

# Comunicação entre Processos

---

# Comunicação entre Processos

---

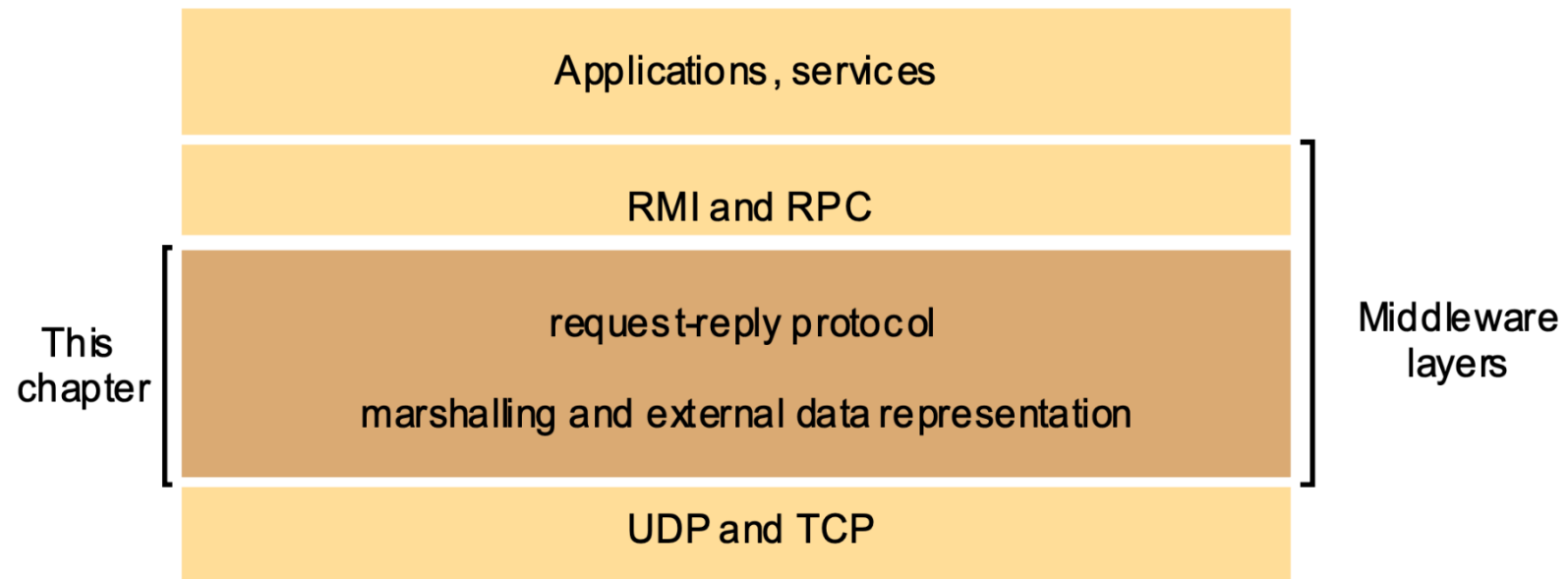
Sockets UDP e TCP

A serialização de estruturas de dados

Comunicação cliente-servidor

- Protocolo pedido-resposta
- Semântica perante falhas

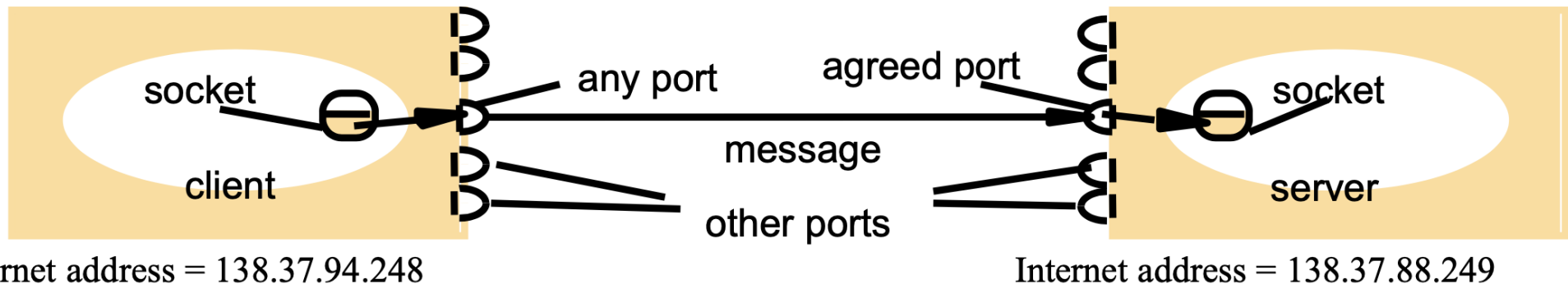
# Comunicação entre Processos



# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Ideia surgida com o sistema UNIX de Berkeley - BSD Unix
- Abstracção para representar a comunicação entre processos:
  - A comunicação entre dois processos consiste na transmissão de uma mensagem de um socket num processo para um socket noutro processo.



# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Nos protocolos internet, as mensagens são enviadas para um par:
  - Endereço internet
  - Nº de um porto
- O socket de um processo tem que ser conectado a um porto local para que possa começar a receber mensagens.
- Um vez criado tanto serve para receber como para enviar mensagens.
- O número de portos disponíveis por computador é  $2^{16}$  (= 65536)
- Para receber mensagens, um processo pode usar vários portos simultaneamente, mas não pode partilhar um porto com outro processo diferente no mesmo computador.
  - Excepção: processos que usem IP multicast
- Cada socket é associado a um determinado protocolo, UDP ou TCP.

# Comunicação entre Processos

---

```
public Cliente(){
    try {
        Socket sc = new Socket("127.0.0.1", 2222);
        System.out.println("Cliente cria socket  " + sc );
        ...
        Cliente cria socket  Socket[addr=/127.0.0.1,port=2222,localport=1533]
        ...

public Servidor() {
    try {
        ServerSocket ss = new ServerSocket(2222);
        while (true) {
            Socket s = ss.accept();
            System.out.println("Servidor - accept executado  " + s);
            System.out.println(s.getOutputStream());
            ...
            Processo servidor - accept executado Socket[addr=/127.0.0.1,port=1533,localport=2222]
java.net.SocketOutputStream@45a877
```

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Principais protocolos de rede actuais:
  - UDP – User Datagram Protocol
    - protocolo sem conexão
    - comunicação por “datagrams”
  - TCP – Transmission Control Protocol
    - protocolo com conexão
    - comunicação por streams

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo UDP
  - A comunicação entre dois processos é feita através dos métodos send e receive.
  - Um item de dados (“datagram”) é enviado por UDP sem confirmação (“acknowledgment”) nem reenvio.
  - Qualquer processo que queira enviar ou receber uma mensagem tem que criar um socket com o IP da máquina local e o número de um porto local.
  - O porto do servidor terá que ser conhecido pelos processos clientes.
  - O cliente pode usar qualquer porto local para conectar o seu socket.
  - O processo que invocar o método receive (cliente ou servidor) recebe o IP e o porto do processo que enviou a mensagem, juntamente com os dados da mensagem.
- Tamanho da mensagem:
  - O receptor da mensagem, tem que definir um array (buffer) com dimensão suficiente para os dados da mensagem
  - O protocolo permite mensagens até 216 bytes.
  - Mensagens maiores que o buffer definido, serão truncadas



# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo UDP
  - Operações não bloqueáveis:
    - **send**
      - O processo retorna do send assim que a mensagem é enviada. No destino, a mensagem é colocada na fila do socket respetivo.
      - Se nenhum processo estiver ligado ao socket, a mensagem é descartada.
  - Operações bloqueáveis:
    - **receive**
      - O processo que executa o receive, bloqueia até que consiga ler a mensagem para o buffer do processo.
      - Enquanto espera por uma mensagem o processo pode criar uma nova thread para executar outras tarefas.
      - Ao socket pode ser associado um timeout, findo o qual o receive desbloqueia.

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo UDP
  - Modelo de Avarias
    - Tipo de avarias que podem ocorrer:
      - Avaria por omissão – a mensagem não chega porque,
      - Buffer cheio local ou remotamente
      - Erro de conteúdo - checksum error
      - Avaria de ordenamento – as mensagens chegam fora de ordem

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Utilização do protocolo UDP:
  - Aplicações onde são aceitáveis avarias de omissão
  - Domain Naming Service - DNS
  - Transmissão de imagem
  - ...
- Classe DatagramSocket em Java
  - permite criar um socket na máquina local para o processo corrente
  - construtor sem argumentos, usa o primeiro porto disponível
  - construtor com argumentos especifica-se o nº do porto
  - se o porto está a ser usado é gerada a excepção SocketException
  - ...

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Classe `DatagramPacket` em Java
  - Ao instanciar um `DatagramPacket` para enviar uma mensagem, usar o construtor com os parâmetros:
    - Um array de bytes que contém a mensagem,
    - O comprimento da mensagem
    - O endereço Internet do socket destino
      - Objecto do tipo `InetAddress`
    - Nº do porto do socket destino
  - Ao instanciar um `DatagramPacket` para receber uma mensagem, usar o construtor com os parâmetros:
    - Referência de um buffer de memória para onde a mensagem será transferida,
    - O comprimento desse buffer
    - A mensagem é colocada neste objecto do tipo `DatagramPacket`.
    - Para extrair os dados da mensagem usa-se o método
      - `getData()` da classe `DatagramPacket`
      - Os métodos `getPort()` e `getAddress()` devolvem o nº do porto e o IP do processo emissor, respectivamente.

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Exemplo de utilização de sockets UDP em Java:
  - Um processo cliente envia uma mensagem para um nó remoto e recebe em resposta a mesma mensagem. A mensagem e o nome da máquina remota são passados como parâmetros do programa.
  - O processo servidor fica à espera de mensagens no porto 6789. Ao receber uma mensagem, extrai a mensagem e envia-a de volta para o cliente, para o IP e o porto recebidos.

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Exemplo de utilização de sockets UDP em Java:

```
import java.net.*;
import java.io.*;
public class UDPClient{

    public static void main(String args[]){
        // args vai conter o conteúdo da mensagem e o nome do servidor
        DatagramSocket aSocket = null;
        try {
            // cria um socket para o processo cliente ligando-o a um porto disponível
            aSocket = new DatagramSocket();
            byte [] m = args[0].getBytes();
            InetAddress aHost = InetAddress.getByName(args[1]);
            int serverPort = 6789;

            //criar o datagrama para envio
            DatagramPacket request =
                new DatagramPacket(m, args[0].length(), aHost, serverPort);

            // envia a mensagem
            aSocket.send(request);
        }
    }
}
```

Processo Cliente

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Exemplo de utilização de sockets UDP em Java:

Processo Cliente (cont ...)

```
// prepara o cliente para receber resposta do servidor
byte[] buffer = new byte[1000];
DatagramPacket reply = new DatagramPacket(buffer, buffer.length);

// recebe resposta
aSocket.receive(reply);

System.out.println("Reply: " + reply.getData());

} catch (SocketException e)
{System.out.println("Socket: " + e.getMessage());}
} catch (IOException e)
{System.out.println("IO: " + e.getMessage());}

}finally {if(aSocket != null) aSocket.close();}

}}
```

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Exemplo de utilização de sockets UDP em Java:

```
import java.net.*;  
import java.io.*;  
public class UDPServer{  
    public static void main(String args[]){  
        DatagramSocket aSocket = null;  
        try{  
  
            //cria um objecto do tipo socket e liga-o ao porto 6789  
            aSocket = new DatagramSocket(6789);  
  
            // buffer de recepção vazio  
            byte[] buffer = new byte[1000];  
  
            while(true){  
                // instancia o objecto onde vai receber a msg  
                DatagramPacket request =  
                    new DatagramPacket(buffer, buffer.length);  
  
                // bloqueia até receber a mensagem  
                aSocket.receive(request);  
            }  
        }  
    }  
}
```

Processo Servidor



# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Exemplo de utilização de sockets UDP em Java:

Processo Servidor (cont ...)

```
// instancia o objecto para enviar a mensagem
DatagramPacket reply =
    new DatagramPacket(request.getData(), request.getLength(),
        request.getAddress(), request.getPort());

// envia a resposta ao cliente
aSocket.send(reply);

} // fim do while

} catch (SocketException e)
    {System.out.println("Socket: " + e.getMessage());}
} catch (IOException e)
    {System.out.println("IO: " + e.getMessage());}
} finally
    {if(aSocket != null) aSocket.close();}
}}
```

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo TCP
  - Utilização da abstracção stream para ler/escrever dados.
  - Tamanho das mensagens:
    - A aplicação é que decide quantos bytes devem ser enviados ou lidos da stream, sem a preocupação do tamanho máximo de pacotes
  - Perda de Mensagens:
    - O protocolo TCP usa um esquema de confirmação de recepção das mensagens. Se necessário retransmite a mensagem.
  - Controlo do fluxo de execução:
    - O TCP tenta uniformizar as velocidades dos processos que lêem e escrevem de/numa stream.
    - Se “quem” escreve é muito mais rápido do que “quem” lê, então o processo que escreve é bloqueado até que o outro processo leia dados suficientes

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo TCP
  - Ordenação e duplicação de mensagens:
    - Identificadores de mensagens são associados com cada pacote de dados, permitindo ao receptor detectar e rejeitar mensagens duplicadas ou reordenar mensagens fora de ordem.
  - Destino das mensagens:
    - Um par de processos estabelece uma conexão antes de poderem comunicar por uma stream. A partir dessa ligação, podem comunicar sem terem de indicar o endereço IP nem o nº de porto.
- Modelo de comunicação:
  - Quando dois processos tentam estabelecer uma ligação através de Sockets TCP, um dos processos desempenha o papel de cliente e outro de servidor. Depois de estabelecida a ligação podem comportar-se como processos pares.

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo TCP
  - Cliente:
    - Cria um objecto do tipo Socket que tenta estabelecer uma ligação com um porto de um servidor, numa máquina remota. Para estabelecer esta ligação é necessário indicar o endereço IP e o porto da máquina remota.
  - Servidor:
    - Cria um objecto do tipo “listening” socket associado ao porto servidor. Este socket possui um método que fica bloqueado até que receba um pedido de ligação ao porto correspondente.
    - Quando chega o pedido de ligação, o servidor aceita-a instanciando um novo socket que, tal como o socket do cliente, tem duas streams associadas, uma para saída outra para entrada de dados.

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- Comunicação através do protocolo TCP
  - Modelo de avarias
    - Streams TCP usam
      - checksums para detectar e rejeitar pacotes corrompidos;
      - timeouts e retransmissão para lidar com pacotes perdidos;
      - número de sequência para detectar e rejeitar pacotes duplicados;
    - Se uma mensagem não chega porque o sistema está congestionado, o sistema não recebe a confirmação da recepção da mensagem, reenvia sucessivamente a mensagem até que a conexão é cancelada após um certo tempo.
    - A mensagem não é transmitida, os processos participantes ficam sem saber o que aconteceu:
      - Falha na rede
      - Falha do outro processo

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- Utilização do protocolo TCP
  - Os serviços HTTP, FTP, Telnet, SMTP, ...

# Comunicação entre Processos

## Sockets UDP e TCP

- A serialização de estruturas de dados
  - Tanto o processo local como o processo remoto manipulam estruturas de dados locais.
  - Para a transmissão de dados numa mensagem, é necessário serializar esses dados em sequências de bytes.
  - Do outro lado, os dados têm que ser reestruturados de forma a representarem a informação original mesmo que a arquitectura da máquina do processo receptor seja diferente da arquitectura do emissor.
  - Exemplos de diferença de formatos consoante a arquitectura
  - Valores inteiros podem ser representados com:
    - o bit mais significativo em primeiro lugar, i.é, endereço mais baixo, (big-endian) – mainframe IBM; ou
    - o bit mais significativo no fim (little-endian) – processadores intel ( i. é, o bit menos significativo no endereço mais baixo)
    - Valores reais, formato IEEE574 – processadores intel formato BCD – processador mainframe da IBM
    - Valores carácter, um char, 1 byte – Unix, um char, 2 bytes - Unicode
  - A heterogeneidade do hardware obriga à utilização de formatos neutros de serialização.

# Comunicação entre Processos

---

## Sockets UDP e TCP

- A serialização de estruturas de dados
  - Duas formas de permitir que quaisquer computadores diferentes troquem valores:
    - Ter uma representação externa comum para os dois.
      - Os valores são convertidos para a representação externa, e depois, no receptor, são convertidos para o formato do receptor.
      - Se os dois computadores são iguais poderá omitir-se a conversão.
    - Não ter a representação externa, mas junto com os dados é enviada informação sobre o formato usado, de forma a que o receptor possa converter os valores se necessário.



# Comunicação entre Processos

---

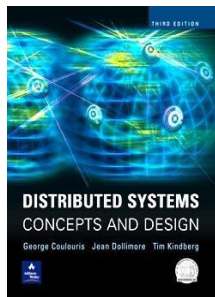
## Sockets UDP e TCP

- A serialização de estruturas de dados
  - Duas formas de permitir que quaisquer computadores diferentes troquem valores:
    - Ter uma representação externa comum para os dois.
      - Os valores são convertidos para a representação externa, e depois, no receptor, são convertidos para o formato do receptor.
      - Se os dois computadores são iguais poderá omitir-se a conversão.
    - Não ter a representação externa, mas junto com os dados é enviada informação sobre o formato usado, de forma a que o receptor possa converter os valores se necessário.

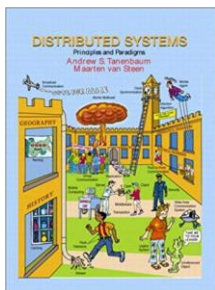
# Bibliografia



**From: Wolfgang Emmerich**  
Engineering Distributed Objects  
John Wiley & Sons, Ltd 2000



**From: Coulouris, Dollimore and Kindberg**  
Distributed Systems: Concepts and Design  
Edition 4 © Addison-Wesley 2005



**From: Andrew S., Tanenbaum and Van Steen, Maarten**  
Distributed Systems: Principles and Paradigms  
Edition 2 © Pearson 2013

# Questões?