TRABALHO 2 DE ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS

ARVORES AVL

NOMES: MARCOS RAACH, PEDRO SOUZA E LUCAS MARCHESE

NOVEMBRO 2023

1. Funcionamento da Arvore AVL:

Uma árvore AVL é uma árvore de busca binária em que a altura das subárvores esquerda e direita de cada nodo seja diferente no máximo em uma unidade. Isso ocore por meio de rotações que são aplicadas após operações de inserção ou remoção, garantindo que a árvore permaneça balanceada.

Quando você insere um novo elemento em uma árvore AVL, a inserção é realizada inicialmente como em uma árvore de busca binária convencional. No entanto, após a inserção, é feita uma verificação para garantir que a árvore ainda esteja balanceada. Comparando as alturas das subárvores esquerda e direita.

Se a diferença de altura, chamado de fator de balanceamento, em qualquer nodo se tornar maior que 1 ou menor que -1, a árvore está desbalanceada. Nesse caso, rotações são aplicadas para restaurar o equilíbrio.

1.1 Existem quatro tipos principais de rotações:

- 1.1.1 Rotação à Esquerda: Quando a subárvore esquerda da subárvore esquerda de um nodo fica mais alta do que a subárvore direita da subárvore esquerda.
- 1.1.2 Rotação à Direita: Quando a subárvore direita da subárvore direita de um nodo fica mais alta do que a subárvore esquerda da subárvore direita.
- 1.1.3 Rotação Dupla à Esquerda-Direita: Quando a subárvore esquerda da subárvore direita de um nodo fica mais alta do que a subárvore direita da subárvore esquerda.
- 1.1.4 Rotação Dupla à Direita-Esquerda: Quando a subárvore direita da subárvore esquerda de um nodo fica mais alta do que a subárvore esquerda da subárvore direita

2. Algoritmo de Inserção:

- a. Na linha 10 está a declaração do método, onde é necessário passar um inteiro como parâmetro para inicialização do próprio.
- b. Como apresentado no código abaixo, entre as linhas 11 a 15, ocorre a inicialização de três nodos, o nodo node, o current e o prev e a aplicação do inteiro solicitado antes como o elemento do nodo node.
- c. Entre as linhas 16 e 37 existem algumas condições que mudam o trajeto que o código vai percorrer:
 - i. Se a arvore não tiver raiz, o nodo node se torna a raiz.
 - ii. Se tiver, o nodo current, recebe as informações da raiz:

- 1. O elemento passado como parâmetro for menor ou igual ao elemento que está em current.
 - a. O current recebe o elemento que estiver a sua esquerda.
 - b. E se o current for igual a nulo, o elemento a esquerda de prev, recebe o valor de node.
- 2. A mesma ideia da anterior apenas quando o parâmetro for maior ou igual ao elemento em current

```
public void add(Integer element){ // 0(n)
10
11
            Node prev, current;
12
            Node node = new Node();
            node.element = element;
            node.right = null;
            node.left = null;
15
            if (root = null) {
                root = node;
            current = root;
                while(true) {
                    prev = current;
                    if (element ≤ current.element) {
                        current = current.left;
                        if (current = null) {
                            prev.left = node;
                            return;
29
                    else {
                        current = current.right;
                        if (current = null) {
                            prev.right = node;
                            return;
```

3. Algoritmo de balanceamento

- a. Nosso algoritmo de balanceamento foi divido em 7 métodos para melhor entendimento do que está acontecendo em cada parte.
- b. Colocamos apenas um método como público, que pega a raiz da arvore e chama o método que balanceia o nodo e seus elementos a esquerda e direita.

Após, chama o outro método de balanceamento, onde existem as rotações.

```
public void balanceTree() { You, há 1 segund
    root = balanceTree(root);
}

private Node balanceTree(Node node) {
    if (node = null) {
        return null;
    }
    node.left = balanceTree(node.left);
    node.right = balanceTree(node.right);
    return balance(node);
}
```

- c. Ocorre primeiro uma validação, caso a raiz seja nula, retorna nulo também, mas caso não aconteça, é utilizado o método updateHeight com o nodo que foi passado como parâmetro e ocorre a checagem do balanceamento do nodo.
 - i. Se o balanceamento for maior que 1 e 0 balanceamento do nodo a esquerda do nodo passado for maior ou igual a 0, então ocorre a rotação a direita do nodo passado
 - ii. Se o balanceamento for maior que -1 e 0 balanceamento do nodo a esquerda do nodo passado for menor ou igual a 0, então ocorre a rotação a esquerda do nodo passado.
 - iii. Se o balanceamento for maior que 1 e 0 balanceamento do nodo a esquerda do nodo passado for menor que 0, então ocorre a rotação a direita do nodo passado
 - iv. Se o balanceamento for maior que -1 e 0 balanceamento do nodo a esquerda do nodo passado for maior que 0, então ocorre a rotação a esquerda do nodo passado.
- d. Método updateHeight:
 - i. Se o nodo não for nulo, ele atualiza a altura do nodo com a soma de 1
 + o maior valor entre o seu nodo da esquerda ou direita
- e. Método getBalance:
 - i. Se o nodo não for nulo, ele faz a altura de seu nodo da esquerda menos o da direita.

```
private Node balance(Node node) {
                 if (node = null)
                      return null;
                 updateHeight(node);
                 int balance = getBalance(node);
                 if (balance > 1 & getBalance(node.left) ≥ 0) {
   return rotateRight(node);
                 if (balance < -1 86 getBalance(node.right) ≤ 0) {
   return rotateLeft(node);</pre>
                 if (balance > 1 & getBalance(node.left) < 0) {
    node.left = rotateLeft(node.left);
    return rotateRight(node);</pre>
                 if (balance < -1 & getBalance(node.right) > 0) []
    node.right = rotateRight(node.right);
                      return rotateLeft(node);
147
                 return node;
            private void updateHeight(Node node) {
                 if (node \neq null)
                      node.height = 1 + Math.max(height(node.left), height(node.right));
            private int getBalance(Node node) {
                 if (node = null) {
   return 0;
                 return height(node.left) - height(node.right);
```

- 4. Funcionamento do algoritmo funcionando:
 - a. Inicializada a arvore com o método add(element)
 - i. Com números de 1 a 9
 - b. Mostrado no terminal:
 - i. Altura da arvore
 - ii. Quantidade de nodos
 - iii. Valor mínimo dos números
 - iv. Valor máximo dos números
 - v. Quantidade de nodos que são folhas (não tem filhos)
 - c. Ocorre o balanceamento da arvore e após isso, a arvore é mostrada no terminal, já totalmente balanceada.

```
Arvore:

1
2
3
4
4
9

Altura da arvore: 8
Quantidade de Nós: 9
Valor minimo: 1
Valor maximo: 9
Quantidade de folhas: 1

4
1
7
2
5
8
4
1
7
2
5
8
4
1
7
2
5
8
4
9
```

- d. Remove todos os nodos da arvore.
- e. Adiciona todos os nodos na arvore, do número 9 ao número 1.
- f. Mostra todas as informações da arvore novamente
- g. E mostra os 3 caminhamentos diferentes
 - i. In Order
 - ii. Pré Order
 - iii. Pós Order
- h. Balanceamento da arvore e após isso, mostra ela no terminal, juntamente com o seu tamanho e altura da arvore

```
Arvore vazia!

Enchendo a arvore novamente...

Altura da arvore: 8
Quantidade de Nós: 9

In Order: 1 2 3 4 5 6 7 8 9

Pre Order: 9 8 7 6 5 4 3 2 1

Pos Order: 1 2 3 4 5 6 7 8 9

Altura da arvore: 3
Quantidade de Nós: 9
```

5. Classe Main da arvore AVL:

```
Run|Debug
public static void main(String[] args) {
    AvlTree tree = new AvlTree();
    tree.add(element:1);
    tree.add(element:2);
    tree.add(element:3);
    tree.add(element:5);
    tree.add(element:5);
    tree.add(element:7);
    tree.add(element:7);
    tree.add(element:7);
    tree.add(element:9);

    tree.printTree();
    System.out.println();
    tree.printTree();
    System.out.println();
    tree.printTree();
    System.out.println();
    tree.printTree();
    System.out.println();
    tree.add(element:9);
    tree.printTree();
    System.out.println();
    System.o
```

6. Funcionamento dos algoritmos na Arvore BST:

```
spaceStorage\a625ae5b094df0d0b091d2a92a61b1ad\redhat.java\jdt_ws\trabalho2DeAlest_lArvore:

10
2 8 12 15
1 4 6 9 11 19

Altura da arvore: 3
Quantidade de Nós: 13
Valor minimo: 1
Valor maximo: 19
Quantidade de folhas: 6

Escolha 1 elemento onde a soma deve ser iniciada:
10
Escolha outro elemento que seja filho ou neto do anterior para finalizar a soma:
19
A soma entre os elementos 10 e 19 é:
29
```

7. Classe main da Arvore BST: