para verificação adicional e confirmação de que o datagrama chegou ao destino correto

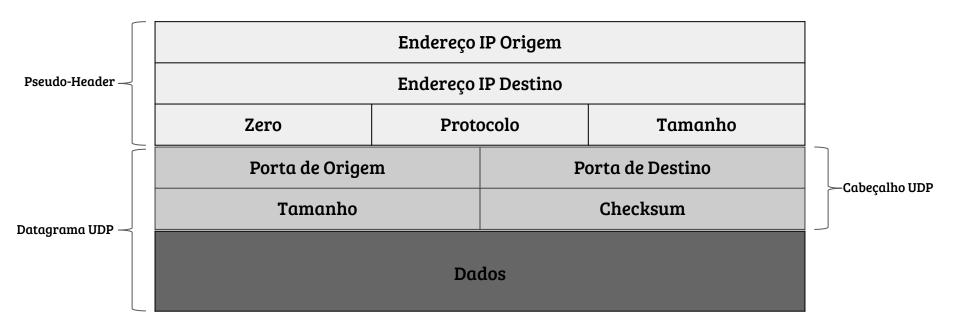
## **Pseudo-Header**

Endereço IP Origem				
Endereço IP Destino				
Zero	Protocolo	Tamanho		

#### Onde,

- Endereço IP Origem e Endereço IP destino s\u00e3o do n\u00edvel de rede (protocolo IP)
  utilizadas para a segunda valida\u00e7\u00e3o do destino do datagrama.
- Zero é um campo com valor zero para complementar a estrutura do pseudo-header.
- Protocolo indica qual o protocolo de transporte (TCP ou UDP), pois o pseudo-header é utilizado para os dois protocolos.
- Tamanho indica o tamanho do frame de transporte (UDP ou TCP)

### Ordem de Header para o Checksum do UDP



#### Atenção!

O Pseudo-Header não é transmitido junto com o datagrama UDP, ele é utilizado apenas para cálculo do Checksum.

#### Tamanho Máximo do Datagrama

- Teoricamente o tamanho máximo é de 64Kb
  - Porque no IPv4 o campo tamanho total é de 16 bits
  - Mas deve-se considerar que no IP estão sendo calculado
    - Tamanho do Header do IP (20 bytes)
    - Datagrama UDP (8 bytes)
  - Assim, o tamanho máximo é de **65507** bytes

- Oferece confiabilidade na transmissão
- Considerado o "sucesso da Internet"
- Orientado à conexão
- Confiável
- Full-duplex

# Cabeçalho TCP

Porta de Origem			Porta de Destino	
Número de Sequência				
Acknowledgment				
Tamanho	Reservado	Flags	Janela Deslizantes	
Checksum			Urgent Pointer	
Opções				
Dados				

# Cabeçalho TCP

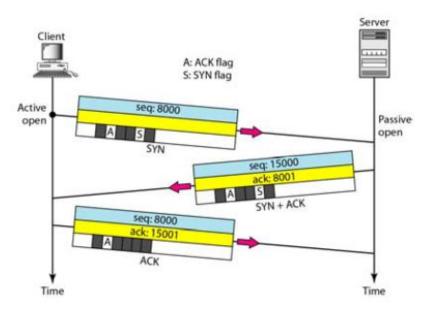
#### Onde,

- **Porta Origem e Porta Destino** identificam o processo de aplicação que está enviando dados e o processo de aplicação que irá receber os dados.
- **Número de seqüência** identifica os bytes enviados. Na prática ele é a identificação do primeiro byte de dados contido no segmento enviado. Os demais são seqüenciados a partir deste byte.
- **Acknowledgement** identifica os bytes que foram recebidos e tratados sem erro pelo destino, bem como a seqüência do próximo byte esperado
- Tamanho é representa o tamanho total do frame TCP
- **Reservado** é um campo ainda não utilizado
- FLAGS identifica as flags (syn, fin, psh, rst, ack, urg)
- Window identifica o tamanho da janela para o controle de fluxo
- Checksum destina-se a verificação de erros de transmissão. É calculado usando o pseudo header, o header TCP e também a área de dados
- Urgent Pointer é um ponteiro para dados urgentes, contidos na área de dados.

- Para ter controle dos pacotes enviados e conseguir efetuar a fragmentação, o TCP precisa que os usuários finais tenham o controle do que está sendo enviado.
- Três fases durante a conexão:
  - Estabelecimento da ligação
  - Transferência
  - Término da ligação

- Para o estabelecimento da conexão o TCP necessita que:
  - o cliente inicia a ligação enviando um pacote TCP com a flag SYN ativa;
  - espera-se que o servidor aceite a ligação enviando um pacote SYN+ACK.
  - se durante um determinado tempo esse pacote SYN não for recebido, ocorre um **timeout** e o pacote SYN é reenviado.
  - o estabelecimento da ligação é concluído por parte do cliente, confirmando a aceitação do servidor através de um pacote ACK como resposta.

• Estabelecimento de conexão



• A conexão só é encerrada depois da entrega dos dados ao receptor

