Aula 4 - Métricas de Desempenho, Modelos em Camadas

Diego Passos

Universidade Federal Fluminense

Redes de Computadores I

Material adaptado a partir dos slides originais de J.F Kurose and K.W. Ross.

Revisão da Última Aula...

Comutação de pacotes.

- Informação dividida em unidades chamadas pacotes.
- Cada pacote tratado isoladamente.
- Quando transmitido, pacote usa toda a capacidade do enlace.
- Store-and-Forward.
 - Armazenar e encaminhar.
 - Comutador só pode começar transmissão no próximo enlace, quando recepção estiver completa.
 - Transmissões do pacote são sequenciais pela rota.
- Comutação de circuitos.
 - Estabelecimento prévio de chamada.
 - Recursos pré-alocados, não compartilhados.
 - Possibilidade de **ociosidade**.

Multiplexação.

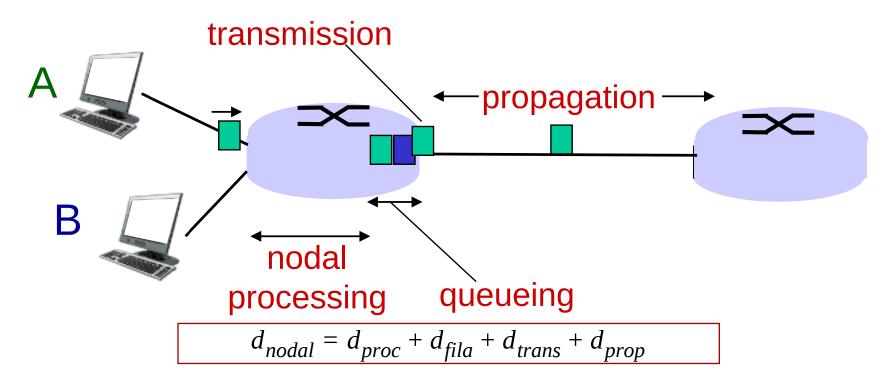
- Dados de vários usuários "combinados" em um mesmo meio.
- FDM, TDM.
- Multiplexação estatística.
 - Consequência da comutação de pacotes.
 - Ordem intercalada, aleatória de pacotes.
 - Pode melhorar utilização dos recursos.
- Enfileiramento.
 - Consequência do store-and-forward.
 - Ocorre quando chegada supera a capacidade de saída.
 - Descarte de pacotes, atrasos.

Métricas de Desempenho

Métricas de Desempenho em Redes

- Há quatro métricas clássicas de desempenho em redes:
 - Atraso: tempo que pacote leva para sair de um ponto do sistema até outro.
 - Perda de pacotes: fração dos pacotes transmitidos que são descartados.
 - Vazão: o quão rapidamente dados são transmitidos entre uma origem e um destino.
 - Jitter: variação do atraso (tópico de Redes II).
- Fim-a-fim vs. por salto:
 - Métricas podem ser definidas a cada salto/enlace.
 - Mas também podem ser calculadas considerando a comunicação fim-a-fim.
 - Desde o nó de origem até o nó de destino.

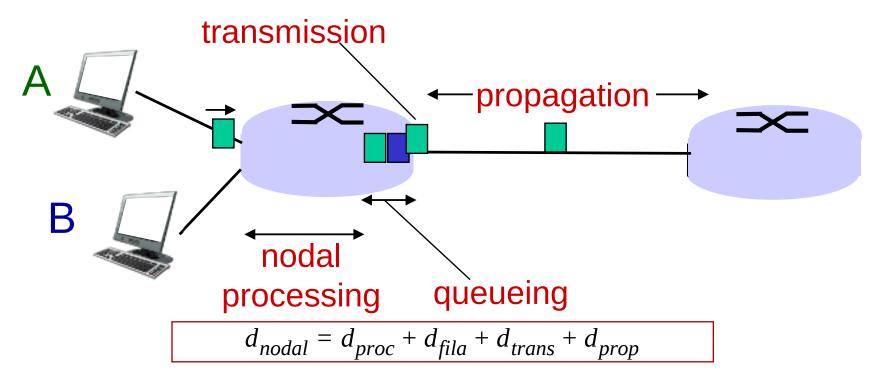
Quatro Fontes de Atraso (I)



- d_{proc} : atraso de processamento.
 - Verificar integridade.
 - Determinar enlace de saída.
 - ...
 - Geralmente, < ms

- d_{fila} : atraso de enfileiramento.
 - Tempo que pacote aguarda a fila para ser transmitido.
 - Depende do nível de congestionamento do roteador.

Quatro Fontes de Atraso (II)



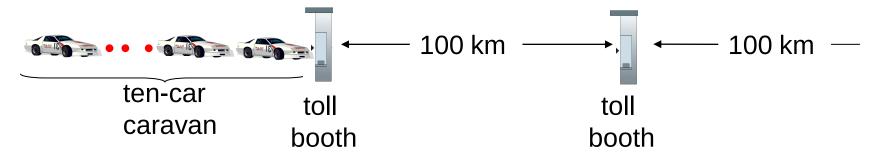
- \bullet d_{trans} : atraso de transmissão.
 - L: comprimento do pacote (bits).
 - R: capacidade do enlace (b/s).
 - $d_{trans} = \frac{L}{R}$.

- \bullet d_{prop} : atraso de propagação.
 - d: comprimento do meio físico.
 - s: velocidade de propagação do sinal no meio.
 - $d_{prop} = \frac{d}{s}$.

d_{trans} e d_{prop} são **muito diferentes!**

Atraso de Transmissão vs. Atraso de Propagação (I)

Analogia de caravana:

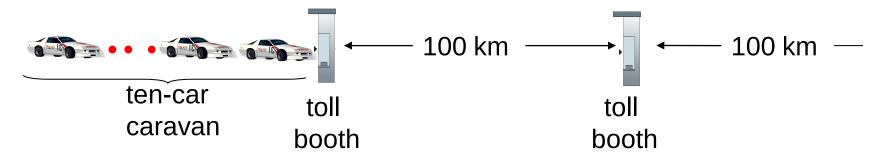


- Carros "se propagam" a 100 Km/h.
- Cabine de pedágio leva 12 segundos para servir carro.
 - Tempo de "transmissão de um bit".
 - "Taxa de transmissão": $\frac{1}{12}$ carros/s.
- Carro ~ bit, caravana ~ pacote.
- Pergunta: quanto tempo até a caravana estar toda enfileirada na segunda cabine?

- Tempo para "colocar" toda a caravana na estrada = 12 · 10 = 120 segundos.
- Tempo para que o último carro se propague da primeira para a segunda cabine = $\frac{100 \text{ km}}{100 \text{ km/h}}$ = 1 hora.
- Ou 62 minutos.

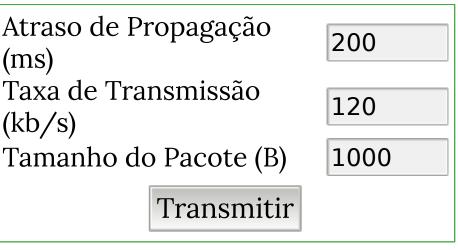
Atraso de Transmissão vs. Atraso de Propagação (II)

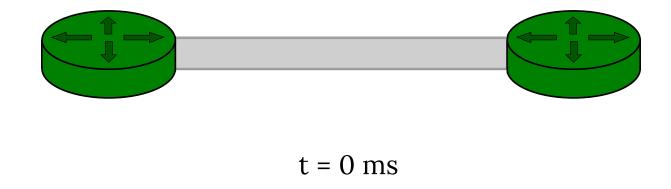
Analogia de caravana:



- Suponha que agora carros propaguem a 1000 km/h.
- E cabines agora levam um minuto para servir cada carro.
- Pergunta: um ou mais carros chegarão à segunda cabine antes que todos sejam servidos pela primeira?
 - Sim! Depois de 7 minutos, primeiro carro chega à segunda cabine.
 - Mas três ainda serão servidos pela primeira.

Atraso de Transmissão vs. Atraso de Propagação (III)

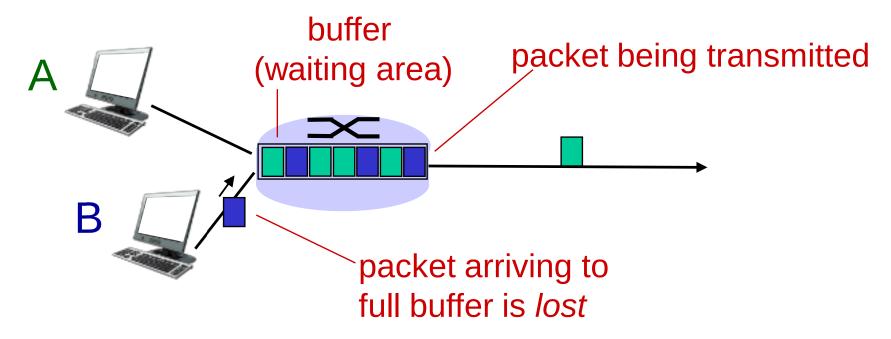




Último bit é colocado no canal em t = Primeiro bit chega ao receptor em t = Último bit chega ao receptor em t =

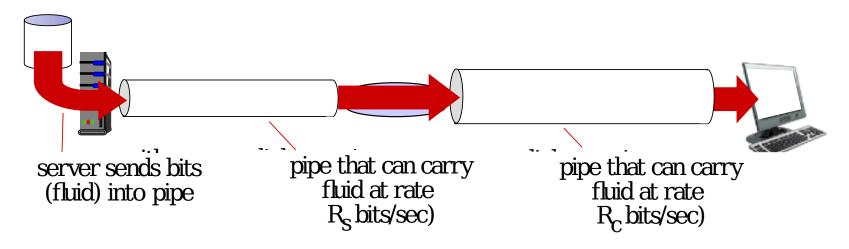
Perdas de Pacotes

- Filas (ou buffers) têm capacidade finita.
- Pacote que chega a um buffer causa descarte.
 - Do pacote recém chegado ou de outro.
 - Também conhecido como perda.
- Pacotes perdidos podem ser retransmitidos.
 - Pelo nó anterior (menos comum).
 - Pela origem (mais comum).



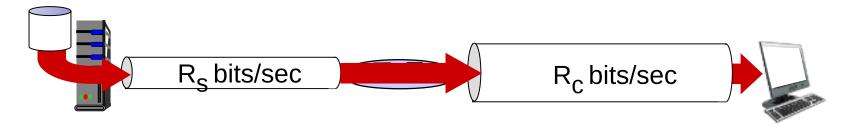
Vazão (I)

- Vazão: taxa (bits/unidade de tempo) na qual bits são transferidos entre origem e destino.
 - Instantânea: vazão em um ponto no tempo.
 - Média: taxa considerando um período mais longo.
- Vazão do fluxo vs. taxa de transmissão do fluxo.
 - Aplicação pode gerar pacotes a uma taxa alta e vazão ser limitada pela rede.
 - Rede pode ter capacidade alta, mas aplicação pode gerar fluxo com baixa taxa.

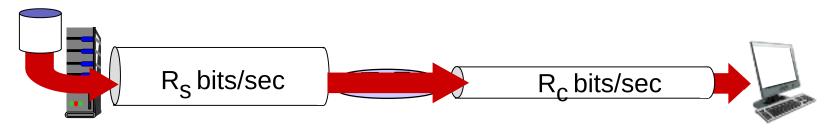


Vazão (II)

 $R_{s} < R_{c}$ Qual é a vazão média fim-a-fim?



 $R_s > R_c$ Qual é a vazão média fim-a-fim?



Enlace de Gargalo

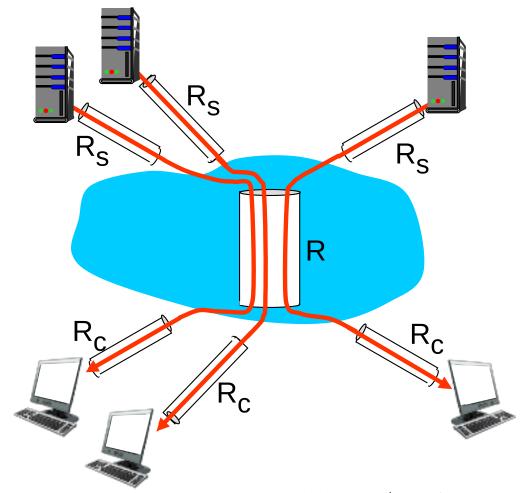
Enlace no caminho fim-a-fim que **restringe** vazão fim-a-fim.

Cenário de Vazão na Internet

Vazão fim-a-fim por conexão:

$$min\left(R_c, R_s, \frac{R}{10}\right)$$

• Na prática: R_c ou R_s são normalmente os gargalos.



10 conexões compartilham (de forma justa) o enlace de gargalo no backbone

Modelos em Camadas

"Camadas" de Protocolos

- Redes são sistemas complexos, com várias "partes".
 - Hosts.
 - Roteadores.
 - Enlaces (de vários tipos).
 - Aplicações.
 - Protocolos.
 - Hardware, software.

Pergunta

Alguma chance de organizar a estrutura da rede?

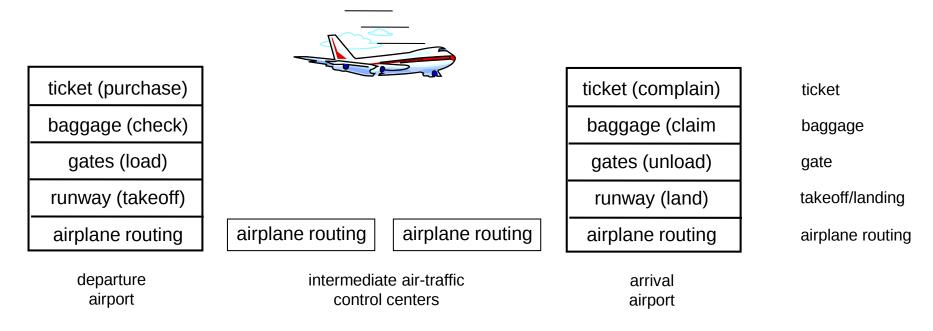
... ou ao menos nossa discussão sobre redes?

Analogia: Organização de uma Viagem Aérea (I)

ticket (purchase) ticket (complain) baggage (claim) baggage (check) gates (load) gates (unload) runway landing runway takeoff airplane routing airplane routing airplane routing

Uma série de passos envolvidos.

Organizando Funcionalidades da Cia. Aérea em Camadas



- Camadas: cada camada implementa um serviço.
 - Através de ações internas da própria camada.
 - Dependendo de serviços providos pela camada abaixo.

Por Que uma Organização em Camadas?

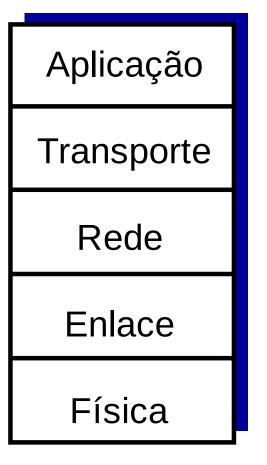
- Lidar com sistemas complexos:
 - Estrutura explícita permite identificar relações entre os pedaços do sistema.
 - Modelo de referência em camadas para discussão.
 - Modularização facilita a manutenção, atualização do sistema.
 - Alterar a implementação de uma camada é transparente para o resto do sistema.
 - *e.g.*, mudança no processo de embarque não afeta o resto do sistema da cia. aérea.
 - "Layering considered harmful"?

Pilha de Protocolos da Internet (I)

- Ou suite de protocolos da Internet.
- Ou modelo TCP/IP.
- Define organização dos vários protocolos usados na Internet em camadas.
- Define **responsabilidades**, **serviços** de cada camada.
- Dividida em 4 ou 5 camadas, dependendo do autor.
 - Nomes das camadas também podem variar. item
 - Nesta disciplina, seguiremos o modelo do livro-texto.

Pilha de Protocolos da Internet (II)

- Aplicação: suporte à aplicações de rede.
 - Definem formato, ordem, semântica das mensagens trocadas pelas aplicações.
 - Exemplo da web:
 - Cliente (browser) gera mensagem de requisição de conteúdo.
 - Servidor envia mensagem de resposta.
 - Cada mensagem tem seus campos específicos (próximo capítulo).
 - Exemplos de protocolos:
 - HTTP, FTP, SMTP, ...



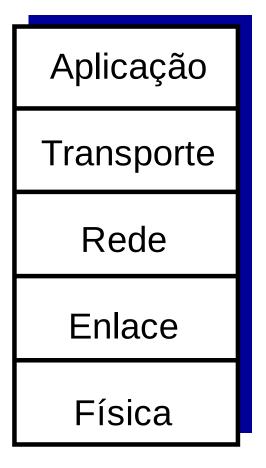
Pilha de Protocolos da Internet (III)

- **Transporte:** comunicação entre processos em computadores (potencialmente) diferentes.
 - Transfere dados de um processo para o outro.
 - Potencialmente, em computadores diferentes.
 - Dois exemplos clássicos de protocolos:
 - UDP e TCP.
 - Protocolos diferentes proveem modelos de serviço diferentes.
 - TCP provê garantias mais fortes.
 - Responde a pergunta: para qual processo devemos enviar o conteúdo de um pacote que chegou a este host?

Aplicação Transporte Rede **Enlace** Física

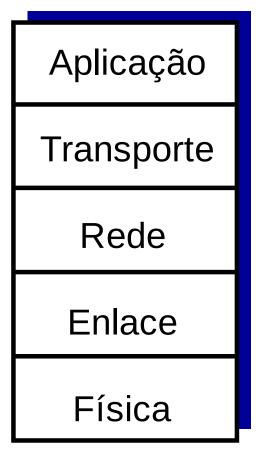
Pilha de Protocolos da Internet (IV)

- Rede: comunicação entre hosts.
 - Transfere dados de um host para outro.
 - Diferença (aparentemente) sutil em relação à camada de transporte.
 - Aquela comunicava processos específicos, diferenciando-os.
 - Esta comunica hosts indiscriminadamente.
 - Provê o serviço de roteamento dos pacotes.
 - Entre outros.
 - Responde a pergunta: por qual caminho devemos enviar este pacote para que chegue ao host de destino?



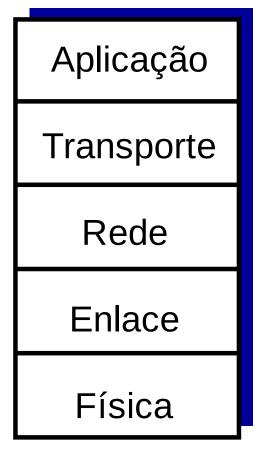
Pilha de Protocolos da Internet (V)

- **Enlace:** comunicação nós (hosts, comutadores) diretamente conectados por um enlace.
 - i.e., nós "vizinhos".
 - Diferente da camada de rede, preocupação apenas com próximo salto.
 - Aspectos relacionados à transmissão do pacote pelo enlace.
 - Exemplo de serviço: integridade.
 - Em enlaces susceptíveis a falhas, verifica se houve bits errados na recepção pelo enlace.
 - Responde a pergunta: como envio o pacote para o próximo dispositivo no caminho?



Pilha de Protocolos da Internet (VI)

- **Física**: representação do pacote no meio físico de transmissão.
 - Traduz bits para sinais.
 - Pulsos elétricos, ondas acústicas, pulsos de luz, ...
 - Se preocupa com a forma mais eficiente de representação.
 - *e.g.*, como transmitir mais bits em menos tempo no canal?
 - *e.g.*, como minimizar os erros na transmissão?



Pilha de Protocolos: Uma Visão Bottom-Up

- Cada camada assume que camadas inferiores resolvem "uma parte do problema".
 - Sobre a solução existente, são adicionadas novas funcionalidades.
- Exemplo (simplificado):
 - Camada de enlace assume que sabemos enviar bits por um enlace.
 - Preocupa-se em verificar se bits chegaram corretos.
 - Camada de rede assume que sabemos enviar pacote entre nós diretamente conectados.
 - Preocupa-se em encontrar e usar caminhos de múltiplos saltos entre origem e destino.
 - Camada de transporte assume que sabemos enviar pacote entre origem e destino.
 - Preocupa-se em separar pacotes que chegam entre os vários processos do host.
 - Camada de aplicação assume que sabemos enviar pacotes entre processos em computadores diferentes.
 - Preocupa-se em gerar mensagens que permitam o funcionamento da aplicação distribuída.

Pilha de Protocolos: Uma Visão Top-Down (I)

- Estratégia utilizada pelo livro-texto.
- Estudar as redes de computadores (Internet, em particular) percorrendo camadas de cima para baixo.
 - Aplicação Capítulo 2.
 - Transporte Capítulo 3.
 - Rede Capítulo 4.
 - Enlace Capítulo 5.
- No restante desta disciplina, estudaremos as várias camadas da pilha TCP/IP.

Pilha de Protocolos: Uma Visão Top-Down (II)

- Estratégia utilizada pelo livro-texto.
- Estudar as redes de computadores (Internet, em particular) percorrendo camadas de cima para baixo.
 - Aplicação Capítulo 2.
 - Transporte Capítulo 3.
 - Rede Capítulo 4.
 - Enlace Capítulo 5.
- No restante desta disciplina, estudaremos as várias camadas da pilha TCP/IP.
 - Aplicação, Rede e Transporte em Redes I (camadas 5, 4 e 3).
 - Camada de enlace (e outros tópicos) em Redes II.

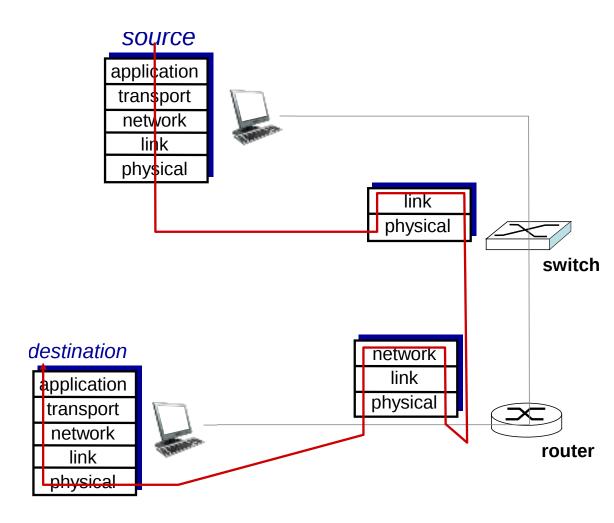
O Modelo de Referência ISO/OSI

- Modelo TCP/IP não é o único, absoluto.
- Uma alternativa: modelo OSI.
 - Sete camadas, ao invés de 5/4.
 - Apresentação: "traduz" formato dos dados entre a aplicação e a rede.
 - e.g., criptografia, compressão, endianess.
 - Sessão: provê funcionalidades como sincronização, checkpoints, recuperação de dados.
- Como a Internet lida com a ausência destas camadas?
 - Funcionalidades implementadas na aplicação, se necessárias.
 - São necessárias?



Inteligência nas Bordas e Camadas

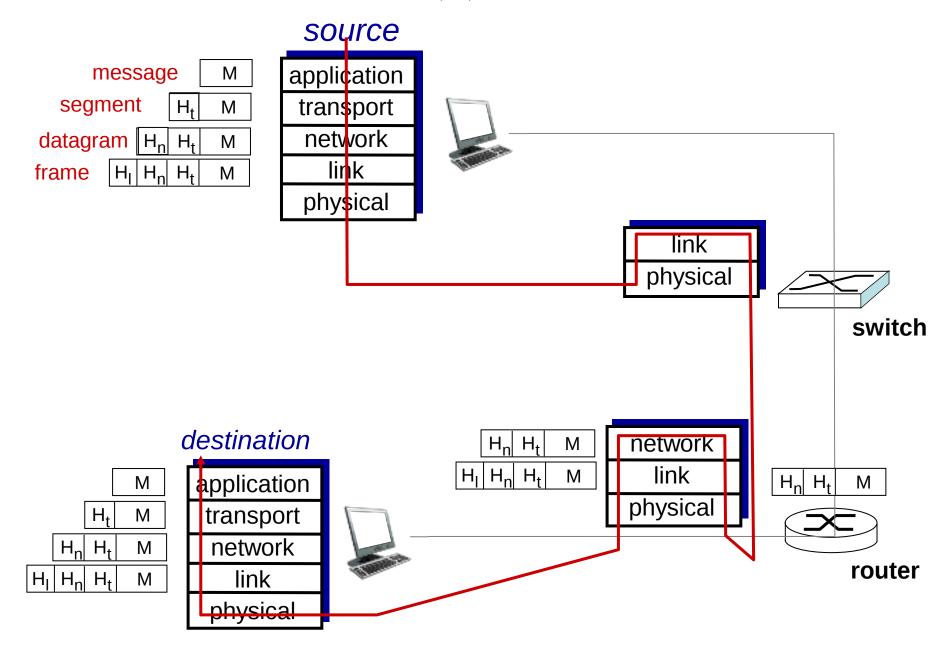
- Lembrando: na Internet, procura-se manter a inteligência nas bordas.
 - i.e., na medida do possível, funcionalidades são mantidas nas bordas, e não no núcleo.
 - Argumento fim-a-fim.
- Isto se manifesta (idealmente) na organização em camadas.
 - Hosts implementam todas as camadas.
 - Comutadores implementam apenas as 2 ou 3 mais baixas.
 - Switches até a camada 2.
 - Roteadores até a camada 3.



Encapsulamento e Cabeçalhos (I)

- Pacotes são gerados (normalmente) na aplicação e descem pelas demais camadas.
- Cada nova camada pode precisar adicionar informações ao pacote para cumprir suas responsabilidades.
 - e.g., camada de transporte adiciona um identificador ao pacote para que receptor saiba para qual processo este é destinado.
- Informações adicionais são colocadas em posições bem definidas do pacote.
 - Em cabeçalhos.
- Cada camada pode adicionar (e geralmente adiciona) seu cabeçalho à mensagem.
 - Com suas informações relevantes.

Encapsulamento e Cabeçalhos (II)



Segurança

Segurança em Redes

• Campo que estuda:

- Como atacantes podem gerar problemas para a rede/computadores.
- Como podemos nos defender destes ataques.
- Como projetar a arquiteturas de redes imunes a ataques.
- Internet não foi originalmente pensada com (muita) segurança em mente.
 - Visão original: "grupo de usuários que confiam uns nos outros conectados a uma rede transparente".
 - Projetistas de protocolos da Internet estão sempre "correndo atrás".
 - Considerações de segurança aparecem em todas as camadas!

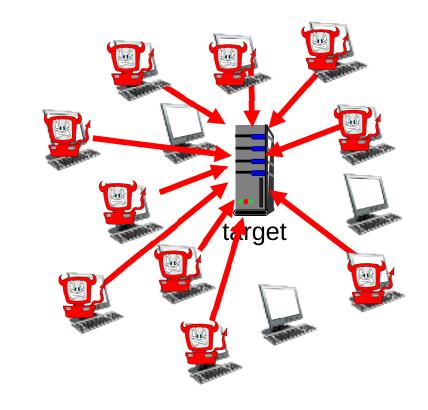
Atacantes: Inserção de malware nos hosts via Internet

- Malware pode infectar um host de algumas formas.
 - **Vírus:** software que se auto-replica através da recepção/execução de objetos pela rede (e.g., anexo em e-mail).
 - Worm: software que se auto-replica através do recebimento/execução passivos (e.g., automáticos) de um objeto.
- Um malware do tipo spyware pode gravar ações do usuário (e.g., teclas pressionadas, páginas visitadas) e enviar para servidor do atacante.
- Host infectado pode ser controlado como parte de uma botnet.
 item

Ataques a Servidores, Infraestrutura de Rede

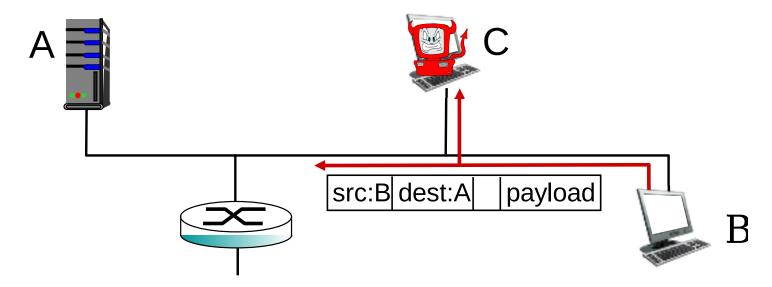
Ataque de Negação de Serviço:

- Denial of Service (DoS).
- Atacante faz com que recurso (servidor, banda) fique indisponível para os usuários legítimos.
- Normalmente, se basea na geração de tráfego artificial em grandes volumes, ocupando os recursos.
- 1. Selecionar o alvo.
- 2. Comprometer hosts pela rede (i.e., criar uma botnet).
- 3. Enviar pacotes para o alvo a partir dos hosts comprometidos.
 - Mais de um host \rightarrow DDoS.



Sniffing de Pacotes

- Normalmente, interfaces só passam para as camadas superiores quadros destinados ao próprio dispositivo.
- Mas, fisicamente, interface muitas vezes recebe quadros para outros nós.
 - e.g., enlaces compartilhados.
- Softwares especiais podem capturar e exibir estes pacotes.
 - Sniffers de pacotes, como o Wireshark.



Também utilizados para fins legítimos!

Histórico

História da Internet (I)

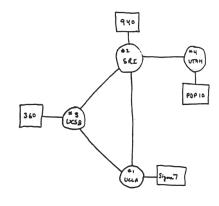
1961 a 1972

Estabelecimento dos princípios da comutação de pacotes

- 1961: Kleinrock mostra através de teoria das filas a efetividade da comutação de pacotes.
- 1964: Comutação de pacotes é aplicada a redes militares.
- 1967: Concepção da ARPAnet pela ARPA.
- 1969: primeiro nó operacional da ARPAnet.

• 1972:

- Primeira demonstração pública da ARPAnet.
- NCP (Network Control Protocol).
- Primeiro programa de e-mail.
- ARPAnet chega a 15 nós.



THE ARPA NETWORK

História da Internet (II)

1972 a 1980

Intercomunicação entre redes, redes novas e proprietárias

- 1970: ALOHAnet no Havaii.
- 1974: Cerf e Kahn definem arquitetura para intercomunicação de redes.
- 1976: Ethernet é criado na Xerox PARC.
- Final de 1970: Arquiteturas proprietárias (DECnet, SNA, XNA).
- Final de 1970: Comutação de pacotes de comprimento fixo (precursor do ATM).
- 1979: ARPAnet com 200 nós.

Princípios de intercomunicação de redes segundo Cerf e Kahn:

- Minimalismo, autonomia: evitar mudanças nas redes interconectadas.
- Modelo de serviço de **melhor esforço**.
- Roteadores stateless.
- Controle descentralizado.

Definem a arquitetura da Internet atual

História da Internet (III)

1980 a 1990

Novos protocolos, proliferação de redes

- 1983: Implantação do TCP/IP.
- 1982: Protocolo de e-mail SMTP definido.
- 1983: Protocolo DNS é definido para tradução de nomes.
- 1985: Protocolo FTP é definido.

- Novas redes nacionais surgem nos EUA: Csnet, BITnet, NSFnet, Minitel.
- 100000 hosts conectados a confederação de redes.

História da Internet (IV)

1990 a 2005

Comercialização, a web, novas aplicações

- Início de 1990: ARPAnet é desativada.
- 1991: NSF retira restrições de uso comercial da NSFnet.
- Início de 1990: Surgimento da Web.
 - Hipertexto.
 - HTML e HTTP: Berners-Lee.
 - 1994: Mosaic, mais tarde Netscape.
 - Fim da década 1990: comercialização da web.

• Fim de 1990 a meados de 2000:

- Mais aplicações populares: mensagens instantâneas, transferência de arquivos via P2P.
- Foco maior em segurança.
- Estimativas de 50 milhões de *hosts*, mais de 100 milhões de usuários.
- Links de backbone a Gb/s.

História da Internet (V)

2005 – presente

Expansão, aumento de escala, multimídia, dispositivos móveis.

- Aproximadamente 900 milhões de hosts (2012).
 - Tablets, smartphones, ...
 - Implantação agressiva de acesso banda larga.
 - Acesso à Internet sem fio se tornando ubíquo.
 - Surgimento das redes sociais.
 - Facebook: 1,65 bilhões de usuários (2016).
 - Servidores de conteúdo criam suas próprias redes.
 - "Evitam" Internet pública, entregam conteúdo de forma "instantânea": buscas, e-mail, vídeos.
 - Empresas, universidades, comércio eletrônico rodando seus serviços na "nuvem" (e.g., EC2 da Amazon).

Resumo da Aula...

- Medidas de desempenho em redes:
 - Perda de pacotes.
 - Atraso.
 - Vazão.
- Perda de pacotes ocorre por:
 - Erros na transmissão por enlaces (menos comum na Internet).
 - Descartes por buffers cheios (mais comum).
- Atraso é acumulado a cada salto:
 - Processamento.
 - Enfileiramento.
 - Transmissão.
 - Propagação.

- Vazão é diferente da taxa de transmissão do fluxo.
 - Depende da capacidade da rede.
 - Limitada pelo enlace de gargalo.
 - Também afetada por competição entre fluxos.
 item
- Pilha de Protocolos TCP/IP.
 - Modelo em camadas.
 - Organiza protocolos na Internet.
 - Define responsabilidades.
 - Alternativa: modelo OSI.
 - Encapsulamento: camadas/protocolos adicionam cabeçalhos.
- Segurança:
 - Ataque de negação de serviço.
- Modelo de serviço de melhor esforço.

Conceitos Importantes do Capítulo 1

- Hosts, sistemas finais, comutadores, enlaces.
- ISPs.
- Núcleo vs. borda da rede.
- Protocolos.
- Taxa de transmissão/capacidade de um enlace.
- Descarte de pacotes.
- Atraso, perda, vazão.
- Inteligência nas bordas, argumento fim-a-fim, KISS.

- Comutação de pacotes vs. comutação de circuitos.
- Store-and-forward.
- Multiplexação estatística.
- Enfileiramento.
- Melhor esforço.
- Pilha de protocolos TCP/IP.
- Encapsulamento.
- Cabeçalhos.

Próxima Aula...

- Começamos um novo capítulo: Camada de Aplicação.
 - Conceitos básicos de aplicações distribuídas.
 - Arquiteturas (Cliente-Servidor vs. P2P).
 - Serviços da camada de aplicação.
 - Início da discussão sobre o protocolo HTTP.