# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКОГО ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра АПУ

### ОТЧЕТ

по лабораторной работе № 3

по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»

Тема: Рекурсивные алгоритмы

| Студентка гр. 1361 | <br>Горбунова Д. А. |
|--------------------|---------------------|
| Студентка гр. 1361 | <br>Токарева У. В.  |
| Преподаватель      | <br>Беляев А. В.    |

Санкт-Петербург 2022 **Цель работы:** ознакомление с алгоритмами поиска в линейных структурах и оценкой эффективности данных алгоритмов.

#### Теоретическая часть

Рекурсивные алгоритмы отличаются вызовом самих себя один или более раз для реализации принципа итеративной декомпозиции задачи (выделение в процессе ее решения более простых задач, аналогичных по методу решения). При этом на определенном этапе снижения сложности задача должна обязательно решаться без использования рекурсивного вызова — наступает так называемое ограничение глубины рекурсии (при отсутствии него алгоритм будет зацикливаться).

Классическим примером рекурсивного алгоритма является вычисление факториала:

- для любого N, большего 1, факториал равен N\*факториал(N-1)
- для 1 факториал равен 1 (ограничение глубины рекурсии).

Рекурсивный алгоритм, который в процессе исчисления вызывает себя строго один раз, может быть преобразован (ограничение глубины рекурсии при этом фактически превращается в условие выхода из цикла). Основное применение получили рекурсивные алгоритмы, которые осуществляют собственный вызов более 1 раза. Ранее был рассмотрен алгоритм сортировки QuickSort, который вызывает себя рекурсивно дважды:

- от левой части частично отсортированного массива
- от правой части частично отсортированного массива

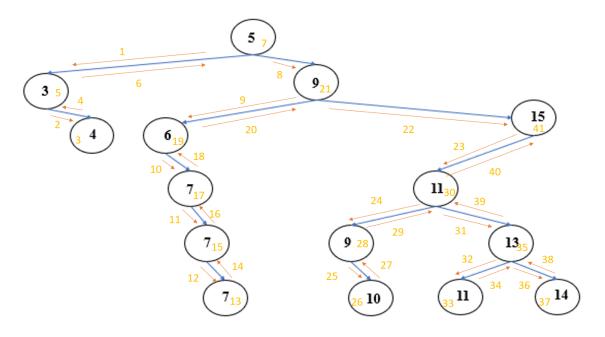
Классическим примером рекурсивных алгоритмов являются алгоритмы обхода деревьев: алгоритм запускается от корня дерева, и затем внутри тела процедуры вызывает ее саму некоторое количество раз в зависимости от количества дочерних ветвей. Частным случаем такого алгоритма является алгоритм обхода двоичного дерева поиска:

- алгоритм вызывает себя рекурсивно от левой дочерней ветви
- алгоритм обрабатывает (например, выводит на экран) значение, сохраненное непосредственно в текущем узле
  - алгоритм вызывает себя рекурсивно от правой дочерней ветви

За счет описанной выше последовательности, все записи, размещенные в дереве поиска, будут обработаны в порядке их сортировки (например, по возрастанию числового значения).

## *ИД*3

## Горбунова Дарья Вариант 5



Отсортированный массив: 3 4 5 6 7 7 7 9 9 10 11 11 13 14 15

Токарева Ульяна Вариант 17

Отсортированный массив: 3 3 4 5 7 7 8 8 8 9 10 12 13 14 15

## Исходный код программы BinTree. Листинг дополненного алгоритма

```
#include <cstdio>
#include <iostream>
#include <list>
using namespace std;
int Index;
struct tree{
   float price;
    int article, fabricator;
    tree *left;
    tree *right;
   int articles [1000] = {0};
    int fabricators [1000] = {0};
    size t way;
    size_t index_node=0;};
tree *create (float price, int article, int fabricator){
    tree *new_node = new tree;
   new node -> price = price;
   new node -> article = article;
   new node -> fabricator = fabricator;
   new_node -> left = nullptr;
   new_node -> right = nullptr;
```

```
new node \rightarrow way = 0;
   return new node;}
void add (tree * containingNode, tree * myNode) {
    int i=0;
    if (containingNode->price == myNode -> price ) {
        while (containingNode->articles [i] !=0)
            i++;
        containingNode -> articles [i] = myNode ->article;
        containingNode -> fabricators[i] = myNode -> fabricator;}
    if (myNode-> price > containingNode->price) {
        if(containingNode->right!= nullptr){
            add(containingNode->right, myNode);
        }else{
            containingNode->right = myNode;
            containingNode -> right -> fabricators[i]= myNode -> fabricator;
            containingNode->right->articles[i] = myNode ->article;}
    }else if (containingNode -> price > myNode -> price) {
        if(containingNode->left != nullptr) {
            add(containingNode->left, myNode);}
        else{
            containingNode->left = myNode;
            containingNode -> left -> fabricators[i] = myNode -> fabricator;
```

```
containingNode->left->articles[i] = myNode ->article;}}}
void *search (tree * myNode, float price) {
    if ((myNode-> price == price))
    { printf ("Article: %d
                                Fabricator: %d Price: %f\n", (myNode->article), (myNode->fabricator), (myNode-
>price));
        for (int i=1; myNode->articles [i] !=0 ; i++)
            printf ("Article: %d
                                                     \n", (myNode->articles[i]), (myNode->fabricator)); }
                                     Fabricator: %d
    if (myNode-> left != nullptr)
    {return search (myNode -> left, price); }
    if (myNode -> right != nullptr)
    {return search (myNode-> right, price);}}
int preOrderTravers(tree * root, int * statistic) {
    if (root) {
        statistic[root->way]+=1;
        preOrderTravers(root->left, statistic);
        preOrderTravers(root->right, statistic); }}
int Way (tree * root) {
   int level tree = 0;
    if (root) {
        int Way left = Way(root->left);
        int Way right = Way(root -> right);
        level_tree = max(Way_left+1, Way_right+1);}
```

```
return level_tree;}
int count way (tree * root, int Way) {
    if (root == nullptr) return 0;
    else if (Way == 0) return 1;
    else return (count_way(root->left, Way-1) + count_way(root->right,Way-1));}
int Travel_Tree (tree * root){
    int i;
    if (root -> left !=0)
        Travel_Tree(root->left);
    root -> index_node = Index;
    Index++;
    if ((root->index_node >=0 && root-> index_node<=9) ||</pre>
             (root->index node>=50000 && root->index node<=50009)){</pre>
        cout << "\t\tPrice: "<< root->price<<endl;</pre>
        while (root->articles[i]!=0) {
            cout << "Article: "<< root->articles[i] <<"\t Fabricator: "<< root->fabricators[i] <<endl;</pre>
            i++;}
        cout << endl;}</pre>
    if (root->right != 0) {
        Travel_Tree(root->right);}
    return 0;}
int main() {
```

```
FILE *file;
int scan_error,i=0, count;
tree * BinTree;
tree * myNode;
float price, user_price;
int article,fabricator;
int* statistic;
file = fopen ("D:\\Users\\Leera\\CLionProjects\\LR2_AiCD\\ads_lab2.txt", "r");
if ( file == nullptr) {
    printf ("Error fopen!");
    return 1;}
if (fscanf(file,"%d%f%d",&article, &price, &fabricator)==EOF) {
   printf("error!");
    return 4;}
BinTree = create(price, article, fabricator);
myNode=BinTree;
do{
    scan_error=fscanf(file, "%d%f%d",&article, &price, &fabricator);
    myNode = create(price, article, fabricator);
    add (BinTree, myNode);
    ++i;
}while (scan_error!=EOF);
```

```
Travel_Tree(BinTree);
for (int i=0; i < Way (BinTree); ++i ) {
    cout << "Statistic: " << i << "\tWay: " << count_way(BinTree, i) << "\t\t";
    cout << "Statistic: " << ++i << "\tWay: " << count_way(BinTree, i) << "\n";}
printf("\n\nPlease, input price:");
scanf("%f", &user_price);
search (BinTree, user_price);
cout << endl;
if (fclose(file)!=0) {
    printf("Error fclose!");
    return 2;}
delete (myNode);
delete (Statistic);
delete (BinTree);
return 0;}</pre>
```

# Результат работы программы.

| Price: | 100.1    |         |             |      |
|--------|----------|---------|-------------|------|
|        | Article: | 7542765 | Fabricator: | 8560 |
|        | Article: | 7111724 | Fabricator: | 8394 |
| Price: | 100.11   |         |             |      |
|        | Article: | 4585189 | Fabricator: | 2724 |
| Price: | 100.12   |         |             |      |
|        | Article: | 6810187 | Fabricator: | 4814 |
|        | Article: | 6094152 | Fabricator: | 3576 |
| Price: | 100.13   |         |             |      |
|        | Article: | 4271227 | Fabricator: | 1609 |
| Price: | 100.15   |         |             |      |
|        | Article: | 4750122 | Fabricator: | 9086 |
| Price: | 100.16   |         |             |      |
|        | Article: | 4586751 | Fabricator: | 2176 |
|        | Article: | 7537085 | Fabricator: | 9069 |
| Price: | 100.17   |         |             |      |
| Price: | 100.2    |         |             |      |
|        | Article: | 1177260 | Fabricator: | 7238 |
| Price: | 100.21   |         |             |      |
|        | Article: | 1784452 | Fabricator: | 4937 |
| Price: | 100.23   |         |             |      |
|        | Article: | 2814662 | Fabricator: | 2791 |
| Price: | 883.42   |         |             |      |
| Price: | 883.43   |         |             |      |
|        | Article: | 6401795 | Fabricator: | 6945 |
| Price: | 883.49   |         |             |      |
|        | Article: | 4999545 | Fabricator: | 5949 |
|        | Article: | 1841962 | Fabricator: | 5900 |
|        | Article: | 2825738 | Fabricator: | 3037 |

Рисунок 1 – Вывод первых 13 значений

| Price: | 883.52   |         |             |      |
|--------|----------|---------|-------------|------|
|        | Article: | 2400164 | Fabricator: | 7414 |
| Price: | 883.54   |         |             |      |
|        | Article: | 6227916 | Fabricator: | 2136 |
|        | Article: | 2548909 | Fabricator: | 8909 |
| Price: | 883.55   |         |             |      |
|        | Article: | 4890702 | Fabricator: | 7564 |
|        | Article: | 5784308 | Fabricator: | 4621 |
|        | Article: | 6128587 | Fabricator: | 3617 |
| Price: | 883.56   |         |             |      |
|        | Article: | 4860101 | Fabricator: | 3836 |
|        | Article: | 2620051 | Fabricator: | 8501 |
| Price: | 883.57   |         |             |      |
|        | Article: | 8038700 | Fabricator: | 9980 |
|        | Article: | 7298454 | Fabricator: | 4787 |
|        | Article: | 7447483 | Fabricator: | 8142 |
|        | Article: | 6257097 | Fabricator: | 1616 |
|        | Article: | 5104696 | Fabricator: | 6568 |
|        | Article: | 5461045 | Fabricator: | 4717 |
| Price: | 883.58   |         |             |      |
|        | Article: | 8395759 | Fabricator: | 2178 |
| Price: | 883.59   |         |             |      |
|        | Article: | 7712597 | Fabricator: | 2522 |
|        | Article: | 1443226 | Fabricator: | 1610 |
|        |          |         |             |      |

Рисунок 2 – Вывод остающихся значений.

# вывод

В ходе выполнения данной лабораторной работы был изучен рекурсивный алгоритм обхода двоичного дерева поиска. Программа, выполняющая построение двоичного дерева поиска, была дополнена алгоритмом обхода дерева.