

Bruno Fonte Costa	00308814
Diego Hommerding Amorim	00341793
Gabriel Kenji Ikuta	00337491
Leonardo Gonzatti Heisler	00344125

Data: 06/01/2025

## Descrição do Ambiente de Teste

- **Sistema operacional e versão:**

Ubuntu 22.04 LTS

- **Configuração da Máquina:**

*Processador(es):* AMD Ryzen 5 3500U with Radeon Vega Mobile Gfx

*Memória RAM:* 6GB

- **Compiladores Utilizados:**

g++ 11.4.0

## Pontos do Relatório

### (A) Funcionamento do Algoritmo de Eleição de Líder

- Explicação do funcionamento

Foi utilizado o algoritmo do Anel. A partir do qual temos uma lista de servers de backup, e geramos uma conexão encadeada entre eles formando um anel, a conexão formada é unidimensional, onde temos para cada servidor um `incoming_socket`, utilizado para receber mensagens do servidor imediatamente anterior, e o `outgoing_socket`, usado para mandar mensagens ao servidor imediatamente posterior. Dessa maneira, quando o servidor principal falha e não manda os pacotes de heartbeat para os seus servidores backup, o primeiro a perceber a falha inicia a eleição através da função `start_ring_election()`, e para cada servidor backup subsequente, a função `handle_election()` vai receber a mensagem do servidor anterior na ordem, verificar quais ações deve fazer de acordo com o algoritmo do anel, e mandar uma mensagem para o servidor subsequente de acordo.

Ao invés de termos mensagens de `<election, id>` e `<elected, id>`, definimos tipos de packets diferentes, um `Packet::ELECTED_PACKET` e um `Packet::ELECTION_PACKET`, e dessa maneira o payload se resume a somente o id do servidor sendo eleito como líder.

- Justificativa da escolha

Essa escolha foi feita por motivos de simplicidade de implementação. Além disso, entendemos o requisito de teste para o sistema e percebemos que o algoritmo do anel seria suficiente para passar nos testes que o sistema será exposto. Mais precisamente foi verificado que durante a testagem do sistema não teremos falhas nos servidores de backup durante a etapa de eleição, assim, o algoritmo do anel é suficiente para os requisitos.

## **(B) Implementação da Replicação Passiva**

- Descrição da implementação

Quando um cliente se conecta ao servidor principal, seu nome de usuário e hostname são adicionados à lista de clientes do servidor. Essas informações são propagadas para todos os servidores de backup usando a função `start_communications()`, garantindo que os backups tenham uma visão consistente dos clientes ativos.

Qualquer arquivo enviado, baixado ou excluído por um cliente é sincronizado com os servidores de backup em tempo real. Por exemplo: No método `upload()`, os arquivos recebidos de um cliente são propagados para todos os servidores de backup usando `FileTransfer::send_file()`. Da mesma forma, o método `delete_server_file()` garante que comandos de exclusão de arquivos sejam enviados para todos os servidores de backup.

Quando um novo servidor de backup é adicionado, o servidor principal envia o estado atual para o servidor de backup:

A função `backup_client_list()` propaga a lista de clientes ativos para o servidor de backup recém-adicionado.

A função `backup_server_list()` garante que o novo servidor de backup tenha conhecimento de todos os outros servidores de backup.

A função `backup_sync_dir()` envia todos os arquivos do diretório de sincronização para o novo servidor de backup.

Dessa maneira mantemos todos os backups atualizados em tempo real.

- Desafios encontrados

## **Problemas Durante a Implementação**

- Problemas encontrados

Um novo ambiente de desenvolvimento foi utilizado para a etapa 2. Tendo em vista a necessidade de executar a aplicação em diferentes máquinas, utilizamos o Docker para simular a rotina de testes que o sistema será submetido. A adição do Docker gerou facilidades, mas também ocasionou em uma maior dificuldade de realizar os testes de funcionalidades durante o período de desenvolvimento. Enquanto

anteriormente precisávamos apenas rodar a rotina de build, agora surgiu a necessidade de não só rodar a nova rotina de build do docker, que se tornou mais vagarosa pelo overhead de sempre ter que gerar novas imagens, como também pela necessidade de primeiro rodar todos os containers, e só depois todos os agentes do sistema. Isso gera ao longo do tempo um desgaste na equipe de desenvolvimento, pois agora, o tempo para subir o ambiente duplica, e se tornou necessário subir o ambiente a qualquer mínima alteração no código.

- Soluções aplicadas (ou justificativa da ausência de solução)

Não conseguimos encontrar nenhuma alternativa a esta maneira de desenvolver o sistema, por mais que tornasse a etapa de desenvolvimento mais cansativa e vagarosa, não impediu que conseguíssemos verificar o funcionamento das features com frequência razoável.

## Funções Adicionadas

- **serverComManager::backup\_sync\_dir** - Função utilizada pelo main server para propagar TODOS os arquivos localizados no seu sync dir (todos os arquivos localizados nos subdiretórios dentro de userDirectories) para o socket especificado no parâmetro.
- **serverComManager::backup\_server\_list** - Função utilizada pelo main server para propagar os *hostnames* de cada servidor da sua lista de servidores backups para o socket especificado no parâmetro.
- **serverComManager::backup\_client\_list** - Função utilizada pelo main server para propagar o *username* e os *hostnames* dos devices de cada cliente da sua lista de clientes para o socket especificado no parâmetro.
- **serverFileManager::receive\_sync\_dir\_files** - Função utilizada por um servidor backup para receber TODOS os arquivos do diretório de sincronização do servidor principal (socket parâmetro).
- **serverComManager::receive\_server\_list** - Função utilizada por um servidor backup para receber as informações da lista de servidores do servidor principal.

- **serverComManager::receive\_client\_list** - Função utilizada por um servidor backup para receber as informações (*username* e *hostnames*) da lista de clientes do servidor principal.
- **serverFileManager::get\_sync\_dir\_files\_in\_directory** - Função utilizada pelo servidor principal para obter todos os arquivos contidos dentro do diretório de sincronização *userDirectories* e todos seus subdiretórios.
- **serverComManager::heartbeat\_protocol** - Função chamada pelo servidor principal (em uma thread separada) para emitir pacotes '*heartbeat*' a todos os servidores backup de 5 em 5 segundos.
- **serverComManager::add\_backup\_server** - Função chamada pelo servidor principal para fazer o procedimento de conexão de um novo servidor backup. Ele:
  - Propaga para todos os servidores backup conectados (na lista de servidores) o *hostname* do novo servidor backup que está se conectando;
  - Chama as funções de backup (*sync\_dir*, *server\_list*, *client\_list*).
- **serverComManager::await\_sync** - Função chamada pelo servidor backup para aguardar pacotes de sincronização (*download* e *delete* de arquivos, *add* e *remove* de clientes, *add* de servidores backup) e pacotes de *heartbeat*. Utiliza uma thread que roda um timer (**election\_timer**) para monitorar a frequência de recebimento de pacotes. Se o último pacote recebido foi recebido a mais de 15 segundos, inicializa eleição.
- **serverComManager::election\_timer** - Função que calcula de 15 em 15 segundos a diferença do horário atual e do horário de recebimento do último pacote em segundos.
- **serverComManager::start\_election\_socket** - inicializa os sockets que serão usados na eleição, outgoing election socket (socket para enviar pacotes com id para o próximo socket do anel) e incoming election socket (recebe o pacote do backup server anterior).

- **serverComManager::bind\_incoming\_election\_socket** - apenas dá o bind no incoming election socket.
- **serverComManager::accept\_election\_connection()** - faz o listen do incoming election socket, ficando num loop. Essa função está sendo executada numa thread quando o server backup é inicializado (no server.cpp), para ficar dando listen até receber um pacote de eleição.
- **serverComManager::connect\_election\_sockets(hostent\* backup\_server)** - conecta com o próximo backup server do anel, usando o outgoing election socket.
- **serverComManager::start\_ring\_election** - É chamado na função serverComManager::await\_sync, após não receber o heartbeat por 15 segundos (mais detalhes em serverComManager::election\_timer). Em seguida, conecta os servidores de backup em um anel e envia os pacotes com o ID.
- **serverComManager::handle\_election(int socket)** - A função recebe uma mensagem do servidor anterior, e utiliza a lógica da eleição por anel. Dependendo de qual etapa da eleição está o algoritmo, ele envia pacotes de Elected, Election ou retorna vazio sem encaminhar nenhuma mensagem.
- **serverComManager::evolve\_into\_main()** - Transforma o servidor de backup em servidor principal. Ela remove o próprio hostname da lista de servidores, reconecta-se aos clientes e servidores, e propaga a remoção do servidor para todos os servidores de backup enviando pacotes de exclusão.

## Funções Modificadas

- **serverComManager::start\_communications** - Adicionado propagação de pacote do tipo CLIENTINFO\_PACKET para servidores backup com o *username* e *hostname* do device que está se conectando para sincronização dos client lists.

- **serverComManager::end\_communications** - Adicionado propagação de pacote do tipo DELETEDevice\_PACKET para servidores backup com o *username* e *hostname* do device que está se desconectando para sincronização dos client lists.
- **serverComManager::upload** - Adicionado propagação dos arquivos para os servidores backup listados em *server\_list*.
- **serverComManager::delete\_server\_file** - Adicionado propagação do pacote de delete para os servidores backup listados em *server\_list*.
- **main\_server\_connection\_handler (server.cpp)** - Adicionado recebimento de pacote ACK informando ao main server se cliente se conectando é um device ou um servidor backup com seus respectivos tratamentos.
- **bind\_main\_server\_socket (server.cpp)** - Função agora recebe parâmetro informando o número de porta.
- **main (server.cpp)** - Número de parâmetros define se servidor inicializado é o main server ou é um servidor backup. Nenhum parâmetro inicializa servidor principal na porta 4000 (./myServer), 1 parâmetro inicializa servidor principal na porta especificada (./myServer <#porta>), 2 parâmetros inicializa servidor backup se conectando ao servidor principal (./myServer <hostname\_main\_server> <#porta\_main\_server>) . Servidor principal agora cria thread com propagador de heartbeat para os backup servers conectados antes de iniciar o listen para as conexões.
- **clientComManager::connect\_sockets** - Cliente agora envia pacote ACK para servidor principal identificar ele como device e não servidor backup. (device => seqn == 1).
- **main (client.cpp)** - Cliente agora cria uma thread adicional para aguardar conexões. Quando o servidor principal morre o servidor backup eleito inicia conexão com cada cliente que estava conectado anteriormente.

## Dificuldades

- Estrutura de `server_lists` estava com valor default de socket 0. Esquecemos de remover o servidor quando ele é eleito da lista daí propagação estava propagando arquivos para o socket 0 e printando seu conteúdo binário no terminal. Extremamente confuso de debugar.
- Variável global estava sendo inicializada longe da função de `election_timer`, não sendo resetada quando o timer é inicializado novamente após uma reconexão de uma nova eleição.
- Algoritmo de eleição em geral foi complexo de programar corretamente.
- Administrar e sincronizar as estruturas de dados.