

Exercícios de exames anteriores

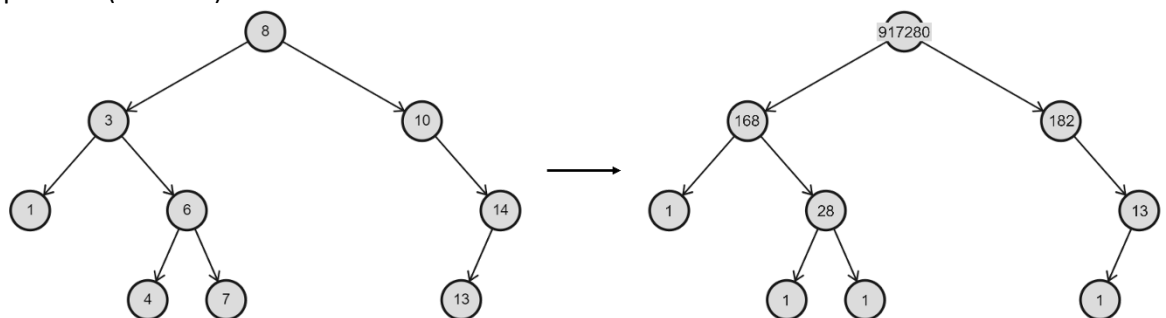
1. Tendo por base a biblioteca de árvores binárias de pesquisa (bst.hpp) disponibilizada, implemente as seguintes alíneas (no ficheiro bst.cpp).
 - a) Implemente o método **prodReplace()** que transforma a árvore na correspondente árvore produto.

```
uint prodReplace(Node *tree_node);
```

A função recebe um apontador para um nó da árvore (tree_node) e retorna o valor do produto entre o novo conteúdo do nó e o seu antigo valor.

A função é recursiva e deverá percorrer a árvore em pós-ordem. Em cada nó, deverá ser guardado o produto dos valores dos nós das subárvores da esquerda e da direita. O número de nós é mantido e, por conseguinte, o conteúdo de nós que não possuem filhos corresponderá a um.

A figura abaixo representa um exemplo de uma BST (à esquerda) e da sua correspondente árvore produto (à direita).



Quando executado localmente, o ficheiro **ex1.cpp** deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

```
prodReplace():
Árvore original: 25 20 10 5 1 8 12 15 22 36 30 28 40 38 48 45 50
Árvore produto: 2306867200 1584000 7200 8 1 1 15 1 1 455446528 28 1 4104000
1 2250 1 1

prodReplace():
Árvore original: 2 1 4 3 5
Árvore produto: 60 1 15 1 1
```

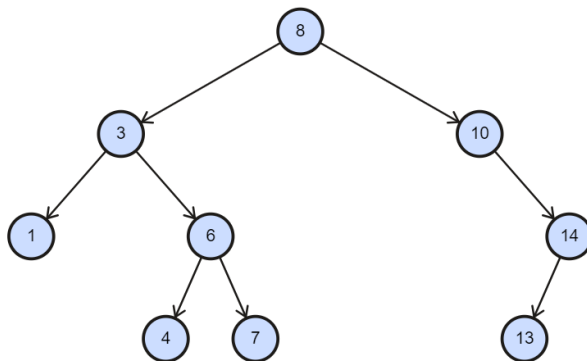
- b) Implemente o método **printSibling()** que imprime o irmão de determinado nó de uma BST.

```
void printSibling(Node *search_node, Node *tree_node);
```

A função recebe um apontador para o nó do qual se pretende conhecer o irmão (search_node) e um apontador para um nó da árvore (tree_node). Deverá verificar se os argumentos são válidos.

A função é recursiva e deverá percorrer a árvore em pré-ordem. Recorra ao método `getLevel()` para determinar o nível de um nó na árvore. De notar que o nível da raiz da árvore corresponde a **1**.

Dois nós de uma árvore binária são irmãos caso estejam ao mesmo nível na árvore e tenham o mesmo pai. No exemplo abaixo, o valor do nó irmão do nó de valor **10** é **3**.



Para determinar, por exemplo, o nível de `search_node` deverá escrever:

```
int lev = getLevel(search_node, root, 1);
```

Quando executado localmente, o ficheiro **ex1.cpp** deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

```
printSibling():  
  Irmão de ?:  
  
printSibling():  
  Irmão de 13:  
  
printSibling():  
  Irmão de 8: 4  
  
printSibling():  
  Irmão de 12: 5  
  
printSibling():  
  Irmão de 50: 45
```

2. Tendo por base a biblioteca STL, implemente as seguintes alíneas associadas à manipulação de filas de prioridade.

a. Implemente a função `smallestPosElementVector()` que retorna o k-ésimo menor elemento de um vetor de inteiros.

```
int smallestPosElementVector(vector<int> vec, int k);
```

A função recebe o vetor a analisar (`vec`) e a posição do elemento a encontrar (`k`-ésimo menor). Deverá verificar se os argumentos são válidos (`k` deve ser um número positivo inferior ou igual ao tamanho do vetor). Em caso de erro, a função retorna o valor **9999**.

Utilize uma fila de prioridade para ordenar os elementos do vetor.

Quando executado localmente, o ficheiro `ex2.cpp` deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

```
smallestPosElementVector(): ERRO
```

```
smallestPosElementVector(): OK  
Vetor: 4 5 6 6 10 9 7 2 6 1  
Elemento (k = 4): 5
```

```
smallestPosElementVector(): OK  
Vetor: -35 95 63 58 63 3  
Elemento (k = 2): 3
```

```
smallestPosElementVector(): OK  
Vetor: 87 -58 -21  
Elemento (k = 1): -58
```

b. Implemente a função `largestPosElementString()` que retorna o k-ésimo maior elemento (palavra) de uma *string* (frase).

```
string largestPosElementString(string text, int k);
```

A função recebe a *string* a analisar (`text`) e a posição do elemento a encontrar (`k`). Deverá verificar se os argumentos são válidos (`k` deve ser um número positivo inferior ou igual ao número de palavras). Em caso de erro, a função retorna uma *string* vazia.

Poderá recorrer ao uso de uma *stringstream* para separar as palavras na frase e utilize uma fila de prioridade para ordenar essas mesmas palavras.

A função de comparação para ordenação dos elementos na fila de prioridade, `compareMax`, já se encontra implementada.

Quando executado localmente, o ficheiro `ex2.cpp` deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

```
largestPosElementString(): ERRO
```

```
largestPosElementString(): OK  
String original: when there is smoke there is fire  
String: (k = 4): fire  
  
largestPosElementString(): OK  
String original: better safe than sorry  
String: (k = 3): safe  
  
largestPosElementString(): OK  
String original: blood is thicker than water  
String: (k = 1): thicker
```

MT2 de 2023

3. Implemente a função `maxCollisions()` que, dado uma tabela de dispersão e um vetor de strings, identifica a string, que teve o maior número de colisões quando foi inserido. A função deverá retornar uma string, se o vetor estiver vazio ou nenhum dos elementos estiver na tabela deve devolver uma string vazia. A tabela de dispersão é do tipo endereçamento aberto, ou seja, existe a função `hash(hashFunction)` e uma função de sondagem (`probingFunction`).

Nota: Não é para inserir nenhuma string na tabela, é só para ir verificar como foi feita a inserção.

```
string maxCollisions(HashTable &ht, vector<string> &v);
```

Quando executado localmente, o ficheiro `ex3.cpp` deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

resultado: Bernardo

MT2 de 2023

4. Tenha em consideração a estrutura de grafo implementada.

a. Complete a função `BFS(int s)` que recebe um inteiro `s`. A função deverá implementar o algoritmo **Breadth First Transversal** e devolver uma `queue` com os nós ordenados, de acordo com a aplicação do algoritmo BST.

```
queue BFS(int s)
```

BFS é um algoritmo de pesquisa em estruturas de dados. O algoritmo faz uma pesquisa por níveis de profundidade, ou seja o algoritmo começa no nó dado (`int s`) do grafo, passa por todos os nós da mesma profundidade e só depois visita os nós do próximo nível de profundidade. Não se esqueça que os grafos podem ter ciclos pelo que deve ter o cuidado de saber que nós já foram visitados.

Sugestão: utilize a biblioteca STL `queue` para auxílio.

O resultado para o primeiro teste deverá ser:

Breadth First Transversal from vertex 1
1 0 3 2 4

- b. Complete a função `isReachable(int s, int d)` que recebe dois inteiros, o identificador (s) do nó inicial e o identificador (d) do nó final. A função deverá verificar se existe um caminho do nó `s` para o nó `d`. A função deverá devolver `true` se o caminho existir ou `false` se o caminho não existir.

`bool isReachable(int s, int d)`

Sugestão: Utilize a função BFS, previamente implementada, para percorrer o grafo a partir do nó `s`.

SPS: se não resolveu a a) assuma que a função BFS está disponível nesta alínea.

O resultado para o primeiro teste deverá ser:

A path exists from 1 to 3
No path exists from 3 to 1

MT2 de 2023

5 . Tendo por base o que aprendeu sobre árvores binárias, implemente as seguintes alíneas.

NOTA: Os nós das árvores binárias utilizadas nos exercícios correspondem à estrutura `TreeNode`, cuja representação se encontra a seguir.

```
struct TreeNode {  
    int val;  
    TreeNode *left;  
    TreeNode *right;  
    TreeNode(int x) : val(x), left(nullptr), right(nullptr) {}  
};
```

`val` é um inteiro que representa o valor do nó a guardar na árvore, e `left` e `right` correspondem aos apontadores para os filhos da esquerda e direita, respetivamente.

- Implemente a função `void inorderTraversal(TreeNode *root)` que deverá percorrer a árvore em ordem, imprimindo o valor dos seus nós.
- Implemente a função `int maxDepth(TreeNode *root)` que deverá calcular a profundidade máxima da árvore, retornando esse valor. `root` corresponde ao apontador para a raiz da árvore e deverá verificar se o argumento é válido.
- Implemente a função `TreeNode* lowestCommonAncestor(TreeNode *root, TreeNode *node1, TreeNode *node2)` que deverá encontrar (e retornar) o nó

antecessor mais baixo comum aos nós apontados por **node1** e **node2**. Em caso de erro, retorna **NULL**. Deve verificar se os argumentos são válidos.

root corresponde ao apontador para a raiz da árvore.

MT2 de 2024

6. Tendo por base o que aprendeu sobre grafos não dirigidos, implemente as seguintes alíneas.

NOTA: Os vértices dos grafos utilizados nos exercícios correspondem a objetos da classe Graph, cujos atributos correspondem a v (número de vértices do grafo) e edges (lista de adjacências).

```
class Graph {  
    private:  
        int v;  
        vector<list<int>> edges;  
};
```

root corresponde ao apontador para a raiz da árvore e deverá verificar se o argumento é válido.

- a) Implemente a função `int addEdge(int v1, int v2)` que adiciona uma aresta ao grafo (não direcionado) entre os nós `v1` e `v2`.

A função retorna 0 se a aresta for inserida com sucesso, 1 caso a aresta já exista ou -1 em caso de erro. Deve verificar se os argumentos são válidos, ou seja, dentro dos intervalos esperados.

- b) Implemente a função `int countNeighbours(int node)` que determina (e retorna) o número de vizinhos de determinado vértice (`node`).

A função retorna -1 em caso de erro e deve verificar se o argumento é válido, ou seja, dentro do intervalo esperado.

MT2 de 2024

7. Considere a representação de árvores binárias BST.

Implemente uma função booleana **isBST()** que recebe uma árvore binária com a estrutura de uma BST e verifica se é uma árvore binária de pesquisa (devolve true) ou não (devolve false).

bool isBST(Node * root)

Quando executado localmente, o ficheiro **ex.cpp** deve apresentar o seguinte resultado ao testar

a implementação da função mencionada.

```
++ Exercício 5a) ++
```

```
Tree 1 false
```

```
Tree 2 true
```

```
Tree 3 true
```

8. Tendo por base a biblioteca STL, implemente as seguintes alíneas associadas à manipulação de filas de prioridade.

Implemente a função `firstToLast()` que passa o elemento com mais prioridade para último (menor prioridade) e retorna 0.

```
int firstToLast(priority_queue<int> &pq);
```

A função recebe um max-heap (pq) e deverá verificar se o argumento é válido (pq não deve ser vazio). O elemento deve ficar com o valor do elemento que estava em último menos 1. Em caso de erro, a função retorna o valor -1.

Quando executado localmente, o ficheiro `ex9.cpp` deve apresentar o seguinte resultado ao testar a implementação da função mencionada.

```
Before Queue: 44 34 24 14 4
```

```
Return: 0
```

```
After Queue: 34 24 14 4 3
```

```
Before Queue: 4
```

```
Return: 0
```

```
After Queue: 4
```