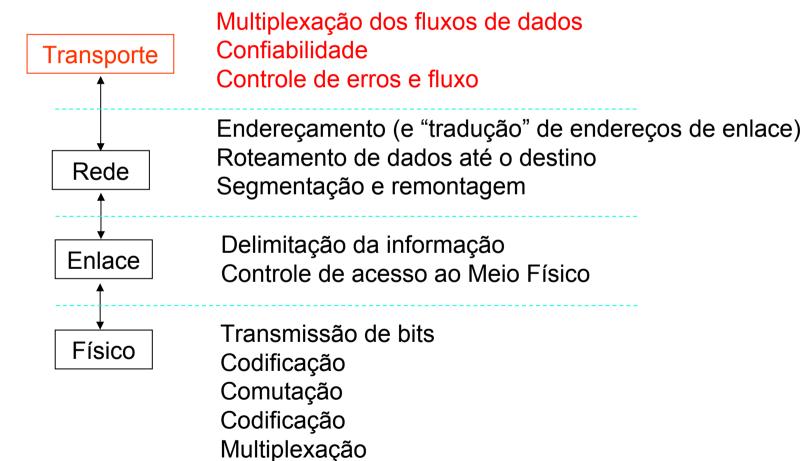


Carlos Gustavo A. da Rocha

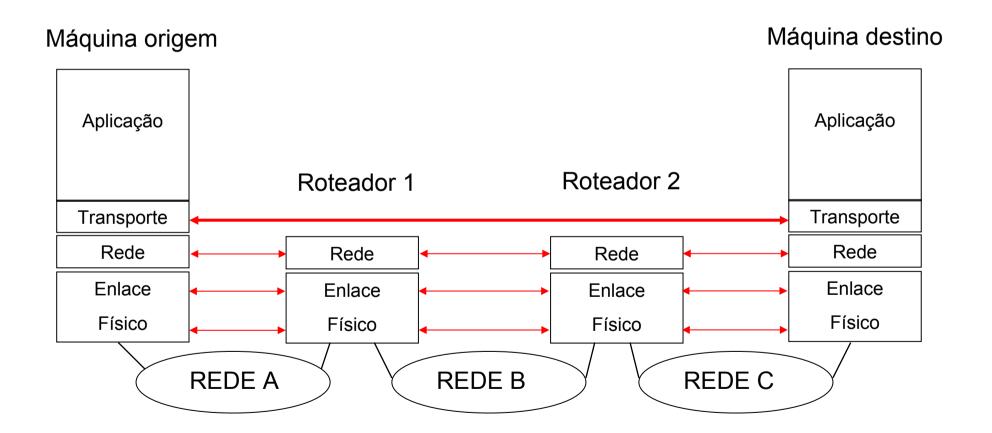


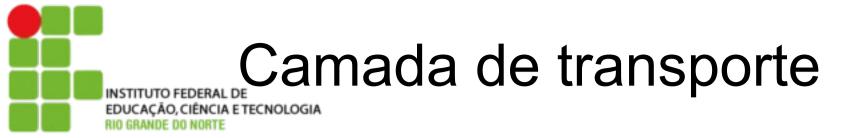


A camada de transporte da máquina de origem se comunica diretamente com a camada de transporte da máquina de destino, independente de todos os sistemas intermediários entre eles

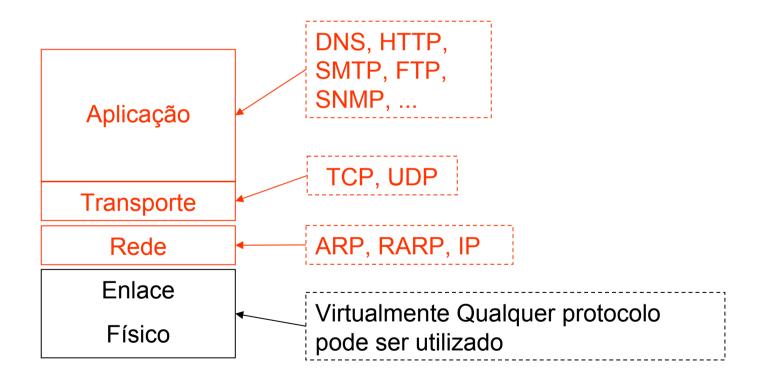
Nos níveis físico, enlace e rede isto não é possível







#### Modelo Internet TCP/IP



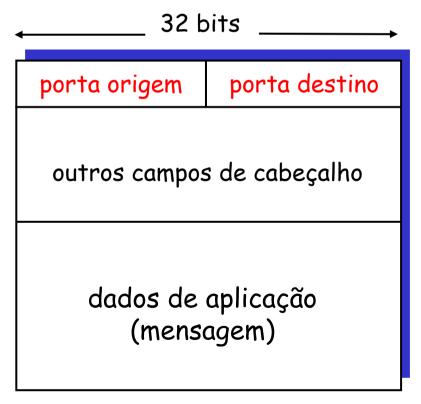
- Modelo Internet TCP/IP
  - O modelo Internet TCP/IP padroniza dois protocolos de transporte
    - TCP (Transmission Control Protocol)
    - UDP (User Datagram Protocol)

#### TCP X UDP

- Diferenças: São antagônicos em relação a:
  - Complexidade
  - Conjunto de funcionalidades
  - Aplicações usuárias
- Semelhanças:
  - Multiplexação e demultiplexação de requisições e respostas das aplicações
    - Conceito de "porta"



- TCP X UDP: Portas
  - O "formato" de um segmento TCP ou UDP é mostrado a seguir



- TCP X UDP: Portas
  - Para que várias aplicações possam transmitir e receber dados simultaneamente elas utilizam "portas"
  - Cada aplicação (ou instâncias dela) atendida pelo TCP ou UDP de uma máquina vai ser identificada, unicamente, pela quádrupla

IP-ORIGEM, PORTA-ORIGEM; IP-DESTINO, PORTA-DESTINO

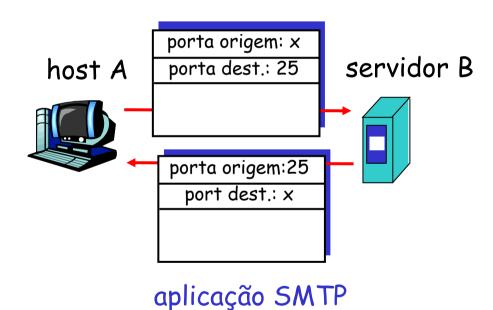
- TCP X UDP: Portas
  - Cada identificador de porta possui 16 bits de comprimento, podendo variar de 0 a 65535
  - Portas de origem e destino são selecionadas aleatoriamente para uso pelo TCP e UDP
    - Na prática, em servidores, portas utilizadas por aplicações "comuns" utilizam valores fixos

- TCP X UDP: Portas
  - Exemplo de aplicações e suas portas
    - 22: SSH
    - 25: SMTP
    - 53: DNS
    - 80: HTTP
    - 443: HTTPS

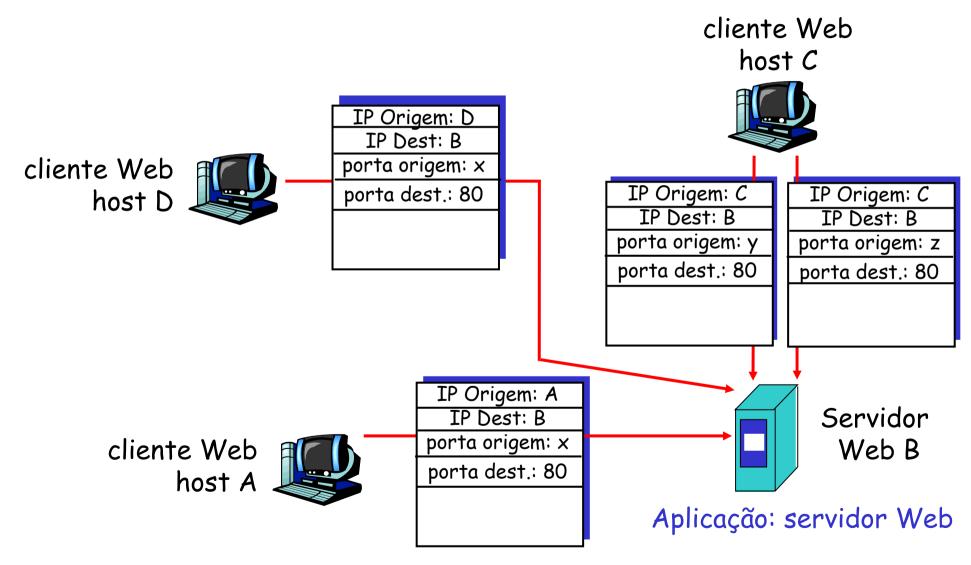
TCP X UDP: Portas

- Estas portas também são chamadas de "portas baixas"
  - Normalmente estão abaixo de 1024
  - O controle da atribuição de portas é feita por uma instituição chamada de IANA





# Camada de transporte INSTITUTO FEDERAL DE EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE



- UDP User Datagram Protocol
  - Definido na RFC 768
  - Oferece um serviço "best effort"
    - Faz-se o possível, mas não há nenhuma garantia
  - Não é orientado a conexão
  - Cada segmento UDP é tratado de forma totalmente independente



- UDP User Datagram Protocol
  - Formato do segmento

Tamanho, em bytes do segmento UDP, incluíndo cabeçalho

	32 bits		
	porta origem	porta destino	
_	tamanho	checksum	
	Dados da Aplicação		

- UDP User Datagram Protocol
  - Se uma aplicação usa UDP partes do fluxo de dados entre origem e destino (cliente e servidor) podem:
    - Ser perdidos
    - Chegarem fora de ordem
    - Chegarem com erros
  - Todo o tratamento desta situações deve ser feito, se desejado, pela própria aplicação

- UDP User Datagram Protocol
  - Utilizado por:
    - Aplicações onde o volume de dados trocado entre origem e destino é pequeno
      - -DNS
    - Aplicações que não exigem alta confiabilidade
      - Transmissão de vídeo e áudio

#### TCP – Transmission Control Protocol

- Definido nas RFC's: 793, 1122, 1323, 2018, 2581, ...
- Implementa um serviço
  - Orientado a conexão
  - Confiável
  - Com controle de erros
  - Com controle de fluxo



### Nível de transporte

32 bits \_\_\_\_\_\_

ACK: confirmações

RST, SYN, FIN: Abertura e encerramento de conexão

checksum

	porta origem	porta destino	
	número de sequência		
/	número de reconhecimento		
	tam. não UAPRSF	janela de recep.	
	cheeksum	dados urgentes	
Opções (tamanho variável)			

dados de aplicação (tamanho variável)

Utilizados para sequenciamento e confiabilidade

número de bytes receptor está pronto para aceitar

- TCP Estabelecimento de conexão
  - Antes que cliente e servidor possam se comunicar eles devem estabelecer uma conexão
  - O cliente realiza uma série de "preparações" como a escolha de uma porta de origem
  - O processo de abertura de conexão é chamado de Tree Way Handshake

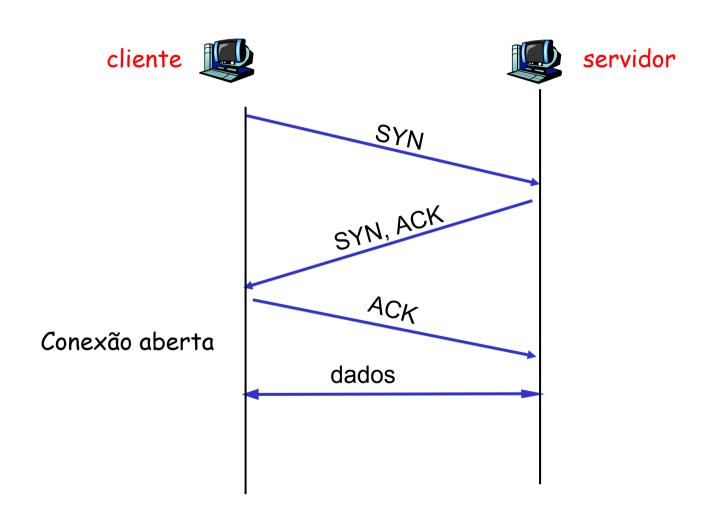
TCP – Estabelecimento de conexão

- Tree Way Handshake
  - 1. Cliente envia um segmento TCP para o servidor com o bit SYN habilitado (igual a "1")
  - 2. Servidor responde com outro segmento TCP para o cliente com os bits SYN e ACK habilitados
  - 3. Cliente responde com outro segmento TCP para o servidor com o bit ACK habilitado



EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA

RIO GRANDE DO NORTE



- TCP Encerramento de conexão
  - Quando deseja encerrar uma conexão o cliente ou servidor envia um segmento com os bits FIN e ACK habilitados
  - O outro deve responder com um ACK



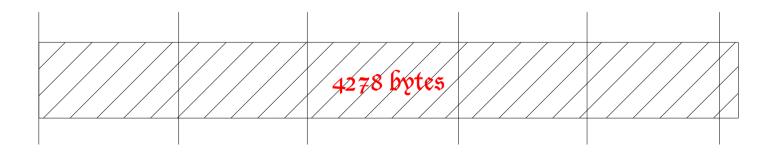
cliente servidor dados FIN, ACK ACK Conexão encerrada



- TCP Transferência de dados
  - Números de sequência
    - Todos os segmentos TCP transmitidos possuem um número de sequência
      - Possibilitam a "remontagem" dos dados da mesma forma que transmitidos na origem
    - Apesar do nome ser "número de sequência" seu valor não é sequencial
      - São aplicados aos dados transmitidos, e não aos segmentos



- TCP Transferência de dados
  - Números de sequência
    - Suponha que um servidor irá enviar um arquivo de 4278 bytes para o cliente em pedaços de 800 bytes
    - Neste caso os números de sequência dos segmentos TCP serão: 0, 800, 1600, 2400, 3200 e 4000



- TCP Transferência de dados
  - ACK's
    - Sempre que um servidor ou cliente recebe um segmento TCP ele envia um outro segmento com o bit ACK habilitado, confirmando a sua recepção
      - O número de reconhecimento é igual ao próximo byte que se deseja receber
    - Esta técnica é chamada de reconhecimento positivo
    - Se após um tempo limite o ACK correspondente não for recebido; o segmento é retransmitido



EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA RIO GRANDE DO NORTE



SEQ = 
$$100 \text{ (dados)}$$
  
SEQ =  $130 \text{ (dados)}$   
SEQ =  $160 \text{ (dados)}$ 

Transmite três Segmentos com 30 bytes cada

> Este mecanismo faz com que o TCP ofereça um serviço de transmissão de dados confiável para as aplicações

Retransmite o segmento perdido

- TCP Transferência de dados
  - Controle de fluxo e congestionamento
    - Utiliza-se de vários fatores para ajustar dinamicamente o volume de transmissão de segmentos:
      - Tempo médio para o recebimento dos ACK's
      - Quantidade de retransmissões

**—** . . .

- TCP Transferência de dados
  - Controle de fluxo e congestionamento
    - Este ajuste é feito de forma que origem e destino de uma conexão não fiquem
      - Nem ociosos
        - » "Esperando" por segmentos
      - Nem saturados
        - » Segmentos recebidos em excesso == descarte == retransmissão



- TCP Transferência de dados
  - Controle de fluxo e congestionamento: "TCP SlowStart"
    - Se inicia a conexão com um volume baixo de transmissões de segmento
    - Aumenta-se a quantidade de segmentos transmitidos gradualmente
      - Isto é feito até que o servidor, cliente ou a própria rede esteja próxima de uma situação de congestionamento

