



МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования

"МИРЭА - Российский технологический университет"  
РТУ МИРЭА

---

---

Институт информационных технологий (ИИТ)  
Кафедра МОиСИТ

**ОТЧЕТ  
ПО ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №7.2  
«НЕЛИНЕЙНЫЕ СТРУКТУРЫ»  
по дисциплине  
«Структуры и алгоритмы обработки данных»**

Выполнил студент группы ИКБО-10-24

Бикташев И. И.

Практическую работу выполнил                    «\_\_»\_\_\_\_2025 г.

«Зачтено»                    «\_\_»\_\_\_\_2025 г.

Москва 2025

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

Реализуемый алгоритм: Нахождение кратчайшего пути методом Дейкстра.

Описание решения: Алгоритм Дейкстры позволяет найти кратчайший путь от одной верны взвешенного ориентированного графа до другой. Каждой вершине из множества вершин  $V$  сопоставим метку — минимальное известное расстояние от этой вершины до стартовой вершины  $a$ . Алгоритм работает пошагово — на каждом шаге он «посещает» одну вершину и пытается уменьшать метки. Работа алгоритма завершается, когда все вершины посещены.

Решение: Для программной реализации графа будем использовать структуру Edge и класс Graph. Класс Edge представляет собой ребро графа с определённым весом и направлением (конечной вершиной) (листинг 1)

Листинг 1 - Структура Edge

```
struct Edge {
    int destination;
    int weight;

    Edge(int dest, int w) : destination(dest), weight(w) {}
};
```

Класс Graph содержит количество вершин, и их соединения в виде вектора векторов рёбер (листинг 2)

Листинг 2 - Класс Graph

```
class Graph {
    int vertices;
    vector<vector<Edge>> edges;
public:
    // Конструктор
    Graph(int v) : vertices(v), edges(v) {}

    // Добавление ребра в граф
    void addEdge(int source, int destination, int weight) {
        edges[source].push_back(Edge(destination, weight));
    }

    // Вывод графа
    void printGraph() {
        cout << "Структура графа:" << endl;
        for (int i = 0; i < vertices; i++) {
            cout << "Вершина " << i << " соединена с: ";
            for (auto& edge : edges[i]) {
```

```

        cout << "(" << edge.destination << ", вес: " << edge.weight <<
") ";
    }
    cout << endl;
}
}

// Получение количества вершин
int getVerticesCount() {
    return vertices;
}

// Алгоритм Дейкстры для нахождения кратчайшего пути
vector<int> Graph::dijkstra(int startVertex, int endVertex);
};

```

Сам алгоритм Дейкстры реализуются с помощью очереди приоритетов в которую мы подаем пары из значений «вес ребра» и «конечная вершина». Приоритет будет выше у той пары, вес чьего ребра наименьший. Начинаем проходится по вершинам графа начиная с начальной вершины пока не встретим конечную вершину. Каждую итерацию записываем в отдельный массив с какой вершины до текущей идёт ребро, являющееся частью кратчайшего маршрута, что позволяет нам после выполнения самого алгоритма восстановить путь от конечной вершины до начальной. (листинг 3)

### Листинг 3 - Алгоритм Дейкстры

```

vector<int> Graph::dijkstra(int startVertex, int endVertex) {
    vector<int> weights(vertices, INT_MAX), previous(vertices, -1);
    vector<bool> visited(vertices, false);
    // Приоритетная очередь для выбора вершины с минимальным расстоянием
    priority_queue<pair<int, int>, vector<pair<int, int>>, greater<pair<int,
    int>>> pq;
    weights[startVertex] = 0;
    pq.push({0, startVertex});
    while (!pq.empty()) {
        // Извлекаем вершину с минимальным расстоянием
        int currentVertex = pq.top().second;
        pq.pop();
        // Если вершина уже посещена, пропускаем
        if (visited[currentVertex])
            continue;
        visited[currentVertex] = true;
        // Если достигли конечной вершины, выходим
        if (currentVertex == endVertex)
            break;
        // Обновляем расстояния до соседних вершин
        for (auto& edge : edges[currentVertex]) {
            int neighbor = edge.destination;
            int newDistance = weights[currentVertex] + edge.weight;

            if (newDistance < weights[neighbor]) {
                weights[neighbor] = newDistance;
                previous[neighbor] = currentVertex;
            }
        }
    }
    return weights;
}

```

```

        pq.push({newDistance, neighbor});
    }
}
// Восстанавливаем путь от конечной вершины к начальной
vector<int> path;
if (weights[endVertex] == INT_MAX) {
    // Путь не существует
    return path;
}
for (int vertex = endVertex; vertex != -1; vertex = previous[vertex]) {
    path.push_back(vertex);
}
return path;
}

```

Для демонстрации работы алгоритма были реализованы два режима работы с программой: демонстрационный и интерактивный. Демонстрационный режим демонстрирует работу алгоритма на графике из варианта задания. Интерактивный позволяет создать собственный график и найти кратчайший путь от одной вершины данного графа к другой. На следующий рисунках представлены результаты работы программы.

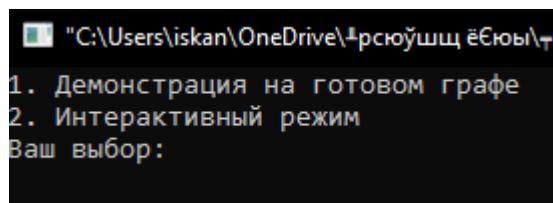


Рисунок 1 – Экран выбора режима

```

"С:\Users\iskan\OneDrive\Прсюышщ ёюы\Граф\bin\Debug\Graph.exe"
Структура графа:
Вершина 0 соединена с: (1, вес: 8) (2, вес: 4)
Вершина 1 соединена с: (3, вес: 6) (4, вес: 3)
Вершина 2 соединена с: (1, вес: 3) (3, вес: 2) (5, вес: 10)
Вершина 3 соединена с: (5, вес: 1) (4, вес: 3)
Вершина 4 соединена с: (5, вес: 4)
Вершина 5 соединена с:
Путь от вершины 0 к вершине 5: 5 <- 3 <- 2 <- 0
Путь от вершины 0 к вершине 4: 4 <- 3 <- 2 <- 0
Путь от вершины 1 к вершине 5: 5 <- 4 <- 1
Путь от вершины 2 к вершине 3: 3 <- 2

Process returned 0 (0x0)   execution time : 67.936 s
Press any key to continue.

```

Рисунок 2 – Демонстрационный режим

```
C:\Users\iskan\OneDrive\Рсюйш ёю\тш4\Graph\bin\Debug\Graph.exe"
Введите количество вершин в графе: 5
Введите количество ребер: 6
Введите ребра в формате: исходная_вершина конечная_вершина вес
0 1 5
0 2 3
1 2 1
1 4 1
2 3 3
3 4 4
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию: 1
Структура графа:
Вершина 0 соединена с: (1, вес: 5) (2, вес: 3)
Вершина 1 соединена с: (2, вес: 1) (4, вес: 1)
Вершина 2 соединена с: (3, вес: 3)
Вершина 3 соединена с: (4, вес: 4)
Вершина 4 соединена с:
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию: 2
Введите начальную вершину: 1
Введите конечную вершину: 4
Кратчайший путь: 4 -> 1
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию: -
```

Рисунок 3 - Интерактивный режим

```
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию: 2
Введите начальную вершину: 0
Введите конечную вершину: 4
Кратчайший путь: 4 -> 1 -> 0
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию: 2
Введите начальную вершину: 2
Введите конечную вершину: 4
Кратчайший путь: 4 -> 3 -> 2
1. Показать структуру графа
2. Найти кратчайший путь
3. Выход
Выберите опцию:
```

Рисунок 4 - Кратчайшие пути между вершинами

## **Вывод**

Поставленные задачи выполнены: изучены и реализованы алгоритмы по работе с взвешенным ориентированным графом. Реализован алгоритм поиска кратчайшего пути в графе методом Дейкстры.

## **Литература**

Страуструп Б. Программирование. Принципы и практика с использованием C++. 2-е изд., 2016.

Документация по языку C++ [Электронный ресурс]. URL: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/cpp/cpp/> (дата обращения 31.09.2025)

Курс: Структуры и алгоритмы обработки данных. Часть 2 [Электронный ресурс]. URL: <https://online-edu.mirea.ru/course/view.php?id=4020> (дата обращения 31.09.2025)