

### 1. Descrição do Algoritmo

A estrutura trabalhada neste tópico é uma variação de árvore, no caso do projeto em questão, especificamente do tipo binária completa (todos nós folhas no mesmo nível, com uma possível exceção quanto ao último nível, que no caso de não estar completo, deve estar preenchido da esquerda para a direita). Uma de suas características é que a raiz deve ser o nó de maior valor dentre todos os filhos, sendo que a mesma regra deve ser aplicada para os outros nós, ou seja, os pais devem possuir obrigatoriamente valores maiores do que os dos seus filhos (Max Heap). Outra propriedade importante da Heap é o fato de ser uma estrutura plenamente balanceada, devido aos seus métodos de inserção, remoção e sift.

### 2. Pseudo-código

```
class Node(value)
```

```
    initialize value to value parameter  
    initialize previous to null  
    initialize next to null
```

```
class Heap
```

```
    initialize nodes' array to empty array
```

```
    method getParentIndex (parameters: number to node index): integer  
        return  $\text{index} - 1 / 2$ 
```

```
    method getLeftChildIndex (parameters: number to node index): integer  
        return  $\text{index} * 2 + 1$ 
```

```
    method getRightChildIndex (parameters: number to node index): integer  
        return  $\text{index} * 2 + 2$ 
```

```
    method getLastParentIndex(): integer  
        return the result of getParentIndex function for the last node
```

```
    method insert(parameters: number to value) : void  
        if the value parameter was passed  
            create a new instance of node with the passed value  
            push to nodes' array the new node  
            organize the structure calling the siftUp function  
        endif
```

```
    method siftUp():void  
        creates a variable initialized with the last node index to current node  
        while current node has a parent and it's value be bigger than it's parent value  
            swap the node value with it's parent value
```

```

        set current node as it's parent value
    endwhile
method remove() : void
    if the nodes' array is empty
        return false

    otherwise
        get the value of the node to be removed, in this case, the root
        change the root value with last node value
        decrements the array size (ensures that the element will not be in the array)

        organize the structure calling the siftDown function
    endif

method siftDown():void
    creates a variable initialized with first node index (zero) to the current node

    while current node left child exists
        creates a variable to the node with the biggest value (firstly initialized with
the left child node)
        if current node right child exists and it's value be bigger than the left child
            sets the biggest value to the right child node
        endif

        if current node value be less than the biggest node value
            swap the current node and biggest node values and indexes
        otherwise
            leave
        endif
    endwhile

method search(paramaters: number to value): boolean

    for index in range of 0 to length of nodes' array, compare current element and value
        if they're equals return true
    endfor

    if the values was not found, return false

method clear(): void
    set nodes' array to empty array

```

### 3. Vantagens e desvantagens

#### 3.1. Vantagens

- É muito eficiente quanto a operação de inserção e remoção, uma heap binária possui sempre altura logarítmica, e, portanto, leva o tempo classificado em  $O(\log_2 n)$  (podendo ser até  $O(1)$  no melhor caso)

- Também é eficiente para operação de busca do maior valor (em MaxHeaps, tipo trabalhado neste projeto), já que este é a sua raiz (  $O(1)$  )
- Seu tamanho é flexível
- Fácil representação: Pode ser representado por meio de um array com  $n$  elementos, sendo  $n$  o número de nós inseridos

### **3.2.** Desvantagens

- Busca geral lenta, levando o tempo de  $O(n)$