Lista - Árvore Binária

Rodolfo Oliveira Miranda

1. Múltiplas respostas

Nós folhas: C, J, P e T

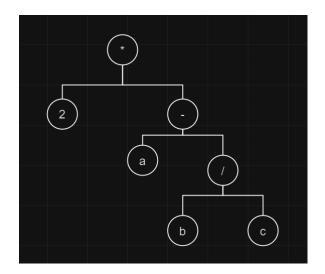
Grau da árvore: 2 Altura da árvore: 2

Descendente do nó R: P e T

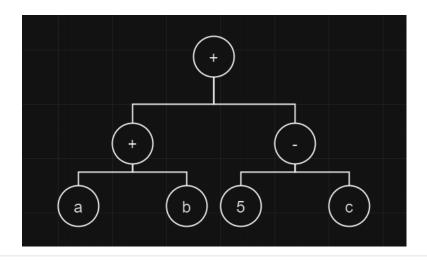
2. Usando a seguinte fórmula é possível determinar que podem existir 5 árvores binárias com 3 nós.

$$(1)C_n = rac{1}{n+1}inom{2n}{n} \quad (2)C_3 = rac{1}{3+1}inom{6}{3} \quad (3)C_3 = rac{1}{4} imesrac{6!}{3! imes 3!} \ (4)C_3 = rac{1}{4} imesrac{720}{36} \quad (5)C_3 = rac{1}{4} imes 20 \quad (6)C_3 = 5$$

- 3. Árvores de expressões aritméticas
 - a. 2 * (a b/c)

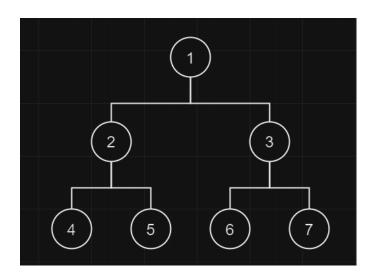


b. a + b + 5 * c



4. Representação das seguintes árvores

a. (1 (2 (4) (5)) (3 (6) (7)))



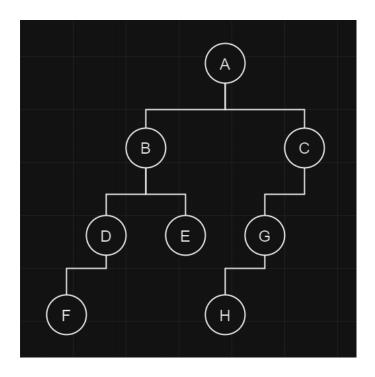
Esta árvore está perfeitamente balanceada, pois todas as folhas estão no mesmo nível e todos os nós pais destas têm dois filhos.

i. Pre-Order: 1, 2, 4, 5, 3, 6, 7

ii. In-Order: 4, 2, 5, 1, 3, 6, 7

iii. Post-Order: 4, 5, 2, 6, 7, 3, 1

b. (A (B (D (F)) (E)) (C (G (H))))



Esta árvore não está balanceada, pois uma de suas subárvores (C) tem diferença de altura igual a 2.

i. Pre-Order: A, B, D, F, E, C, G, H

ii. In-Order: F, D, B, E, A, H, G, C

iii. Post-Order: F, D, E, B, H, G, C, A

5. Comparação entre códigos de Pre-Order

a. Usando Pilha

```
private void showPreOrderWithStack(BinNode<T> root) {
   Stack<BinNode<T>> stack = new Stack<>();
   stack.push(new StackNode<BinNode<T>>(root));
   StackNode<BinNode<T>> current;
   while (!stack.isEmpty()) {
        current = stack.pop();
        System.out.print(current.getNodeData().getBinNodeData() + ", ");
        if (current.getNodeData().getRightNode() != null)
            stack.push(new StackNode<BinNode<T>>(current.getNodeData().getRightNode());
        if (current.getNodeData().getLeftNode() != null)
            stack.push(new StackNode<BinNode<T>>(current.getNodeData().getLeftNode());
   }
   System.out.println("\n");
}
```

b. Usando Lista Encadeada

Apesar dos ajustes feitos, no geral, não notei nenhuma vantagem ou desvantagem no uso da lista encadeada ao invés da pilha.

6.

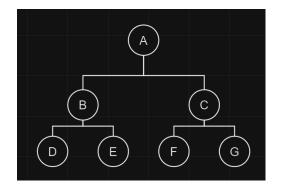
Pre-Order: A, B, D, E, C, F, G In-Order: D, B, E, A, F, C, G

O primeiro elemento do pre-order é a raiz, logo (A).

No in-order, todos os elementos a esquerda de (A) são da subárvore a esquerda (D, B e E), e consequentemente, os da direita são da subárvore a direita (F, C e G).

Pode-se repetir estes passos com as subárvores.

Pre-Order: B, D, E



In-Order: D, B, E

Raiz: B

Esquerda: D Direita: E

Pre-Order: C, F, G In-Order: F, C, G

Raiz: C

Esquerda: F Direita: G

7.

Pre-Order: 8, 9, 11, 15, 19, 20, 21, 7, 3, 2, 1, 5, 6, 4, 13, 14, 10, 12, 16, 12, 18 In-Order: 19, 15, 11, 20, 21, 9, 2, 3, 7, 1, 8, 13, 4, 6, 14, 10, 5, 16, 17, 12, 18 Post-Order: 19, 15, 21, 20, 11, 2, 3, 1, 7, 9, 13, 4, 10, 14, 6, 16, 17, 18, 12, 5, 8

- 8. É possível perceber que a raiz da árvore binária sempre ficara no início da pré-ordem e no final da pós-ordem.
- 9. Remover nós com datas anteriores
 - a. Nó do Arquivo

```
public class FileNode<T> implements Comparable<FileNode<T>> {
    3 usages
    private String name;
    4 usages
    private T lastAccessDate;
    3 usages
    private FileNode<T> leftNode;
    3 usages
    private FileNode<T> rightNode;
    3 usages
    private FileNode<T> parent;
```

Lista - Árvore Binária 5

b. Árvore do Catálogo

```
public class CatalogTree<T extends Comparable<T>> {
    8 usages
    private FileNode<T> root;

1 usage    new *
    public CatalogTree() { this.root = null; }

no usages    new *
    public FileNode<T> getRoot() { return this.root; }
```

c. Método para remover arquivos anteriores

```
public void removePreviousFiles(T date) {
    removePreviousFiles(this.root, date);
}

3 usages    new*
private FileNode<T> removePreviousFiles(FileNode<T> current, T date) {
    if (current.getLastAccessDate().compareTo(date) > 0) {
        return removePreviousFiles(current.getLeftNode(), date);
    }
    if (current.getLastAccessDate().compareTo(date) < 0) {
        this.root = current.getRightNode();
        current = this.root;
        return removePreviousFiles(current, date);
    }
    current.setLeftNode(null);
    return current;
}</pre>
```

- 10. Reorganizar árvore de acordo com frequência de acesso dos nós
 - a. Método para transformar a árvore em lista

Lista - Árvore Binária 6

```
private BinNode<T> buildTreeFromList(List<BinNode<T>> nodesList, int start, int end) {
    if (start > end) {
        return null;
    }

    int mid = (start + end) / 2;

    BinNode<T> node = nodesList.get(mid);

    node.setLeftNode(buildTreeFromList(nodesList, start, end: mid - 1));
    node.setRightNode(buildTreeFromList(nodesList, start: mid + 1, end));

    return node;
}
```

b. Método para ordenar lista de acordo com a frequência

c. Método para reorganizar árvore

```
public void reorganize() {
   List<BinNode<T>> nodesList = new ArrayList<>();
   this.treeToList(this.root, nodesList);
   orderNodesByFrequency(nodesList);

   this.root = null;
   for (BinNode<T> node : nodesList) {
      insert(node.getKey(), node.getFrequency());
   }
}
```

Lista - Árvore Binária 7