Aula 7 - DNS, Programação com Sockets

Diego Passos

Universidade Federal Fluminense

Redes de Computadores I

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

DNS

2 / 50

DNS: Domain Name System

- **Pessoas:** muitos identificadores.
 - CPF, RG, # de passaporte, ...
- Hosts e roteadores na Internet:
 - Endereço IP (# de 32 bits) usado para endereçar datagramas.
 - "Nome", e.g., www.yahoo.com, usado por humanos.
- Pergunta: como mapear nomes para seus respectivos IPs e vice-versa?

Domain Name System (DNS):

- Base de dados distribuída: implementada em uma hierarquia de múltiplos servidores de nomes.
- Protocolo da camada de aplicação: hosts e servidores de nome se comunicam para resolver nomes (tradução entre nome e endereço IP).
 - Note: função fundamental da Internet implementada como protocolo de aplicação.
 - Complexidade nas bordas.

DNS: Serviços, Estrutura

Serviços do DNS:

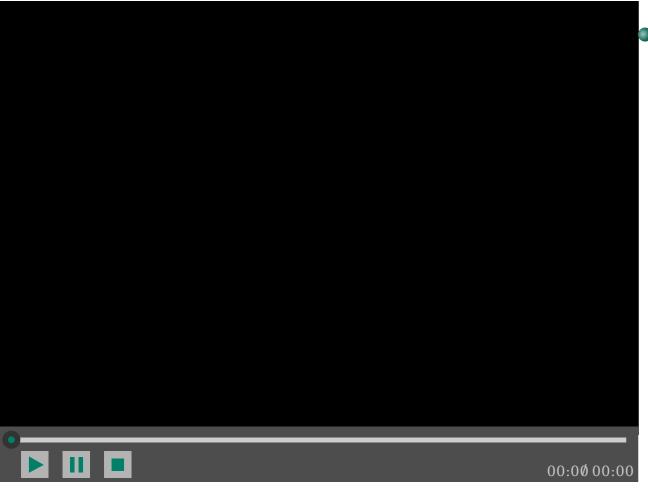
- Tradução de nomes de hosts para endereços IP.
- Host aliasing.
 - Atribuição de "apelidos".
 - Host possui nome canônico e, possivelmente, vários apelidos.
- Aliasing de servidores de e-mail.
- Balanceamento de carga.
 - Servidores web replicados.
 - Cada servidor com seu IP.
 - Mas o mesmo nome associado a vários IPs.

Por que não um DNS centralizado?

- Ponto único de falha.
- Concentração de grande volume de tráfego.
- Base de dados centralizada distante.
- Manutenção.

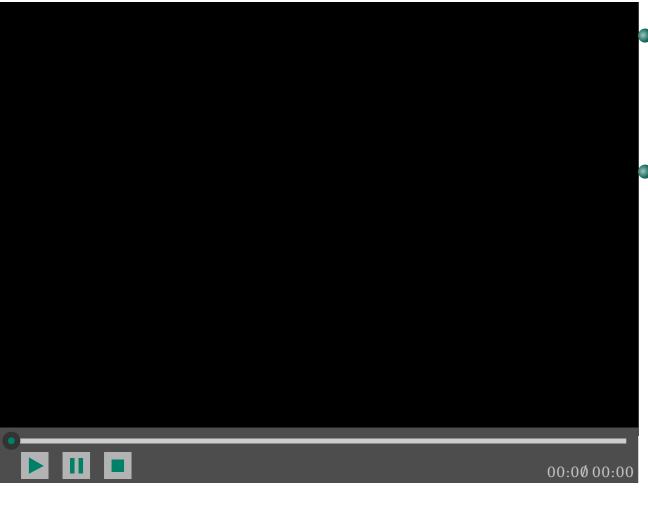
Em suma: não escala!

DNS: Balanceamento de Carga



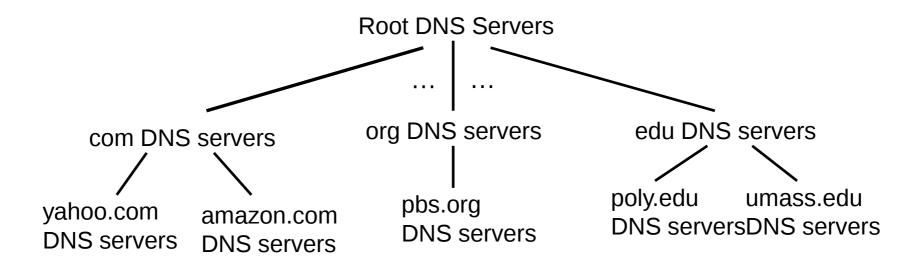
- Aplicação (ping) requisita resolução de nome www.google.com:
 - Primeiras execuções associam nome a 216.58.222.100.
 - Eventualmente, respostas diferentes:
 216.58.222.68.

Alias (Apelidos)



- Primeira resolução para o nome www.midiacom.uff.br:
 - Nome associado ao IP 200.20.10.93.
- Segunda resolução para mesbla.midiacom.uff.br:
 - Associado ao mesmo IP!.

DNS: Uma Base de Dados Hierárquica e Distribuída

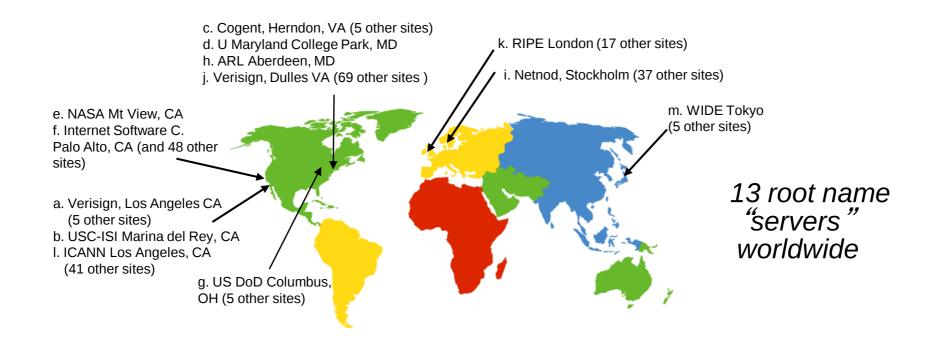


• Cliente quer IP de www.amazon.com. Primeira abordagem:

- Cliente pergunta ao servidor raiz a localização do DNS do domínio.com.
- Cliete pergunta ao servidor DNS do domínio .com a localização do servidor DNS do domínio amazon.com.
- Cliete pergunta ao servidor DNS do domínio amazon.com pelo endereço IP do host www.amazon.com.

DNS: Servidores Raiz

- Conhecem os servidores TLD.
- Contactados (principalmente) quando se deseja saber o DNS de um TLD.
- Poucos "servidores" no mundo.
 - Embora cada um seja composto por vários computadores espalhados pelo mundo.



TLD, Servidores Autoritativos

Servidores Top-Level Domain (TLD):

- TLD: .org, .net, .com, .edu,...,.br, .uk, .jp,...
- Cada TLD tem seu servidor DNS específico.
- A Network Solutions mantém servidores DNS para o TLD .com.
- A Registro.br mantém o DNS para o TLD .br.

Servidores autoritativos:

- Servidor de DNS de uma organização específica.
- Provê mapeamentos para os endereços IP da organização e seus nomes de host.
- Pode ser gerenciado pela própria organização ou por um provedor de serviço.

TLDs



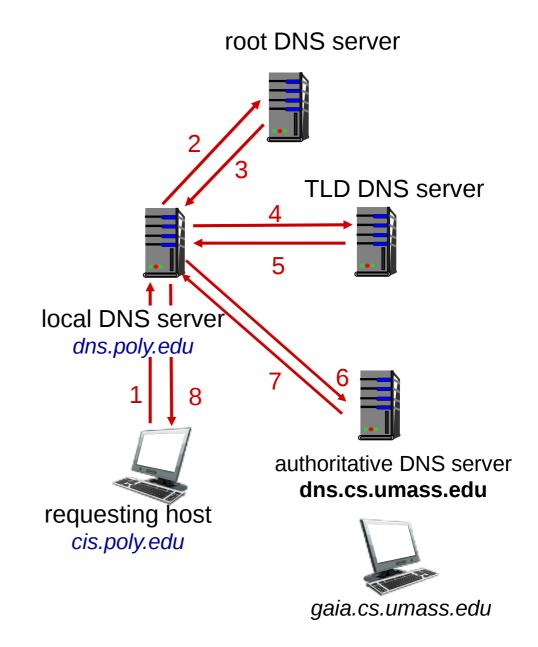
- Primeira resolução para o nome www.google.com:
 - Como esperado, bem sucedido.
 - TLD .com
- Segunda resolução para com.google:
 - Nome parece invertido: primeiro TLD, depois nome da organização.
 - Mas resolução é bem sucedida de qualquer forma!
 - Por que?
 - Atualmente, .google é um TLD.
 - Dentro deste TLD, há um hostname chamado com.

Servidores DNS Locais

- Estritamente falando, não fazem parte da hierarquia.
- Cada ISP (residencial, empresas, universidades) normalmente tem um.
 - Também chamado de "DNS padrão".
- Quando o host faz uma requisição DNS, esta é enviada para o seu servidor DNS local.
 - Geralmente, possui um cache para mapeamentos realizados recentemente (mas o mapeamento pode não ser mais válido!).
 - Atua como um proxy, encaminhando requisições para a hierarquia.

Exemplo de Resolução de Nome Usando DNS (I)

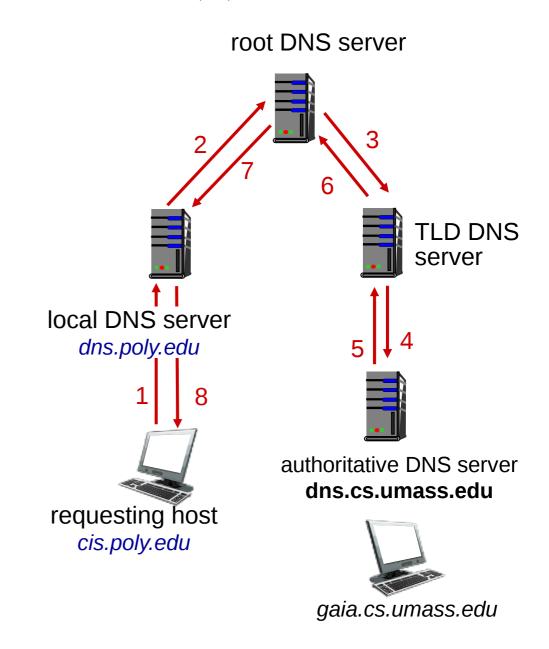
- Host em cis.poly.edu quer o IP de gaia.cs.umass.edu.
- Método iterativo:
 - Servidor contactado retorna nome de outro servidor a ser contactado.
 - "Eu não conheço este nome, mas pergunte para este outro servidor".



Exemplo de Resolução de Nome Usando DNS (II)

Modo recursivo:

- Coloca o fardo da resolução do nome no servidor contactado.
- Alta carga nos níveis mais altos da hierarquia?



DNS: Cache, Atualização de Registros

- Uma vez aprendido um mapeamento, um servidor de nomes (qualquer) o armazena em cache.
 - Entradas na cache tem uma data de expiração (TTL).
 - *i.e.*, são jogadas fora depois de algum tempo.
 - Servidores TLD tipicamente presentes na cache.
 - Logo, servidores raiz raramente visitados.
- Entradas na cache podem ficar desatualizadas.
 - Serviço de tradução de melhor esforço!
 - Se host tem IP alterado, restante da Internet pode n\u00e3o ficar sabendo at\u00e9 que TTLs expirem.
- Há propostas para mecanismos de atualização/notificação.
 - e.g., RFC 2136.

Registros de DNS

• DNS: base de dados distribuída que armazena Resource Records (RR).

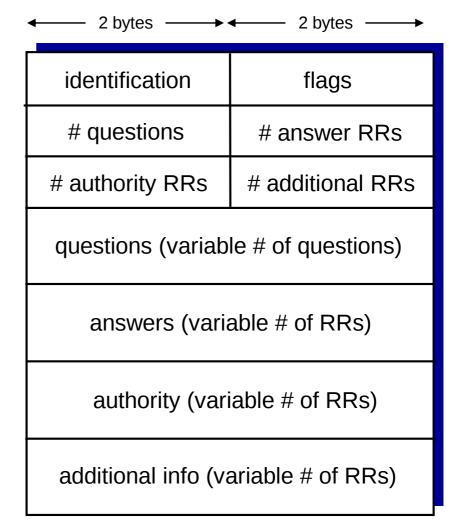
Formato de um RR: (nome, valor, tipo, TTL)

- Tipo=A
 - **nome** é um nome de um host.
 - **valor** é o endereço IP.
- Tipo=NS
 - **nome** é um domínio (e.g., foo.com).
 - valor é o nome do host do servidor
 DNS autoritativo para este domínio.

- Tipo=CNAME
 - **nome** é um apelido para um *host*.
 - value é o nome canônico.
 - e.g., www.midiacom.uff.br é um apelido para mesbla.midiacom.uff.br.
- Tipo=MX
 - valor é o nome do host que funciona como servidor de e-mail do domínio associado ao nome.

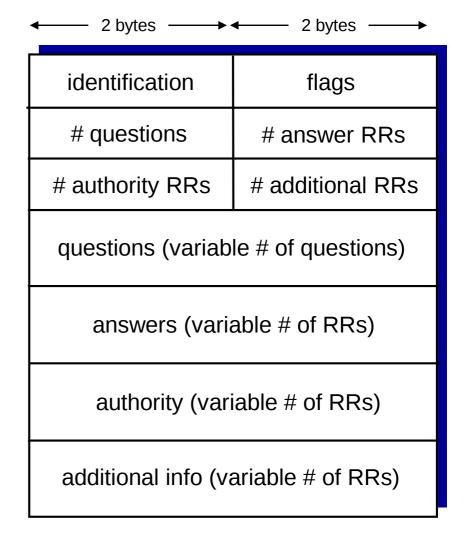
DNS: Protocolo e Mensagens (I)

- Mensagens de requisição e resposta têm o mesmo formato.
- Cabeçalho das mensagens:
 - Identificação: # de 16 bits para requisição; resposta utiliza mesmo # da requisição a que responde.
 - Flags:
 - Requisição ou resposta.
 - Modo recursivo é desejado.
 - Modo recursivo está disponível.
 - Resposta é autoritativa.



DNS: Protocolo e Mensagens (II)

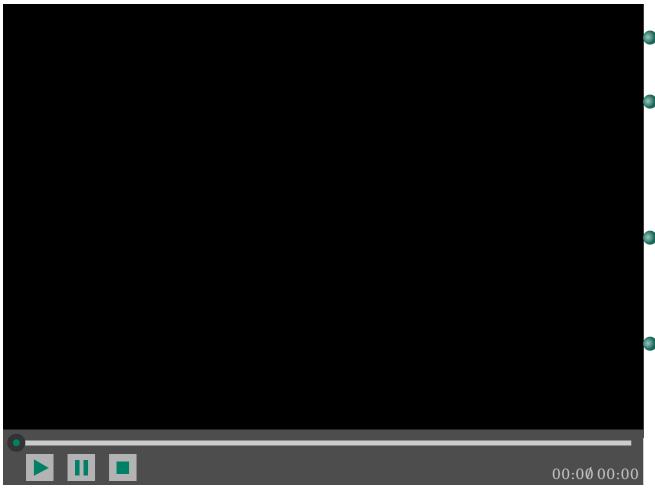
- Campo das consultas:
 - Múltiplas consultas possíveis em uma mesma requisição.
 - Informa nomes, tipos dos campos nas requisições.
- Campo das respostas:
 - Múltiplas respostas possíveis em uma mesma mensagem.



Inserindo Registros no DNS

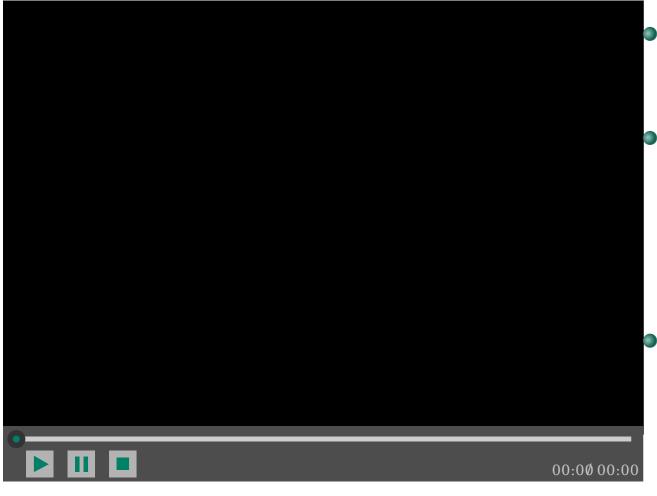
- Exemplo: nova empresa chamada "Network Utopia".
- Registro do domínio networkutopia.com com a entidade de registro de nomes.
 - e.g., Network Solutions.
 - Necessário prover nomes e IPs dos servidores de nome autoritativos do novo domínio (primário e secundário).
 - Entidade de registro insere dois RRs na base do servidor de DNS TLD .com:
 - (networkutopia.com, dns1.networkutopia.com, NS).
 - (dns1.networkutopia.com, 212.212.212.1, A).
- No DNS autoritativo, são criadas RRs do tipo A para www.networkutopia.com e do tipo MX para o domínio.

Registro de um Domínio



- Usamos a ferramenta dig para fazer consultas ao DNS.
- Consulta inicial do tipo NS ao domínio uff.br.
 - Resultado: três entradas listando servidores de DNS autoritativos.
- Segunda consulta: entrada do tipo A para server.uff.br.
 - Resultado: endereço IP do servidor.
- Note que respostas **não são autoritativas**.
 - Possivelmente um cache do servidor DNS local utilizado.

Respostas Autoritativas vs. Não-autoritativas



- Mesma consulta repetida duas vezes:
 - Do tipo A para nome www.midiacom.uff.br.
- Inicialmente, usamos um servidor local qualquer.
 - Resultado: resposta
 não-autoritativa.
 - Possivelmente cache (pode estar desatualizada!).
- Segunda tentativa: usamos um dos servidores de DNS de uff.br como "servidor local"
 - Resultado: resposta autoritativa.

DNS e E-mail



- Como servidor de e-mail do remetente sabe qual o servidor de e-mail do destinatário?
 - Endereço de e-mail associado a um domínio.
 - e.g. user@exemplo.com.
 - Servidor do remetente faz consulta do tipo MX a domínio do destinatário.
- Consulta do tipo MX retorna um nome
 - Ainda precisa de uma nova resolução.
 - Consulta do tipo A.

Atacando o DNS

• Ataques de DDoS:

- Bombardear servidores raiz com tráfego.
 - Até hoje, não foi bem sucedido.
 - Técnicas de filtro de tráfego.
 - Servidores de DNS locais fazem cache dos IPs dos servidores TLD, evitam acessos ao servidores raiz.
- Bombardear servidores TLD.
 - Potencialmente mais perigoso.

• Ataques de redirecionamento:

- Homem-no-meio.
 - Intercepta requisições.
- Envenenamento do DNS.
 - Envia respostas adulteradas para servidor de DNS, que faz cache das informações.

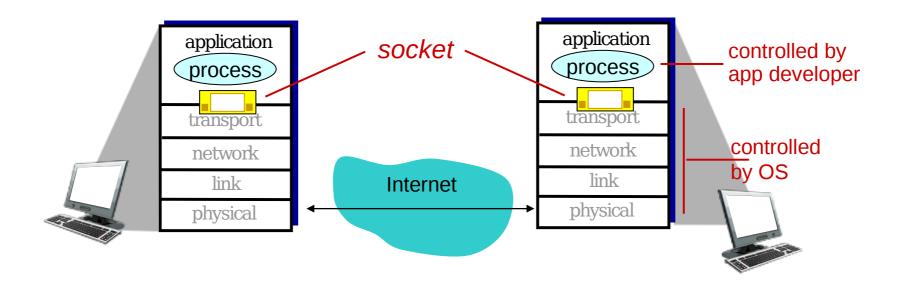
Exploração do DNS para DDoS:

- Envia requisições com IP de origem forjado (IP da vítima).
- Requer amplificação.

Conceitos Básicos

Programação com Sockets (I)

- **Objetivo:** aprender a construir aplicações Cliente—Servidor que se comuniquem utilizando sockets.
- Socket: janela entre processo da aplicação e protocolo de transporte.



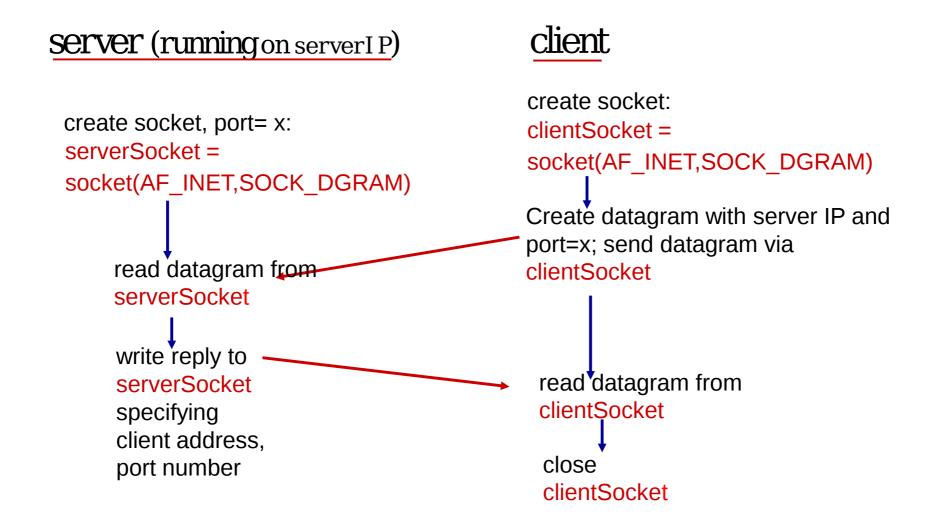
Programação com Sockets (II)

- Dois tipos de socket para dois modelos de serviço de transporte:
 - UDP: serviço de datagramas não-confiável.
 - TCP: serviço de entrega confiável, orientado a fluxo de bytes.
- Aplicação de exemplo:
 - 1. Cliente lê string do teclado e envia o dado para o servidor.
 - 2. O servidor recebe o dado e converte a string para caixa alta.
 - 3. Servidor envia dados modificados para o cliente.
 - 4. Cliente recebe dado modificado e imprime na tela.

Programação com Sockets UDP

- UDP: não há "conexão" entre cliente e servidor.
 - Não existe handshaking antes do envio de dados.
 - Transmissor explicitamente informa o endereço IP e o número de porta de destino a cada pacote.
 - Receptor extrai endereço IP do transmissor e número de porta do pacote recebido.
- UDP: dados transmitidos podem ser perdidos ou recebidos fora de ordem!
- Ponto de vista da aplicação:
 - UDP provê serviço não-confiável de transmissão de grupos de bytes ("datagramas") entre cliente e servidor.

Interação entre Cliente/Servidor e o Socket: UDP



Aplicação de Exemplo: Cliente UDP (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*; // API de sockets.
class UDPClient {
  public static void main(String args[]) throws Exception {
    BufferedReader inFromUser =
                                     new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
    // Criação de Socket UDP (datagramas)
    DatagramSocket clientSocket = new DatagramSocket();
    // Resolução de nome de host.
    InetAddress IPAddress = InetAddress.getByName("hostname");
   // Alocação de buffers para mensagens transmitida e recebida
    byte[] sendData = new byte[1024];
    byte[] receiveData = new byte[1024];
    // Leitura de dados do usuário
    String sentence = inFromUser.readLine();
    // Formatação da mensagem da aplicação
    sendData = sentence.getBytes();
```

Aplicação de Exemplo: Cliente UDP (II)

```
// Criação do datagrama e envio. Note a especificação do endereço
// de destino (IP e porta).
DatagramPacket sendPacket =
                                  new DatagramPacket(sendData, sendData.length, IPAddress,
clientSocket.send(sendPacket);
// Espera pela resposta. Funções/métodos de recepção são (normalmente) bloqueantes.
DatagramPacket receivePacket = new DatagramPacket(receiveData, receiveData.length);
clientSocket.receive(receivePacket);
// Apresentação do resultado.
String modifiedSentence = new String(receivePacket.getData());
System.out.println("FROM SERVER:" + modifiedSentence);
// Fechamento do socket.
clientSocket.close();
```

Aplicação de Exemplo: Servidor UDP (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class UDPServer {
  public static void main(String args[]) throws Exception {
   // Criação do socket. Note que especificamos o # de porta na qual esperamos por datagramas.
    DatagramSocket serverSocket = new DatagramSocket(9876);
    byte[] receiveData = new byte[1024]; // Buffer de recepção de dados.
    byte[] sendData = new byte[1024]; // Buffer para envio de dados.
    // Servidores normalmente executam um loop infinito. Cada iteração representa o atendimento
   // a um cliente diferente.
   while(true) {
     // Criação de um datagrama para recepção de mensagem.
     DatagramPacket receivePacket = new DatagramPacket(receiveData, receiveData.length);
     // Aguardar recepção de um novo datagrama. Novamente, métodos/funções de recepção são,
      // em geral, bloqueantes.
      serverSocket.receive(receivePacket);
```

Aplicação de Exemplo: Servidor UDP (II)

```
// Tratamento da mensagem. Aqui, é aplicada a lógica específica da aplicação.
// No caso, apenas interpretamos os bytes da mensagem como uma string e calculamos
// uma versão alternativa em caixa alta.
String sentence = new String(receivePacket.getData());
String capitalizedSentence = sentence.toUpperCase();
// Preparação da resposta: é preciso descobrir o endereço do cliente (IP e porta).
// Ambas as informações constam no datagrama recebido.
InetAddress IPAddress = receivePacket.getAddress();
int port = receivePacket.getPort();
// Criação do datagrama de resposta. Transferimos a string para o buffer de envio e
// construímos um datagrama a partir dele. Note, novamente, a especificação do
// endereço de destino.
sendData = capitalizedSentence.getBytes();
DatagramPacket sendPacket = new DatagramPacket(sendData, sendData.length,
                                                IPAddress, port);
// Envio em si do datagrama.
serverSocket.send(sendPacket);
```

Programação com Sockets TCP

• Cliente deve contactar servidor.

- Processo do servidor precisa estar previamente em execução.
- Servidor precisa ter criado socket que aceitará contato do cliente.

• Cliente contacta servidor:

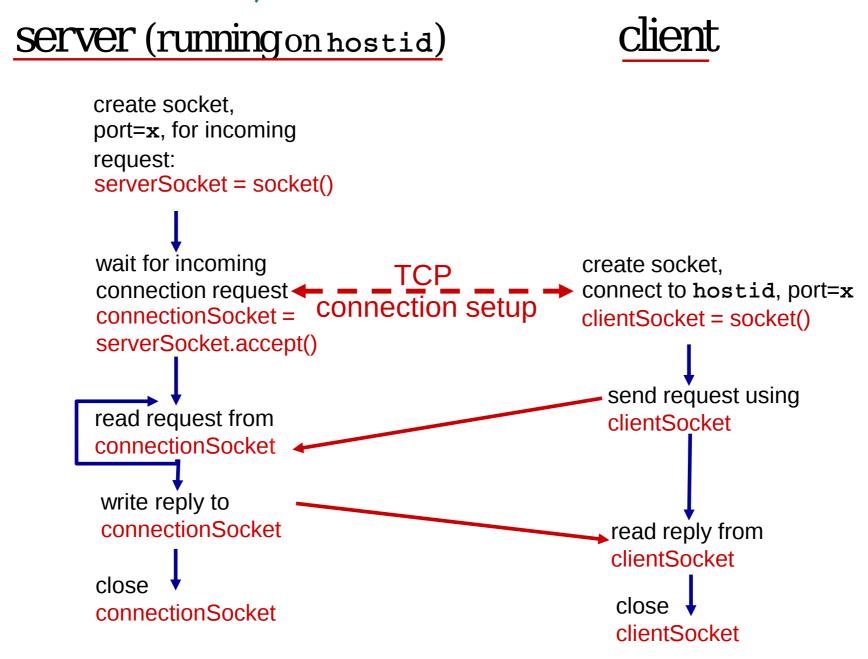
- Criando socket TCP, especificando IP e número de porta do processo servidor.
- Quando cliente cria o socket: TCP do cliente estabelece conexão para o TCP do servidor.

- Quando contactado pelo cliente, TCP do servidor cria um novo socket.
 - Novo socket utilizado para a comunicação do processo servidor com o processo cliente.
 - Este esquema de dois sockets permite ao servidor falar com múltiplos clientes.
 - Número de porta de origem são usados para distinguir clientes.
 - Mais detalhes no próximo capítulo

Ponto de vista da aplicação:

 TCP provê transferência confiável e ordenada de fluxo de bytes entre cliente e servidor.

Interação entre Cliente/Servidor e Socket TCP



Aplicação de Exemplo: Cliente TCP (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class TCPClient {
  public static void main(String argv[]) throws Exception {
      String sentence;
    String modifiedSentence;
    BufferedReader inFromUser = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
    // Criação do socket TCP. Note que aqui, diferentemente da versão UDP, já especificamos
    // o endereço do servidor (nome do host/ip e porta).
    Socket clientSocket = new Socket("hostname", 6789);
    // Do ponto de vista do programador, um socket TCP pode ser manipulado de forma similar
    // a um arquivo, com escrita e leitura de um fluxo de bytes.
    DataOutputStream outToServer = new DataOutputStream(clientSocket.getOutputStream());
    BufferedReader inFromServer = new BufferedReader(new InputStreamReader(
                                                      clientSocket.getInputStream()));
    // Leitura da entrada do usuário.
    sentence = inFromUser.readLine();
```

Aplicação de Exemplo: Cliente TCP (II)

```
// String é simplesmente "escrita" no socket. Notem que adicionamos uma quebra de linha
// ao final da string (caractere '\n'). Isso demarcará ao servidor onde termina a mensagem
// a ser processada.
outToServer.writeBytes(sentence + '\n');
// Aquardamos uma resposta do servidor. Note mais uma vez a manipulação do socket como
// se fosse um arquivo. Aqui também uma quebra de linha denota fim da mensagem. Por fim,
// assim como no cliente UDP, leituras são (geralmente) bloqueantes.
modifiedSentence = inFromServer.readLine();
// Impressão do resultado da tela.
System.out.println("FROM SERVER: " + modifiedSentence);
// Fechamento do socket.
clientSocket.close();
```

Aplicação de Exemplo: Servidor TCP (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class TCPServer {
  public static void main(String argv[]) throws Exception {
    String clientSentence;
    String capitalizedSentence;
   // Criação do socket do servidor. Este socket será usado para esperar por novas conexões.
    // Repare que especificamos um # de porta na qual desejamos esperar pelas conexões.
    ServerSocket welcomeSocket = new ServerSocket(6789);
   // Assim como o servidor UDP, servidor TCP também executa um loop infinito permitindo
   // o atendimento de múltiplos clientes.
   while(true) {
     // Função/método accept(): executada sobre socket, diz ao SO para aguardar (e aceitar)
      // novas conexões. Só faz sentindo para sockets orientados a conexão (TCP). Note que
      // o resultado da função/método é um novo socket.
      Socket connectionSocket = welcomeSocket.accept();
```

Aplicação de Exemplo: Servidor TCP (II)

```
// O socket original é serve apenas para aguardar por novas conexões. Já o socket
// retornado pela função/método accept representa uma conexão, realmente. É dele que
// "leremos" os dados enviados pelo cliente e escreveremos os dados de resposta. Mais
// uma vez, note a abstração de arquivo.
BufferedReader inFromClient = new BufferedReader(new
                                  InputStreamReader(connectionSocket.getInputStream()));
DataOutputStream outToClient = new DataOutputStream(connectionSocket.getOutputStream());
// Aguardamos dados do cliente. Por convenção, dados terminam em uma quebra de linha.
clientSentence = inFromClient.readLine();
// Implementação da lógica da aplicação.
capitalizedSentence = clientSentence.toUpperCase() + '\n';
// Escrita do resultado no socket.
outToClient.writeBytes(capitalizedSentence);
```

Exemplos Mais Complexos

Um (Protótipo de) Servidor Web (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
import java.util.*;
class WebServer {
  public static void main(String argv[]) throws Exception {
   // Servidor web ouve na porta 8001, ao invés da tradicional 80.
    ServerSocket listenSocket = new ServerSocket(8001);
   while(true) {
      Socket connectionSocket = listenSocket.accept(); // Aguarda conexão.
      // Tratamento da requisição está encapsulado em outro método.
      trataRequisicao(connectionSocket);
  }
  private static void trataRequisicao(Socket connectionSocket) throws Exception {
    String requestMessageLine;
   String fileName;
```

Um (Protótipo de) Servidor Web (II)

```
// Criamos streams a partir do socket de conexão.
BufferedReader inFromClient =
          new BufferedReader(new InputStreamReader(connectionSocket.getInputStream()));
DataOutputStream outToClient = new DataOutputStream(connectionSocket.getOutputStream());
// Primeira linha deve informar a requisição. Ignoraremos as demais (e.g., cabeçalhos).
requestMessageLine = inFromClient.readLine();
// Campos são divididos por espaços em branco. Primeiro campo deve ser tipo
// do método. Neste protótipo, tratamos apenas requisições do tipo GET.
StringTokenizer tokenizedLine = new StringTokenizer(requestMessageLine);
if (tokenizedLine.nextToken().equals("GET")){
    // Próximo campo é o caminho do objeto requisitado.
    fileName = tokenizedLine.nextToken();
    // Arquivos servidos pelo servidor web são confinados ao diretório do qual ele é
    // executado (e subdiretórios). Logo, se a requisição referencia um caminho
    // absoluto (i.e., iniciado por '/'), precisamos transformar isso em um caminho
    // relativo ao diretório corrente.
    if (fileName.startsWith("/") == true)
      fileName = fileName.substring(1);
```

Um (Protótipo de) Servidor Web (III)

```
File file = new File(fileName);
if (file.exists()) {
  int numOfBytes = (int) file.length();
  FileInputStream inFile = new FileInputStream (fileName);
  byte[] fileInBytes = new byte[numOfBytes];
  inFile.read(fileInBytes);
  // Composição da mensagem de resposta: começamos com a linha de status.
  outToClient.writeBytes("HTTP/1.0 200 OK\r\n");
  // Precisamos de algumas linhas de cabeçalho na resposta. A primeira para
 // informar o tipo do arquivo.
  if (fileName.endsWith(".jpg")) outToClient.writeBytes("Content-Type: image/jpeg\r\n");
  else if (fileName.endsWith(".gif")) outToClient.writeBytes("Content-Type: image/gif\r\n");
  else if (fileName.endsWith(".html")) outToClient.writeBytes("Content-Type: text/html\r\n");
 // ...
 // Outra linha de cabeçalho: tamanho do conteúdo anexado ao corpo da resposta.
  outToClient.writeBytes("Content-Length: " + numOfBytes + "\r\n");
  // Cabeçalhos são separados do corpo por uma linha em branco no HTTP.
  outToClient.writeBytes("\r\n");
  // Colocamos os bytes do objeto no corpo da mensagem.
  outToClient.write(fileInBytes, 0, numOfBytes);
```

Um (Protótipo de) Servidor Web (IV)

```
else {
    // Objeto não encontrado.
    outToClient.writeBytes("HTTP/1.0 404 Not Found\r\n");
}

// Tratamento (muito básico) de erros.
else System.out.println("Bad Request Message");

// Fechamos o socket da conexão.
connectionSocket.close();
}
```

Ferramenta de Medição de Vazão TCP: Cliente (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class BWTestClient {
  public static void main(String argv[]) throws Exception {
    byte buffer[] = new byte[8192];
    int i = 0:
    long endTime, now;
   // Criação do socket TCP. Note que aqui, diferentemente da versão UDP, já especificamos
    // o endereço do servidor (nome do host/ip e porta).
    Socket clientSocket = new Socket("localhost", 6789);
   // Do ponto de vista do programador, um socket TCP pode ser manipulado de forma similar
    // a um arquivo, com escrita e leitura de um fluxo de bytes.
   DataOutputStream outToServer = new DataOutputStream(clientSocket.getOutputStream());
    BufferedReader inFromServer = new BufferedReader(new InputStreamReader())
                                                      clientSocket.getInputStream()));
```

Ferramenta de Medição de Vazão TCP: Cliente (II)

```
// Armazenar hora do final do teste (testes sempre têm 10 segundos).
endTime = System.currentTimeMillis() + 10000;
// Simplesmente escrevemos continuamente no socket. Escritas *normalmente* não são
// bloqueantes, mas o TCP limitará a taxa de envio de acordo com a capacidade da
// rede. Quando excedermos esta capacidade, a chamada bloqueará.
while(true) {
  outToServer.write(buffer);
  i = i + 1:
  now = System.currentTimeMillis();
  if (now >= endTime) break ;
// Impressão do resultado da tela. A cada iteração do loop anterior, transmitimos
// 64 kb. Para calcular vazão, basta multiplicar i por 64 e dividir por 10.
System.out.println("Vazão (kb/s): " + (i * 64 / 10.0));
// Fechamento do socket.
clientSocket.close():
```

Ferramenta de Medição de Vazão TCP: Servidor (I)

```
import java.io.*;
import java.net.*;
class BWTestServer {
  public static void main(String argv[]) throws Exception {
    char buffer[] = new char[8192];
   // Criação do socket do servidor. Este socket será usado para esperar por novas conexões.
    // Repare que especificamos um # de porta na qual desejamos esperar pelas conexões.
    ServerSocket welcomeSocket = new ServerSocket(6789);
   // Assim como o servidor UDP, servidor TCP também executa um loop infinito permitindo
   // o atendimento de múltiplos clientes.
   while(true) {
     // Função/método accept(): executada sobre socket, diz ao SO para aguardar (e aceitar)
      // novas conexões. Só faz sentindo para sockets orientados a conexão (TCP). Note que
      // o resultado da função/método é um novo socket.
      Socket connectionSocket = welcomeSocket.accept();
```

Ferramenta de Medição de Vazão TCP: Servidor (II)

```
// O socket original é serve apenas para aguardar por novas conexões. Já o socket
// retornado pela função/método accept representa uma conexão, realmente. É dele que
// "leremos" os dados enviados pelo cliente e escreveremos os dados de resposta. Mais
// uma vez, note a abstração de arquivo.
BufferedReader inFromClient = new BufferedReader(new
InputStreamReader(connectionSocket.getInputStream()));
// Simplesmente, aguardamos dados do cliente, indefinidamente.
while(true) {
  try {
    if (inFromClient.read(buffer) < 0) break ;</pre>
  catch(IOException e) {
    // Cliente fechou a conexão.
    break;
```

Outras Linguagens: Funções/Métodos Típicos

Funções/Métodos Tipicamente Utilizados

Cliente

- **socket():** criar novo socket de um determinado tipo.
- write(): "passa" dados/mensagens pelo socket p/ transporte.
- **sendto():** envia mensagem por socket sem conexão (UDP).
- read(): "recebe" dados/mensagens pelo socket do transporte.
- recvfrom(): recebe mensagem por socket sem conexão (UDP).
- connect(): abre uma conexão (TCP) para servidor/porta especificados.
- **getByName() ou getHostByName():** resolve nome para endereço IP.
- **close()**: fecha o socket (e conexão, se aplicável).

Servidor

- **socket()**: criar novo socket de um determinado tipo.
- write(): "passa" dados/mensagens pelo socket p/ transporte.
- **sendto():** envia mensagem por socket sem conexão (UDP).
- read(): "recebe" dados/mensagens pelo socket do transporte.
- recvfrom(): recebe mensagem por socket sem conexão (UDP).
- bind(): associa socket à porta especificada.
- listen(): habilita socket (TCP) a receber conexões.
- **close()**: fecha o socket (e conexão, se aplicável).

Sockets em Outras Linguagens: Python (Cliente TCP)

```
from socket import *
serverName = 'servername'
serverPort = 12000
# Criação do socket
clientSocket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
# Conexão com o servidor
clientSocket.connect((serverName, serverPort))
sentence = raw input('Input lowercase sentence:')
# Envio de bytes
clientSocket.send(sentence)
# Recepção
modifiedSentence = clientSocket.recv(1024)
print 'From Server:', modifiedSentence
# Fechamento
clientSocket.close()
```

Sockets em Outras Linguagens: Python (Servidor TCP)

```
from socket import *
serverPort = 12000
# Criação do socket, associação à porta 12000 e habilitar escuta por conexões
serverSocket = socket(AF INET,SOCK STREAM)
serverSocket.bind(('',serverPort))
serverSocket.listen(1)
print 'The server is ready to receive'
while 1:
  # Aquardar nova conexão
  connectionSocket, addr = serverSocket.accept()
  # Recepção de dados
  sentence = connectionSocket.recv(1024)
  capitalizedSentence = sentence.upper()
  # Envio
  connectionSocket.send(capitalizedSentence)
  # Fechamento
  connectionSocket.close()
```