# САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

# Отчет по лабораторной работе №2 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Двоичные деревья поиска Вариант 3

Выполнил:

Бунос М.В.

K3141

Проверила:

Артамонова В.Е.

Санкт-Петербург 2023 г.

# Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №3. Простейшее BST [2 s, 256 Mb, 1 балл]	3
Задача №8. Высота дерева возвращается [2 s, 256 Mb, 2 балла]	6
Задача №13. Вставка в АВЛ-дерево [2 s, 256 Mb, 3 балла]	9
Дополнительные задачи	15
Задача №16. K-й максимум [2 s, 512 Mb, 3 балла]	15
Вывол	19

### Задачи по варианту

### Задача №3. Простейшее BST [2 s, 256 Mb, 1 балл]

В этой задаче вам нужно написать простейшее BST по явному ключу и отвечать им на запросы:

(+ x) - добавить в дерево x (если x уже есть, ничего не делать).

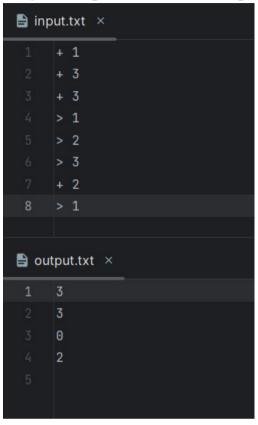
«> х» – вернуть минимальный элемент больше х или 0, если таких нет.

```
#<mark>include</mark> <iostream>
void printMemoryUse() {
     SIZE T virtualMemUsedByMe = pmc.PrivateUsage;
void getFirstTime() {
void printTimeUse() {
   cerr << fixed << setprecision(6);
   cerr << "Time used: " << (double) (clock() - start) / CLOCKS_PER_SEC <</pre>
```

```
node* insert(node* root, int key) {
int get_min_greater(node* root, int x) {
    printMemoryUse();
```

Написали простейшее двоичное дерево, которое хранит меньшие ключи в левом поддереве, большие – в правом, рекурсивно смотрим и возвращаем.

### Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Проверка задачи на (openedu, астр и тд при наличии в задаче): -

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.000000 sec	0.800781 MB
Пример из задачи	0.000000 sec	0.800781 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.000000 sec	0.812500 MB

Вывод по задаче: Легчайшая задача.

### Задача №8. Высота дерева возвращается [2 s, 256 Mb, 2 балла]

Высотой дерева называется максимальное число вершин дерева в цепочке, начинающейся в корне дерева, заканчи-вающейся в одном из его листьев, и не содержащей никакую вершину дважды.

Так, высота дерева, состоящего из единственной вершины, равна единице. Высота пустого дерева равна нулю.

Высота дерева, изображенного на рисунке, равна четырем.

Дано двоичное дерево поиска. В вершинах этого дерева записаны ключи – целые числа, по модулю не превышаю-

щие 109. Для каждой вершины дерева V выполняется следующее условие:

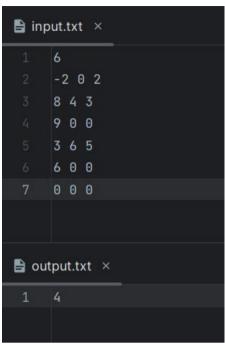
- все ключи вершин из левого поддерева меньше ключа вершины V ;
- все ключи вершин из правого поддерева больше ключа вершины V . Найдите высоту данного дерева.

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <iomanip>
#include <vector>
#include <math.h>
#include "windows.h"
#include "psapi.h"
#include <time.h>
#include <stdlib.h>
 void printMemoryUse() {
        PROCESS MEMORY COUNTERS EX pmc;
 void getFirstTime() {
  void printTimeUse() {
```

```
cerr << fixed << setprecision(6);</pre>
int maxDepth = d;
   maxDepth = max(dfs(j, g, d + 1, i), maxDepth);
return maxDepth;
vector <vector <int> > g(n, vector <int> ());
printTimeUse();
printMemoryUse();
fin.close();
fout.close();
```

Формируем список смежности исходя из входных данных, а дальше с помощью DFS смотрим максимальную глубину.

### Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Проверка задачи на (openedu, астр и тд при наличии в задаче): -

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.000000 sec	0.808594 MB
Пример из задачи	0.000000 sec	0.808594 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.000000 sec	0.812500 MB

Вывод по задаче: Очень легчайшая задача.

### Задача №13. Вставка в АВЛ-дерево [2 s, 256 Mb, 3 балла]

Вставка в АВЛ-дерево вершины V с ключом X при условии, что такой вершины в этом дереве нет, осуществляется следующим образом:

- находится вершина W, ребенком которой должна стать вершина V;
- вершина V делается ребенком вершины W;
- производится подъем от вершины W к корню, при этом, если какая-то из вершин несбалансирована, произво-

дится, в зависимости от значения баланса, левый или правый поворот.

Первый этап нуждается в пояснении. Спуск до будущего родителя вершины V осуществляется, начиная от корня,

следующим образом:

- Пусть ключ текущей вершины равен Y.
- $\bullet$  Если X < Y и у текущей вершины есть левый ребенок, переходим к левому ребенку.
- Если X < Y и у текущей вершины нет левого ребенка, то останавливаемся, текущая вершина будет родителем новой вершины.
- Если X > Y и у текущей вершины есть правый ребенок, переходим к правому ребенку.
- Если X > Y и у текущей вершины нет правого ребенка, то останавливаемся, текущая вершина будет родителем новой вершины.

Отдельно рассматривается следующий крайний случай – если до вставки дерево было пустым, то вставка новой

вершины осуществляется проще: новая вершина становится корнем дерева.

```
void printMemoryUse() {
void getFirstTime() {
   TreeNode(int val, int i) {
   TreeNode* insert(TreeNode* root, int key, int index) {
```

```
void prepareTree(TreeNode* currentNode, int index, vector <Kek> &g) {
        prepareTree(currentNode->left, g[index].left, g);
        currentNode->right = new TreeNode(g[g[index].right].val,
int getHeight(TreeNode* root) {
int getBalance(TreeNode* root) {
    return getHeight(root->left) - getHeight(root->right);
TreeNode* leftRotate(TreeNode* z) {
    TreeNode* y = z->right;
TreeNode* t = y->left;
TreeNode* rightRotate(TreeNode* z) {
    TreeNode* y = z->left;
TreeNode* t = y->right;
```

```
z->height = 1 + max(getHeight(z->left), getHeight(z->right));
y->height = 1 + max(getHeight(y->left), getHeight(y->right));
getFirstTime();
     fin >> k >> 1 >> r;
           rootID = i;
myTree.prepareTree(root, rootID, g);
fin >> x;
```

```
vector <Kek> ans (n + 1);
   myTree.preOrder(root, root->index, ans);

for(int i = 0; i <= n; ++ i)
        fout << ans[i].val << ' ' << ans[i].left + 1 << ' ' ' << ans[i].right
+ 1 << '\n';

// ---- code ends here -----

printTimeUse();
 printMemoryUse();

fin.close();
 fout.close();
 return 0;
}</pre>
```

Реализуем то, что написано в условии, используя два класса и структуру. Также для поддержания индексов, будем использовать список смежности.

### Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Проверка задачи на (openedu, астр и тд при наличии в задаче): -

	Время выполнения	Затраты памяти
--	------------------	----------------

Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.000000 sec	0.807363 MB
Пример из задачи	0.000000 sec	0.812500 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.010000 sec	0.813600 MB

**Вывод по задаче**: Не очень простая, но и не очень сложная задача. Чисто на реализацию.

### Дополнительные задачи

### Задача №16. K-й максимум [2 s, 512 Mb, 3 балла]

Напишите программу, реализующую структуру данных, позволяющую добавлять и удалять элементы, а также находить k-й максимум.

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include "windows.h"
#include <numeric>
#include <ext/pb ds/tree policy.hpp>
using namespace gnu pbds;
void printMemoryUse() {
void getFirstTime() {
void printTimeUse() {
void add(int i, int val) {
```

```
for(int j = i; j < fenwick.size(); j += j & -j)
  fenwick[j] += val;</pre>
vector <pair <int, int> > requests (n);
for(int i : allElements) {
    elementByNumber[number[i]] = i;
for(auto& [type, value] : requests) {
         add(number[value], -1);
    } else if(type == 0) {
```

```
// ---- code ends here ----
printTimeUse();
printMemoryUse();

fin.close();
fout.close();
return 0;
}
```

Для решения данной задачи напишем неявное дерево Фенвика. Для получения k-ого максимума будем дихать, асимптотика O(N log^2 N), что вполне приемлемо для данной задачи.

### Результат работы кода на примерах из текста задачи:



Проверка задачи на (openedu, астр и тд при наличии в задаче): -

	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений	0.000000 sec	0.808594 MB

входных данных из текста задачи		
Пример из задачи	0.001000 sec	1.578125 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.042000 sec	6.351562 MB

Вывод по задаче: Легчайшая задача для величайшего.

# Вывод

Очень познавательная лабораторная работа, но делать полностью не горю желанием.