

Universidade Federal de Minas Gerais  
Escola de Engenharia  
DCC023 - Redes de Computadores  
Trabalho prático 03: servidor de mensagens  
Júlia de Backer Pacífico - 2019021476  
Agosto de 2021

## I. Introdução

Inspirado na popularização dos serviços de comunicação instantâneos, o propósito do terceiro trabalho prático proposto na disciplina de Redes de Computadores foi a criação de um sistema de compartilhamento de mensagens multimídias, utilizando apenas as funcionalidades equivalentes às da biblioteca de *sockets* POSIX. Assim, foram implementados 3 programas segundo o modelo servidor cliente: dois clientes, um do tipo exibidor e outro do tipo emissor, e um servidor responsável pela transmissão das mensagens trocadas na rede.

## II. Implementação

O trabalho foi implementado por meio da ferramenta WSL -Windows Subsystem for Linux, em linguagem C++, devido à sua eficiência para projetos em baixo nível. Afora o servidor, um programa exibidor, cujo papel é de apenas exibir as mensagens a ele entregues, deve ser o primeiro executado, seguido de um cliente emissor que será a ele associado.

### II.i) Arquitetura

Foi criada uma estrutura comum *header*, que contém os elementos de um cabeçalho de 8 bytes utilizado para a comunicação na rede — tipo de mensagem, identificador de origem, identificador de destino e o número de sequência da mensagem; cada um deles do tipo *unsigned short*, de tamanho de 2 bytes. O identificador do servidor assume valor  $2^{16} - 1$ , enquanto os identificadores dos emissores podem assumir valores de 1 a  $2^{12} - 1$  e, o dos exibidores, valores de  $2^{12}$  a  $2^{13} - 1$ . O identificador de cada cliente é atribuído pelo servidor em resposta a uma mensagem do tipo “OI”, e os valores para cada tipo de mensagem, cujos papéis são predeterminados na proposta deste trabalho, são informados na Tabela 1.

### II.ii ) Servidor

Com base nos exemplos implementados por BEEJ[2], o servidor criado utiliza da função *select()* para abrir múltiplos sockets e tem uma lista de espera para até 10 clientes. Assim que conectado a um deles, o servidor aguarda por uma mensagem de cabeçalho. Se receber uma mensagem do tipo “OI”, o servidor busca pelo campo de identificação do cliente remetente para interpretá-lo como um emissor ou exibidor: clientes do tipo exibidor enviam o cabeçalho da mensagem com o identificador (*id*) nulo, enquanto clientes emissores enviam um valor maior que zero. Caso o identificador da mensagem “OI” não corresponda a nenhuma das interpretações possíveis, o servidor identifica um programa indesejado e interrompe a comunicação após enviar uma mensagem do tipo “ERRO”. Do contrário, o servidor atribui um identificador ao cliente conectado conforme as especificações fornecidas.

Tipo de mensagem	Valor de campo
OK	1
ERRO	2
OI	3
FLW	4
MSG	5
CREQ	6
CLIST	7
FILE	8
FILE_CHUNK	9

Tabela 1 — tipos de mensagem.

Para a base de dados do servidor, foi criada uma estrutura *client* que armazena dois parâmetros: o número do socket do cliente conectado e seu identificador. Assim, a cada nova conexão, o servidor cria um novo *client* e preenche seus devidos campos após atribuir-lhe um número de identificação disponível por meio de uma função criada para essa finalidade. Com isso, o *client* recém-criado é concatenado em um *vector*. Portanto, existe no servidor um *vector* para clientes emissores e outro para clientes exibidores. Após o tratamento da mensagem “OI”, o servidor envia uma mensagem de confirmação do tipo “OK” informando o identificador atribuído ao cliente comunicante e aguarda novas mensagens.

Os tipos de mensagem são identificados por meio de um comando *switch-case* que tem como parâmetro um campo do *header* recebido, e este modelo é padrão para identificar o tipo de mensagem recebida em cada um dos três programas implementados. Ao identificar uma mensagem do tipo “FLW”, o servidor busca pelo identificador do destinatário no *vector* de exibidores para repassar a mensagem antes de liberar seu *id* na base de dados ao fechar a conexão. Em seguida, o servidor remove o identificador do remetente do *vector* de emissores. Já para mensagens do tipo “MSG”, é esperado, após o cabeçalho, que o cliente emissor envie um inteiro de 2 bytes informando o tamanho do buffer que conterá a mensagem de texto antes do buffer em si. Essas duas informações são logo repassadas ao programa exibidor, e é esperada uma resposta em cabeçalho do tipo “OK” ou “ERRO”, que é posteriormente encaminhada do servidor ao emissor.

Mensagens do tipo “CREQ” são encaminhadas ao exibidor como mensagens do tipo “CLIST”. Ao receber uma requisição deste tipo, o programa servidor cria uma variável N de 2 bytes que armazena a soma do tamanho dos dois *vectors* que contém o dado dos clientes; portanto, N contém o total de clientes conectados. Posteriormente, é criado um simples array de N elementos que armazena o identificador de todos os clientes conectados ao servidor. Dessa forma, o servidor suporta o *boradcast* de mensagens CLIST se o campo do destinatário especificado pelo emissor for nulo; do contrário, elas são enviadas apenas ao exibidor associado. Em resposta, o servidor espera uma mensagem “OK”, que será repassada ao cliente.

### II.iii) Exibidor

O programa exibidor deve ser executado antes da inicialização do cliente emissor. Assim, ele recebe como parâmetro de execução obrigatório o par de endereço no formato “IP:port”. Assim que conectado ao servidor, o exibidor envia uma mensagem do tipo “OI”, com o campo de identificação em valor nulo com número de sequência também zero. Em seguida, aguarda uma mensagem de confirmação do tipo “OK” que contenha o número de identificação que o exibidor utilizará na rede. Caso seja recebida uma mensagem de erro, o socket da comunicação é fechado e o programa tem execução terminada; do contrário, o programa exibidor aguarda pelo cabeçalho que precede novas mensagens em um loop intermitente até que seja recebida uma mensagem do tipo “FLW”, que encerra a conexão do socket. Ademais, mensagens do tipo “MSG” e “CLIST” tem seu recebimento confirmado por uma mensagem “OK” enviada ao remetente cujo identificador é mostrado no cabeçalho.

### II.iv) Emissor

Além do par de endereço “IP:port” necessários à execução do do emissor, este programa cliente também deve receber como parâmetro o identificador de um emissor que será a ele associado. Assim, ao enviar uma mensagem tipo “OI” ao servidor, o emissor espera a validação do *id* fornecido. Em caso negativo, o programa recebe uma mensagem tipo “ERRO”, fechando o socket e encerrando sua execução. Ademais, caso a mensagem seja aceita pelo servidor, o programa emissor incrementa o número de sequência da mensagem e inicia um laço infinito para envio de mensagens. A cada laço, o programa emissor incrementa o número de sequência da mensagem, sendo ele o único na comunicação passivo de alterar este valor.

O programa emissor, apesar de não exibir as mensagens recebidas, conta com uma simples interface de interação com o usuário, com a qual pode-se selecionar o tipo de mensagem enviada e o destinatário apropriado (se apenas o exibidor associado ou se para todos os demais exibidores na rede).

Com o recebimento de mensagens de confirmação, o cliente emissor imprime um informativo quando sua mensagem for devidamente entregue.

### III. Discussão

O projeto pode ser compilado por meio de um makefile criado adicionalmente, sendo imprescindível o header file *common.h* criado para modularização de algumas funções de manipulação do cabeçalho de mensagem e de funcionamento do *socket parse* dos clientes implementados.

Dentre os principais desafios encontrados, o maior deles foi sincronizar os clientes e o servidor durante a comunicação, o que, ao fim da prática, infelizmente foi um desafio não completamente solucionado. Por esse motivo, o programa consta algumas falhas de comunicação após o envio de pelo menos duas mensagens. Além disso, o programa servidor é passível de muitas melhorias, dentre elas, uma modularização mais eficiente. O programa servidor também não sucede em tratar mensagens de envio de arquivo; por isso, mensagens do tipo “FILE\_CHUNK” retornam uma mensagem de erro ao cliente exibidor.

### IV. Conclusão

Concluiu-se, findada a execução deste trabalho, que uma das questões mais pertinentes na programação em redes é a compatibilidade entre os tipos enviados e recebidos na rede, bem como a trivialidade da sincronia entre o envio e o recebimento de mensagens pelos comunicantes. Para além da prática com a linguagem C++, a implementação deste trabalho também foi proveitosa para compreender de forma prática os conceitos trabalhados ao longo das aulas. Apesar das dificuldades supracitadas, o servidor implementado apresentou alguns resultados satisfatórios..

### V. Fontes

- [1] “Sockets In C”, Michael J. Donahoo, Kenneth L. Calvert;
- [2] “Beej’s Guide to Network Programming”, Brian “Beej Jorgensen” Hall;
- [3] “Linguagem C: Completa e Descomplicada”, André Backs.