BEE 1466

Percurso em Árvore por Nível

Prof. Edson Alves - UnB/FCTE

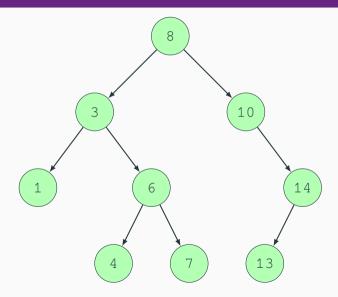
Problema

Em uma árvore binária, o percurso por nível é um percurso denominado breadth first search (BFS) ou em português, busca em largura, a qual seria não-recursiva por natureza. Este percurso utiliza uma fila ao invés de pilha para armazenar os próximos 2 nodos que devem ser pesquisados (filho à esquerda e à direita). Esta é a razão pela qual você deve percorrer os nodos na ordem FIFO ao invés da ordem LIFO, obtendo desta forma a recursão.

Portanto nossa tarefa aqui, após algumas operações de inserção sobre uma árvore binária de busca (pesquisa), é imprimir o percurso por nível sobre estes nodos. Por exemplo, uma entrada com a sequência de valores inteiros: 8 3 10 14 6 4 13 7 1 resultará na seguinte árvore:

1

Problema



Entrada e saída

Entrada

A entrada contém vários casos de teste. A primeira linha da entrada contém um inteiro C $(C \leq 1000)$, indicando o número de casos de teste que virão a seguir. Cada caso de teste é composto por 2 linhas. A primeira linha contém um inteiro N $(1 \leq N \leq 500)$ que indica a quantidade de números que deve compor cada árvore e a segunda linha contém N inteiros distintos e não negativos, separados por um espaço em branco.

3

Entrada e saída

Saída

Para cada caso de teste de entrada você deverá imprimir a mensagem "Case n:", onde n indica o número do caso de teste seguido por uma linha contendo a listagem por nível dos nodos da árvore, conforme o exemplo abaixo.

Obs: Não deve haver espaço em branco após o último item de cada linha e há uma linha em branco após cada caso de teste, inclusive após o último. A árvore resultante não terá nodos repetidos e também não terá mais do que 500 níveis.

4

Exemplo de entradas e saídas

Exemplo de Entrada

```
3
5 2 7
9
8 3 10 14 6 4 13 7 1
```

Exemplo de Saída

```
Case 1:
5 2 7

Case 2:
8 3 10 1 6 14 4 7 13
```

Solução com complexidade $O(N^2)$

- A solução deste problema é semelhante à do problema BEE 1195
- Novamente é necessário implementar o método construtor e a rotina de inserção (a qual tem complexidade O(S) no pior caso, onde S é o tamanho da árvore)
- Além disso, é preciso implementar a travessia por largura (BFS) (cuja complexidade de cada travessia também é O(S))
- Esta implementação é iterativa e requer o uso de uma fila para a organização do processamento dos nós
- Por fim, para cada caso de teste, basta instanciar uma árvore, inserir os elementos indicados e produzir a saída usando a travessia por largura

Solução com complexidade ${\cal O}(N^2)$

```
1 #include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
s struct BST {
     struct Node
        int info;
       Node *left, *right;
     };
     Node *root:
     BST() : root(nullptr) {}
     void BFS() const
        vector<int> xs;
        queue<Node *> q;
         q.push(root);
```

Solução com complexidade $O(N^2)$

```
while (not q.empty()) {
        auto node = q.front();
        q.pop();
        if (node) {
            xs.push back(node->info);
            g.push(node->left);
            q.push(node->right);
    for (size t i = 0; i < xs.size(); ++i)</pre>
        cout << xs[i] << (i + 1 == xs.size() ? '\n' : '');
    cout << '\n':
void insert(int info)
    Node **node = &root;
```

Solução com complexidade ${\cal O}(N^2)$

```
while (*node)
              if ((*node) ->info == info)
                  return;
              else if (info < (*node)->info)
                  node = &(*node)->left;
              else
                  node = & (*node) ->right;
          *node = new Node { info, nullptr, nullptr };
54 };
56 int main()
57 {
      ios::sync_with_stdio(false);
      int C:
      cin >> C;
```

Solução com complexidade ${\cal O}(N^2)$

```
for (int test = 1; test <= C; ++test)</pre>
          int N:
          cin >> N;
          BST tree;
          while (N--)
              int info;
              cin >> info;
              tree.insert(info);
          cout << "Case " << test << ":\n";
          tree.BFS();
     return 0;
82 }
```