UNIVERSIDADE FEDERAL DO MARANHÃO Centro de Ciências Exatas e Tecnológicas Ciências da Computação Estrutura de Dados 2 – Prof. Dr. João Dalyson

Rondineli Seba Salomão Matrícula: 20200022063 Gabriel Belo Pereira dos Reis Matrícula: 2022029760

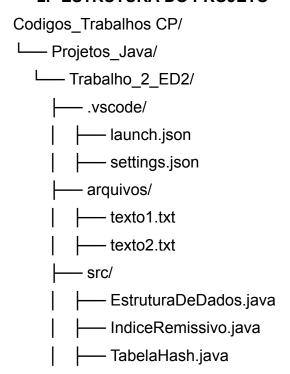
O relatório abaixo foi elaborado de acordo com a atividade, seguindo a orientação dos padrões *generics* em java e utilizando os fundamentos apresentados pelo CORMEN. Neste relatório, faremos uma breve discussão, apresentando principais detalhes da logica utilizado nos códigos, incluindo comentários das principais funções a análise da complexidade de tempo (Big O).

PROGRAMA 1 – ÍNDICE REMISSIVO

1. DESCRIÇÃO GERAL DO CÓDIGO

O projeto Índice Remissivo em Java implementa uma estrutura de dados que armazena palavras e suas respectivas ocorrências em arquivos de texto. O índice remissivo utiliza três estruturas de dados diferentes: Tabela Hash, Árvore AVL e Árvore Rubro-Negra. Cada uma dessas estruturas possui suas próprias características e vantagens, conforme detalhado abaixo.

2. ESTRUTURA DO PROJETO



| — ArvoreAVL.java |
|------------------|
| — ArvoreRB.java |

3. FUNÇÕES PRINCIPAIS E COMPLEXIDADE DE TEMPO

Classe Principal: IndiceRemissivo.java

- processarArquivos(int x, EstruturaDeDados estrutura)
- Complexidade de Tempo: O(n), onde n é o número de linhas nos arquivos de texto.
- Lê os arquivos de texto e processa cada linha para identificar as palavras que devem ser armazenadas no índice remissivo.
- processarLinha(String linha, int numeroLinha, int x, EstruturaDeDados estrutura)
 - Complexidade de Tempo: O(m), onde m é o número de palavras em cada linha.
- Divide a linha em palavras, verifica o comprimento de cada palavra e insere as palavras válidas na estrutura de dados escolhida.

Estrutura de Dados: TabelaHash.java

- inserir(String palavra, int linha)
- Complexidade de Tempo: O(1) no melhor caso, O(n) no pior caso devido a colisões.
- Insere uma palavra e a linha correspondente na tabela hash, utilizando endereçamento aberto para resolver colisões.
- buscar(String palavra)
 - Complexidade de Tempo: O(1) no melhor caso, O(n) no pior caso.
 - Busca uma palavra na tabela hash e retorna as linhas onde ela ocorre.
- remover(String palavra)
 - Complexidade de Tempo: O(1) no melhor caso, O(n) no pior caso.
 - Remove uma palavra da tabela hash, marcando a entrada como livre.
- imprimir()
 - Complexidade de Tempo: O(n), onde n é o tamanho da tabela hash.
 - Imprime todas as palavras e suas ocorrências armazenadas na tabela hash.

```
import java.io.*
import java.util.*;
public class IndiceRemissivo {
    public static void main(String[] args) throws IOException {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);
        System.out.println("Digite o valor de X (número mínimo de caracteres para considerar uma palavra):");
        int x = scanner.nextInt();
       System.out.println("Escolha a estrutura de dados para o índice remissivo:");
       System.out.println("1 - Hash");
       System.out.println("2 - Árvore AVL");
       System.out.println("3 - Árvore Rubro-Negra");
       int escolhaEstrutura = scanner.nextInt();
       int escolhaColisao = 0;
       if (escolhaEstrutura == 1) {
            System.out.println("Escolha a estratégia de tratamento de colisões:");
           System.out.println("1 - Tentativa Linear");
System.out.println("2 - Tentativa Quadrática");
            escolhaColisao = scanner.nextInt();
        EstruturaDeDados estrutura;
        if (escolhaEstrutura == 1) {
            estrutura = new TabelaHash(escolhaColisao);
        } else if (escolhaEstrutura == 2) ·
```

Estrutura de Dados: ArvoreAVL.java

- inserir(String palavra, int linha)
 - Complexidade de Tempo: O(log n), onde n é o número de nós na árvore.
- Insere uma palavra na árvore AVL, garantindo que a árvore permaneça balanceada após a inserção.
- buscar(String palavra)
 - Complexidade de Tempo: O(log n).
 - Busca uma palavra na árvore AVL e retorna as linhas onde ela ocorre.

remover(String palavra)

- Complexidade de Tempo: O(log n).
- Remove uma palavra da árvore AVL, realizando as rotações necessárias para manter o balanceamento.

imprimir()

Complexidade de Tempo: O(n), onde n é o número de nós na árvore.
 Imprime todas as palavras e suas ocorrências armazenadas na árvore AVL.

```
import java.util.*;
      public class ArvoreAVL implements EstruturaDeDados {
            private No raiz;
           private class No {
                 String palavra;
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
                 List<Integer> linhas;
                int altura;
                No esquerda;
                No direita;
               No(String palavra, int linha) {
                     this.palavra = palavra;
this.linhas = new ArrayList<>();
                      this.linhas.add(linha);
                      this.altura = 1;
           public void inserir(String palavra, int linha) {
   raiz = inserir(raiz, palavra, linha);
            private No inserir(No no, String palavra, int linha) {
                 if (no == null) {
    return new No(palavra, linha);
```

Estrutura da classe ArvoreAVL

Estrutura de Dados: ArvoreRB.java inserir(String palavra, int linha)

- Complexidade de Tempo: O(log n), onde n é o número de nós na árvore.
- Insere uma palavra na árvore Rubro-Negra, garantindo que a árvore permaneça balanceada após a inserção.

buscar(String palavra)

- Complexidade de Tempo: O(log n).
- Busca uma palavra na árvore Rubro-Negra e retorna as linhas onde ela ocorre.

- remover(String palavra)

- Complexidade de Tempo: O(log n).
- Remove uma palavra da árvore Rubro-Negra, realizando as rotações e ajustes de cores necessários para manter o balanceamento.

- imprimir()

- Complexidade de Tempo: O(n), onde n é o número de nós na árvore.
- Imprime todas as palavras e suas ocorrências armazenadas na árvore Rubro-Negra.

```
import java.util.*;
public class ArvoreRB implements EstruturaDeDados {
    private final boolean RED = true;
    private final boolean BLACK = false:
    private class No {
       String palavra;
         List<Integer> linhas;
        No esquerda, direita, pai;
        boolean cor;
      No(String palavra, int linha, boolean cor) {
            this.palavra = palavra;
this.linhas = new ArrayList<>();
             this.linhas.add(linha);
             this.cor = cor;
    private No raiz;
    public void inserir(String palavra, int linha) {
    raiz = inserir(raiz, palavra, linha);
         raiz.cor = BLACK;
    private No inserir(No h, String palavra, int linha) {
```

Estrutura da classe ArvoreRB

CONCLUSÃO

O projeto de Índice Remissivo implementado em Java apresenta uma solução eficiente para armazenar e buscar palavras em arquivos de texto, utilizando três estruturas de dados diferentes: Tabela Hash, Árvore AVL e Árvore Rubro-Negra. Cada estrutura oferece suas próprias vantagens em termos de complexidade de tempo e adequação para diferentes tipos de operações e tamanhos de dados.

- Tabela Hash: Ideal para operações rápidas de inserção e busca em grandes conjuntos de dados, desde que as colisões sejam minimamente controladas.
- Árvore AVL: Garante operações balanceadas de busca, inserção e remoção, mantendo a altura da árvore em O(log n).
- Árvore Rubro-Negra: Similar à árvore AVL, mas com uma implementação de balanceamento mais flexível, utilizando propriedades de coloração.

```
Digite o valor de X (número mínimo de caracteres para considerar uma palavra):

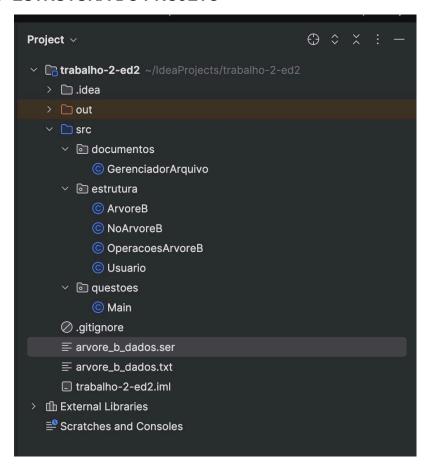
5
Escolha a estrutura de dados para o índice remissivo:
1 - Hash
2 - Árvore AVL
3 - Árvore Rubro-Negra
1
Escolha a estratégia de tratamento de colisões:
1 - Tentativa Linear
2 - Tentativa Quadrática
```

Execução do código e tela de seleção para criação do índice.

PROGRAMA 2 – ÁRVORE B FUNCIONAL DESCRIÇÃO GERAL DO CÓDIGO

O projeto Árvore B em Java implementa uma estrutura de dados que suporta operações de inserção, exclusão e busca. A árvore B utiliza a memória secundária simulada (arquivos de texto) para armazenar seus nós. Além disso, foi desenvolvido um sistema de gerenciamento de usuários que permite inserir, buscar e excluir usuários, bem como visualizar a estrutura da árvore.

1. ESTRUTURA DO PROJETO



FUNÇÕES PRINCIPAIS E COMPLEXIDADE DE TEMPO

Classe Principal: Main.java

processarArquivos(int x, EstruturaDeDados estrutura)

- inicializa a árvore B e executa o menu de operações.
- Complexidade de Tempo: O(1)

inserirUsuario(OperacoesArvoreB<Usuario> operacoesArvoreB)

- Insere um novo usuário na árvore B.- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

buscarUsuario(OperacoesArvoreB<Usuario> operacoesArvoreB)

- Busca um usuário na árvore B base no ID fornecido pelo usuário..
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

excluirUsuario(OperacoesArvoreB<Usuario> operacoesArvoreB)

- Exclui um usuário da árvore B base no ID fornecido pelo usuário..
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

visualizarEstrutura(ArvoreB<Usuario> arvoreB)

- Visualiza a estrutura da árvore B, mostrando todos os nós e suas chaves...
- Complexidade de Tempo: O(n)

Estrutura de Dados: ArvoreB.java

ArvoreB(Class<T> clazz)

- Construtor da árvore B, inicializa uma árvore vazia.
- Complexidade de Tempo: O(1)

Parâmetros:

- clazz: Classe dos objetos armazenados na árvore.

ArvoreB(NoArvoreB<T> raiz, Class<T> clazz)

- Construtor da árvore B com nó raiz já existente.
- Complexidade de Tempo: O(1)

Parâmetros:

- raiz: Nó raiz da árvore.
- clazz: Classe dos objetos armazenados na árvore.

Getters e Setters

- Inclui métodos para obter e definir a raiz da árvore.
- Complexidade de Tempo: O(1)

Estrutura de Dados: NoArvoreB.java

ArvoreB <T extends Comparable<T> & Serializable>

- Construtor do nó da árvore B. Inicializa um nó como folha ou interno e aloca espaço para as chaves e filhos.
- Complexidade de Tempo: O(1)

Parâmetros:

- folha: booleano indicando se o nó é uma folha.
- Inicializa os arrays de chaves e filhos com base no grau mínimo t.

Gerenciamento de Arquivos: GerenciadorArquivo.java

salvarArvore(String nomeArquivo, NoArvoreB<T> raiz)

- Salva a árvore B em um arquivo.
- Complexidade de Tempo: O(n) onde n é o número de nós.

Parâmetros:

- nomeArquivo: Nome do arquivo onde a árvore será salva.
- raiz: Nó raiz da árvore a ser salva.

carregarArvore(String nomeArquivo, Class<T> clazz)

- Carrega a árvore B de um arquivo.
- Complexidade de Tempo: O(n)

Parâmetros:

- nomeArquivo: Nome do arquivo de onde a árvore será carregada.
- clazz: Classe dos objetos armazenados na árvore.

Classe Auxiliar: OperacoesArvoreB.java

OperacoesArvoreB(ArvoreB<T> arvoreB)

- Construtor das operações da árvore B, recebe uma instância de ArvoreB.
- Complexidade de Tempo: O(1)

Parâmetros:

- arvoreB: Instância da árvore B onde as operações serão realizadas.

inserir(T chave)

- Insere uma chave na árvore B, lidando com divisão de nós se necessario
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- chave: Chave a ser inserida na árvore.

inserirNaoCheio(NoArvoreB<T> x, T chave)

- Insere uma chave em um nó que não está cheio, localizando a posição correta para a chave.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó onde a chave será inserida.
- chave: Chave a ser inserida.

dividirFilho(NoArvoreB<T> x, int i, NoArvoreB<T> y)

- Divide um nó filho quando ele está cheio, criando um novo nó e redistribuindo as chaves.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó pai do nó cheio.
- i: Índice do nó filho que será dividido.
- y: Nó filho que será dividido.

excluir(T chave)

- Exclui uma chave da árvore B, lida com possível fusão de nós se necessário, e salva os dados.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- chave: Chave a ser excluída.

excluir(NoArvoreB<T> x, T chave)

- Exclui uma chave de um nó específico, para que a árvore continue balanceada.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó de onde a chave será excluída.
- chave: Chave a ser excluída.

buscarChave(NoArvoreB<T> x, T chave)

- Busca a posição de uma chave em um nó específico.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó onde a busca será realizada.
- chave: Chave a ser buscada.

removerDeFolha(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Remove uma chave de um nó folha, deslocando as chaves para manter a ordem.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó folha de onde a chave será removida.
- idx: Índice da chave a ser removida

removerDeNaoFolha(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Remove uma chave de um nó que não é folha, lidando com o predecessor ou sucessor da chave.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó de onde a chave será removida.
- idx: Índice da chave a ser removida.

getPredecessor(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Obtém o predecessor de uma chave, que é a maior chave no subárvore à esquerda.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó de onde será obtido o predecessor.
- idx: Índice da chave cujo predecessor será obtido.

getSucessor(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Obtém o sucessor de uma chave, que é a menor chave no subárvore à direita.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó de onde será obtido o sucessor.
- idx: Índice da chave cujo sucessor será obtido.

juntar(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Junta dois nós filhos em um único nó, reduzindo o número de filhos de um nó pai.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- x: Nó pai cujos filhos serão juntados.
- idx: Índice do nó filho que será juntado com o próximo.

preencher(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Preenche um nó que tem menos do que t chaves, logo tenha pelo menos t chaves.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó que será preenchido.
- idx: Índice do nó filho que será preenchido.

pegarDoAnterior(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Pega uma chave do nó anterior (à esquerda) para preencher o nó atual.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó que será preenchido.
- idx: Índice do nó filho que pegará a chave do anterior.

pegarDoProximo(NoArvoreB<T> x, int idx)

- Pega uma chave do próximo nó (à direita) para preencher o nó atual.
- Complexidade de Tempo: O(t log t n)

Parâmetros:

- x: Nó que será preenchido.
- idx: Índice do nó filho que pegará a chave do próximo.

buscar(T chave)

- Busca uma chave na árvore B, começando pela raiz.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- chave: Chave a ser buscada.

buscar(NoArvoreB<T> no, T chave)

- Busca uma chave em um nó específico da árvore.
- Complexidade de Tempo: O(t log_t n)

Parâmetros:

- no: Nó onde a busca será realizada.
- chave: Chave a ser buscada.

salvarDados()

- Salva a estrutura da árvore B em um arquivo binário, persistindo os dados.
- Complexidade de Tempo: O(n)

salvarDadosTexto()

- Salva a estrutura da árvore B em um arquivo de texto.
- Complexidade de Tempo: O(n)

salvarNoTexto(BufferedWriter writer, NoArvoreB<T> no, int nivel, String posicao)

- Salva um nó específico em um arquivo de texto, como detalhes sobre a posição do nó.

Complexidade de Tempo: O(n)

Parâmetros:

- writer: Escritor do arquivo de texto.
- no: Nó a ser salvo.
- nivel: Nível do nó na árvore.
- posicao: Posição do nó (Raiz, Folha Esquerda, Folha Direita, Interno).

noParaString(NoArvoreB<T> no)

- Converte um nó em string para exibição.
- Complexidade de Tempo: O(n)

Parâmetros:

- no: Nó a ser convertido em string.

Classe Usuário: Usuario.java

Usuario(int id_usuario, String login, String nome, String email, Date data_nascimento, String foto)

- Construtor do usuário, inicializa todos os campos.

- Complexidade de Tempo: O(1)

Parâmetros:

- id usuario: ID do usuário.

- login: Login do usuário.

- nome: Nome do usuário.

- email: Email do usuário.

- data_nascimento: Data de nascimento do usuário.

- foto: Foto do usuário.

Getters e Setters

- Inclui métodos para obter e definir os atributos do usuário.

- Complexidade de Tempo: O(1)

compareTo(Usuario other)

- Compara este usuário com outro usuário com base no ID.

Complexidade de Tempo: O(1)

CONCLUSÃO:

O projeto de Árvore B implementado em Java apresenta uma solução de extrema eficácia para armazenar e buscar dados de usuários utilizando uma estrutura de árvore B que suporta inserção, exclusão e busca. A implementação utiliza memória secundária para persistência dos dados, logo garantindo que a árvore seja mantida entre execuções do programa.

Arvore B:

Garante operações balanceadas de busca, inserção e remoção, mantendo a altura da árvore em O(log t n)

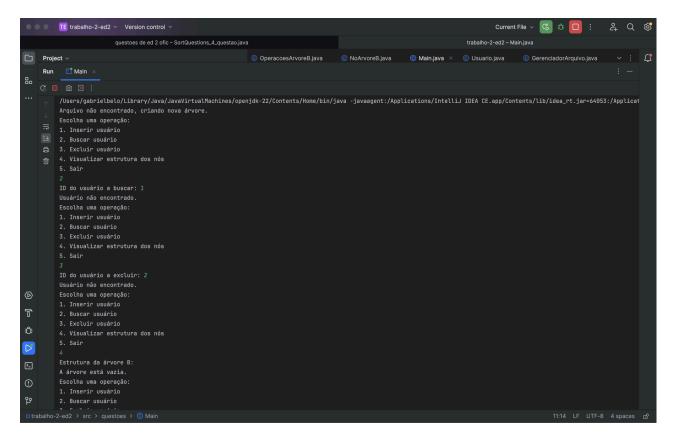
.

Abaixo segue a execução do código em um exemplo prático com as operações básicas e a visualização da estrutura da árvore em diferentes estados:

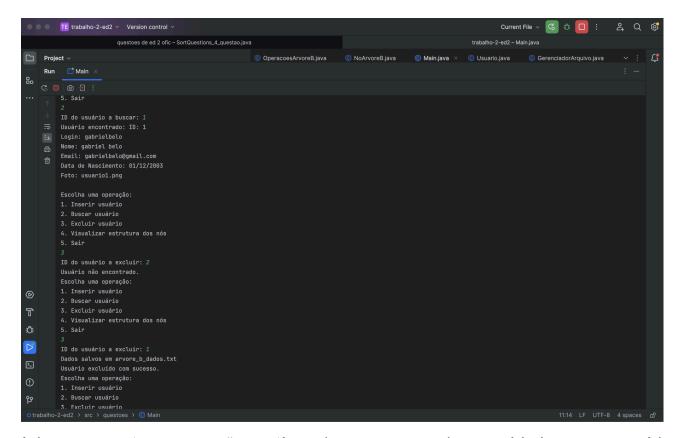
Exemplo de Execução do Código:

```
questions de d2 of a ford-Contiquestion, Liquesta juito de d2 of a ford-Contique d2 of a for
```

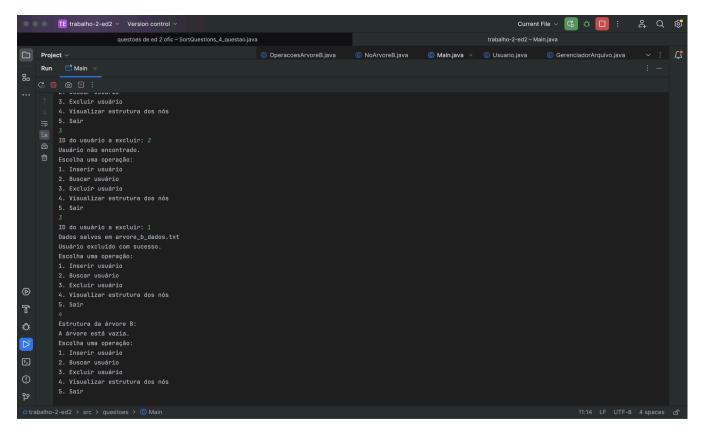
A imagem mostra a estrutura do projeto Java no IntelliJ IDEA, incluindo pastas como documentos, estrutura e questoes, com arquivos Java relevantes como GerenciadorArquivo.java, ArvoreB.java, NoArvoreB.java, OperacoesArvoreB.java, Usuario.java e Main.java. O código da classe Main é exibido à direita, com o método main inicializando a árvore B e fornecendo um menu de operações para o usuário.



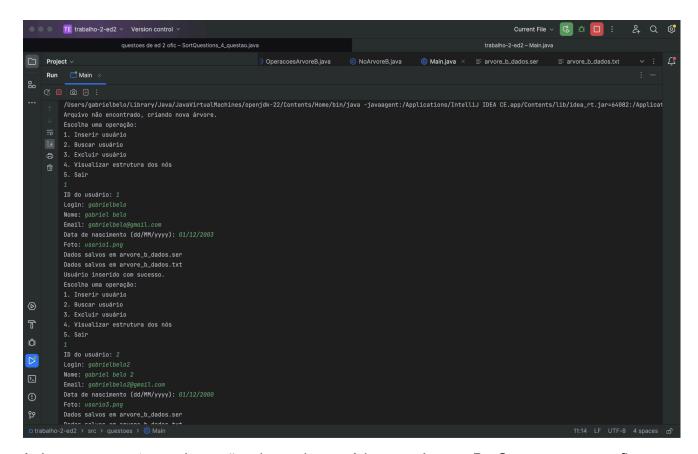
A imagem apresenta a execução do programa Java, onde o menu de operações é exibido. O usuário escolhe as opções para buscar e excluir usuários, recebendo mensagens como "Usuário não encontrado" para IDs inexistentes, e visualizando a estrutura da árvore, que inicialmente está vazia.



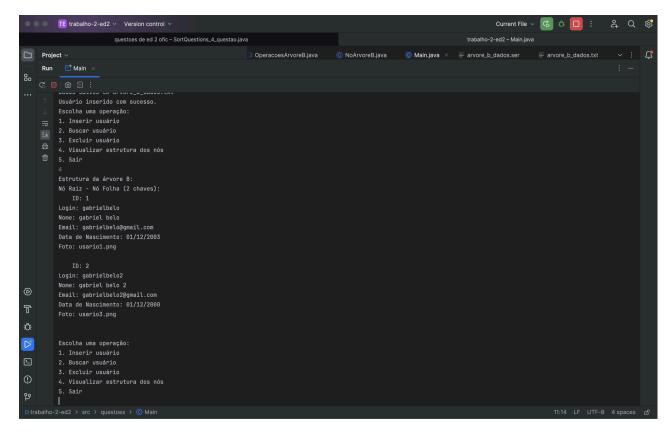
A imagem mostra a execução contínua do programa, onde o usuário busca um usuário com ID 1 e encontra os detalhes do usuário inserido. Em seguida, o usuário tenta excluir o usuário com ID 2, mas recebe a mensagem "Usuário não encontrado".



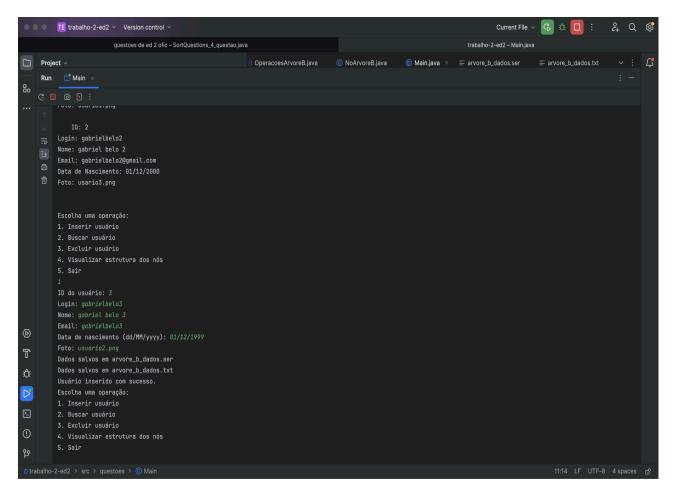
A imagem exibe a execução do programa após inserir um usuário, que é confirmado com sucesso. O menu é mostrado novamente e o usuário visualiza a estrutura da árvore B, que está corretamente exibida com os nós e chaves atuais.



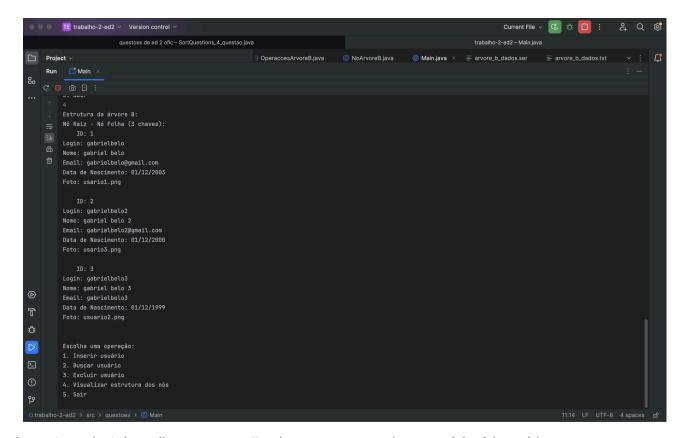
A imagem mostra a inserção de mais usuários na árvore B. O programa confirma a inserção com sucesso e exibe a estrutura atualizada da árvore, incluindo nós internos e folhas com os IDs e detalhes dos usuários inseridos.



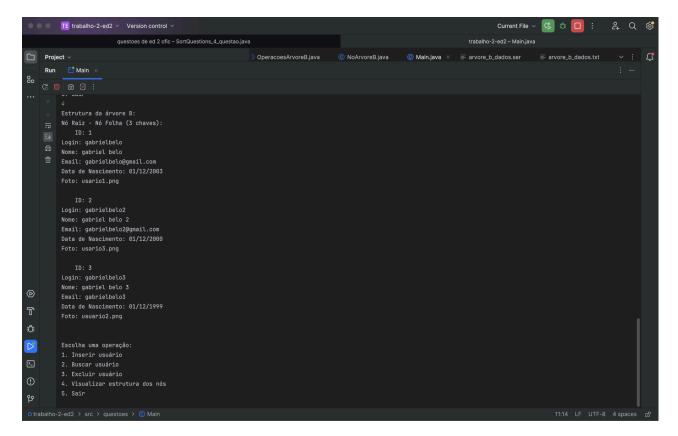
A imagem exibe a estrutura da árvore B após várias inserções. A árvore mostra a organização correta dos nós raiz, internos e folhas, cada um com suas chaves, IDs e detalhes dos usuários.



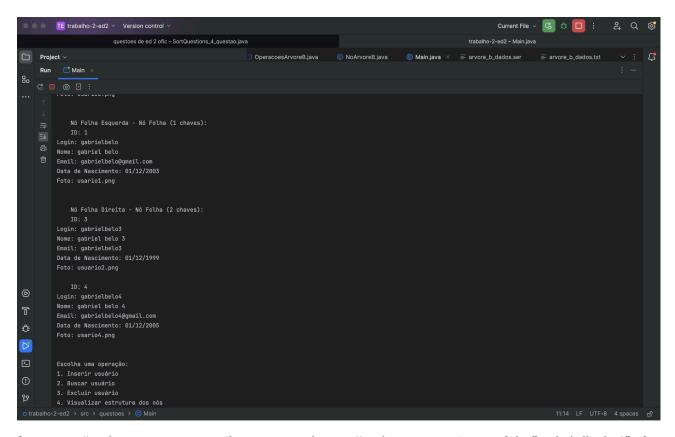
A captura de tela mostra a execução do programa com as opções de inserir, buscar, excluir usuário, visualizar a estrutura dos nós e sair. O programa tenta buscar um usuário com ID 1 e não encontra, depois tenta excluir o usuário com ID 2, mas também não encontra. Finalmente, exibe que a árvore está vazia



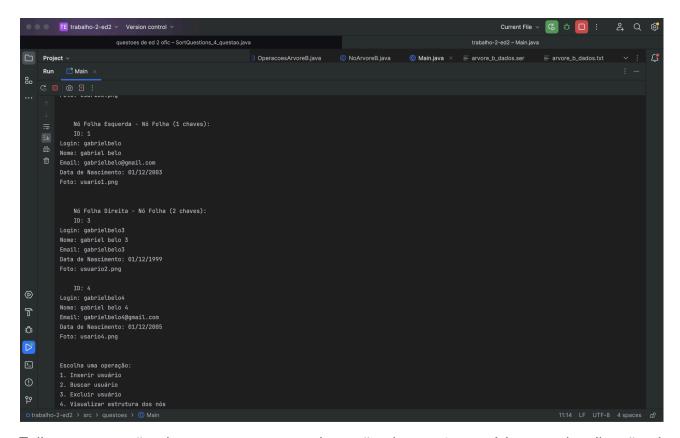
A captura de tela exibe a execução do programa onde o usuário é inserido com sucesso, e em seguida, a árvore B exibe um nó raiz com duas chaves e as informações de dois usuários: "gabrielbelo" e "gabrielbelo2".



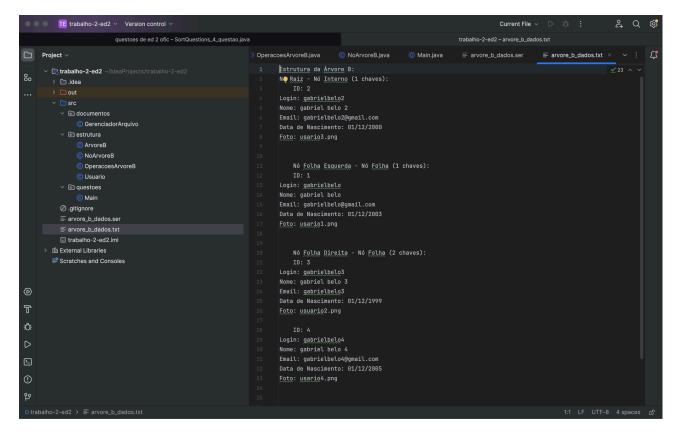
Mostra a continuação da execução do programa onde um terceiro usuário "gabrielbelo3" é inserido. A estrutura da árvore B agora inclui um nó completo



A execução do programa continua com a inserção de um quarto usuário "gabrielbelo4". A estrutura da árvore B é visualizada, mostrando o novo nó raiz, o nó folha esquerda com um usuário e o nó folha direita com dois usuários.



Exibe a execução do programa com a inserção do quarto usuário e a visualização da estrutura da árvore B. Agora, o nó raiz tem um nó interno/raiz com uma chave, e os nós folhas contêm as informações dos usuários "gabrielbelo", "gabrielbelo2", "gabrielbelo3" e "gabrielbelo4".



Exibe a execução do programa com a inserção de mais um usuário, seguida pela visualização da estrutura da árvore B. A árvore é visualizada com um nó raiz interno e dois nós folha contendo os usuários.