# Teórico 9

#### Gustavo Lopes Rodrigues

7 de Maio de 2020

# 1 Questão 1

```
public int remover(int x) throws Exception {
      int resp;
        if (raiz == null) {
            throw new Exception("Erro ao remover2!");
        } else if(x < raiz.elemento){</pre>
           resp = remover(x, raiz.esq, raiz);
        } else if (x > raiz.elemento){
            resp = remover(x, raiz.dir, raiz);
        } else if (raiz.dir == null) {
       resp = raiz.elemento;
10
           raiz = raiz.esq;
11
        } else if (raiz.esq == null) {
       resp = raiz.elemento;
13
           raiz = raiz.dir;
        } else {
15
           resp = raiz.elemento;
16
           raiz.esq = antecessor(raiz, raiz.esq);
18
      return resp;
20
21
    private int remover(int x, No i, No pai) throws Exception {
22
      int resp;
23
      if (i == null) {
24
            throw new Exception("Erro ao remover2!");
```

```
} else if (x < i.elemento) {</pre>
26
            resp = remover(x, i.esq, i);
27
         } else if (x > i.elemento) {
            resp = remover(x, i.dir, i);
29
         } else if (i.dir == null) {
        resp = i.elemento;
31
        if ( pai.esq == i ) {
32
         pai.esq = i.esq;
34
        else {
35
         pai.dir = i.esq;
37
        } else if (i.esq == null) {
        resp = i.elemento;
39
        if ( pai.esq == i ) {
40
        pai.esq = i.dir;
42
        else {
43
        pai.dir = i.dir;
44
45
         } else {
       resp = i.elemento;
47
            i.esq = antecessor(i, i.esq);
48
      }
      return resp;
50
    }
51
```

# 2 Questão 2 - TreeSort em C++

```
void treeSort(int array[]) {
      this->raiz = null;
      ArvoreBinaria resp = new ArvoreBinaria();
      No menor;
      for(int i : array) {
        inserir(i);
      for(int i : array) {
        menor = mostrarMenor();
        remover(menor.getElemento());
        resp.inserir(menor.getElemento());
11
      this->raiz = resp.getRaiz();
13
14
      No mostrarMenor() {
16
      No menor = new No(raiz.getElemento());
      return mostrarMenor(raiz,menor);
19
    No mostrarMenor(No i, No menor) {
21
      if (i != null) {
22
        No tmp1 = mostrarMenor(i.getEsq(),menor),tmp2 = mostrarMenor(
      i.getDir(),menor);
        if ( i.getElemento() < menor.getElemento() ) {</pre>
24
        } else if ( tmp1.getElemento() < menor.getElemento() ) {</pre>
26
          menor = tmp1;
        } else if ( tmp2.getElemento() < menor.getElemento() ) {</pre>
          menor = tmp2;
31
      return menor;
    }
```

# 3 Analisando a complexidade da Questão 2

Analisando a complexidade desse algoritmo, a primeira coisa a notar-se, são os dois laços "for" dentro da função void "treeSort", como os laços vão de 0 a n, é seguro dizer que apenas os laços possuem o custo igual a: 0(n).

Porém, o algoritmo da tree Sort usa o método de inserção,<br/>remoção e mostrar. Logo deixando o algoritmo mais complexo. Todos os métodos possuem um custo<br/> que varia entre  $O(\log(n))$  até O(n), logo, o pior caso na complexidade seria igual<br/> a :

$$4n^2 + 4$$

ou

$$0(n^{2})$$

Já o melhor caso seria :

$$n * log(n) + n * 3log(n) + 4$$

ou

$$O(n * log(n))$$