МИНОБРНАУКИ РОССИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ НИЖЕГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ

УНИВЕРСИТЕТ им. Р.Е.АЛЕКСЕЕВА

Институт радиоэлектроники и информационных технологий Кафедра Информатики и систем управления

Лабораторная работа №3 «Рекурсия. Графы. Деревья.»

ОТЧЕТ по лабораторной работе № 3

по дисциплине

Технологии программирования

РУКОВОДИТЕЛЬ:	
	<u>Капранов С.Н.</u> (фамилия, и.,о.)
(подпись)	Куликова Е.А. (фамилия, и.,о.) 18-ИСТ-4 (шифр группы)
Работа защищена «» _ С оценкой	

Нижний Новгород 2020

Содержание

Введение	2
1. Цель работы	3
2. Задачи	3
3. Описание алгоритма	3
4. Код программы	4
5. Реализация программы	5
Заключение	7
Используемая литература	8

1400	Пист	No Flaures	Падания	Пото	ЛР3 – НГТУ – 18-ИC	T-4 –	908 -	- 10
Раз	Лист раб.	№ Докум. Куликова Е.А.	Подпись	датта		Лит.	Лист	Листов
Про	верил	Капранов С.Н.			Лабораторная		1	8
Н. к	онтр.				работа №3 Каф. ИСУ 18-ИСТ-4			
Уте					-		10-110	ı -4

Введение

Рекурсия — определение, описание, изображение какого—либо объекта или процесса внутри самого этого объекта или процесса, то есть ситуация, когда объект является частью самого себя. Термин «рекурсия» используется в различных специальных областях знаний — от лингвистики до логики, но наиболее широкое применение находит в математике и информатике.

Граф — множество V вершин и набор Е неупорядоченных и упорядоченных пар вершин; обозначается Г. через G(V, E). Неупорядоченная пара вершин называется ребром, упорядоченная пара — дугой Г., содержащий только рёбра, называется неориентированным; Г., содержащий только дуги — ориентированным. Пара вершин может соединяться двумя или более рёбрами (дугами одного направления), такие рёбра (дуги) называются кратными. Дуга (или ребро) может начинаться и кончаться в одной и той же вершине, такая дуга (ребро) называются петлей. Вершины, соединённые ребром или дугой, называются смежными. Рёбра, имеющие общую вершину, также называются смежными. Ребро (дуга) и любая из его двух вершин называется инцидентными. Говорят, что ребро (и, v) соединяет вершины к и v, а дуга (и, v) начинается в вершине и кончается в вершине v.

Дерево — это связный ациклический граф. Связность означает наличие путей между любой парой вершин, ацикличность — отсутствие циклов и то, что между парами вершин имеется только по одному пути.

В рамках третьей лабораторной работы (вариант 10) необходимо создать программу, которая должна менять местами каждую вершину с чётным значением на сына с чётным значением в бинарном дереве.

Изм.	Лист	№ докум.	Подпись	Дата

1. Цель работы

Создать программу, соответствующую правилам третьей лабораторной работы, где на вход приходит количество значений в дереве и сами значения, а на выходе дерево, в котором выполнена поставленная задача — каждая вершина с чётным номером поменяется местами с сыном, имеющим чётный номер.

2. Задачи

Поставленные задачи:

- 1. Разработать алгоритм, по которому будет выполняться программа.
- 2. Написать код, реализующий задание.
- 3. Протестировать, чтобы убедиться в правильности решения.

3. Описание алгоритма

Вход: Количество значений в дереве и сами значения;

Выход: Дерево в префиксной форме, где каждая вершина с чётным значением поменяна местами с сыном, имеющим чётное значение;

Начало

Рекурсивно в дерево добавляются вершины:

Если текущий узел пуст, то в него сохраняется полученное значение;

Иначе:

Если полученное значение меньше текущего, то выполняем рекурсивное добавление в левого сына;

Иначе выполняем рекурсивное добавление в правого сына;

Возвращаем дерево с добавленной вершиной;

Вывод бинарного дерева в префиксной форме;

Выполнение задачи:

Если вершина не является листом, то:

						Ļ
					ЛР3 — НГТУ — 18-ИСТ-4 — 908 — 10	ſ
Изм	Пист	№ докум	Подпись	Пата		ı

Лист

Если в вершине чётное значение, то:

Если у левого сына чётное значение, то обмениваемся с ним значениями;

Иначе:

Если у правого сына чётное значение, то обмениваемся с ним значениями;

Выполняем данные действия рекурсивно для каждого потомка;

Вывод дерева, где каждая вершина с чётным значением поменяна местами с сыном, имеющим чётное значение;

Конец.

4. Код программы

Main.cpp

№ докум.

Изм.

Лист

Подпись

Дата

```
#include <iostream>
struct Node
      int field; // Поле данных
      Node * left; // Левый потомок
      Node * right; // Правый потомок
};
Node * AddNode(int x, Node * tree)
{ // Добавление узлов в дерево
      if (tree == nullptr)
       { // Если дерева нет, то формируем корень
             tree = new Node(); // Память под узел
             tree->field = x; // Поле данных
             // Ветви инициализируем пустотой
             tree->left = nullptr;
             tree->right = nullptr;
      else if (x < tree->field) // Условие добавление левого потомка
             tree->left = AddNode(x, tree->left);
      else // Условие добавление правого потомка
             tree->right = AddNode(x, tree->right);
       return tree;
}
void TreePrint(Node * tree)
{// Представление дерева в префиксной форме
      if (tree != nullptr) { // Пока не встретится пустой узел
             std::cout << tree->field << " "; // Отображаем корень дерева
             TreePrint(tree->left); // Рекурсивная функция для левого поддерева
             TreePrint(tree->right); // Рекурсивная функция для правого поддерева
      }
Node * Task(Node * tree)
{ // Каждую вершину с четным значением поменять местами с сыном, имеющим четное значение
```

```
if (tree != nullptr)
             if (tree->field % 2 == 0)
              { // Если в узле четное значение
                    int swap = tree->field;
                    if (tree->left->field % 2 == 0)
                    { // Если левый сын четный, то обмениваемся значениями
                           tree->field = tree->left->field;
                           tree->left->field = swap;
                    else if (tree->right->field % 2 == 0)
                    {// Если правый сын четный, то обмениваемся значениями
                           tree->field = tree->right->field;
                           tree->right->field = swap;
              // Выполняем рекурсивно для каждого потомка
             Task(tree->left);
             Task(tree->right);
      return tree;
}
int main()
      setlocale(LC_ALL, "Russian");
      int n; // Количество значений
      std::cout << "Количество значений - ";
      std::cin >> n;
      std::cout << "Введите значения:" << std::endl;
      Node * tree = nullptr;
      for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
             std::cin >> x;
             tree = AddNode(x, tree);
      std::cout << "Бинарное дерево в префиксной форме:" << std::endl;
      TreePrint(tree);
      tree = Task(tree); // Выполнение задачи
      std::cout << std::endl << "Каждую вершину с четным значением поменять местами с
      сыном, имеющим четное значение:" << std::endl;
      TreePrint(tree);
      return 0;
}
```

Листинг 1 – Код программы

5. Реализация программы

Приходящее на вход дерево, используемое как пример для проверки кода, выглядит следующим образом.

Изм.	Лист	№ докум.	Подпись	Дата

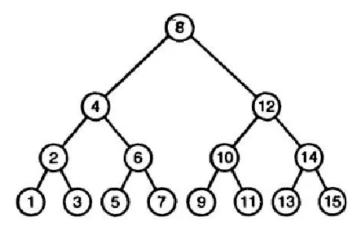


Рисунок 1 – Пример бинарного дерева

Консольный вид реализации выглядит следующим образом.

```
Количество значений - 15
Введите значения:
8 4 12 2 6 10 14 1 3 5 7 9 11 13 15
Бинарное дерево в префиксной форме:
8 4 2 1 3 6 5 7 12 10 9 11 14 13 15
Каждую вершину с четным значением поменять местами с сыном,
имеющим четное значение:
4 2 8 1 3 6 5 7 10 12 9 11 14 13 15 _
```

Рисунок 2 – Результат работы программы

					JП
Изм.	Лист	№ докум.	Подпись	Дата	

Заключение

В ходе третьей лабораторной работы была создана программа, соответствующая правилам лабораторной работы, на вход приходит количество значений в дереве и сами значения, а на выходе дерево, в котором выполнена поставленная задача — каждая вершина с чётным номером поменяется местами с сыном, имеющим чётный номер. Также программа была протестирована необходимое количество раз для проверки на корректность.

Изм.	Лист	№ докум.	Подпись	Дата

Используемая литература

- 1. Дерево https://ru.wikipedia.org/wiki/Дерево (теория_графов)
- 2. Граф https://ru.wikipedia.org/wiki/Граф_(математика)
- 3. Рекурсия https://ru.wikipedia.org/wiki/Pekypcus
- 4. Двоичное дерево поиска https://ru.wikipedia.org/wiki/
 Двоичное дерево поиска

Изм.	Лист	№ докум.	Подпись	Дата