

# Capítulo 2: Camada de aplicação

## Objetivos do capítulo:

- aspectos conceituais, de implementação de protocolos de aplicação de rede
  - ❖ modelos de serviço da camada de transporte
  - ❖ paradigma cliente-servidor
  - ❖ paradigma *peer-to-peer*
- aprenda sobre protocolos examinando protocolos populares em nível de aplicação
  - ❖ HTTP
  - ❖ FTP
  - ❖ SMTP/POP3/IMAP
  - ❖ DNS
- programando aplicações de rede
  - ❖ API socket

# Algumas aplicações de rede

- ❑ e-mail
- ❑ web
- ❑ mensagem instantânea
- ❑ login remoto
- ❑ compartilhamento de arquivos P2P
- ❑ jogos em rede multiusuários
- ❑ clipes de vídeo armazenados em fluxo contínuo
- ❑ redes sociais
- ❑ voice over IP
- ❑ vídeoconferência em tempo real
- ❑ computação em grade

# Criando uma aplicação de rede

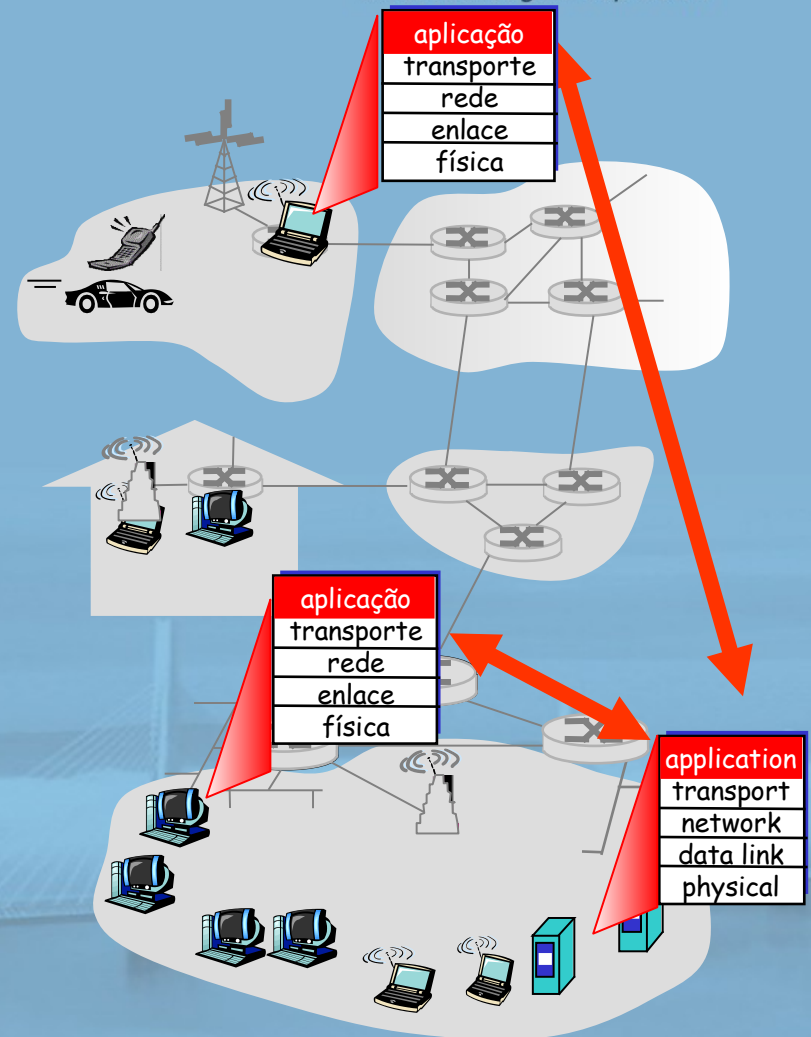
## Escreva programas que

- ❖ executem em (diferentes) *sistemas finais*
- ❖ se comuniquem pela rede
- ❖ p. e., software de servidor Web se comunica com software de navegador Web

## Não é preciso escrever software para dispositivos do núcleo da rede

- ❖ dispositivos do núcleo da rede não executam aplicações do usuário
- ❖ as aplicações nos sistemas finais permitem rápido desenvolvimento e propagação

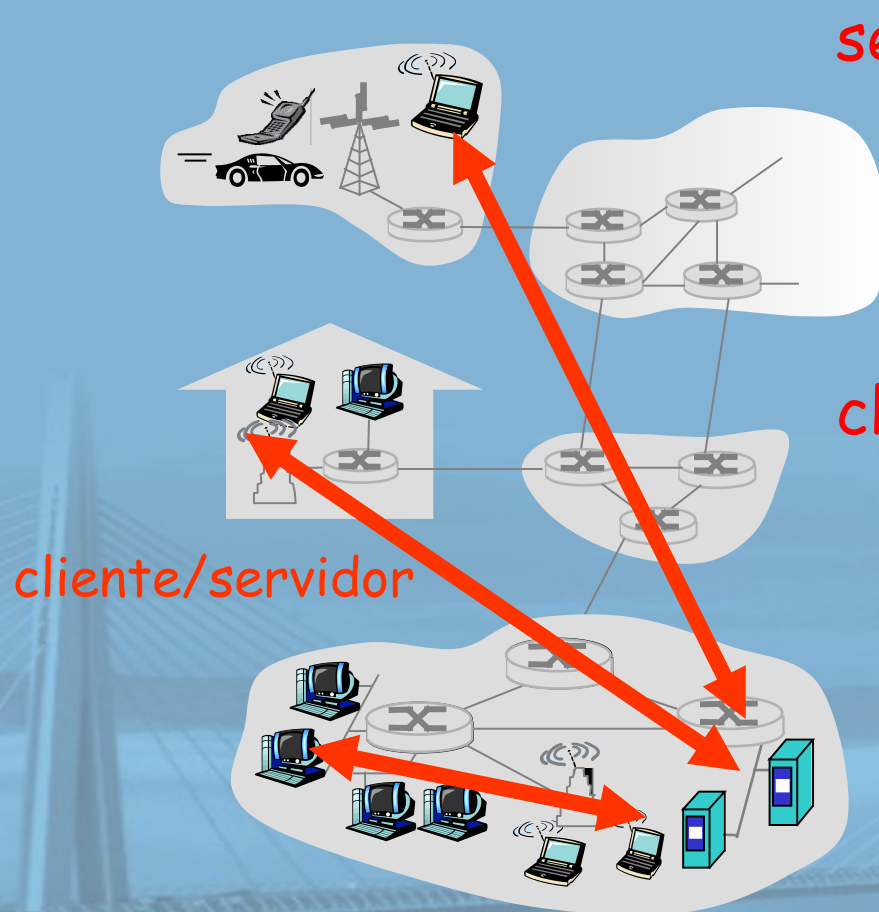
Uma Abordagem Top-Down



# Arquiteturas de aplicação

- ❑ Cliente-servidor
  - ❖ Incluindo centros de dados/cloud computing
- ❑ Peer-to-peer (P2P)
- ❑ Híbrida de cliente-servidor e P2P

# Arquitetura cliente-servidor



## servidor:

- ❖ hospedeiro sempre ligado
- ❖ endereço IP permanente

## clientes:

- ❖ comunicam-se com o servidor
- ❖ podem estar conectados intermitentemente
- ❖ podem ter endereços IP dinâmicos
- ❖ não se comunicam diretamente entre si

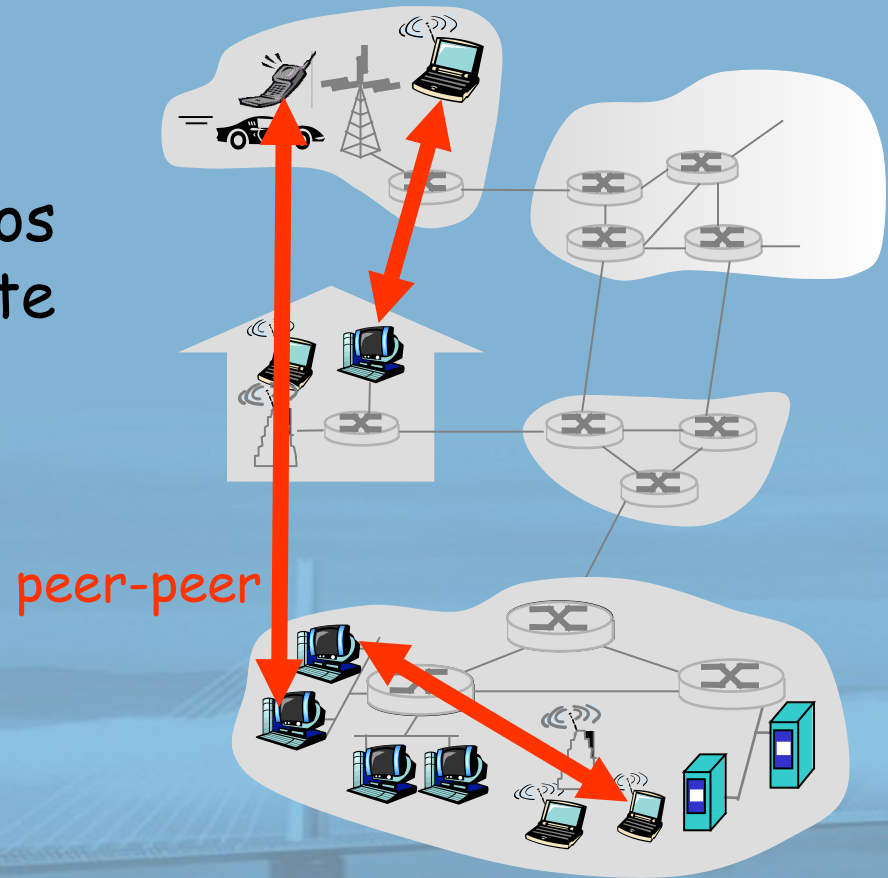
# Centros de dados da Google

- ❑ custo estimado do centro de dados: \$600M
- ❑ Google gastou \$2,4B em 2007 em novos centros de dados
- ❑ cada centro de dados usa de 50 a 100 megawatts de potência



## Arquitetura P2P pura

- ❑ *nenhum servidor sempre ligado*
- ❑ *sistemas finais arbitrários se comunicam diretamente*
- ❑ *pares são conectados intermitentemente e mudam endereços IP*



*altamente escalável, mas  
difícil de administrar*

# Híbrido de cliente-servidor e P2P

## Skype

- ❖ aplicação P2P voice-over-IP P2P
- ❖ servidor centralizado: achando endereço da parte remota:
- ❖ conexão cliente-cliente: direta (não através de servidor)

## Mensagem instantânea

- ❖ bate-papo entre dois usuários é P2P
- ❖ serviço centralizado: detecção/localização da presença do cliente
  - usuário registra seu endereço IP com servidor central quando entra on-line
  - usuário contacta servidor central para descobrir endereços IP dos parceiros



## Processos se comunicando

- processo:** programa rodando dentro de um hospedeiro
- no mesmo hospedeiro, dois processos se comunicam usando a **comunicação entre processos** (definida pelo SO).
  - processos em hospedeiros diferentes se comunicam trocando **mensagens**

**processo cliente:**  
processo que inicia a comunicação

**processo servidor:**  
processo que espera para ser contactado

- Nota: aplicações com arquiteturas P2P têm processos clientes & processos servidores

## Sockets

- processo envia/recebe mensagens de/para seu **socket**
- socket semelhante à porta
  - ❖ processo enviando empurra mensagem pela porta
  - ❖ processo enviando conta com infraestrutura de transporte no outro lado da porta, que leva a mensagem ao socket no processo receptor



# Endereçando processos

- ❑ para receber mensagens, processo deve ter *identificador*
- ❑ dispositivo hospedeiro tem endereço IP exclusivo de 32 bits
- ❑ exercício: use `ipconfig` do comando prompt para obter seu endereço IP (Windows)
- ❑ P: Basta o endereço IP do hospedeiro em que o processo é executado para identificar o processo?
  - ❖ R: Não, *muitos* processos podem estar rodando no mesmo hospedeiro
- ❑ *Identificador* inclui **endereço IP** e **números de porta** associados ao processo no hospedeiro.
- ❑ Exemplos de número de porta:
  - ❖ servidor HTTP: 80
  - ❖ servidor de correio: 25

# Definições de protocolo da camada de aplicação

- tipos de mensagens trocadas,
  - ❖ p. e., requisição, resposta
- sintaxe da mensagem:
  - ❖ que campos nas mensagens & como os campos são delineados
- semântica da mensagem
  - ❖ significado da informação nos campos
- regras de quando e como processos enviam & respondem a mensagens

## protocolos de domínio público:

- definidos em RFCs
- provê interoperabilidade
- p. e., HTTP, SMTP, BitTorrent

## protocolos proprietários:

- p. e., Skype, ppstream

# Que serviço de transporte uma aplicação precisa?

## perda de dados

- algumas apls. (p. e., áudio) podem tolerar alguma perda
- outras apls. (p. e., transferência de arquivos, telnet) exigem transferência de dados 100% confiável

## temporização

- algumas apls. (p. e., telefonia na Internet, jogos interativos) exigem pouco atraso para serem "eficazes"

## vazão

- algumas apls. (p. e., multimídia) exigem um mínimo de vazão para serem "eficazes"
- outras apls. ("apls. elásticas") utilizam qualquer vazão que receberem

## segurança

- criptografia, integridade de dados,...

# Requisitos de serviço de transporte das aplicações comuns

<b>Aplicação</b>	<b>Perda de dados</b>	<b>Vazão</b>	<b>Sensível ao tempo</b>
transf. arquivos	sem perda	elástica	não
e-mail	sem perda	elástica	não
documentos Web	sem perda	elástica	não
áudio/vídeo tempo real	tolerante a perda	áudio: 5 kbps-1 Mbps vídeo: 10 kbps-5 Mbps	sim, centenas de ms
áudio/vídeo armazenado	tolerante a perda	o mesmo que antes	sim, alguns seg
jogos interativos	tolerante a perda	poucos kbps ou mais	sim, centenas de ms
Mensagem instantânea	sem perda	elástica	sim e não

# Serviços de protocolos de transporte da Internet

## serviço TCP:

- ❑ *orientado a conexão:* preparação exigida entre processos cliente e servidor
- ❑ *transporte confiável* entre processo emissor e receptor
- ❑ *controle de fluxo:* emissor não sobrecarrega receptor
- ❑ *controle de congestionamento:* regula emissor quando a rede está sobrecarregada
- ❑ *não oferece:* temporização, garantias mínimas de vazão, segurança

## serviço UDP:

- ❑ transferência de dados não confiável entre processo emissor e receptor
- ❑ não oferece: preparação da conexão, confiabilidade, controle de fluxo, controle de congest., temporização, garantia de vazão ou segurança

# Aplicações da Internet: aplicação, protocolos de transporte

<b>Aplicação</b>	<b>Protocolo da camada de aplicação</b>	<b>Protocolo de transporte básico</b>
e-mail	SMTP [RFC 2821]	TCP
acesso remoto	Telnet [RFC 854]	TCP
Web	HTTP [RFC 2616]	TCP
transf. arquivos	FTP [RFC 959]	TCP
multimídia com fluxo contínuo	HTTP (p. e., Youtube), RTP [RFC 1889]	TCP ou UDP
telefonia da Internet	SIP, RTP, proprietário (p. e., Skype)	normalmente UDP



# Web e HTTP

## primeiro, algum jargão

- ❑ **página Web** consiste em **objetos**
- ❑ objeto pode ser arquivo HTML, imagem JPEG, applet Java, arquivo de áudio,...
- ❑ página Web consiste em **arquivo HTML básico** que inclui vários objetos referenciados
- ❑ cada objeto é endereçável por um **URL**
- ❑ exemplo de URL:

`www.someschool.edu/someDept/pic.gif`

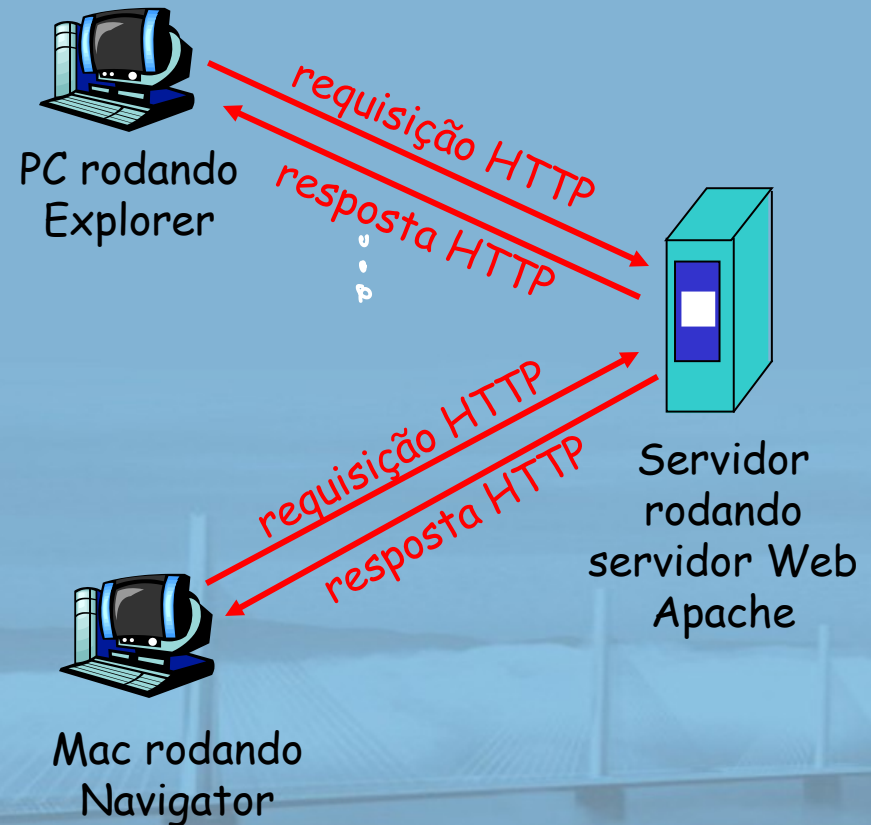
nome do hospedeiro

nome do caminho

# Visão geral do HTTP

## HTTP: HyperText Transfer Protocol

- protocolo da camada de aplicação da Web
- modelo cliente/servidor
  - ❖ *cliente*: navegador que requisita, recebe, "exibe" objetos Web
  - ❖ *servidor*: servidor Web envia objetos em resposta a requisições



## usa TCP:

- ❑ cliente inicia conexão TCP (cria socket) com servidor, porta 80
- ❑ servidor aceita conexão TCP do cliente
- ❑ mensagens HTTP (do protocolo da camada de aplicação) trocadas entre navegador (cliente HTTP) e servidor Web (servidor HTTP)
- ❑ conexão TCP fechada

## HTTP é "sem estado"

- ❑ servidor não guarda informações sobre requisições passadas do cliente

aparte

### Protocolos que mantêm "estado" são complexos!

- ❑ história passada (estado) deve ser mantida
- ❑ se servidor/cliente falhar, suas visões do "estado" podem ser incoerentes, devem ser reconciliadas

# Conexões HTTP

## HTTP não persistente

- no máximo um objeto é enviado por uma conexão TCP.

## HTTP persistente

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

# HTTP não persistente

Suponha que o usuário digite o URL `www.someSchool.edu/someDepartment/home.index`  
(contém texto, referências a 10 imagens JPEG)

- 1a. Cliente HTTP inicia conexão TCP com servidor HTTP (processo) em `www.someSchool.edu` na porta 80.
  - 1b. Servidor HTTP no hospedeiro `www.someSchool.edu` esperando conexão TCP na porta 80. "aceita" conexão, notificando cliente
  2. Cliente HTTP envia *mensagem de requisição* HTTP (contendo URL) pelo socket de conexão TCP. Mensagem indica que cliente deseja o objeto `someDepartment/home.index`.
  3. Servidor HTTP recebe mensagem de requisição, forma *mensagem de resposta* contendo objeto requisitado e envia mensagem para seu socket
- 

tempo

4. Servidor HTTP fecha conexão TCP.

5. Cliente HTTP recebe mensagem de resposta contendo arquivo html, exibe html. Analisando arquivo html, acha 10 objetos JPEG referenciados.

6. Etapas 1-5 repetidas para cada um dos 10 objetos JPEG.

tempo

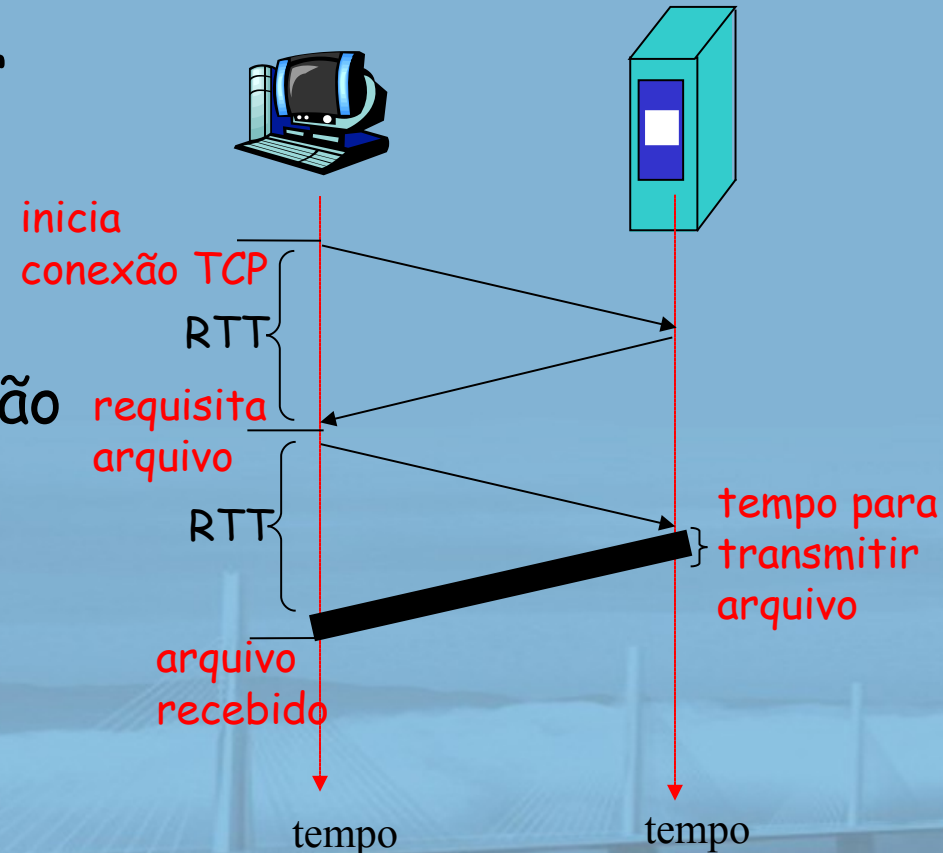
# HTTP não persistente: tempo de resposta

**definição de RTT:** tempo para um pequeno pacote trafegar do cliente ao servidor e retornar.

## tempo de resposta:

- um RTT para iniciar a conexão TCP
- um RTT para a requisição HTTP e primeiros bytes da resposta HTTP retornarem
- tempo de transmissão de arquivo

**total = 2RTT + tempo de transmissão**



# HTTP persistente

## problemas do HTTP não persistente:

- ❑ requer 2 RTTs por objeto
- ❑ overhead do SO para cada conexão TCP
- ❑ navegadores geralmente abrem conexões TCP paralelas para buscar objetos referenciados

## HTTP persistente:

- ❑ servidor deixa a conexão aberta depois de enviar a resposta
- ❑ mensagens HTTP seguintes entre cliente/servidor enviadas pela conexão aberta
- ❑ cliente envia requisições assim que encontra um objeto referenciado
- ❑ no mínimo um RTT para todos os objetos referenciados



# Mensagem de requisição HTTP

- ❑ dois tipos de mensagens HTTP: *requisição, resposta*
- ❑ **mensagem de requisição HTTP:**
  - ❖ ASCII (formato de texto legível)

linha de requisição  
(comandos GET,  
POST, HEAD)

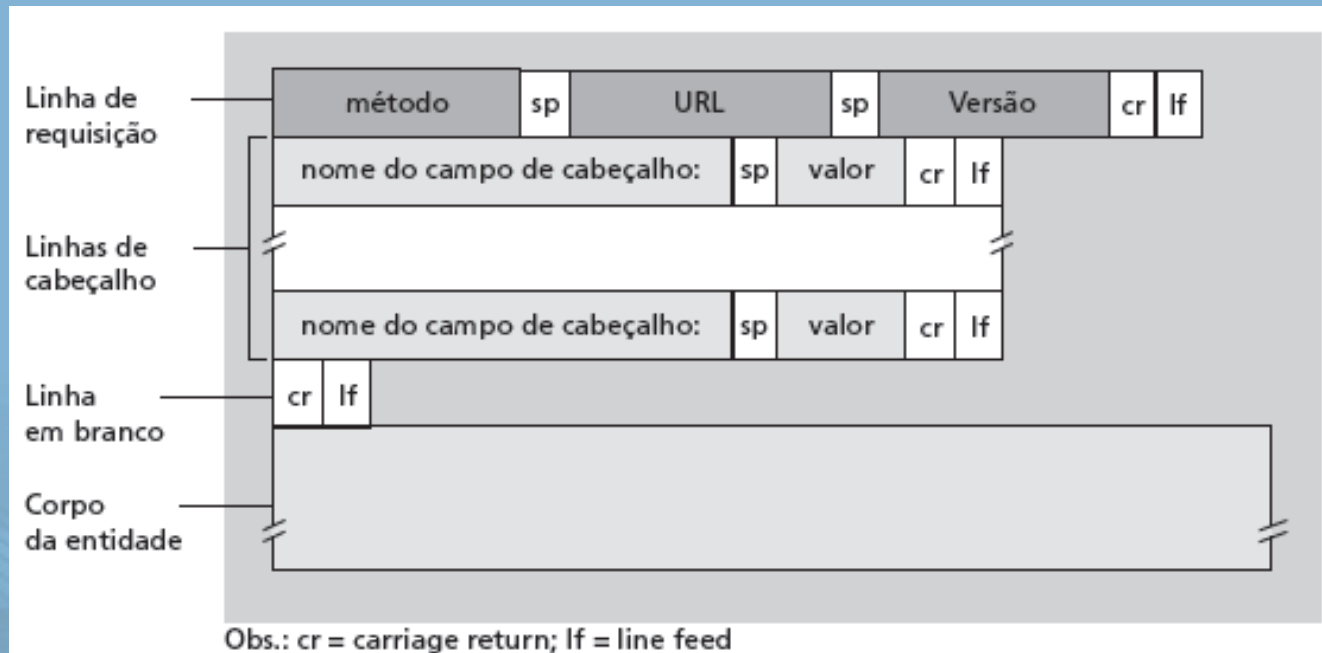
linhas de  
cabeçalho

```
GET /somedir/page.html HTTP/1.1
Host: www.someschool.edu
User-agent: Mozilla/4.0
Connection: close
Accept-language: fr
```

carriage return,  
line feed  
indica final  
da mensagem

(carriage return, line feed extras)

# Mensagem de requisição HTTP: formato geral



# Upload da entrada do formulário

## método POST:

- ❑ página Web geralmente inclui entrada do formulário
- ❑ entrada é enviada ao servidor no corpo da entidade

## método do URL:

- ❑ usa o método GET
- ❑ entrada é enviada no campo de URL da linha de requisição:

`www.umsite.com/buscaanimal?macacos&banana`

# Tipos de método

## HTTP/1.0

- GET
- POST
- HEAD
  - ❖ pede ao servidor para deixar objeto requisitado fora da resposta

## HTTP/1.1

- GET, POST, HEAD
- PUT
  - ❖ envia arquivo no corpo da entidade ao caminho especificado no campo de URL
- DELETE
  - ❖ exclui arquivo especificado no campo de URL

# Mensagem de resposta HTTP

linha de status  
(protocolo  
código de estado  
frase de estado)

linhas de  
cabeçalho

dados, p. e.,  
arquivo HTML  
requisitado

```
HTTP/1.1 200 OK
Connection close
Date: Thu, 06 Aug 1998 12:00:15 GMT
Server: Apache/1.3.0 (Unix)
Last-Modified: Mon, 22 Jun 1998 .....
Content-Length: 6821
Content-Type: text/html
```

```
dados dados dados dados dados ...
```

# Códigos de estado da resposta HTTP

primeira linha da mensagem de resposta servidor->cliente  
alguns exemplos de código:

## **200 OK**

- ❖ requisição bem-sucedida, objeto requisitado mais adiante

## **301 Moved Permanently**

- ❖ objeto requisitado movido, novo local especificado mais adiante na mensagem (Location:)

## **400 Bad Request**

- ❖ mensagem de requisição não entendida pelo servidor

## **404 Not Found**

- ❖ documento requisitado não localizado neste servidor

## **505 HTTP Version Not Supported**