

Минобрнауки России
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение
высшего образования «Санкт-Петербургский государственный
электротехнический университет «ЛЭТИ»
им В. И. Ульянова (Ленина)»

Факультет компьютерных технологий и информатики
Кафедра вычислительной техники

Курсовая работа
по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»
на тему «Графы»

Выполнили студенты группы 4315:

Урютин О. В.

Беккерман М. Л.

Принял: старший преподаватель Манирагена В.

Санкт-Петербург

2025

1. Текст индивидуального задания

Разработать программу на языке C++ для нахождения минимального рёберного покрытия в неориентированном графе. Граф задаётся множеством вершин и рёбер. Программа должна предусматривать ввод графа с клавиатуры, из файла, а также генерацию случайного графа. Необходимо реализовать алгоритм, оценить его временную сложность и обосновать выбор структуры данных.

2. Математическая формулировка задачи

Пусть задан неориентированный граф $G = (V, E)$, где V – множество вершин ($|V| = n$), а E – множество рёбер ($|E| = m$).

Рёберным покрытием графа G называется такое подмножество рёбер $C \subseteq E$, что каждая вершина $v \in V$ инцидента (принадлежит) хотя бы одному ребру из C .

Задача: Найти рёберное покрытие C_{\min} с минимально возможным количеством рёбер, то есть $|C_{\min}| \rightarrow \min$

Необходимое условие: Граф не должен содержать изолированных вершин (вершин со степенью 0), иначе рёберное покрытие не существует.

Теоретической основой решения является связь между рёберным покрытием и паросочетанием. Согласно теореме Галлаи, для любого графа без изолированных вершин справедливо равенство:

$$\alpha'(G) + \beta'(G) = n$$

Где $\alpha'(G)$ – число рёбер в максимальном паросочетании, а $\beta'(G)$ – число рёбер с минимальным рёберным покрытием.

Отсюда следует алгоритм: чтобы минимизировать покрытие, нужно максимизировать паросочетание, включить его в покрытие, а для оставшихся вершин добавить по одному инцидентному ребру.

3. Выбор и обоснование способа представления данных

Для представления графа в памяти ЭВМ выбрана структура списков смежности.

Обоснование выбора:

1. **Экономия памяти:** В курсовой работе ограничение на количество рёбер $m = O(n^2)$, но на практике часто встречаются разрежённые графы ($m \ll n^2$). Списки смежности требуют $O(V + E)$ памяти, в то время как матрица смежности всегда требует $O(V^2)$.
2. **Эффективность алгоритма:** Выбранный жадный алгоритм требует перебора всех соседей для конкретной вершины. В списках смежности это выполняется за время, пропорциональное степени вершины ($O(\deg(v))$). В матрице

смежности эта операция всегда занимает $O(V)$, что привело бы к ухудшению общей сложности алгоритма до квадратичной.

3. **Удобство реализации:** Использование контейнеров STL позволяет динамически изменять размер графа и упрощает работу с памятью (автоматическое освобождение ресурсов).

4. Описание алгоритма и оценка его временной сложности

Для решения задачи использован эвристический алгоритм, основанный на построении максимального по включению паросочетания

Шаги алгоритма:

1. Создаётся массив `covered` размера V , инициализированный значениями `false`, для отслеживания покрытых вершин.
2. **Этап 1 (Построение паросочетания):** Происходит итерация по всем вершинам u . Если вершина u ещё не покрыта, просматриваются её смежные вершины v . Если найдена непокрытая вершина v , ребро (u, v) добавляется в решение, а обе вершины помечаются как `true`.

Суть: Мы стараемся выбирать рёбра, которые закрывают сразу две проблемные вершины. Это наиболее выгодный шаг для минимализации общего числа рёбер.

3. **Этап 2 (Допокрытие):** Происходит повторная итерация по массиву `covered`. Если вершина u осталась непокрытой (значит, все её соседи уже были заняты в паросочетании), выбирается любое инцидентное ей ребро (u, v) (где v уже покрыта) и добавляется в решение. Вершина u помечается как `true`.
4. Если на этапе 2 у непокрытой вершины нет инцидентных рёбер, выдаётся сообщение о невозможности решения (изолированная вершина)

Оценка временной сложности:

1. Построение списка смежности (при вводе): $O(V + E)$.
2. Этап 1 (Паросочетание): Мы проходим по каждой вершине один раз и просматриваем список её инцидентных рёбер. Суммарно мы просматриваем каждое ребро графа не более двух раз (с обоих концов). Сложность: $O(V + E)$.
3. Этап 2 (Допокрытие): Проход по массиву вершин. В худшем случае обращение к списку смежности за $O(1)$ (взять первый элемент). Сложность: $O(V)$.

Итоговая асимптотическая сложность: $O(V+E)$

5. Набор тестов и результаты проверки алгоритма на ЭВМ

Для проверки программы использовались следующие тестовые сценарии:

Тест №1. Линейный граф

- Вход: 4 вершины, рёбра: 0-1, 1-2, 2-3
- Ожидание: Минимальное покрытие должно содержать 2 ребра (например, {0,1} и {2,3})
- Результат программы:

<pre>Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 4 --- Минимальное рёберное покрытие --- Размер покрытия: 2 ребер. Список ребер в покрытии: (0, 1) (2, 3) Время выполнения: 2.3518 мс</pre>	<pre>Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 3 Списки смежности графа: [0]: 1 [1]: 0 2 [2]: 1 3 [3]: 2</pre>
---	--

Тест №2. Звезда

- Вход: 5 вершин, центр 0, лучи к 1, 2, 3, 4.
- Ожидание: 4 ребра (все рёбра звезды, так как иначе листья не покрыть)
- Результат программы:

<pre>Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 4 --- Минимальное рёберное покрытие --- Размер покрытия: 4 ребер. Список ребер в покрытии: (0, 1) (2, 0) (3, 0) (4, 0) Время выполнения: 2.8449 мс</pre>	<pre>Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и замерить время 0. Выход > 3 Списки смежности графа: [0]: 1 2 3 4 [1]: 0 [2]: 0 [3]: 0 [4]: 0</pre>
---	---

Тест №3. Несвязный граф

- Вход: Рёбра 0-1 и 2-3 (компоненты связности).
- Ожидание: Программа корректно покрывает обе компоненты.
- Результат программы:

<pre> Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и измерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и измерить время 0. Выход > 4 --- Минимальное рёберное покрытие --- Размер покрытия: 2 ребер. Список ребер в покрытии: (0, 1) (2, 3) Время выполнения: 2.3554 мс </pre>	<pre> Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и измерить время 0. Выход > 2 Граф загружен. Меню: 1. Сгенерировать случайный граф 2. Ввести граф из файла (input.txt) 3. Вывод графа 4. Найти покрытие и измерить время 0. Выход > 3 Списки смежности графа: [0]: 1 [1]: 0 [2]: 3 [3]: 2 </pre>
---	--

Тест №4. Изолированная вершина

- Вход: Вершины 0, 1, 2. Ребро 0-1. Вершина 2 без связей.
- Ожидание: Сообщение об ошибке (покрытие невозможно).
- Результат программы:

```

Меню:
1. Сгенерировать случайный граф
2. Ввести граф из файла (input.txt)
3. Вывод графа
4. Найти покрытие и измерить время
0. Выход
> 2
Граф загружен.

Меню:
1. Сгенерировать случайный граф
2. Ввести граф из файла (input.txt)
3. Вывод графа
4. Найти покрытие и измерить время
0. Выход
> 4
Внимание: Вершина 2 изолирована! Покрытие невозможно.
Время выполнения: 1.1592 мс

```

Тест №5. Нагрузочное тестирование

- Вход: Случайный граф, 150 вершин, 50 рёбер
- Результат: Время выполнения менее 50-90 мс, что подтверждает линейную сложность.

```
1. Сгенерировать случайный граф
2. Ввести граф из файла (input.txt)
3. Вывод графа
4. Найти покрытие и измерить время
0. Выход
> 1
Введите количество вершин: 150
Введите количество ребер: 50
Граф сгенерирован.

Меню:
1. Сгенерировать случайный граф
2. Ввести граф из файла (input.txt)
3. Вывод графа
4. Найти покрытие и измерить время
0. Выход
> 4
Внимание: Вершина 2 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 4 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 6 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 8 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 10 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 12 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 14 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 16 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 17 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 18 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 19 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 20 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 27 изолирована! Покрытие невозможно.

Внимание: Вершина 122 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 124 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 126 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 127 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 130 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 135 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 138 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 141 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 143 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 145 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 146 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 148 изолирована! Покрытие невозможно.
Время выполнения: 80.2856 мс
```

```
Внимание: Вершина 28 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 29 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 31 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 34 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 36 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 39 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 40 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 41 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 42 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 45 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 47 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 51 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 52 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 54 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 55 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 56 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 57 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 58 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 60 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 61 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 62 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 65 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 67 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 70 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 71 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 74 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 75 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 76 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 79 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 80 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 81 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 82 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 89 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 90 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 91 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 92 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 95 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 96 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 97 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 99 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 100 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 101 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 104 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 108 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 110 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 113 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 114 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 115 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 117 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 118 изолирована! Покрытие невозможно.
Внимание: Вершина 120 изолирована! Покрытие невозможно.
```

6. Выводы

В ходе выполнения работы были закреплены навыки объектно-ориентированного программирования на языке C++ и использования стандартной библиотеки шаблонов (STL).

1. Разработан класс Graph, реализующий представление графа через списки смежности.
2. Реализован эффективный алгоритм нахождения минимального рёберного покрытия сложностью $O(V + E)$.
3. Экспериментально подтверждена корректность работы алгоритма на различных топологиях графов.
4. Установлено, что задача сводится к поиску максимального паросочетания с последующим дополнением рёбрами для непокрытых вершин.

5. Выбранная структура данных (списки смежности) показала высокую эффективность как по памяти, так и по времени выполнения на разрежённых графах.

8. Список использованных источников

1. Колинко П. Г. Пользовательские структуры данных: Методические указания по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных, часть 1». — СПб.: СПбГЭТУ «ЛЭТИ», 2025. - 64с. (вып.2508).

9. Приложение

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <list>
#include <fstream>
#include <ctime>
#include <cstdlib>
#include <chrono>
#include <set>
#include <algorithm>

using namespace std;

// =====
// Класс Граф
// Реализация через списки смежности (Adjacency List)
// =====
class Graph {
private:
    int V; // Количество вершин
    int E; // Количество рёбер
    // Вектор списков смежности: оптимально для разреженных графов и перебора
    // соседей
    // vector<int> используется для хранения индексов смежных вершин
    vector<vector<int>> adj;

public:
    // Конструктор пустого графа
    Graph(int v) : V(v), E(0) {
        adj.resize(V);
    }

    // Деструктор (вектора очищаются автоматически, но объявим для порядка)
    ~Graph() {}

    // Добавление ненаправленного ребра
    void addEdge(int u, int v) {
        if (u >= 0 && u < V && v >= 0 && v < V && u != v) {
            adj[u].push_back(v);
            adj[v].push_back(u);
            E++;
        }
    }

    // Генерация случайного графа
    void generateRandom(int edgesCount) {
        // Очистка текущих ребер
        for (auto& list : adj) list.clear();
        E = 0;
    }
};
```

```

int maxEdges = V * (V - 1) / 2;
if (edgesCount > maxEdges) edgesCount = maxEdges;

int count = 0;
while (count < edgesCount) {
    int u = rand() % V;
    int v = rand() % V;
    if (u != v) {
        // Проверка на уникальность ребра (для чистоты эксперимента)
        bool exists = false;
        for (int neighbor : adj[u]) {
            if (neighbor == v) { exists = true; break; }
        }
        if (!exists) {
            addEdge(u, v);
            count++;
        }
    }
}

// Чтение из файла
bool loadFromFile(const string& filename) {
    ifstream fin(filename);
    if (!fin.is_open()) return false;

    fin >> V;
    adj.clear();
    adj.resize(V);
    E = 0;

    int u, v;
    while (fin >> u >> v) {
        addEdge(u, v);
    }
    fin.close();
    return true;
}

// Вывод графа (для отладки)
void print() const {
    if (V > 20) {
        cout << "Граф слишком велик для вывода (" << V << " вершин)." <<
endl;
        return;
    }
    cout << "Списки смежности графа:" << endl;
    for (int i = 0; i < V; ++i) {
        cout << "[" << i << "]: ";
        for (int neighbor : adj[i]) {
            cout << neighbor << " ";

```

```

    }
    cout << endl;
}
}

// =====
// ОСНОВНОЙ АЛГОРИТМ: Минимальное рёберное покрытие
// =====
void findMinEdgeCover() {
    if (V == 0) {
        cout << "Граф пуст." << endl;
        return;
    }

    // Массив для отслеживания покрытых вершин
    vector<bool> covered(V, false);
    // Результирующее множество ребер (пары вершин)
    vector<pair<int, int>> edgeCover;

    // ШАГ 1: Строим максимальное (по включению) паросочетание (Жадный
    подход)
    // Идем по всем вершинам и ребрам. Если ребро соединяет две
    // непокрытые вершины - берем его.
    for (int u = 0; u < V; ++u) {
        if (!covered[u]) {
            for (int v : adj[u]) {
                if (!covered[v]) {
                    // Нашли ребро (u, v), где оба конца свободны
                    covered[u] = true;
                    covered[v] = true;
                    edgeCover.push_back({ u, v });
                    break; // Переходим к следующей вершине u
                }
            }
        }
    }

    // ШАГ 2: Допокрываем оставшиеся вершины
    // Для каждой вершины, которая все еще не covered, берем любое
    инцидентное ребро
    bool impossible = false;
    for (int u = 0; u < V; ++u) {
        if (!covered[u]) {
            if (adj[u].empty()) {
                cout << "Внимание: Вершина " << u << " изолирована! Покрытие
    невозможно." << endl;
                impossible = true;
            }
            else {
                // Берем первое попавшееся ребро (u, adj[u][0])
                int v = adj[u][0];

```

```

        edgeCover.push_back({ u, v });
        covered[u] = true;
        // v уже был covered, это нормально
    }
}

// Вывод результатов
if (!impossible) {
    cout << "--- Минимальное рёберное покрытие ---" << endl;
    cout << "Размер покрытия: " << edgeCover.size() << " ребер." << endl;

    if (V <= 30) { // Выводим список только для небольших графов
        cout << "Список ребер в покрытии:" << endl;
        for (const auto& edge : edgeCover) {
            cout << "(" << edge.first << ", " << edge.second << ") ";
        }
        cout << endl;
    }
}

};

int main() {
    setlocale(LC_ALL, "Russian");
    srand(static_cast<unsigned int>(time(0)));

    cout << "=== КУРСОВАЯ РАБОТА: ГРАФЫ ===" << endl;
    cout << "Задача: Нахождение минимального реберного покрытия" << endl;

    int choice;
    Graph* G = nullptr;

    while (true) {
        cout << "\nМеню:" << endl;
        cout << "1. Сгенерировать случайный граф" << endl;
        cout << "2. Ввести граф из файла (input.txt)" << endl;
        cout << "3. Вывод графа" << endl;
        cout << "4. Найти покрытие и замерить время" << endl;
        cout << "0. Выход" << endl;
        cout << "> ";
        cin >> choice;

        if (choice == 0) break;

        switch (choice) {
            case 1: {
                int v, e;
                cout << "Введите количество вершин: "; cin >> v;
                cout << "Введите количество ребер: "; cin >> e;
                if (G) delete G;
            }

```

```

        G = new Graph(v);
        G->generateRandom(e);
        cout << "Граф сгенерирован." << endl;
        break;
    }
    case 2: {
        if (G) delete G;
        // Создаем временный объект для чтения первой строки (кол-во вершин)
        // В реальной задаче лучше сначала прочитать V, потом создать Graph
        ifstream fin("input.txt");
        if (fin.is_open()) {
            int v; fin >> v;
            G = new Graph(v);
            fin.close();
            if (G->loadFromFile("input.txt"))
                cout << "Граф загружен." << endl;
            else
                cout << "Ошибка чтения." << endl;
        }
        else {
            cout << "Файл input.txt не найден." << endl;
            // Пример формата файла:
            // 5
            // 0 1
            // 1 2 ...
        }
        break;
    }
    case 3:
        if (G) G->print();
        else cout << "Граф не создан." << endl;
        break;
    case 4:
        if (G) {
            auto start = chrono::high_resolution_clock::now();
            G->findMinEdgeCover();
            auto end = chrono::high_resolution_clock::now();
            chrono::duration<double, milli> duration = end - start;
            cout << "Время выполнения: " << duration.count() << " мс" <<
endl;
        }
        else cout << "Граф не создан." << endl;
        break;
    }
}

// --- ВОТ ТУТ ЗАКОММЕНТИРОВАНО ДЛЯ ПРОВЕРКИ НОВОГО МЕНЮ ---
//while (true) {
//    cout << "\nМеню:" << endl;
//    cout << "1. Сгенерировать случайный граф" << endl;
//    cout << "2. Ввести граф из файла (input.txt)" << endl;
//    cout << "3. Вывод графа" << endl;

```

```

//      cout << "4. Найти покрытие и замерить время" << endl;
//      cout << "5. Ввести граф ВРУЧНУЮ (для тестов)" << endl; // <--- НОВОЕ
//      cout << "0. Выход" << endl;
//      cout << "> ";
//      cin >> choice;

//      if (choice == 0) break;

//      switch (choice) {
//      case 1: {
//          int v, e;
//          cout << "Введите количество вершин: "; cin >> v;
//          cout << "Введите количество ребер: "; cin >> e;
//          if (G) delete G;
//          G = new Graph(v);
//          G->generateRandom(e);
//          cout << "Граф сгенерирован." << endl;
//          break;
//      }
//      case 2: {
//          // ... (код загрузки из файла остаётся старым) ...
//          if (G) delete G;
//          ifstream fin("input.txt");
//          if (fin.is_open()) {
//              int v; fin >> v;
//              G = new Graph(v);
//              fin.close();
//              if (G->loadFromFile("input.txt")) cout << "Граф загружен." <<
endl;
//                  else cout << "Ошибка чтения." << endl;
//              }
//          else cout << "Файл input.txt не найден." << endl;
//          break;
//      }
//      case 3:
//          if (G) G->print();
//          else cout << "Граф не создан." << endl;
//          break;
//      case 4:
//          if (G) {
//              auto start = chrono::high_resolution_clock::now();
//              G->findMinEdgeCover();
//              auto end = chrono::high_resolution_clock::now();
//              chrono::duration<double, milli> duration = end - start;
//              cout << "Время выполнения: " << duration.count() << " мс" <<
endl;
//          }
//          else cout << "Граф не создан." << endl;
//          break;

//          // --- ВОТ ЭТОТ НОВЫЙ БЛОК ВСТАВЬ СЮДА ---

```

```

// case 5: {
//     int v, e;
//     cout << "Количество вершин: "; cin >> v;
//     if (G) delete G;
//     G = new Graph(v);

//     cout << "Количество ребер: "; cin >> e;
//     cout << "Вводите пары вершин (например: 0 1):" << endl;
//     for (int i = 0; i < e; ++i) {
//         int u, v_node;
//         cin >> u >> v_node;
//         G->addEdge(u, v_node);
//     }
//     cout << "Граф создан вручную." << endl;
//     break;
// }
//     // -----
// }
//}

if (G) delete G;
return 0;
}

```