

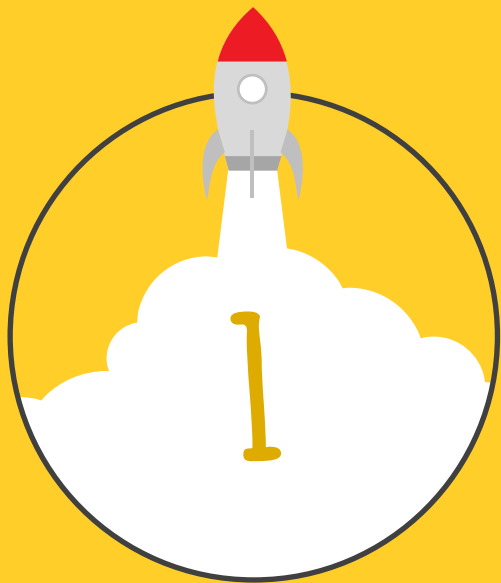
104192 - REDES DE COMPUTADORES

AULA 5 - CAMADA DE APLICAÇÃO

Luis Rodrigo - [luis.goncalves@ucp.br](mailto:luis.goncalves@ucp.br)



LRODRIGO



CAMADA DE APLICAÇÃO:  
Aplicações de Protocolos

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS



### Aplicação: processos distribuídos em comunicação

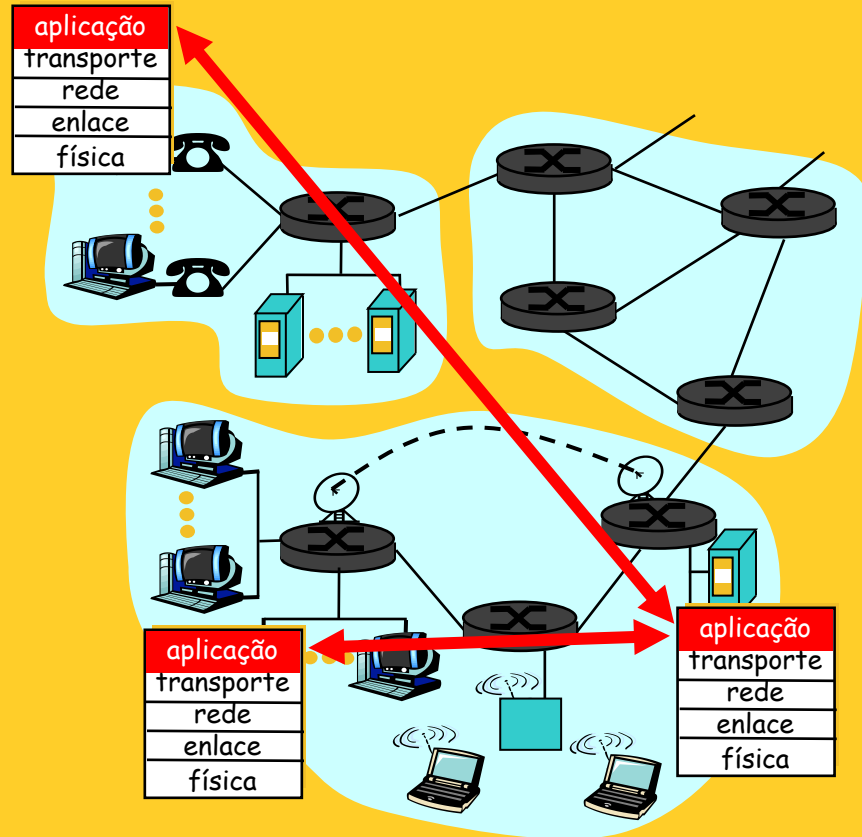
- Rodam nos computadores da rede como programas de usuário
- Trocam mensagens para realização das atividades
- **Exemplo: email, ftp, Web**

### Protocolos de aplicação

- Fazem parte das aplicações
- Definem mensagens trocadas e as ações tomadas
- Usam serviços de comunicação das camadas inferiores

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS



**Processo:** programa executando num host.

- Dentro do **mesmo host**: **interprocess communication** (definido pelo OS).
- Executando em **diferentes hosts** se comunicam com um **protocolo da camada de aplicação**

**Agente usuário:** fornece a interface entre o usuário e a rede.

- Implementa protocolo da camada de aplicação
- **Web**: browser
- **E-mail**: leitor de correio
- **streaming audio/video**: media player

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS

Aplicações de rede típicas têm duas partes:  
*cliente* e *servidor*

### Cliente:

- Inicia comunicação com o servidor (“fala primeiro”)
- Tipicamente solicita serviços do servidor,
  - **Web**: cliente implementado no browser;
  - **e-mail**: leitor de correio



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS

Aplicações de rede típicas têm duas partes:  
*cliente* e *servidor*

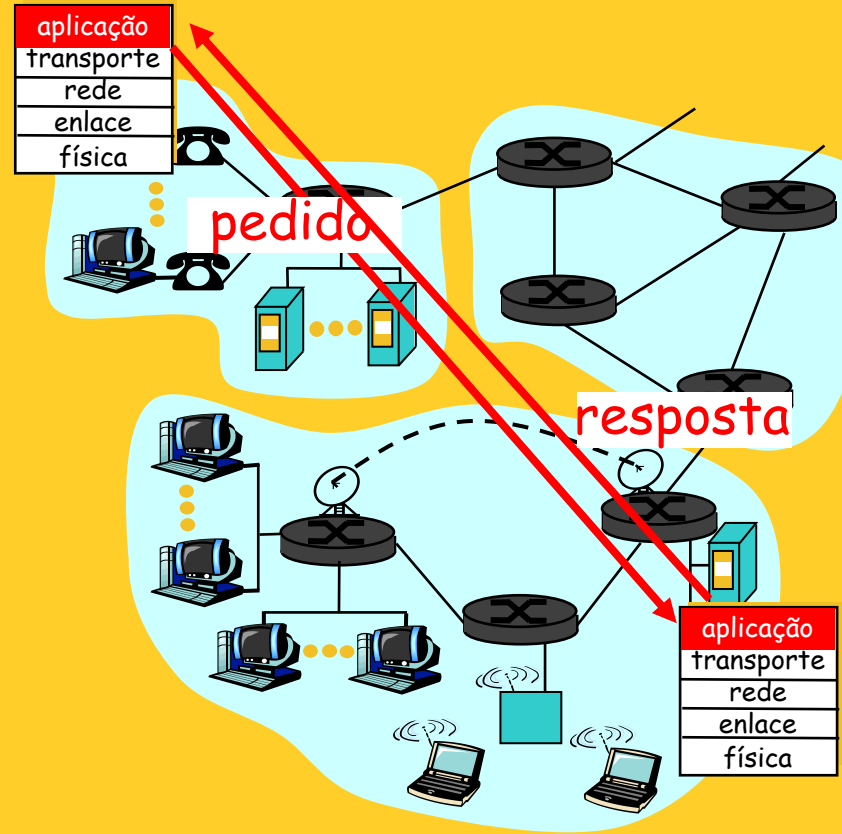
### Servidor:

- Fornece os serviços solicitados ao cliente
- **Web server:** envia a página Web solicitada,
- **Servidor de e-mail:** envia as mensagens, etc.



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## APLICAÇÕES E PROTOCOLOS







CAMADA DE APLICAÇÃO:

Interfaces de Programação

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## INTERFACES DE PROGRAMAÇÃO



### API: application programming interface

- Define a interface entre a camada de aplicação e de transporte
- **Socket: Internet API**
  - dois processos se comunicam enviando (**send**) dados para o **socket** e lendo (**recv**) dados de dentro do **socket**

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## INTERFACES DE PROGRAMAÇÃO

Como um processo “**identifica**” o outro processo com o qual ele quer se comunicar?



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## INTERFACES DE PROGRAMAÇÃO



Como um processo “**identifica**” o outro processo com o qual ele quer se comunicar?

- **IP address** do computador no qual o processo remoto executa
- **Port Number** permite determinar o processo local para o qual a mensagem deve ser entregue.



CAMADA DE APLICAÇÃO:  
Serviços de Transporte

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE



### Perda de dados

- Algumas aplicações (**áudio**) podem tolerar alguma perda
- Outras aplicações (**transferência de arquivos, telnet**) exigem transferência de dados 100% confiável

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE



## Temporização

- Algumas aplicações (**telefonia Internet, jogos interativos**) exigem baixos atrasos para operarem

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE



## Banda Passante

- algumas aplicações (**multimídia**) exigem uma banda mínima para serem utilizáveis
- outras aplicações ("**aplicações elásticas**") melhoram quando a banda disponível aumenta



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE

## REQUISITOS DE TRANSPORTE DE APLICAÇÕES COMUNS

Aplicação	Perdas	Banda	Sensível ao Atraso
Transf. de Arq.	sem perdas	elástica	não
e-mail	sem perdas	elástica	não
Documentos Web	tolerante	elástica	não
Real-time áudio/vídeo	tolerante	áudio: 5Kb-1Mb vídeo:10Kb-5Mb	sim, 100's msec
Stored áudio/vídeo	tolerante	igual à anterior	sim, segundos
Jogos interativos	tolerante	??? Kbps	sim, 100's msec
e-business	sem perda	elástica	sim



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE DA INTERNET



## Serviço TCP:

- *orientado á conexão:* conexão requerida entre cliente e servidor
- *transporte confiável:* dados perdidos na transmissão são recuperados
- *controle de fluxo:* compatibilização de velocidade entre o transmissor e o receptor
- *controle de congestionamento:* protege a rede do excesso de tráfego
- *não oferece:* garantias de temporização e de banda mínima

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE DA INTERNET



## Serviço UDP

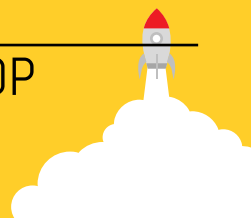
- Transferência de dados **não confiável** entre os processos transmissor e receptor
- **Não oferece:**
  - estabelecimento de conexão,
  - confiabilidade,
  - controle de fluxo e de congestionamento,
  - garantia de temporização e
  - de banda mínima.

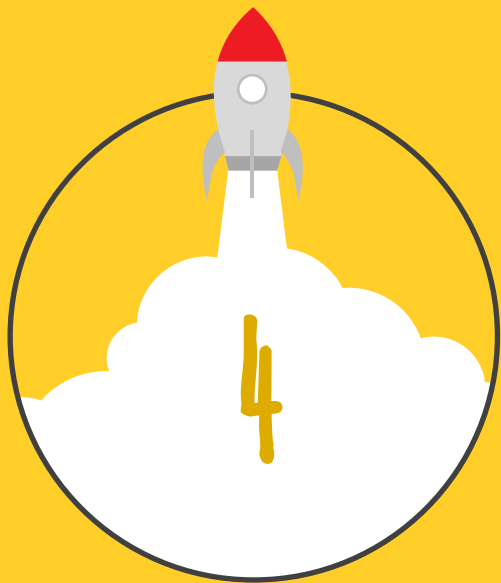
# CAMADA DE APLICAÇÃO

## SERVIÇOS DE TRANSPORTE

# APLICAÇÕES E PROTOCOLOS DE TRANSPORTE DA INTERNET

	Protocolo de Aplicação	Protocolo de Transporte
Aplicação		
e-mail	smtp [RFC 821]	TCP
Acesso de terminais remotos	telnet [RFC 854]	TCP
Web	http [RFC 2068]	TCP
Transferência de arquivos	ftp [RFC 959]	TCP
streaming multimídia	RTP ou proprietário (e.g. RealNetworks)	TCP ou UDP
Servidor de arquivos remoto	NSF	TCP ou UDP
Telefonia via Internet	RTP ou proprietário (e.g., Vocaltec)	tipicamente UDP





CAMADA DE APLICAÇÃO:  
Protocolo HTTP

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP

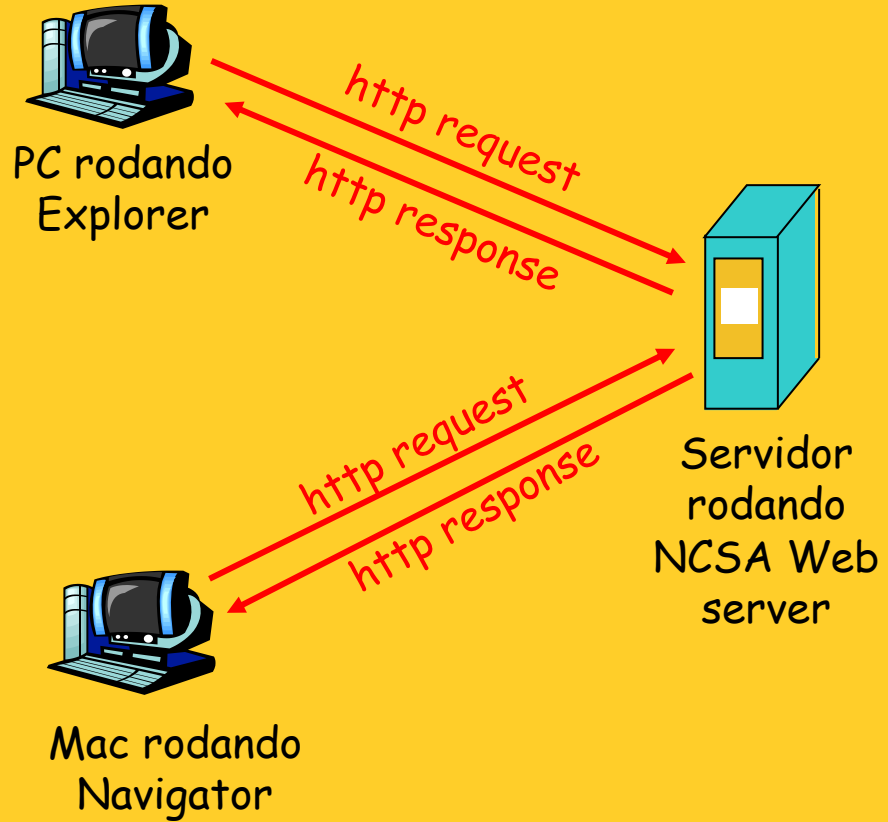


## HTTP: hypertext transfer protocol

- Protocolo **WEB** da camada de aplicação
- Modelo cliente/servidor
  - *cliente*: browser que solicita, recebe e apresenta objetos da Web
  - *server*: envia objetos em resposta a pedidos
- Padronização
  - http1.0: RFC 1945
  - http1.1: RFC 2068

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP



## Uso do protocolo de transporte TCP

- **Cliente inicia** conexão TCP (**cria socket**) para o servidor na porta 80
- **Servidor** aceita uma conexão TCP do cliente
- Mensagens **http** (mensagens do protocolo de camada de aplicação) são trocadas entre o **browser** (cliente http) e o **servidor Web** (servidor http)
- A conexão TCP é fechada



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP

http é "stateless"

O servidor não mantém informação sobre os pedidos passados pelos clientes



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP



## http é "stateless"

O servidor não mantém informação sobre os pedidos passados pelos clientes

Protocolos que mantêm informações de estado são complexos!

- necessidade de organizar informações passadas
- se ocorrer um crash as informações podem ser perdidas ou gerar inconsistências entre o cliente e o servidor

# Usuário entra com a URL: `http://luisrodrigoog.github.io/aulas/redes.html`

1a. cliente `http` inicia conexão TCP ao servidor `http` (processo) em `luisrodrigoog.github.io` porta `80` é a default para o servidor `http` .

1b. servidor `http` no host `luisrodrigoog.github.io` esperando pela conexão TCP na porta `80`. "aceita" conexão, notificando o cliente

2. cliente `http` envia `http request message` (contendo a URL) para o socket da conexão TCP

3. servidor `http` recebe mensagem de pedido, forma `response message` contendo o objeto solicitado (`aulas/redes.html`), envia mensagem para o socket

tempo



Usuário entra com a URL: <http://luisrodrigoog.github.io/aulas/redes.html>

4. servidor http fecha conexão TCP.

5. cliente http recebe mensagem de resposta contendo o **arquivo html**, apresenta o **conteúdo html**.  
**Analisando** o arquivo html encontra vários objetos jpeg referenciados

6. Passos 1-5 são repetidos para cada um dos vários objetos jpeg.

tempo



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP - CONEXÕES



## Não-persistente

- **http/1.0**: servidor analisa pedido, envia resposta e fecha a conexão TCP
- **2 RTTs** para obter um objeto
  - Conexão TCP
  - Solicitação e transferência do objeto
- Cada transferência sofre por causa do mecanismo de **slow-start** do TCP
- Muitos **browser** abrem várias **conexões paralelas**

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROTOCOLO HTTP - CONEXÕES

Persistente

- Modo default para `http/1.1`
- Na mesma conexão TCP são trazidos vários objetos
- O cliente envia pedido para todos os objetos referenciados tão logo ele recebe a página HTML básica .
- Poucos RTTs, menos **slow start**.



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP - FORMATO DAS MENSAGENS

linha de pedido  
(comandos GET,  
POST, HEAD)

linhas de  
cabeçalho

GET /somedir/page.html HTTP/1.0

User-agent: Mozilla/4.0

Accept: text/html, image/gif, image/jpeg

Accept-language: fr

(extra carriage return, line feed)

Carriage return,  
line feed  
indica fim da mensagem

## Tipos de mensagens HTTP

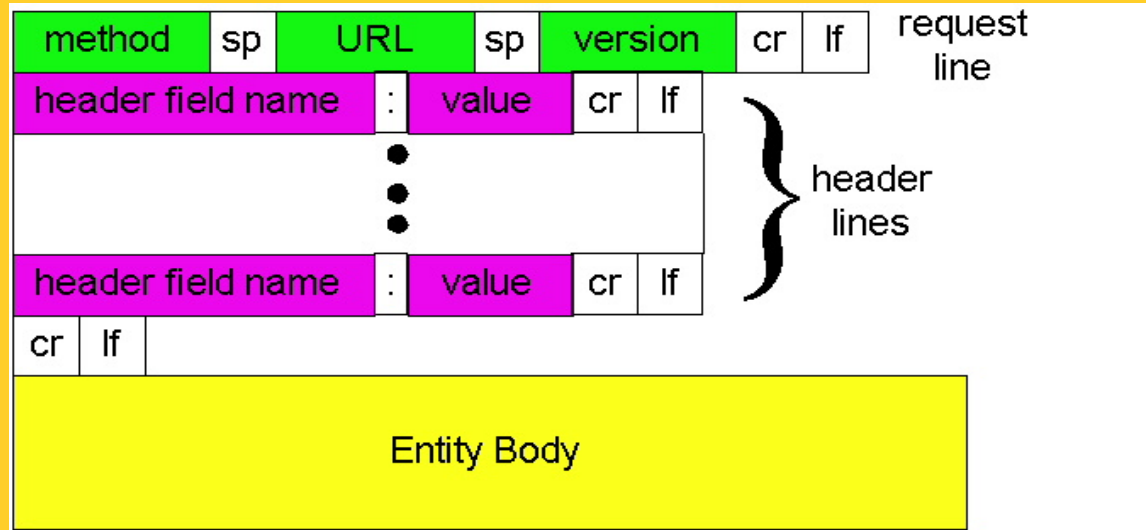
- *request, response*
- http request message:
- ASCII (formato legível para humanos)

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP - FORMATO DAS MENSAGENS



## A mensagem "HTTP request"





# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP - FORMATO DAS MENSAGENS

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

linhas de  
cabeçalho

dados, e.x.,  
arquivo html

## A mensagem "HTTP response"

HTTP/1.0 200 OK

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

data data data data data ...

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP - FORMATO DAS MENSAGENS



## Códigos de status das respostas :

### 200 OK

- request succeeded, requested object later in this message

### 301 Moved Permanently

- requested object moved, new location specified later in this message (Location:)

### 400 Bad Request

- request message not understood by server

### 404 Not Found

- requested document not found on this server

### 505 HTTP Version Not Supported

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP CLIENTE

1. Telnet para um servidor Web:

```
telnet lrodrigo.sgs.lncc.br 80
```

2. Digite um pedido GET http:

```
GET /wp/cursos/ HTTP/1.0
```

3. Examine a mensagem de resposta enviada pelo servidor HTTP

# Faça você mesmo !!!!

Abre conexão TCP para a porta 80  
(porta default do servidor http) em `lrodrigo.sgs.lncc.br` .  
Qualquer coisa digitada é enviada  
para a porta 80 em `lrodrigo.sgs.lncc.br`

Digitando isto (tecle carriage  
return **duas** vezes), você envia este  
pedido HTTP GET mínimo (mas completo)  
ao servidor http

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## HTTP - COOKIES

Gerados e lembrados pelo **servidor**,  
usados mais tarde para:

- autenticação
- lembrar preferencias dos usuários ou prévias escolhas

Servidor envia "cookie" ao cliente na resposta HTTP

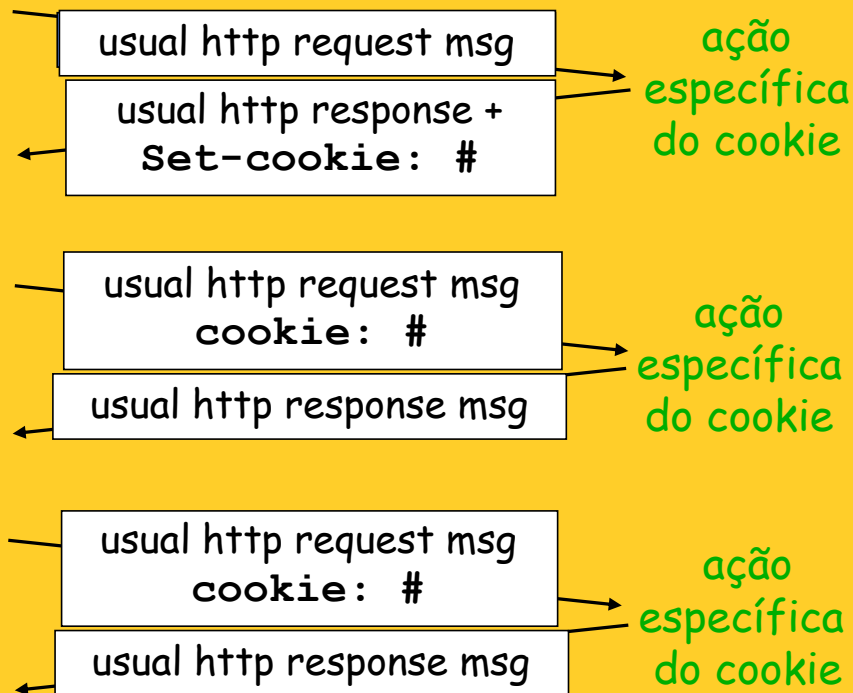
**Set-cookie: 1678453**

Cliente apresenta o cookie em pedidos posteriores

**cookie: 1678453**

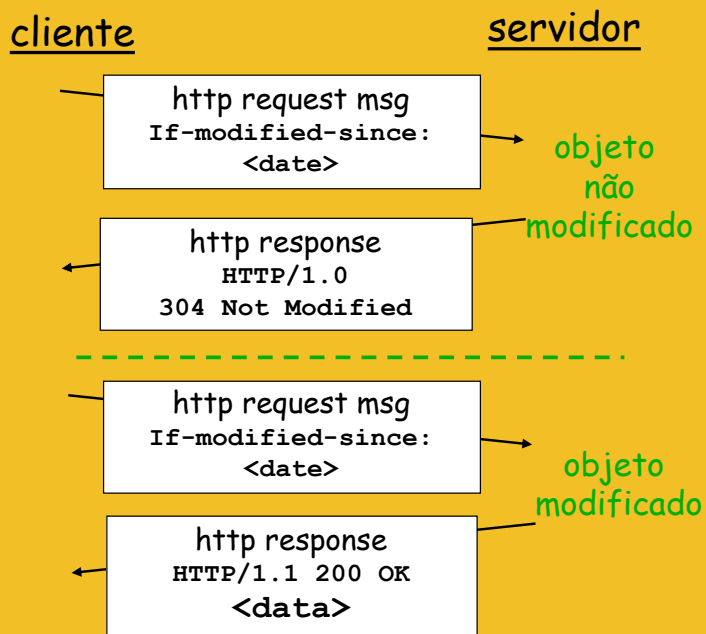
cliente

servidor



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CONDICIONAL GET (VIA CLIENTE)



**Razão:** não enviar objeto se a versão que o cliente já possui está atualizada.

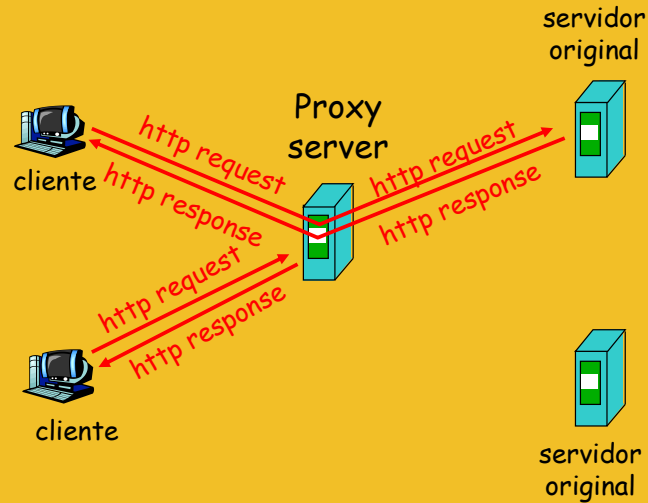
- **cliente:** especifica data da versão armazenada no pedido HTTP
- **servidor:** resposta não contém objeto se a cópia é atualizada:

**If-modified-since: <date>**

**HTTP/1.0 304 Not Modified**

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## WEB CACHES – PROXY SERVER

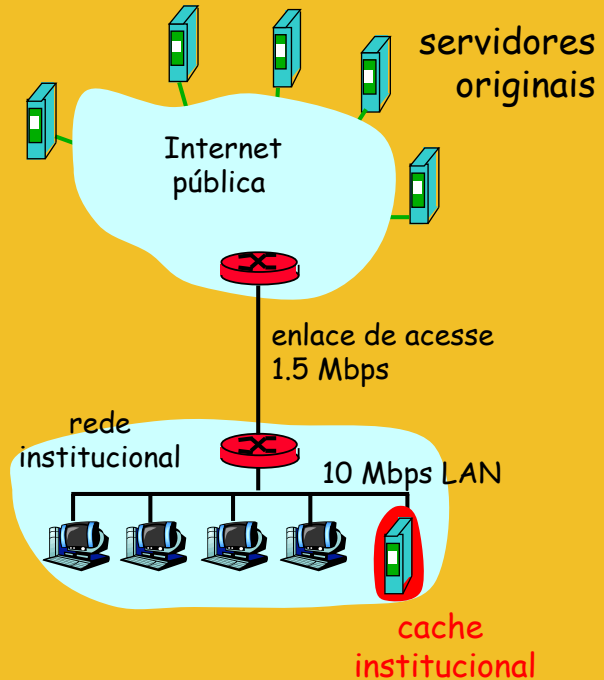


**Objetivo:** atender o cliente sem envolver o Servidor Web originador da informação

- **Usuário configura o browser:** acesso Web é feito através de um **proxy**
- Cliente envia todos os pedidos **http** para o **web cache**
  - se o objeto existe no **web cache** ele o retorna
  - ou o web cache solicita objeto do servidor original, então o envia ao cliente.

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## WEB CACHES – PROXY SERVER



- Armazenamento está “perto” do cliente (na mesma rede)
- Menor tempo de resposta
- Reduz o tráfego para servidor distante
  - links externos podem ser caros e facilmente congestionáveis



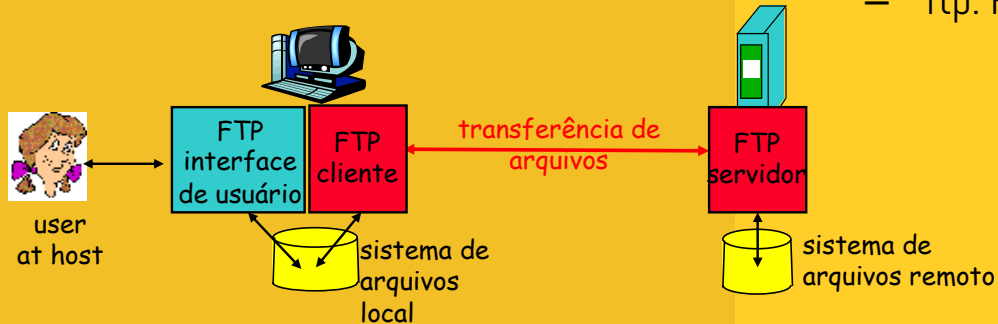
CAMADA DE APLICAÇÃO:  
Protocolo FTP



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## FTP – TRANSFERÊNCIA DE ARQUIVOS

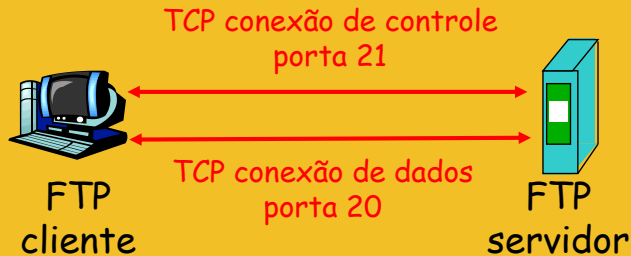
- Transferência de arquivos de e para o computador remoto
- Modelo cliente servidor
  - *cliente*: lado que inicia a transferência
  - *servidor*: host remoto
  - **ftp servidor**: porta 21
- Padronização
  - ftp: RFC 959



# CAMADA DE APLICAÇÃO

FTP – TRANSFERÊNCIA DE ARQUIVOS

CONTROLE SEPARADO DA CONEXÃO DE DADOS



- **Cliente** FTP contata o servidor na porta **21**, especificando **TCP** como protocolo de transporte
- **Duas conexões** TCP paralelas são abertas:
  - **controle**: troca de comandos e respostas entre cliente e servidor.  
“controle out of band”
  - **dados**: dados do arquivo trocados com o servidor
- **Servidor** mantém o “estado”, ou seja, diretório corrente, autenticação anterior

# CAMADA DE APLICAÇÃO

FTP – TRANSFERÊNCIA DE ARQUIVOS

COMANDOS E REPOSTAS



## Exemplos de comandos

- Conectando-se
  - **USER** *username*
  - **PASS** *password*
- **LIST** retorna listagem do arquivo no diretório atual
- **RETR filename** recupera (obtém) o arquivo
- **STOR filename** armazena o arquivo no host remoto

# CAMADA DE APLICAÇÃO

FTP – TRANSFERÊNCIA DE ARQUIVOS

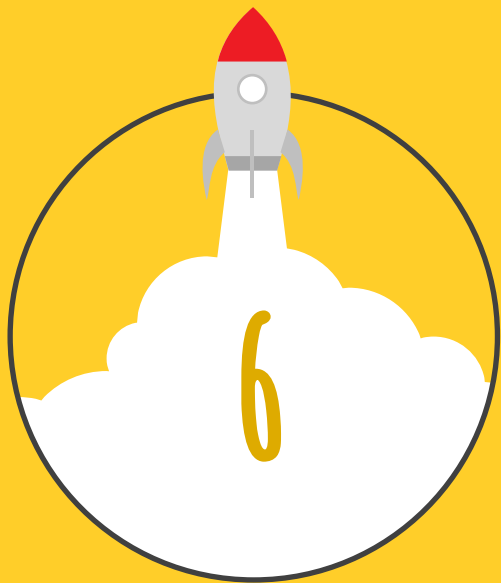
COMANDOS E REPOSTAS



## Exemplos de códigos de retorno

Código de status e frase (como no http)

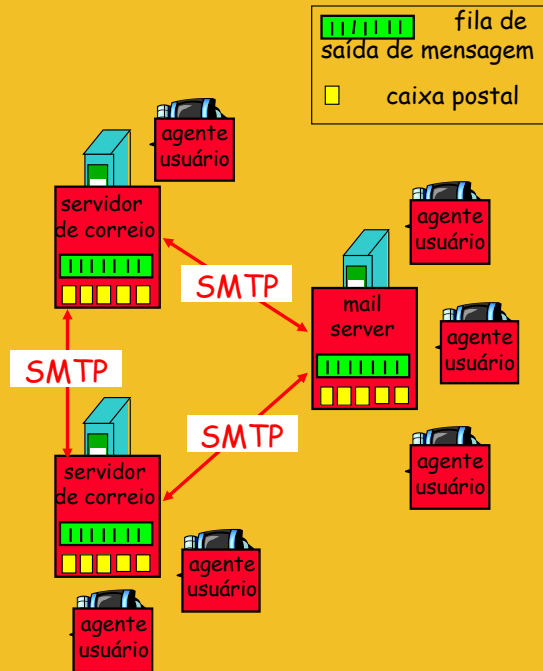
- **331** Username OK, password required
- **125** data connection already open; transfer starting
- **425** Can't open data connection
- **452** Error writing file



# CAMADA DE APLICAÇÃO: Correio Eletrônico

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

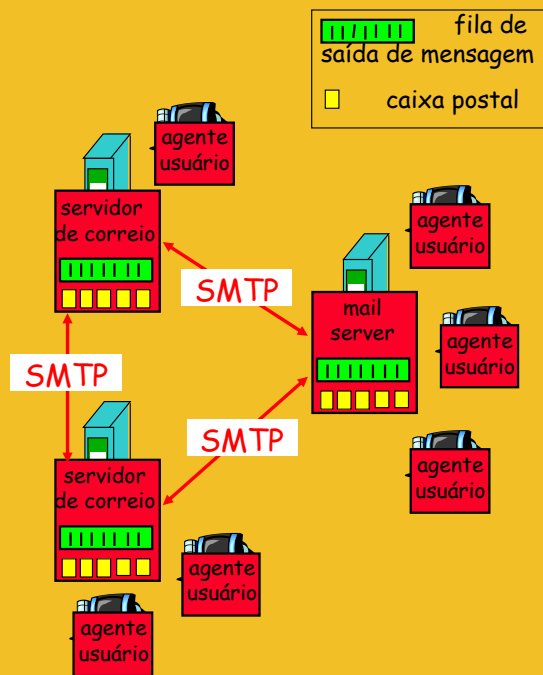


## Três componentes principais

- Agentes de usuário
- Servidores de correio
- Simple Mail Transfer Protocol: **SMTP**

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO



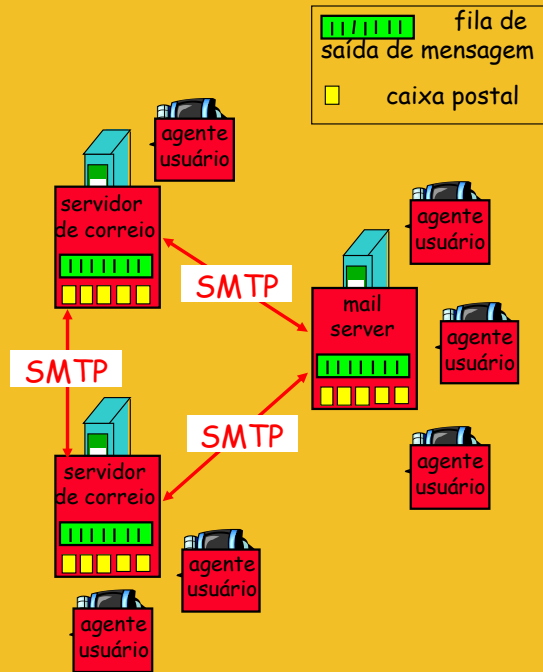
## Três componentes principais

### Agente de usuário

- “leitor de correio”
- Composição, edição, leitura de mensagens de correio
  - Eudora, Outlook, elm, Thunderbird
- Mensagens de entrada e de saída são armazenadas no servidor

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO



## Servidores de Correio

- **caixa postal** contém mensagens que chegaram (ainda não lidas) para o usuário
- **fila de mensagens** contém as mensagens de correio a serem enviadas
- **protocolo smtp** permite aos servidores de correio trocarem mensagens entre eles
- **cliente**: servidor de correio que envia
- **"servidor"**: servidor de correio que recebe



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

### SMTP – RFC:821



- Usa **TCP** para transferência de mensagens do cliente ao servidor, porta **25**
- Transferência direta: servidor que envia para o servidor que recebe
- **Três fases** de transferência
  - **handshaking** (apresentação)
  - **transferência** de mensagens
  - **fechamento**
- Interação comando/resposta
  - **comandos**: texto ASCII
  - **resposta**: código de status e frase
- Mensagens devem ser formatadas em código **ASCII** de **7 bits**

# Exemplo de interação SMTP

```
S: 220 hamburger.edu
C: HELO crepes.fr
S: 250 Hello crepes.fr, pleased to meet you
C: MAIL FROM: <alice@crepes.fr>
S: 250 alice@crepes.fr... Sender ok
C: RCPT TO: <bob@hamburger.edu>
S: 250 bob@hamburger.edu ... Recipient ok
C: DATA
S: 354 Enter mail, end with "." on a line by itself
C: Do you like ketchup?
C:   How about pickles?
C: .
S: 250 Message accepted for delivery
C: QUIT
S: 221 hamburger.edu closing connection
```



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

### FORMATO DAS MENSAGENS

### EXTENSÃO MULTIMÍDIA



**MIME:** multimídia mail extension

- RFC 2045, 2056
- Linhas adicionais no cabeçalho declaram o tipo de conteúdo MIME

MIME versão

método usado  
para codificar dados

multimedia data  
tipo, subtipo,  
declaração de parâmetro

dados codificados

```
From: alice@crepes.fr
To: bob@hamburger.edu
Subject: Picture of yummy crepe.
MIME-Version: 1.0
Content-Transfer-Encoding: base64
Content-Type: image/jpeg
```

```
base64 encoded data .....
.....
.....base64 encoded data
```

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

### TIPOS MIME



**Content-Type:** type/subtype; parâmetros

#### Text

- Exemplo: plain, html

#### Vídeo

- Exemplo: mpeg, quicktime

#### Image

- Exemplo: jpeg, gif

#### Application

- Outros dados que devem ser processados pelo leitor antes de serem apresentados "visualmente"

#### Áudio

- Exemplo: basic (codificado 8-bit m-law ), 32kadpcm (codificação 32 kbps)

- Exemplo: msword, octet-stream

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

### TIPO MULTIPARTE



```
From: alice@crepes.fr
To: bob@hamburger.edu
Subject: Picture of yummy crepe.
MIME-Version: 1.0
Content-Type: multipart/mixed; boundary=98766789
```

```
--98766789
```

```
Content-Transfer-Encoding: quoted-printable
Content-Type: text/plain
```

```
Dear Bob,
Please find a picture of a crepe.
```

```
--98766789
```

```
Content-Transfer-Encoding: base64
Content-Type: image/jpeg
```

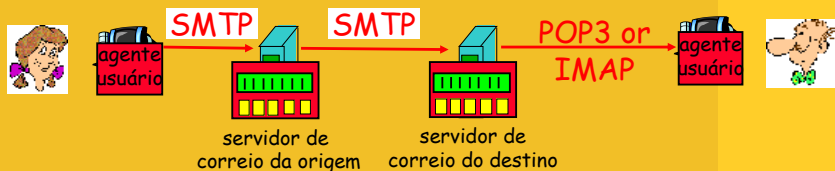
```
base64 encoded data .....
.....
.....base64 encoded data
--98766789--
```



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## CORREIO ELETRÔNICO

### PROTOCOLOS DE ACESSO



**Protocolo de acesso:** recupera mensagens do servidor

- POP: Post Office Protocol [RFC 1939]
  - autorização (agente <-->servidor) e download
- IMAP: Internet Mail Access Protocol [RFC 1730]
  - maiores recursos (mais complexo)
  - manipulação de mensagens armazenadas no servidor
- HTTP: Hotmail, Yahoo! Mail, etc.

# Protocolo POP3

## Fase de autorização

- Comandos do cliente:
  - **user**: declara nome do usuário
  - **pass**: senha/password
- Respostas do servidor
  - +OK
  - -ERR

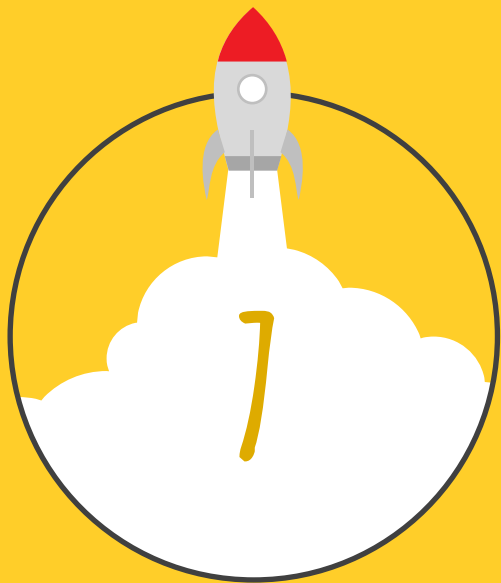
```
S: +OK POP3 server ready
C: user alice
S: +OK
C: pass hungry
S: +OK user successfully logged on
```

## Fase de transação, cliente:

- **list**: lista mensagens e tamanhos
- **retr**: recupera mensagem pelo número
- **dele**: apaga
- **quit**

```
C: list
S: 1 498
S: 2 912
S: .
C: retr 1
S: <message 1 contents>
S: .
C: dele 1
C: retr 2
S: <message 1 contents>
S: .
C: dele 2
C: quit
S: +OK POP3 server signing off
```





CAMADA DE APLICAÇÃO:

DNS – Domain Name System



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM



**Pessoas:** muitos identificadores:

- RG, Nome, Passaporte

**Internet hosts, roteadores:**

- End. IP (32 bit) - usados para endereçar datagramas
- FQDN (Irodrigo.sgs.Incc.br) usados por humanos

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM



**Pessoas:** muitos identificadores:

- RG, Nome, Passaporte

**Internet hosts, roteadores:**

- End. IP (32 bit) - usados para endereçar datagramas
- FQDN (Irodrigo.sgs.Incc.br) usados por humanos

**Como relacionar nomes com endereços IP?**

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM



## Domain Name System

- Base de dados distribuída implementada numa hierarquia de muitos *servidores de nomes*
- Protocolo de camada de aplicação host, roteadores se comunicam com servidores de nomes para *resolver* nomes (translação nome/endereço)
  - **nota:** função interna da Internet, implementada como protocolo da camada de aplicação
  - complexidade na “**borda**” da rede

# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

SERVIDORES DE NOME



## Porque não centralizar o DNS?

- Ponto único de falha
- Volume de tráfego
- Base de dados distante
- Manutenção

Não cresce junto com a rede!

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

### SERVIDORES DE NOME



Nenhum servidor tem todos os mapeamentos de nomes para endereços IP

- **Servidores de nomes locais**

- Cada ISP ou empresa tem um *servidor de nomes local (default)*
- Consultas dos computadores locais ao DNS vão primeiro para o servidor de nomes local

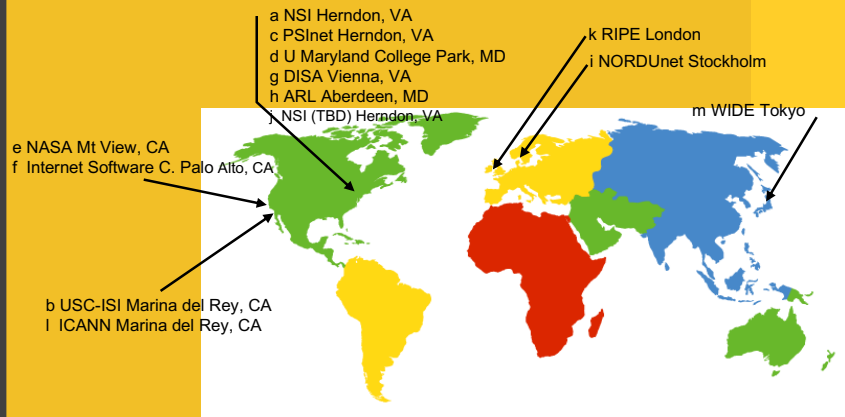
- **Servidor de nomes autoritativo**

- para um computador: armazena o nome e o endereço IP daquele computador
- pode realizar mapeamentos de nomes para endereços para aquele nome de computador

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

### SERVIDORES DE NOME RAIZ



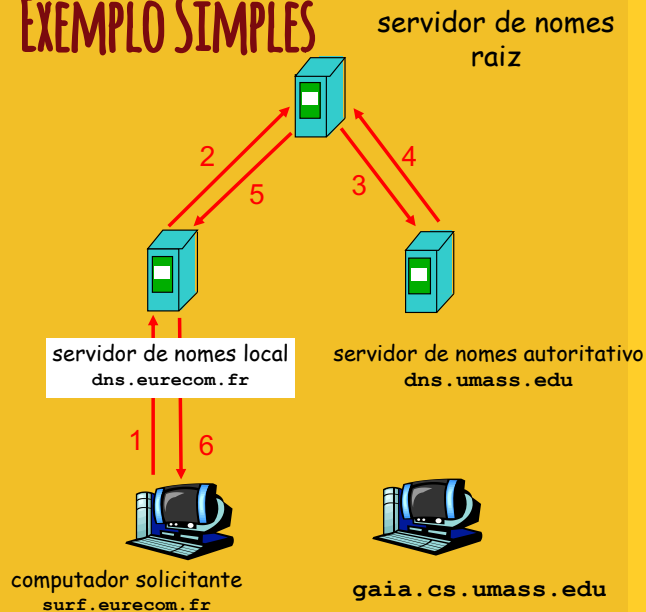
- São contatados pelos servidores de nomes locais que não podem resolver um nome
- Servidores de nomes raiz::
  - Buscam servidores de nomes **autoritativos** se o mapeamento do nome não for conhecido
  - Conseguem o **mapeamento**
  - **Retornam** o mapeamento para o servidor de nomes local

Existem 13 servidores de nomes raiz no mundo

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

### EXEMPLO SIMPLES

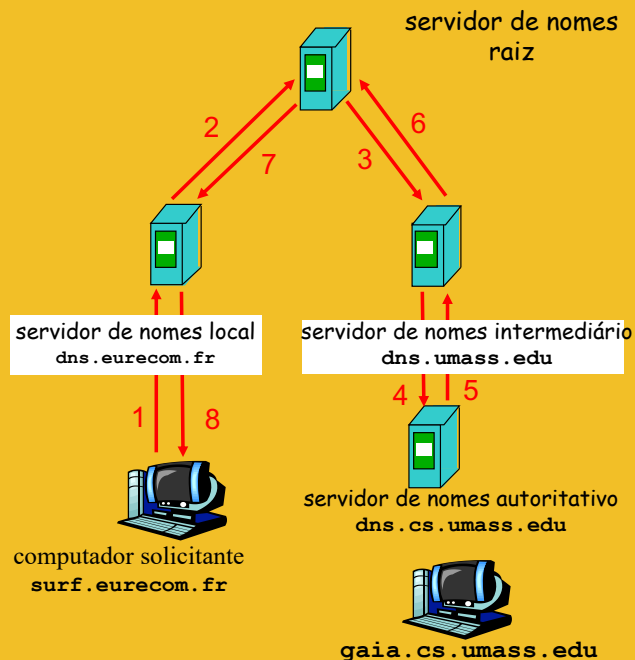


O Host `surf.eurecom.fr` quer o endereço IP de `gaia.cs.umass.edu`

1. contata seu servidor DNS local, `dns.eurecom.fr`
2. `dns.eurecom.fr` contata o servidor de nomes raiz se necessário
3. o servidor de nomes raiz contata o servidor de nomes **autoritativo**, `dns.umass.edu`, se necessário

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM - EXEMPLOS



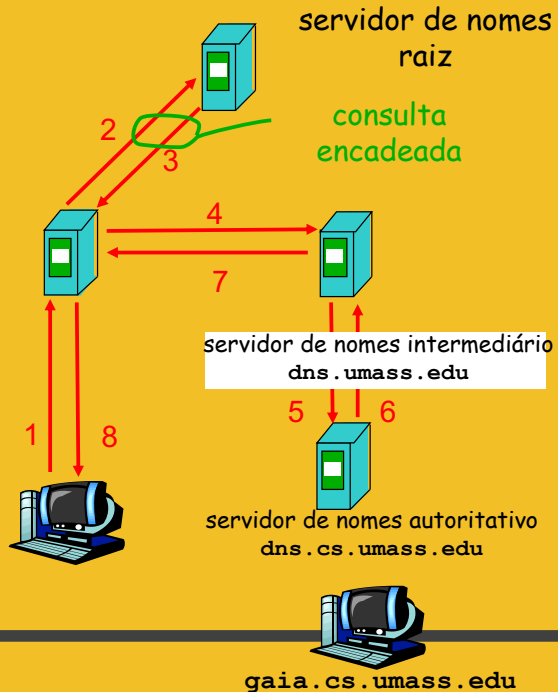
## Servidor de nomes raiz

- Pode não conhecer o servidor de nomes **autoritativo** para um certo nome
- Pode conhecer: *servidor de nomes intermediário* aquele que deve ser contatado para encontrar o servidor de nomes **autoritativo**



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## DNS: DOMAIN NAME SYSTEM - CONSULTAS



### Consulta recursiva:

- Transfere a tarefa de resolução do nome para o servidor de nomes consultado
- Carga pesada?

### Consulta encadeada:

- Servidor **contatado** responde com o nome de outro servidor de nomes para contato
- “Eu não sei isto ,mas pergunte a este servidor”

# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

ARMAZENAMENTO E  
ATUALIZANDO REGISTRO



Ama vez que um servidor de nomes apreende um mapeamento, ele armazena o mapeamento num registro ro tipo *cache*

- registro do cache tornam-se obsoletos (desaparecem) depois de um certo tempo

Mecanismos de atualização e notificação estão sendo projetados pelo IETF

- RFC 2136
- <http://www.ietf.org/html.charters/dnsind-charter.html>

# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

REGISTROS DO DNS



## DNS: Registros de recursos (RR)

formato dos RR: (name, value, type, ttl)

### Type=A

- name é o nome do computador
- value é o endereço IP

# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

REGISTROS DO DNS



## Type=NS

- **name** é um domínio (ex. foo.com)
- **value** é o endereço IP do servidor de nomes autoritativo para este domínio

## Type=CNAME

- **name** é um “apelido” para algum nome “canônico” (o nome real)
- **value** é o nome canônico

[www.ibm.com](http://www.ibm.com) é realmente [servereast.backup2.ibm.com](http://servereast.backup2.ibm.com)

# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

REGISTROS DO DNS

Type=MX

- **value** é o nome do servidor de correio associado com **name**



# CAMADA DE APLICAÇÃO

DNS: DOMAIN NAME SYSTEM

PROTOCOLO E MENSAGENS

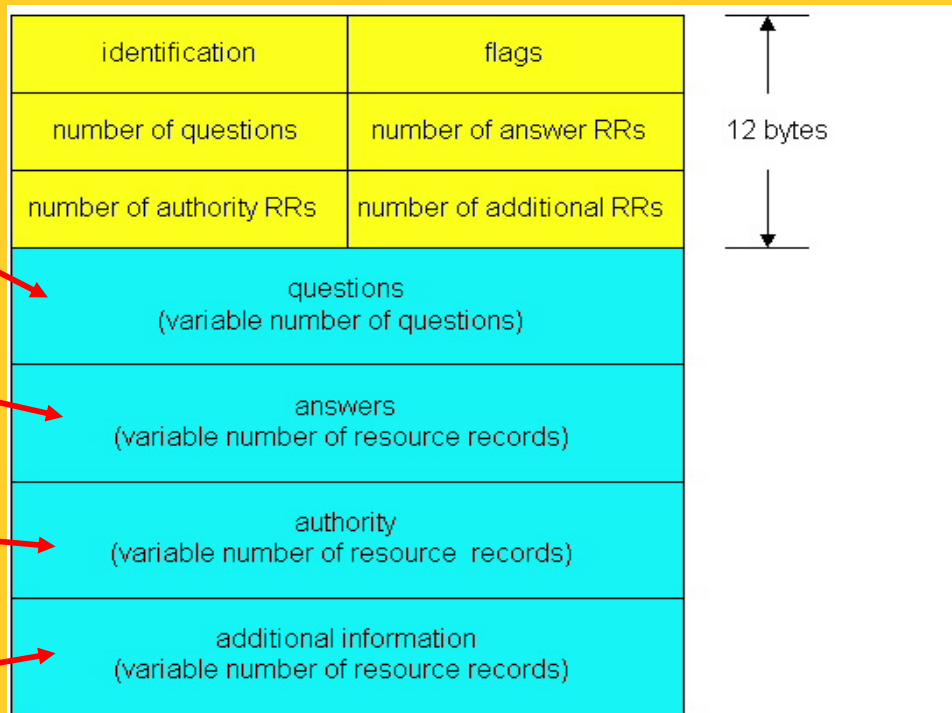
## Protocolo DNS

- mensagem de *consulta* e *resposta*
- ambas com o mesmo *formato de mensagem*

### cabeçalho da msg

- **identificação**
  - número de 16 bit para consulta,
  - resposta usa o mesmo número
- **flags:**
  - consulta ou resposta
  - recursão desejada
  - recursão disponível
  - resposta é autoritativa

# DNS: Protocolo e Mensagens

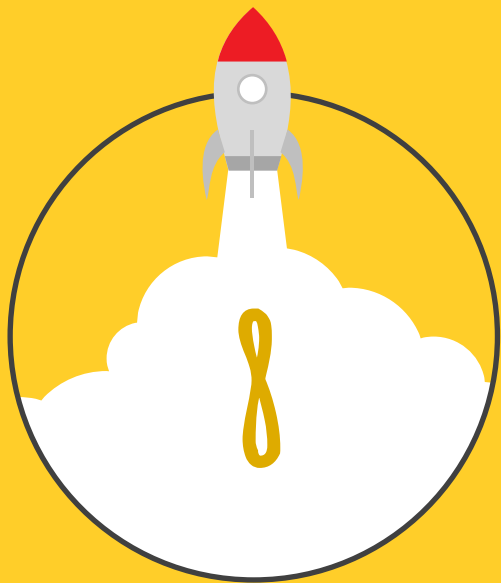


Campos de nome e tipo  
para uma consulta

RRs de resposta  
a uma consulta

registros para  
servidores autoritativos

informação adicional  
que pode ser útil



CAMADA DE APLICAÇÃO:  
**Sockets**



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS

## Socket API

- Introduzida no **BSD4.1 UNIX, 1981**
- Explicitamente criados, usados e liberados pelas aplicações
- Paradigma **cliente/servidor**
- Dois tipos de serviço de transporte via socket API:
  - datagrama **não confiável**
  - **confiável**, orientado a cadeias de bytes

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS

### COM TCP

#### Socket:

- uma porta entre o processo de aplicação e o protocolo de transporte fim-a-fim (UDP or TCP)

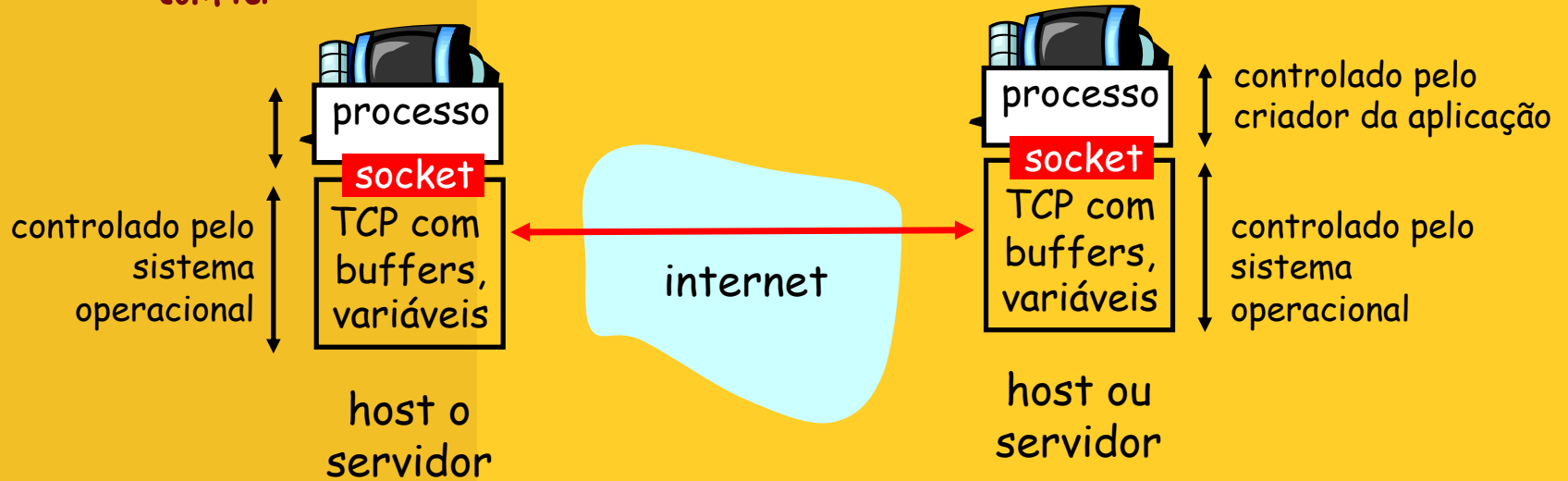
#### Serviço TCP:

- transferência confiável de **bytes** de um processo para outro

# CAMADA DE APLICAÇÃO

PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS

COM TCP



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS

### COM TCP

#### Cliente deve contatar o servidor

- Processo servidor já deve **estar executando** antes de ser contatado
- Servidor deve ter **criado socket (porta)** que aceita o contato do cliente

#### Cliente contata o servidor através de:

- Criando um **socket TCP local**
- especificando **endereço IP e número da porta** do processo servidor

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS COM TCP

- Quando o **cliente cria o socket** ele estabelece conexão TCP com o servidor
- Quando contatado pelo cliente, **o servidor cria um novo socket** para comunicar-se com o cliente
  - permite que o servidor converse com múltiplos clientes

# CAMADA DE APLICAÇÃO

PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS

COM TCP

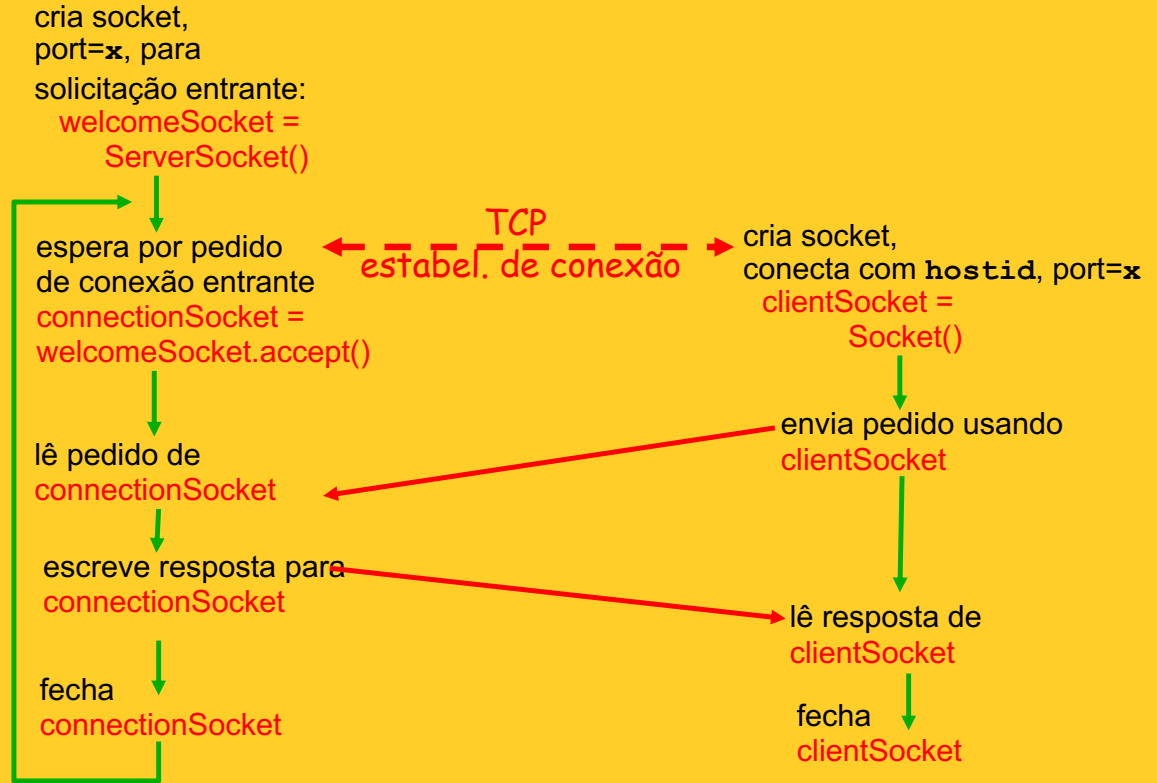
ponto de vista da aplicação

*TCP fornece a transferência confiável, em ordem de bytes ("pipe") entre o cliente e o servidor*

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS - TCP

### INTERAÇÃO CLIENTE/SERVIDOR



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS - UDP



UDP: não há conexão entre o cliente e o servidor

- Não existe **apresentação**
- Transmissor **envia explicitamente** endereço IP e porta de destino em cada mensagem
- Servidor deve **extrair** o endereço IP e porta do transmissor de **cada datagrama** recebido
- Os dados transmitidos podem ser **recebidos fora de ordem ou perdidos**



# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS - UDP



### ponto de vista da aplicação

*UDP fornece a transferência não confiável de grupos de bytes ("datagramas") entre o cliente e o servidor*

# CAMADA DE APLICAÇÃO

## PROGRAMAÇÃO DE SOCKETS – UDP

### INTERAÇÃO CLIENTE/SERVIDOR



## Servidor

cria socket,  
port=**x**, para  
solicitação entrante:  
**serverSocket =**  
**DatagramSocket()**

lê pedido de:  
**serverSocket**

escreve resposta para  
**serverSocket**  
especificando endereço  
do host cliente e  
número da porta

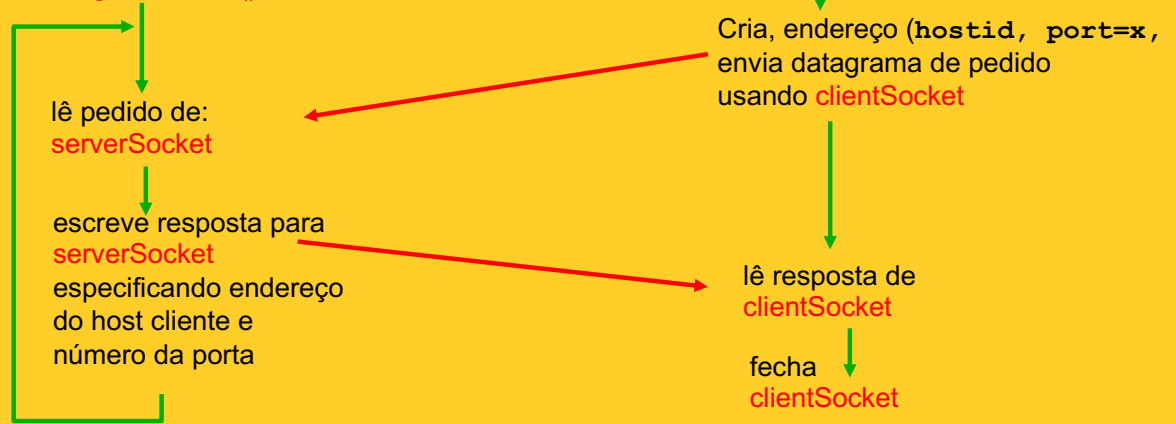
## Cliente

cria socket,  
**clientSocket =**  
**DatagramSocket()**

Cria, endereço (**hostid**, **port=x**),  
envia datagrama de pedido  
usando **clientSocket**

lê resposta de  
**clientSocket**

fecha  
**clientSocket**





**PERGUNTAS?**

Luis Rodrigo – [luis.goncalves@ucp.br](mailto:luis.goncalves@ucp.br)

# 104192 - REDES DE COMPUTADORES

## AULA 5 – CAMADA DE APLICAÇÃO



Prof. Luis Rodrigo – [luis.goncalves@ucp.br](mailto:luis.goncalves@ucp.br)