

МИНОБРНАУКИ РОСИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Отчет по выполнению практического задания №7.2 **Тема:**

Графы: создание, алгоритмы обхода, важные задачи теории графов

Дисциплина: «Структуры и алгоритмы обработки данных»

Выполнил студент: Васильев Б.А.

Группа: ИКБО-20-23

СОДЕРЖАНИЕ

ЦЕЛЬ РАБОТЫ	3
ХОД РАБОТЫ	
Формулировка задачи	
Описание подхода к решению	
Коды программ	
Результаты тестирования	
ВЫВОД	
СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ	

ЦЕЛЬ РАБОТЫ

Получить опыт работы с графами. Изучить и реализовать алгоритм Крускала по построению минимального остовного дерева.

ХОД РАБОТЫ

Формулировка задачи

Составить программу создания графа и реализовать процедуру для работы с графом, определенную индивидуальным вариантом задания.

Самостоятельно выбрать и реализовать способ представления графа в памяти.

В программе предусмотреть ввод с клавиатуры произвольного графа. В вариантах построения остовного дерева также разработать доступный способ (форму) вывода результирующего дерева на экран монитора.

Провести тестовый прогон программы на предложенном в индивидуальном

варианте задания графе. Результаты тестирования в виде скриншотов экранов включить в отчет по выполненной работе.

Сделать выводы о проделанной работе, основанные на полученных результатах.

Оформить отчет с подробным описанием рассматриваемого графа, принципов программной реализации алгоритмов работы с графом, описанием текста исходного кода и проведенного тестирования программы.

Вариант	Алгоритм	Предложенный граф
1	Построение остовного дерева алгоритмом Крускала	2 10 7 3

Рисунок 1 – Индивидуальный вариант задачи

Описание подхода к решению

Алгоритм Крускала находит минимальное остовное дерево для связного взвешенного графа. Его принцип работы заключается в следующем: сначала сортируются все рёбра графа по возрастанию веса, затем рёбра по одному добавляются к остовному дереву, начиная с самых лёгких. Чтобы избежать циклов, добавляется только то ребро, которое соединяет разные компоненты связности. Алгоритм завершается, когда количество ребёр в остовном графе будет равно V – 1, где V — количество вершин в исходном графе.

В алгоритме Крускала для поиска минимального остовного дерева используется Система непересекающихся множеств (disjoint-set или union-find). Эта структура данных помогает эффективно управлять компонентами связности графа. Каждый узел начинается как отдельное множество, и при добавлении ребра соединяются только множества, содержащие его вершины, если они ещё не соединены. Благодаря этому можно избежать циклов в остовном дереве, что критично для корректной работы алгоритма. В данной работе можно не проводить сжатие пути во время операций над множествами, поскольку деревья, которые будут рассматриваться состоят из небольшого количества вершин и ребёр.

Код программы

Реализуем программу на языке С++, код представлен ниже (рис. 2-5).

```
#include <lastream>
#include <alcordance
#incl
```

Рисунок 2 – код программы (часть 1)

```
sort(edges.begin(), edges.end(), compareEdges);
         int count = 0;
         while (count < V - 1 && i < edges.size()) {
             int src = edges[i].src;
             int dest = edges[i].dest;
             // Check if adding the current edge forms a cycle
             if (!connected(src, dest, id)) {
                 MST.push_back(edges[i]);
                 unionSet(src, dest, id);
                 count++;
             i++;
         delete[] id;
         return MST;
     // Function to generate a DOT file for the graph and create an image
     void generateGraphPNG(const vector<Edge>& edges, const string& filename) {
         string dotFileName = filename + ".dot";
         string outputImageFileName = filename + ".png";
         ofstream file(dotFileName);
         // Write the header for the DOT file
         file << "graph G {" << endl;
         file << " node [shape=circle];" << endl;</pre>
         for (const auto& edge : edges) {
             file << "
                       " << edge.src + 1 << " -- " << edge.dest + 1
                << " [label=" << edge.weight << "];" << endl;</pre>
         file << "}" << endl;
         file.close();
         string command = "dot -Tpng " + dotFileName + " -o " + outputImageFileName;
         system(command.c_str());
         cout << "Graph image generated: " << outputImageFileName << endl;</pre>
98
         string removeCommand = "del " + dotFileName;
         system(removeCommand.c_str());
     void clearCin()
         cin.clear();
         cin.ignore(numeric_limits<streamsize>::max(), '\n');
```

Рисунок 3 – код программы (часть 2)

```
int getNumberOfVertices()
    int numV;
        if (cin >> numV && numV > 0) {
   clearCin();
             return numV;
         cout << "Invalid Input. Number of vertices should be a positive integer\n";</pre>
int getNumberOfEdges(int numV)
    int numE;
         if (cin >> numE && numE >= numV - 1)
             clearCin();
            return numE;
         clearCin();
        cout << "Invalid Input. Number of edges should be greater or equal to the number of vertices - 1\n";</pre>
bool askIfUseExampleGraph()
        // Convert choice to lower case for easier comparison
choice = tolower(choice);
             cout << "Invalid input. Please enter 'Y' or 'N'.\n";</pre>
```

Рисунок 4 – код программы (часть 3)

```
bool isOnExampleGraph = askIfUseExampleGraph();
int numV;
int numE;
vector<Edge> edges;
if (isOnExampleGraph)
    numV = 5;
numE = 8;
    edges.emplace_back(1, 2, 1);
   edges.emplace_back(1, 5, 10);
edges.emplace_back(1, 3, 2);
   edges.emplace_back(2, 5, 6);
   edges.emplace_back(2, 4, 3);
   edges.emplace_back(5, 4, 11);
    edges.emplace_back(5, 3, 7);
    edges.emplace_back(4, 3, 4);
    numV = getNumberOfVertices();
    numE = getNumberOfEdges(numV);
    for (int i = 0; i < numE; i++)
        int src, dest, weight;
        cin >> src >> dest >> weight;
        edges.push_back({src, dest, weight});
generateGraphPNG(edges, "graph");
vector<Edge> MST = kruskalMST(edges, numV);
generateGraphPNG(MST, "MST");
return 0;
```

Рисунок 5 – код программы (часть 4)

Результаты тестирования

Выполним тестирование программы (рис. 6-9).

```
Do you want to perform operations on an example graph [Y] or create your own [N]? Y Graph image generated: graph.png Graph image generated: MST.png
```

Рисунок 6 – тестирование программы на графе из индивидуального варианта

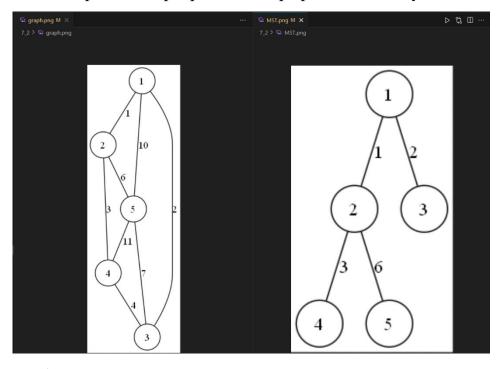


Рисунок 7 — файлы с визуализацией изначального и минимального остовного дерева (на примере дерева из индивидуального варианта).

```
Do you want to perform operations on an example graph [Y] or create your own [N]? n Enter the number of vertices: 4
Enter the number of edges: 6
Enter source, destination, and weight for edge 1: 1 2 1
Enter source, destination, and weight for edge 2: 1 3 5
Enter source, destination, and weight for edge 3: 1 4 5
Enter source, destination, and weight for edge 4: 2 3 1
Enter source, destination, and weight for edge 5: 2 4 6
Enter source, destination, and weight for edge 6: 3 4 2
Graph image generated: graph.png
Graph image generated: MST.png
```

Рисунок 8 – тестирование программы на графе, введёном вручную

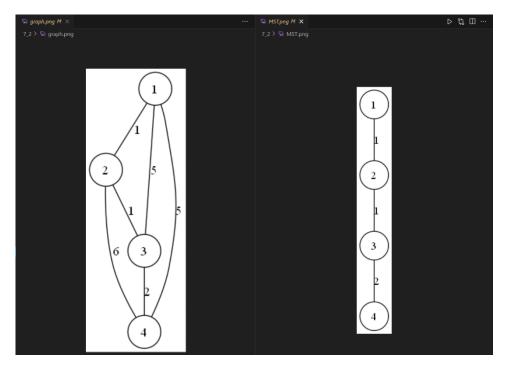


Рисунок 9 — файлы с визуализацией изначального и минимального остовного дерева (на примере дерева введённого вручную.

Тестирование показало, что программа работает корректно.

ВЫВОД

В результате выполнения работы был получен опыт работы с графами, изучен и реализован алгоритм Крускала по построению минимального остовного дерева.

СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Рысин, М. Л. Введение в структуры и алгоритмы обработки данных : учебное пособие / М. Л. Рысин, М. В. Сартаков, М. Б. Туманова. Москва : РТУ МИРЭА, 2022 Часть 2 : Поиск в тексте. Нелинейные структуры данных. Кодирование информации. Алгоритмические стратегии 2022. 111 с. Текст : электронный // Лань : электронно-библиотечная система. URL: https://e.lanbook.com/book/310826 (дата обращения: 30.10.2024).
- 2. Документация по языку C++ [Электронный ресурс]. URL: https://docs.microsoft.com/ruru/cpp/cpp/ (дата обращения 30.10.2024).