Aula 5 - Introdução à Camada de Aplicação, HTTP (I)

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...

- 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.

Agenda do Capítulo II

- Princípios de Aplicações de Rede.
- Web e HTTP.
- FTP.
- E-mail.
 - SMTP, POP3, IMAP.

- DNS.
- Aplicações P2P.
- Programação com Sockets.

Princípios de Aplicações de Redes

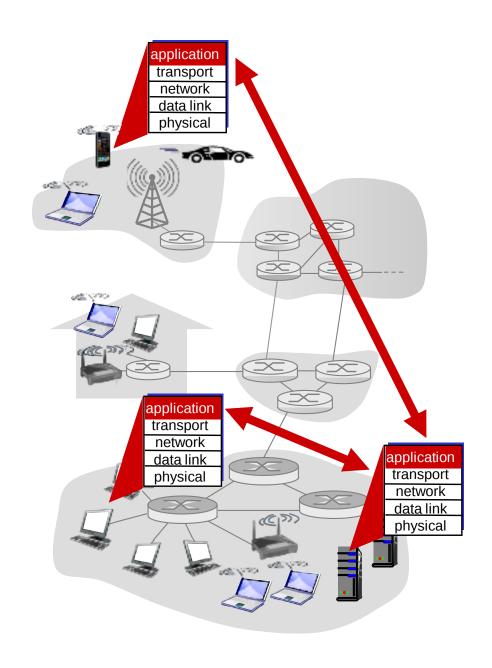
Algumas Aplicações de Redes

- E-mail.
- Web.
- Mensagem de texto.
- Login remoto.
- Troca de arquivos via P2P.
- Jogos multi-usuários.
- Streaming de vídeo armazenado.
 - Youtube, Hulu, Netflix, ...

- Voz sobre IP (e.g., Skype).
- Vídeo conferência em tempo real.
- Redes sociais.
- Busca.
- ...
- ..

Criação de uma Aplicação de Rede

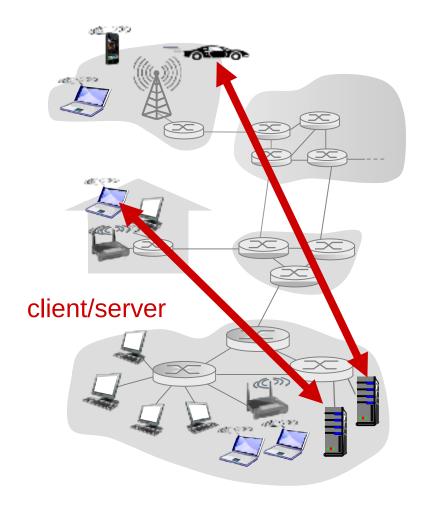
- Escrever programas que:
 - Rodem em (diferentes) sistemas finais.
 - Se comuniquem via rede.
 - e.g., software de um servidor web que se comunica com o software de um browser.
- Não é necessário se preocupar com a escrita de software para dispositivos do núcleo.
 - Dispositivos do núcleo não rodam aplicações.
 - Idealmente.
 - Implantação apenas nos hosts permite rápido desenvolvimento, popularização das aplicações.



Arquiteturas de Aplicações de Rede

- Aplicações podem ser estruturadas em duas arquiteturas básicas:
 - Cliente-servidor.
 - Par-a-par (P2P, do inglês peer-to-peer).

Arquitetura Cliente-Servidor



• Servidor:

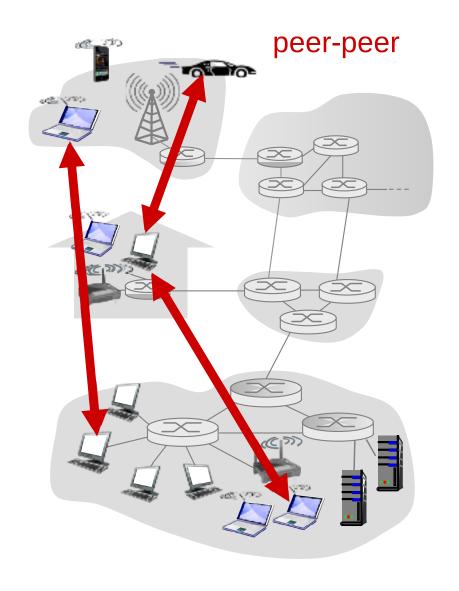
- Host sempre ligado.
- Endereço IP permanente.
- Data Centers podem ser usados para escalabilidade.

• Cliente:

- Se comunica com o servidor.
 - Geralmente, inicia comunicação.
- Pode estar conectado de forma intermitente.
- Pode utilizar endereços dinâmicos.
- Dois ou mais clientes n\u00e3o se comunicam diretamente.
 - Servidor atua como **refletor**.

Arquitetura P2P

- Não há servidor sempre ligado.
- Comunicação direta entre sistemas finais quaisquer.
- Pares requisitam serviços de outros pares, proveem serviços em retorno.
- Pares se conectam de forma intermitente, podem mudar seu endereço IP.
 - Gerenciamento mais complexo.
- Por outro lado...
 - Auto-escalabilidade: mais pares trazem mais demanda, mas também agregam capacidade ao serviço.



Comunicação entre Processos

- Aplicações são compostas por **processos**.
 - Executados dentro de um host.
- Dentre de um mesmo host, processos de comunicam utilizando mecanismos de comunicação inter-processos.
 - Definidos pelo SO.
 - e.g., leitura/escrita de arquivos.
 - e.g., memória compartilhada.
- Em hosts diferentes, processos se comunicam através de troca de mensagens.

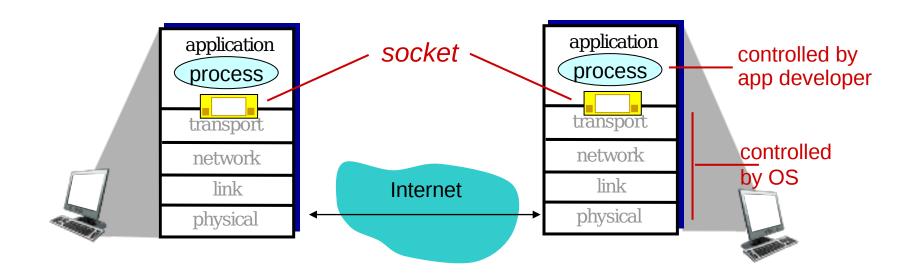
Clientes, Servidores

- Processo cliente: inicia a comunicação.
- Processo servidor: aguarda pedidos de comunicação.

 Nota: aplicações P2P possuem tanto processos servidores, quanto processos clientes.

Sockets

- Processos enviam/recebem mensagens utilizando um socket.
- Socket é análogo a uma janela.
 - Processo transmissor passa dados pela janela.
 - Do outro lado, implementação da camada de transporte se encarrega em entregar mensagem.
 - Na recepção, procedimento é análogo: processo espera que transporte entregue dados pelo socket.



Endereçando Processos

- Para receber mensagens, processos devem ser endereçados.
 - *i.e.*, devem possuir algum identificador.
- Hosts possuem endereços únicos.
 - Endereço IP (mais detalhes no Cap. 4).
- **Pergunta:** endereço IP do host é suficiente para identificar o processo?
 - Resposta: não, vários processos de rede podem ser executados simultaneamente no mesmo host.

- Solução: identificação de um processo usa tanto IP do host, quanto números de porta.
- Exemplos de números de porta:
 - Servidor HTTP: 80.
 - Servidor de e-mail (SMTP): 25.
- Para enviar mensagem HTTP para servidor web do IC:
 - Endereço IP: 200.20.15.48.
 - Porta: 80.
- Mais sobre isso em breve...

O que um Protocolo de Camada de Aplicação Define?

- Tipos de mensagens trocadas.
 - e.g., requisição, resposta.
- Sintaxe das mensagens.
 - Quais os campos da mensagem, como dados são representados nestes campos.
- Semântica das mensagens.
 - Significado dos valores nos campos.
- Regras para como e quando gerar e responder a mensagens.

- Protocolos abertos:
 - Definidos em RFCs.
 - Permitem interoperabilidade.
 - e.g., HTTP, SMTP.
- Protocolos proprietários:
 - e.g., Skype.

De que Serviço de Transporte a Aplicação Precisa?

• Integridade de dados:

- Algumas aplicações precisam de 100% de confiança na transmissão de dados.
 - *e.g.*, transferência de arquivos.
 - Dados precisam chegar completos e corretos.
- Outras toleram algumas perdas, corrupções.
 - e.g., áudio.

• Temporização:

- Algumas aplicações precisam de baixo atraso para serem "efetivas".
 - e.g., telefonia, jogos interativos.

Vazão:

- Algumas aplicações requerem uma vazão mínima para funcionar.
 - e.g., multimídia.
- Outras se adaptam a qualquer vazão disponível.
 - São "elásticas".
 - *e.g.*, transmissão de arquivos.

Segurança:

• Criptografia, autenticidade, ...

Requisitos de Serviço de Transporte: Algumas Aplicações Comuns

Aplicação	Perda de Pacotes	Vazão	Requisitos Temporais
Transferência de Arquivos	Não Tolera	Elástica	Não
E-mail	Não Tolera	Elástica	Não
Navegação Web			Não
Vídeo/Áudio Ao-Vivo	Tolera	Áudio: 5 kb/s – 1 Mb/s Vídeo: 10 kb/s – 5 Mb/s	Centenas de ms
Vídeo/Áudio Armazenado	Tolera	Áudio: 5 kb/s – 1 Mb/s Vídeo: 10 kb/s – 5 Mb/s	Alguns Segundos
Jogos Interativos	Tolera	Alguns kb/s	Centenas de ms
Mensagens de Texto	Não Tolera	Elástica	Alguns Segundos

Serviços dos Protocolos de Transporte da Internet

• Serviço do TCP:

- Transporte confiável de dados.
- Controle de fluxo: transmissor não sobrecarregará receptor.
- Controle de congestionamento: reduzir taxa de transmissão quando a rede está congestionada.
- Mas não provê: garantias temporais, vazão mínima garantida, segurança.
- Serviço orientado a conexão: setup inicial é necessário entre cliente e servidor.

• Serviço do UDP:

- Transmissão não confiável de dados.
- Não provê: confiabilidade, controle de fluxo, controle de congestionamento, garantias temporais, vazão mínima, segurança, setup de conexão.
- Pergunta: para que existe um UDP?

Aplicações na Internet: Protocolos de Transporte Utilizados

Aplicação	Protocolo de Aplicação	Protocolo de Transporte
E-mail	SMTP [RFC 2821]	TCP
Login Remoto	Telnet [RFC 854]	TCP
Web	HTTP [RFC 2616]	TCP
Transferência de Arquivos	FTP [RFC 959]	TCP
Streaming Multimídia	HTTP (e.g., Youtube), RTP [RFC 1889]	TCP ou UDP
Telefonia via Internet	SIP, RTP, proprietários (e.g., Skype)	TCP ou UDP

Adicionando Segurança ao TCP

• TCP e UDP.

- Não inclem criptografia.
- Senhas em texto plano enviadas pelo socket atravessam a Internet em texto plano.

• SSL.

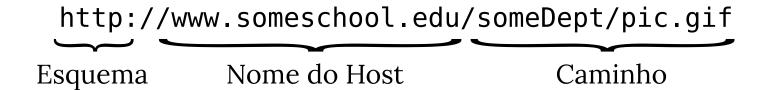
- Provê conexão TCP criptografada.
- Integridade de dados.
- Autenticação das pontas.

- SSL está na camada de aplicação.
 - Aplicações usam bibliotecas SSL para "conversar" com o TCP.
- API de sockets com SSL.
 - Senhas em texto plano enviadas pelo socket atravessam a Internet criptografadas.
 - Mais detalhes em outras disciplinas (Cap. 7).

Web e HTTP

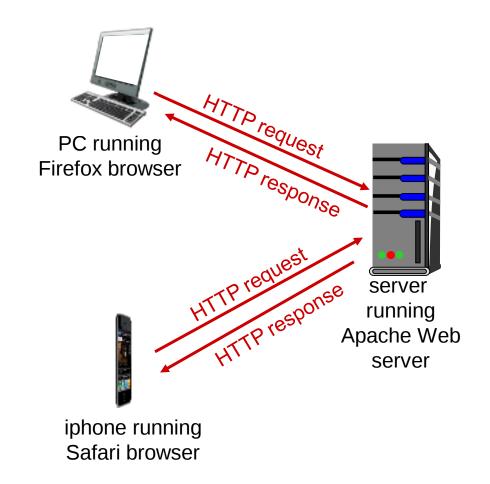
Web e HTTP

- Uma página web é formada por objetos.
 - Arquivos HTML, imagens jpg, png, vídeos, áudios, ...
- Arquivo HTML base da página faz referência a diversos objetos.
- Cada objeto é **endereçável através de uma URL**. Exemplo:



Visão Geral do HTTP (I)

- HTTP: HyperText Transfer Protocol.
 - Protocolo de camada de aplicação da Web.
 - Arquitetura cliente servidor.
 - Cliente: browser que requisita, recebe (usando protocolo HTTP) e "exibe" objetos Web.
 - Servidor: servidor Web envia (usando protocolo HTTP) objetos em resposta a requisições.



Visão Geral do HTTP (II)

• Usa TCP.

- Cliente inicia conexão TCP (cria socket) com o servidor, porta 80.
- Servidor aceita conexão TCP do cliente.
- Mensagens HTTP (mensagens do protocolo de aplicação) trocadas entre browser (cliente HTTP) e servidor Web (servidor HTTP).
- Conexão TCP é fechada.

• HTTP é "stateless".

 Servidor não mantém informação sobre requisições passadas do cliente.

Nota

- Protocolos que mantêm estado são complexos!
 - Histórico do passado (estado) precisa ser armazenado.
 - Se servidor/cliente cai, suas visões do estado podem ser inconsistentes, devem ser sincronizadas.

Conexões HTTP

- HTTP não-persistente.
 - Um único objeto enviado pela conexão TCP.
 - Conexão é fechada em seguida.
 - Baixar múltiplos objetos requer múltiplas conexões.

• HTTP persistente.

 Múltiplos objetos podem ser enviados por uma única conexão TCP entre cliente e servidor.

HTTP Não-persistente: Exemplo

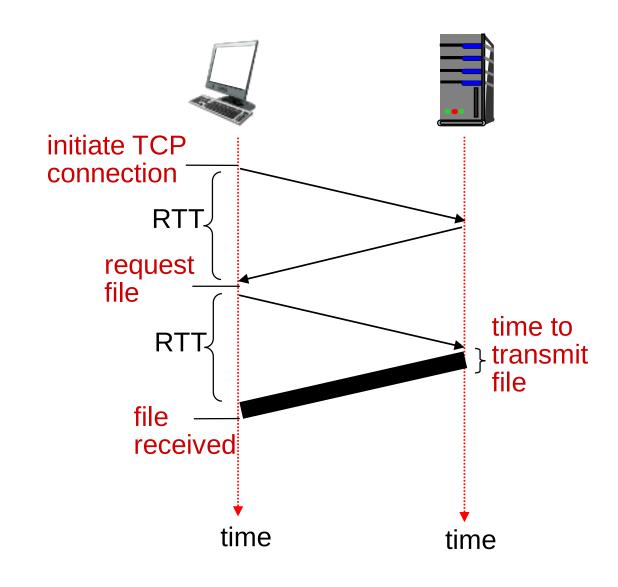
- Suponha que usuário digita a URL: www.someschool.edu/someDepartment/home.index.
 - Contém referências para 10 imagens jpg.
 - 1a. Cliente HTTP inicia conexão TCP com servidor na porta 80.
 - 2. Cliente HTTP envia
 requisição HTTP pelo socket.
 Mensagem informa que cliente
 deseja objeto
 someDepartment/home.index.
 - 5. Cliente HTTP recebe resposta, interpreta arquivo HTML, encontra as 10 imagens referenciadas.
 - 6. Passos 1 a 5 são repetidos para cada um dos 10 objetos.

- 1b. Servidor HTTP, aguardando por conexões, "aceita" conexão, notificando cliente.
- 3. Servidor HTTP recebe requisição, formata resposta contendo objeto requisitado, envia mensagem pelo socket.
- 4. Servidor HTTP fecha conexão TCP.

HTTP Não-persistente: Tempo de Resposta

RTT

- Round-Trip-Time, ou tempo de ida e volta.
- Tempo para que um pequeno pacote chegue até o servidor e volte para o cliente.
- Tempo de resposta do HTTP.
 - Um RTT para iniciar a conexão TCP.
 - Um RTT para requisição HTTP e volta dos primeiros bytes da resposta.
 - Tempo de transmissão do arquivo.
 - Em suma: 2RTT + transmissão do arquivo.



HTTP Persistente

Problemas do HTTP não persistente:

- Requer 2 RTTs por objeto.
- Overhead do SO para cada conexão TCP.
- Browser geralmente abre múltiplas conexões parelalas para obter objetos.

• HTTP Persistente:

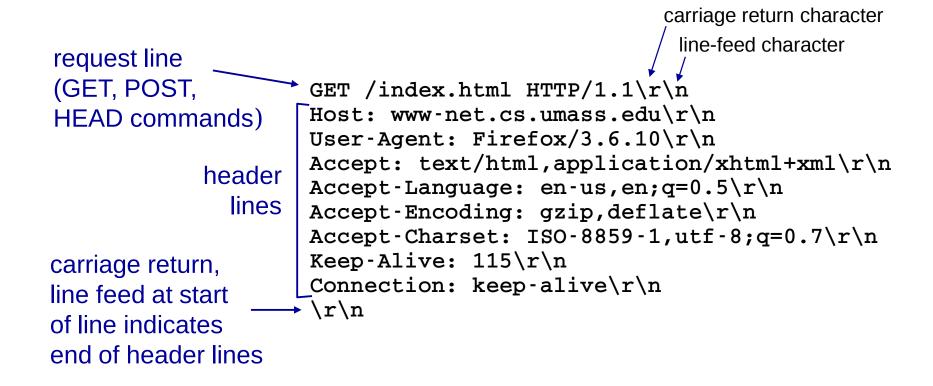
- Servidor deixa conexão aberta após enviar resposta.
- Mensagens HTTP subsequentes entre mesmos cliente e servidor utilizam conexão aberta.
- Cliente requisita objeto tão logo encontre referência a ele.
- Um único RTT pode ser necessário para todos os objetos referenciados.

HTTP Persistente vs. Pipelining

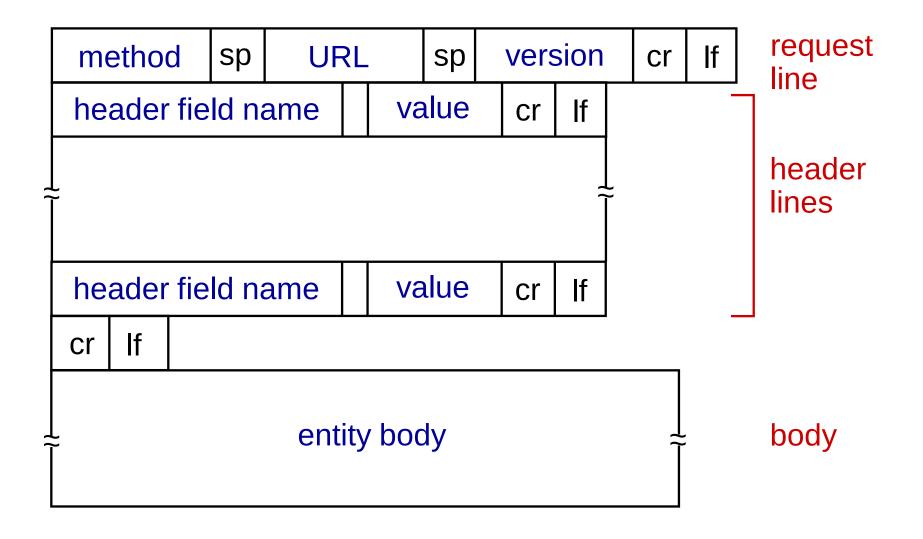
- HTTP Persistente: servidor não fecha conexão imediatamente após término do objeto.
 - Dá oportunidade ao cliente de enviar novas requisições, reaproveitar conexão aberta.
 - Evita atraso inicial de abertura da conexão TCP.
- Pipelining: cliente pode enviar várias requisições em sequência, sem esperar respostas chegarem.
 - Enquanto primeira resposta começa a voltar, novas requisições chegam ao servidor.
 - Cria paralelismo entre requisições e respostas.
 - Tende a melhorar o desempenho.
- Em suma: dois mecanismos distintos, embora comumente utilizados em conjunto.

Mensagem de Requisição HTTP

- HTTP tem dois tipos de mensagem: requisição e resposta.
- Requisição HTTP: codificada em ASCII (i.e., formato legível por humanos).
 - human-readable.



Mensagem de Requisição HTTP: Formato Geral



Upload de Informações de Formulário

- Método POST.
 - Páginas web comumente incluem formulários.
 - Valores dos campos são enviados no corpo da requisição HTTP.
- Upload através da URL.
 - Utiliza o método HTTP GET.
 - Valores dos campos são preenchidos na própria URL requisitada:

www.somesite.com/animalsearch?monkeys&banana

Tipos de Métodos HTTP

- HTTP/1.0:
 - GET.
 - POST.
 - HEAD.
 - Pede que servidor não envia objeto na resposta.

- HTTP/1.1:
 - GET, POST, HEAD.
 - PUT.
 - Faz upload de objeto para a URL especificada.
 - DELETE.
 - Apaga objeto da URL especificada.

Mensagem de Resposta do HTTP

```
status line
(protocol
               HTTP/1.1 200 OK\r\n
status code
               Date: Sun, 26 Sep 2010 20:09:20 GMT\r\n
status phrase)
                Server: Apache/2.0.52 (CentOS) \r\n
                Last-Modified: Tue, 30 Oct 2007 17:00:02
                  GMT\r\n
                ETag: "17dc6-a5c-bf716880"\r\n
     header
                Accept-Ranges: bytes\r\n
       lines
                Content-Length: 2652\r\n
                Keep-Alive: timeout=10, max=100\r\n
                Connection: Keep-Alive\r\n
                Content-Type: text/html; charset=ISO-8859-
                  1\r\n
                \r\n
               data data data data ...
 data, e.g.,
 requested
 HTML file
```

Mensagem de Resposta do HTTP: Códigos de Status

- Aparece na primeira linha da resposta enviada pelo servidor.
- Alguns exemplos de códigos:
 - 200 OK
 - Requisição bem sucedida, objeto se encontra no corpo da mensagem.
 - 301 Moved Permanently
 - Objeto requistado foi movido, nova localização se encontra no corpo da mensagem.
 - 400 Bad Request
 - Servidor não entendeu a requisição.
 - 404 Not Found
 - Objeto requisitado não foi encontrado no servidor.
 - 505 HTTP Version Not Supported

Experimente o HTTP Você Mesmo

1. Faça um Telnet para o seu servidor web favorito:

telnet www.midiacom.uff.br 80

Abre uma conexão TCP para a porta 80 (porta padrão para servidores HTTP) no servidor www.midiacom.uff.br. Tudo que é digitado no terminal é enviado pela conexão.

2. Digite uma requisição HTTP do tipo GET:

```
GET /~diego/ HTTP/1.1
Host: www.midiacom.uff.br
```

Ao digitar isso (e duas vezes enter ao final), você envia esta requisição GET mínima (mas completa) para o servidor.

- 3. Veja a resposta enviada pelo servidor.
 - Ou use o Wireshark para olhar requisições/respostas HTTP capturadas.

Alguns Experimentos com HTTP (I)



- HTTP 1.0: conexão não-persistente.
- Conexão fechada assim que objeto é enviado.

Alguns Experimentos com HTTP (II)



- HTTP 1.1: por padrão, conexão persistente.
- Servidor mantém conexão aberta.
 - Durante algum tempo.

Alguns Experimentos com HTTP (III)



- HTTP 1.1: **pode** operar em modo não-persistente.
- Exige configuração explícita no cabeçalho:

Connection: close

Resumo da Aula (I)...

- Aplicações de rede: programas distribuídos.
 - "Partes" rodam em computadores diferentes.
 - Processos se comunicam através de trocas de mensagens.
 - Executadas apenas nos hosts.
- Arquitetura Cliente-servidor:
 - Servidor dedicado, sempre ligado.
 - Endereço permanente.
 - Cliente se comunica apenas com servidor.
- Arquitetura **peer-to-peer**:
 - Clientes podem se comunicar diretamente.
 - Conteúdos, serviços requisitados de outros pares.
 - Mais complexo, mas com melhor escalabilidade.

- Sockets:
 - "Janela" entre aplicação e transporte.
 - Processos identificados por números de porta.
- Protocolos de aplicação:
 - Tipos de mensagens.
 - Sintaxe, semântica.
 - Regras sobre como reagir a eventos.
- Aplicações diferentes têm necessidades diferentes.
 - Dão origem a modelos de serviço diferentes.
 - UDP e TCP.
- Web:
 - Acesso a objetos hipermídia.
 - Referenciam outros objetos.

Resumo da Aula (II)...

- HTTP:
 - Cliente-servidor.
 - Requisição e resposta.
 - Roda sobre TCP.
 - Stateless.
 - Baseado em texto.
- HTTP: persistente vs. não-persistente.
 - Um objeto por conexão vs. múltiplos objetos em uma única conexão.
- HTTP: tipos de requisição.
 - GET, HEAD, POST.

Próxima Aula...

- Continuamos discutindo o HTTP e a Web.
 - Cookies: como aplicações complexas salvam estado sobre o HTTP stateless.
 - Web Caches.
- Também discutiremos outro protocolo clássico: FTP.