# Socket Programming

Ingrid Santana Lopes
14/0083065

Departamento de Ciência da Computação,
Universidade de Brasília
Brasília,Brasil

Marcos Paulo Cayres Rosa 14/0027131 Departamento de Ciência da Computação, Universidade de Brasília Brasília,Brasil

#### I. METODOLOGIA

Nessa sessão, está explicada a forma como cada requisição foi implementada sobre o protocolo UDP de exemplo fornecido em linguagem Python.

## A. Entrega confiável e ordem dos dados

A entrega confiável e a ordem dos dados foi implementada de forma que: dada uma mensagem que o cliente deseja enviar, o checksum da mesma será calculado. Quando a mensagem é enviada ao servidor juntamente com o resultado desse checksum, o checksum é recalculado do lado do servidor apenas para o trecho correpondente à mensagem original para fins de comparação. Caso os dois checksums, o recebido pelo servidor e o calculado novamente com base na mensagem recebida, estiverem iguais, então não houve corrupção de dados. Existe a possibilidade de duas mensagens diferentes terem o mesmo checksum, mas a probabilidade para isso acontecer depois de uma dada mensagem ter sido corrompida é muito pequena.

Quanto a ordem, tanto o cliente quanto o servidor contém um contador que é incrementado para cada mensagem enviada ou recebida respectivamente. O cliente envia a mensagem junto com sua soma de bits e a sequência da mesma. Ao chegar no servidor, ele separa tais informações e checa se o número de sequência enviado pelo cliente confere com o número de sequência que esperaria receber. Caso não seja, ele detecta como estando fora de ordem e informa isso ao cliente para que ele possa então enviar o pacote correto de novo e continuar enviando os pacotes seguintes a partir disso. Tal situação de fora de ordem acontece quando um pacote se perde ao ser enviado do cliente ao servidor.

## B. Controle de Fluxo e Pipeline

O Pipeline implementado foi o Go N Back, o cliente envia mensagens contínuas levando em conta sempre o tamanho da janela e a movimentando quando recebe um pacote de confirmação (ACK) do receptor e, no caso do exemplo, a mensagem em caps lock. A ideia de controle de fluxo no Go N Back está intimamente ligada à janela deslizante que representa um valor de pacotes que o servidor consegue suportar dado o buffer do mesmo.

No caso de um erro em que algum pacote se perca em qualquer um dos sentidos, a janela não irá se movimentar e, assim, o pacote que se perdeu será reenviado e todos aqueles depois dele também para que o servidor possa obte-los na ordem certa e então mandar a mensagem alterada de volta para o cliente também na ordem certa. Ou seja, se qualquer pacote for perdido ou danificado, então esse pacote e todos os pacotes a seguir na janela (mesmo se eles foram recebidos sem erro) vão ser re-enviados. Dessa forma, o pequeno trecho onde a ordem ficou errada, seria desconsiderado. Como tanto o cliente, como o servidor, notam quando um pacote falta, a mensagem de erro é indicada no terminal.

#### II. EXEMPLOS DE EXECUÇÃO

Foram feitas execuções fornecendo exatamente 26 mensagens no formato de strings de tamanhos variados retiradas do capítulo 2 de Harry Potter e a Pedra Filosofal. Duas dessas execuções foram registradas para serem mostradas de exemplos neste relatório.

A simulação já funciona usando o pipeline Go n Back. No início, não ocorre primeiramente nenhum erro, como pode ser observado na figura 1. Seguindo as setas presentes na figura rosa, pode-se ver como uma mensagem gerada pelo cliente é recebida pelo servidor que então manda a mensagem alterada de volta que é recebida com sucesso. Como até essa etapa não ocorre nenhum erro ou problema, quando a informação chega no servidor, ela rapidamente é mandada em sua nova forma ao cliente.

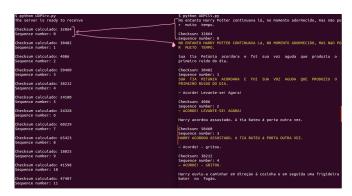


Figura 1. Inicio da simulação

Depois de algumas trocas de mensagens, ocorre um erro de corrupção na sequência 17. Ano notar isso, o servidor não manda a mensagem alterada de volta para o cliente pois, para ele, a mensagem está errada. Graças a isso, as mensagens depois dessa serão indicadas pelo servidor como estando fora de

ordem, assim como pode ser notado na figura 2. Entretanto, a mensagem 19 também chegou corrompida. Devido a pequena quantidade de mensagens entre uma corrupção e outra, as mensagens ainda estão chegando no cliente na ordem errada. Pode-se notar devido as diversas mensagens de erro "OUT OF ORDER" geradas pelo servidor, que o mesmo ainda espera a mensagem de número de sequência 17.

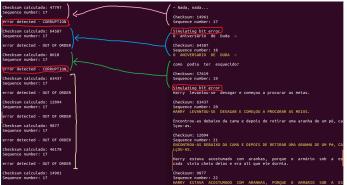


Figura 2. Erro de corrupção

O erro de corrupção da mensagem 17 só vai ser corrigido depois que, após vários envios de mensagens, o cliente notar que tem algo errado pois não irá conseguir movimentar a janela na qual o Go N Back se baseia para seu funcionamento. Dessa forma, como pode ser observado na figura 3, a mensagem de número de sequência 17 será enviada novamente e o servidor poderá retorná-la em letras maiuscúlas. Apesar da mensagem de sequência 18 não ter chegado corrompida como pode ser notado na figura 2, ela será enviada novamente pois foi considerada fora de ordem. Todas as mensagens a partir da 17 serão reenviadas para que a sequência possa finalmente ficar em ordem novamente. A mensagem "erro 17"indica o número da sequência na qual o erro foi identificado e então corrigido.

Entretanto, graças a tentativa de corrigir a ordem e a corrupção de mensagens, nota-se que o cliente envia mensagens que serão tratadas mais a frente só que dessa vez, por estar recebendo o ACK corretamente e pelo servidor possuir seu buffer, a janela pode andar e então o simulador prossegue.

Quando a sequência de 26 mensagens termina, o cliente termina de receber as mensagens que faltavam e então a conecção é encerrada e o servidor mostra quando tempo, em segundos, ele levou para executar tal simulação como pode ser visto na figura 5.

Na segunda execução, podemos observar o erro de perda de pacote quando o servidor perde o pacote de número de sequência 11 que foi enviado pelo cliente. A partir desse momento, o servidor considera todos os demais pacotes como estando fora de ordem uma vez que ele ainda espera o pacote 11, como pode ser observado na figura 6.

Somente depois, quando o cliente tenta andar com a janela e nota que faltou o ack do pacote 11, que ele reenvia indicando a mensagem de erro com a numeração do pacote e então o

```
Checkum calculado: 8877
Ferror detected - OUT OF ORDER
Checkum calculado: 60178
Gegeneric number: 27
Ferror detected - OUT OF ORDER
Checkum calculado: 60178
Gegeneric number: 32
Gegeneric number: 34
Gegeneric number: 35
Gegeneric number: 36
Gelecksum: 36092
Gegeneric number: 37
Gegeneric number: 37
```

Figura 3. Correção dos erros de corrupção e ordem

```
Checksum calcolado: 46178
Sequence number: 23
CADA VIVIA CHELO DELAS ERA ALI QUE ELE DORITA.
CADA VIVIA CHELO DELAS ERA ALI QUE ELE DORITA.
CADA VIVIA CHELO DELAS ERA ALI QUE ELE DORITA.
Sequence number: 24
A MESSA QUASE DESAPARECERA TANTOS ERAM OS PRESENTES DE ANIVERSAR
Checksum calculado: 56762
10 EL DUDA.
SEQUENCE MOMBER: 25
Checksum calculado: 56755
SPELO QUE VIA, DUDA CANAMARA O NONO COMPUTADOR QUE QUERTA, PARA NAO FAL
RES QUINCE CALCULADO: 56762
FILE TIANATES DICCESSOL.
TILE TRANSFE DICCESSOL.
```

Figura 4. Fim da simulação



Figura 5. Erro de perda de pacote

pacote 11 e todos os demais posteriores a ele são reenviados para o servidor, o qual envia a mensagem modificada que é recebida então pelo cliente.

```
Checkum calculado: 2146
Sequence number: 2146
O DALTIMA:
O antiversario de Duda —
Checkum calculado: 34507
Sequence number: 34507
Sequence number: 18
Sequence number: 18
Sequence number: 18
OURSO TUDO PERFEITO NO ARMARO NO ANTIVERSARIO DE DUDA.
```

Figura 6. Correção do erro de perda de pacote

Em relação a implementação desses erros, foram randomizadas valores que são comparados a uma probabilidade para decidir se irá corromper dados do pacote (no código do cliente antes de enviar o pacote para o servidor) ou perder o pacote (no código do servidor antes de passar os dados para a camada superior). Para detecção de erro, o cliente tenta receber os acks do servidor por um certo período de tempo especificado e, caso haja uma discrepância entre o momento atual e o do

último ack que tenha movido a janela, será visto como um erro e assim reenviada a janela completa. Para o servidor, quando não se recebe mensagem por um certo período e já foi recebida a última mensagem, padronizada como um texto vazio, ele termina seu serviço.

## III. INFORMAÇÕES DE DESEMPENHO

Como a simulação de perdas de pacote e corrupção baseiase na geração de números randômicos que podem ou não estar dentro de uma faixa de probabilidade que determina se isso vai acontecer, a ocorrência dos mesmos se baseia nessa probabilidade. Para a nossa implementação, randomizamos valores entre zero e um e caso fossem menores do que 0.1, aplicávamos a lógica para corromper os dados ou perder pacotes, dependendo do caso.

Para detecção de erro, depende da tempo especificado como a diferença entre o atual e o último ack com número de sequência novo recebido. Assim, quando a diferença é maior que o limiar estabelecido, o cliente reenviará a janela. No caso, colocamos essa diferença como 0.01, testado a cada tempo limite de 0.001. Colocamos esses valores a partir de testes realizados para não reenviar pacotes excessivamente e permitir que o erro fosse detectado pelo cliente em um período que o servidor não ficasse com demasiada captação de erro.