

Redes de Computadores

Introdução à tolerância a falhas em UDP

Material de suporte às aulas de Redes de Computadores – Copyright DI – FCT/UNL / 1

Sumário

- Introdução à tolerância a falhas em UDP
 - Protocolo *Stop&Wait*
 - *Timeout* fixo
 - *Timeout* adaptativo
- Sumário
 - Tratamento de falhas num protocolo Cliente/Servidor simples
 - Exemplo : Programação em Java
 - Exercícios propostos

Material de suporte às aulas de Redes de Computadores – Copyright DI – FCT/UNL / 2

Objectivo

- Compreender a problemática de tolerância a perda de mensagens na rede em protocolos Cliente-Servidor
- Aproximação à implementação prática (em Java) de um protocolo que tolere falhas que podem ocorrer:
 - Por **perca de mensagens**
 - Por **duplicação de mensagens**
 - Por **desordenação do fluxo de mensagens**
- Implementação de um protocolo simples para transferência fiável de ficheiros, suportado em comunicação em modo datagrama
 - Implementação com *sockets datagrama* (sobre protocolo de transporte UDP)
 - Notar que na comunicação suportada em UDP/IP é susceptível de acontecerem o tipo de “falhas” acima enunciadas (contrariamente à utilização de TCP/IP)

Material de suporte às aulas de Redes de Computadores – Copyright DI – FCT/UNL / 3

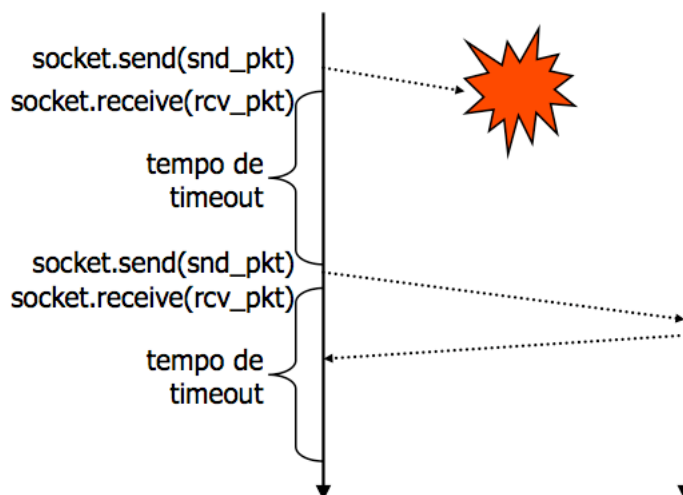
Tolerância a falhas

- Para tolerar as falhas transitórias na comunicação por UDP, o protocolo (“fiável”) que se pretende implementar deve:
 - **Detectar pacotes perdidos:** nesse caso deve proceder à retransmissão dos mesmos
 - Detecção da perda (com incorporação de mecanismo de reconhecimento de recepção – ACKs)
 - Controlo da temporização e número de retransmissões
 - Incidência no lado do emissor
 - **Detectar duplicações:** e neste caso descartar pacotes duplicados
 - Incidência no lado do receptor
 - **Detectar desordenações:** controlando a sequência de chegada de pacotes para reordenação dos pacotes recebidos
 - Controlo de sequenciamento de mensagens no emissor
 - Controlo da sequência esperada e obtenção da ordem correcta no lado do receptor

Comunicação baseada em UDP

- O protocolo UDP não garante a fiabilidade no envio das mensagens
 - Mensagens podem-se perder
 - Duas mensagens enviadas consecutivamente para um mesmo destino podem chegar por qualquer ordem
 - Uma mensagem pode ser recebida mais do que uma vez
- Para tratar estas falhas é necessário recorrer:
 - Ao reenvio das mensagens
 - À verificação da ordem das mensagens na recepção
 - À detecção de duplicados

Reenvio de uma mensagem



Reenvio de uma mensagem

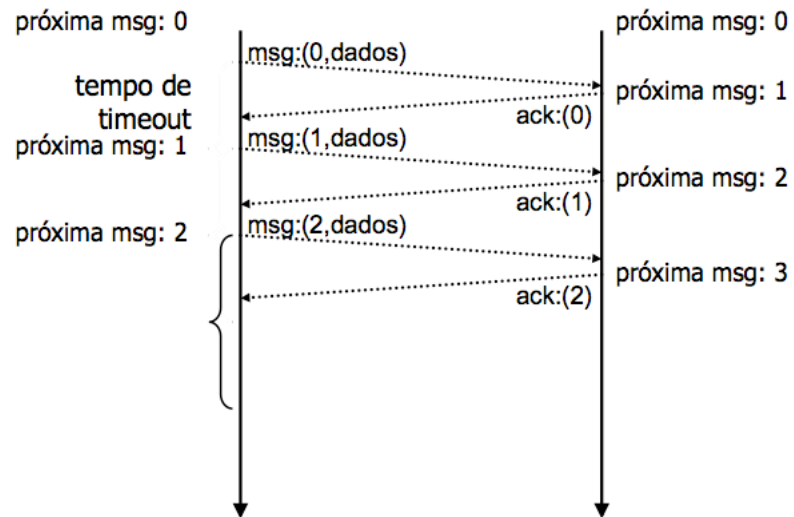
```
DatagramSocket socket = ...
DatagramPacket send_pkt = ...
DatagramPacket rcv_pkt = ...

socket.setSoTimeout( 5000); //em milisegundos
for( int ntries = 0; ntries < 3; ntries++) {
    try {
        socket.send( send_pkt)
        socket.receive( rcv_pkt);
        ... //mensagem recebida
        break;
    } catch( SocketTimeoutException e) {
        // reenviar
    }
}
```

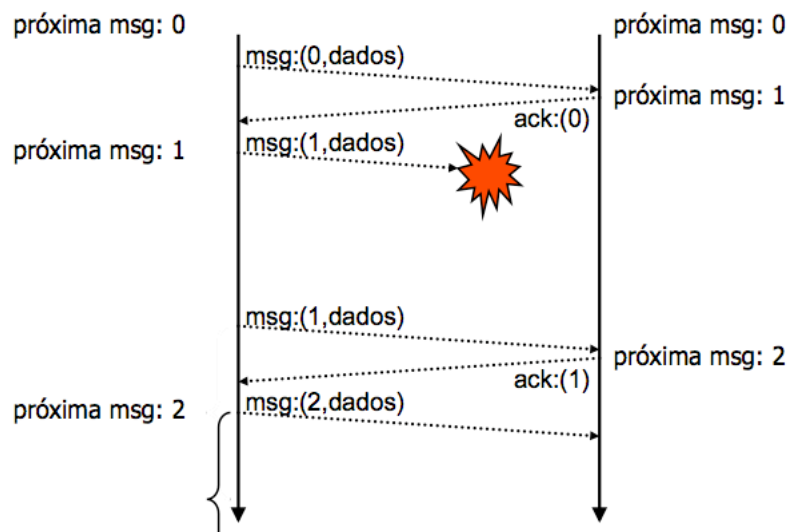
Tratamento das falhas

- O protocolo UDP pode ser usado para enviar uma sequência de mensagens
 - E.g.: transferência de ficheiro
- Neste tipo de protocolos, o tratamento de falhas exige que o cliente e o servidor identifiquem as mensagens que trocam
 - E.g.: usando número de sequência

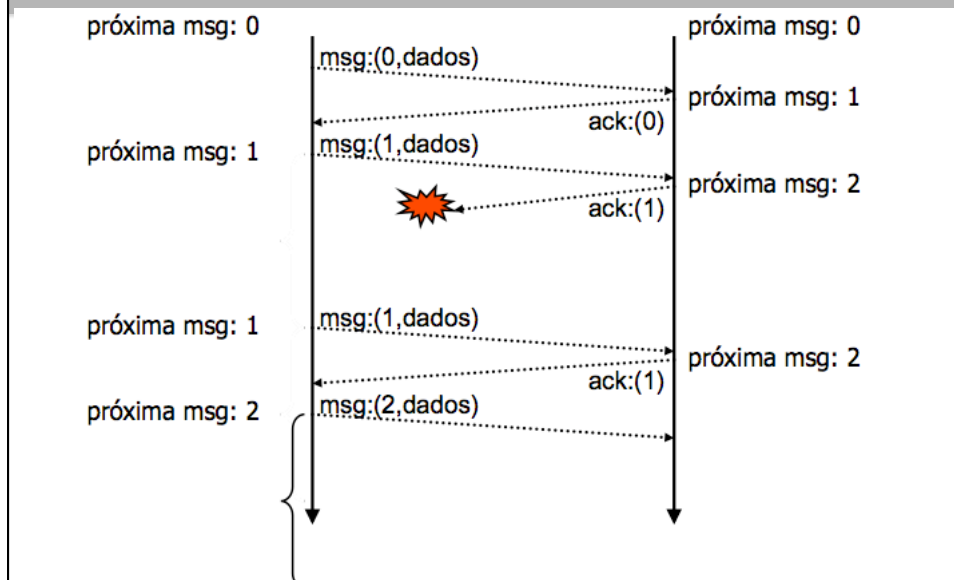
Transferência de ficheiro



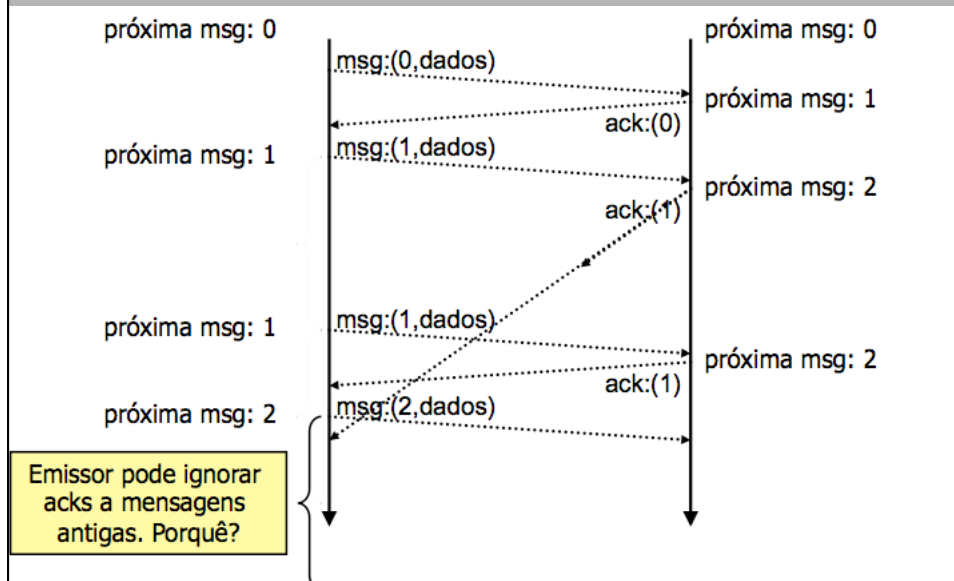
Transferência de ficheiro: tratamento de erros



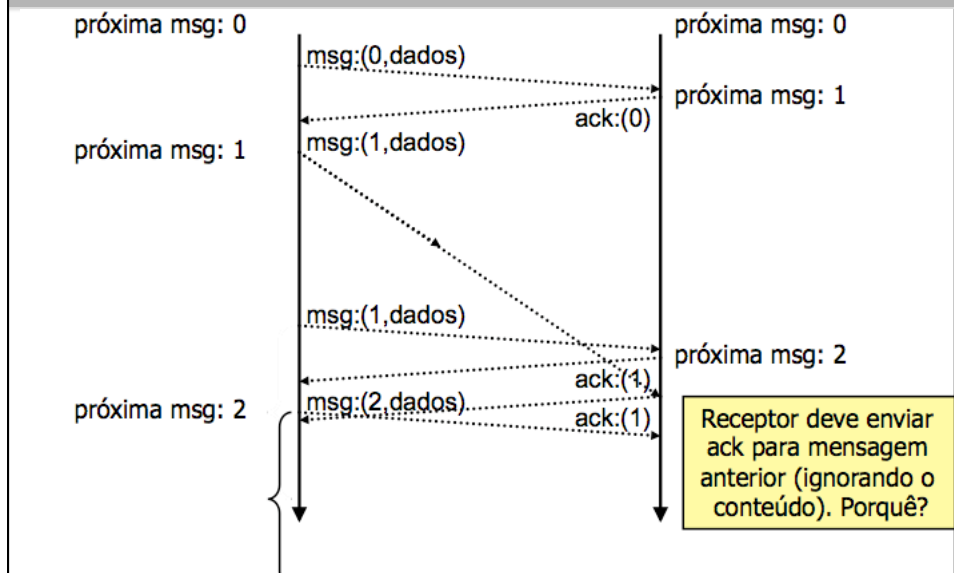
Transferência de ficheiro: tratamento de erros



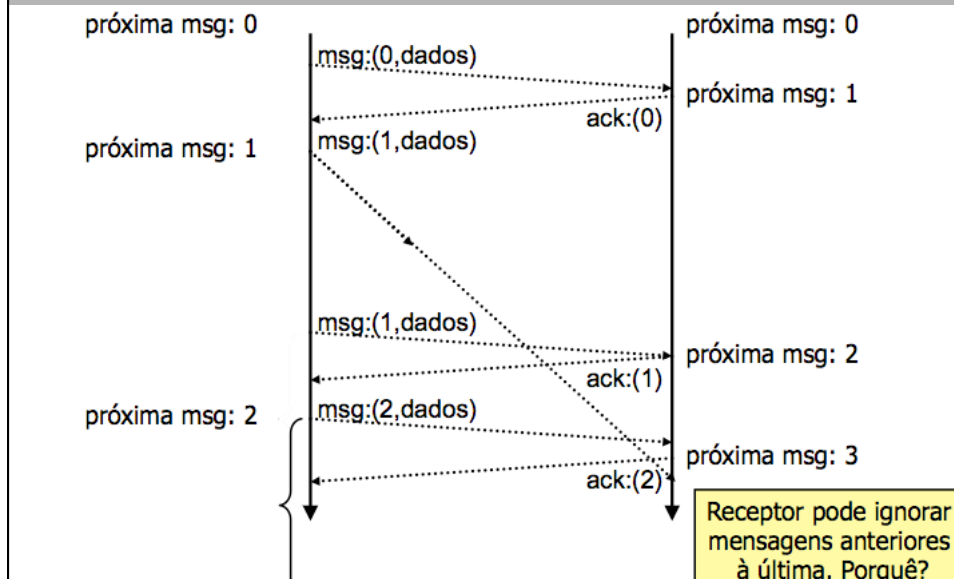
Transferência de ficheiro: tratamento de erros



Transferência de ficheiro: tratamento de erros



Transferência de ficheiro: tratamento de erros



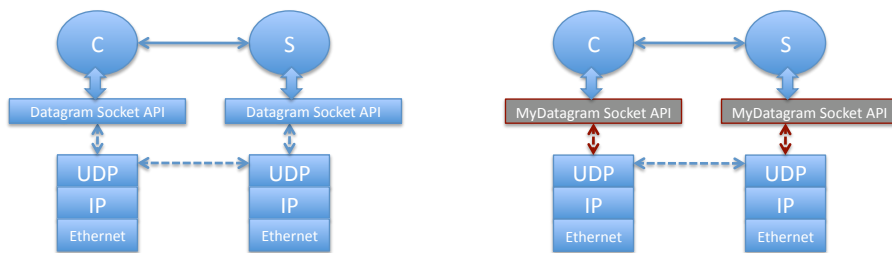
Exercício

- Implementar um sistema para transferência fiável de ficheiros (protocolo cliente/servidor baseado em protocolo ***stop & wait***)
 - Cliente envia o ficheiro (enviando os blocos em diversos pacotes)
 - Servidor recebe os pacotes (pode ir imprimindo ou escrevendo para disco)
 - Pode terminar no final da transferência

Abordagem para implementação

- 1ª abordagem (mais simples):
 - ACKs e retransmissão do emissor com controlo de temporização fixa (*timeout* constante)
 - Ordenação controlada no protocolo stop&wait
 - Receptor controla e descarta possíveis duplicados
- 2ª abordagem (ainda simples, mas melhor):
 - ACKs e retransmissão do emissor com controlo dinâmico de temporização adaptável (*timeout* variável) com base num estimador para o timeout de envio de cada pacote
 - Adaptação à variação das “condições da rede”
 - Obtido a partir da estimação do RTT observado com controlo de folga
 - VER AULAS TEÓRICAS: CAP 4, Grupo 2 – Slide 45
 - Receptor controla e descarta possíveis duplicados que podem ocorrer

Ensaio experimental da implementação



Localhost e ambiente de Rede Local: na prática não se observarão falhas

MyDatagramSocket:
Simula as falhas para ensaiar a fiabilidade do protocolo a implementar

(simulação do comportamento do UDP numa rede de grande escala)

Passos para fazer o exercício

- Estudar, compilar e executar o código do exemplo fornecido e compreender o comportamento observado.
- Compreender a utilização/programação de timeouts/retransmissões
- Verificar suportes adicionais fornecidos:
 - udp_filetransfer
 - myDatagramSocket:
 - #include net.*;
 - myDatagramSocket.init(NNNN,0)
 - socket = new myDatagramSocket("port")
 - File transfer utilities:
 - AckPacket.java, FilePacket.java
- Implementar o protocolo para transferência de ficheiros por UDP, de modo a concretizar uma transferência fiável, baseada no protocolo STOP&WAIT
 - Inicialmente com *timeouts* fixos
 - Depois com *timeout* dinâmico
- Ensaiar o protocolo usando a implementação "myDatagramSockets", observar e analisar:
 - A fiabilidade conseguida
 - O custo (overhead) do protocolo fiável no tempo de transferência

Para depois (próxima aula)

- Fazer e concluir o Stop&Wait com timeout ajustável
- Numa próxima aula (dedicada a comunicação por Multicast) iremos ver como poderíamos usar Multicast para se encontrar automaticamente o servidor, de modo a não ser necessário saber antecipadamente o HOST e o PORTO onde o mesmo está disponível.