

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования «Российский химико-технологический университет
имени Д.И. Менделеева»

Факультет цифровых технологий и химического инжиниринга

Кафедра информационных компьютерных технологий

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ
№ 5 ПО КУРСУ
«АЛГОРИТМЫ И СТРУКТУРЫ ДАННЫХ»:

СТУДЕНТ группы КС-33

Костяева К.С.

Москва
2024

ОГЛАВЛЕНИЕ

ТЕОРИЯ.....	3
Минимальное остовное дерево (MST - Minimum Spanning Tree)	3
Алгоритм Краскала для поиска минимального остовного дерева	3
ЗАДАНИЕ.....	4
ПРАКТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ	5
Код:	5
Результат работы программы:.....	7
Матрицы смежности для 10 и 20 вершин	8
Матрица смежности для 50 вершин	Error! Bookmark not defined.
Матрица смежности для 100 вершин	Error! Bookmark not defined.
Графики:	10
ВЫВОД.....	11

ТЕОРИЯ

Граф — это структура данных, состоящая из вершин (узлов) и рёбер (связей).

Графы бывают:

- **Ориентированные** (рёбра имеют направление) и **неориентированные** (связь в обе стороны).
- **Взвешенные** (у рёбер есть "стоимость", например, расстояние) и **невзвешенные**.
- **Разреженные** (мало рёбер) и **плотные** (почти все вершины соединены).

Минимальное остовное дерево (MST - Minimum Spanning Tree)

Минимальное остовное дерево (МОД) — это подграф связного неориентированного графа, который:

1. **Связывает все вершины** графа.
2. **Не содержит циклов** (является деревом).
3. **Имеет минимальную возможную сумму весов рёбер**.

То есть, среди всех возможных остовных деревьев выбирается то, у которого сумма весов рёбер минимальна.

Алгоритм Краскала для поиска минимального остовного дерева

Алгоритм Краскала — это один из алгоритмов для нахождения минимального остовного дерева в графе.

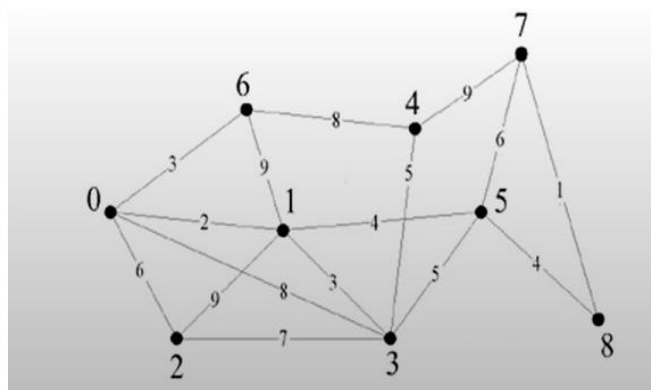
Идея алгоритма

Отсортировать все рёбра по возрастанию их весов.

Добавлять рёбра одно за другим в остовное дерево, если они не образуют цикла.

Повторять процесс, пока в дереве не будет $(n-1)$ рёбер, где n — количество вершин.

Вес	Рёбро	Множество вершин	Вес дерева
		{0} {1} {2} {3} {4} {5} {6} {7} {8}	
1	7-8	{0} {1} {2} {3} {4} {5} {6} {7, 8}	1
2	0-1	{0, 1} {2} {3} {4} {5} {6} {7, 8}	3
3	0-6	{0, 1, 6} {2} {3} {4} {5} {7, 8}	6
3	1-3	{0, 1, 3, 6} {2} {4} {5} {7, 8}	9
4	1-5	{0, 1, 3, 5, 6} {2} {4} {7, 8}	13
4	5-8	{0, 1, 3, 5, 6, 7, 8} {2} {4}	17
5	3-4	{0, 1, 3, 4, 5, 6, 7, 8} {2}	22
5	3-5	образует цикл	-
6	0-2	{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8}	28
6	5-7	конец алгоритма	-
7	2-3	-	-
8	0-3	-	-
8	4-6	-	-
9	1-2	-	-
9	1-6	-	-
9	4-7	-	-



ЗАДАНИЕ

вариант 4

1. Создайте взвешенный граф, состоящий из [10, 20, 50, 100] вершин.

- Каждая вершина графа связана со случайным количеством вершин, минимум с [3, 4, 10, 20].
- Веса ребер задаются случайным значением от 1 до 20.
- Каждая вершина графа должна быть доступна, т.е. до каждой вершины графа должен обязательно существовать путь до каждой вершины, не обязательно прямой.

(Можно использовать генератор из предыдущей лабораторной работы.)

	1	2	3	4	5
1		10	30	50	10
2					
3					10
4		40	20		
5	10		10	30	

2. Выведите получившийся граф в виде матрицы смежности. Пример вывода данных:

3. Для каждого графа требуется провести серию из 5 - 10 тестов, в зависимости от времени затраченного на выполнение одного теста, необходимо:

- Вариант 1.** Найти кратчайшие пути между всеми вершинами графа и их длину с помощью алгоритма Дейкстры.
- Вариант 2.** Построить минимальное остовное дерево взвешенного связного неориентированного графа с помощью алгоритма Прима.
- Вариант 3.** Найти кратчайшие пути между всеми вершинами графа и их длину с помощью алгоритма Флойда — Уоршелла.
- Вариант 4.** Построить минимальное остовное дерево взвешенного связного неориентированного графа с помощью алгоритма Краскала.

4. В рамках каждого теста, необходимо замерить потребовавшееся время на выполнение задания из пункта 3 для каждого набора вершин. По окончании всех тестов необходимо построить график используя полученные замеры времени, где на ось абсцисс (X) нанести N – количество вершин, а на ось ординат (Y) – значения затраченного времени.

ПРАКТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ

Код:

язык программирования C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <random>
#include <chrono>
#include <locale> // Для поддержки русских символов
#include <set>     // Для работы с set

using namespace std;
using namespace std::chrono;

struct Edge {
    int u, v, weight;
    bool operator<(const Edge& other) const {
        return weight < other.weight;
    }
};

// Класс графа
class Graph {
private:
    int V; // Количество вершин
    vector<Edge> edges; // Список рёбер

public:
    Graph(int vertices) : V(vertices) {}

    void addEdge(int u, int v, int weight) {
        edges.push_back({ u, v, weight });
    }

    void generateRandomGraph(int minEdges, int maxWeight) {
        random_device rd;
        mt19937 gen(rd()); //Генерация случайных весов
        uniform_int_distribution<int> weightDist(1, maxWeight);

        // Генерация связности графа: делаем минимально связным
        // Каждая вершина i соединяется хотя бы с одной из предыдущих
        for (int i = 1; i < V; ++i) {
            int parent = rand() % i;
            int weight = weightDist(gen);
            addEdge(parent, i, weight);
        }

        // Гарантируем минимум 3 рёбер для каждой вершины
        for (int i = 0; i < V; ++i) {
            int numEdges = minEdges + rand() % (V - minEdges); // Случайное количество
рёбер

            set<int> addedNeighbors; // Чтобы избежать повторных рёбер

            // Строим рёбра, избегая самосоединений
            for (int j = 0; j < numEdges; ++j) {
                int neighbor = rand() % V;
                if (neighbor != i && addedNeighbors.find(neighbor) ==
addedNeighbors.end()) {
                    int weight = weightDist(gen);
                    addEdge(i, neighbor, weight);
                    addedNeighbors.insert(neighbor);
                }
            }
        }
    }
};
```

```

vector<Edge> kruskalMST() {
    vector<Edge> mst;
    sort(edges.begin(), edges.end()); //Сортируем рёбра по весу

    vector<int> parent(V); //Поиск и объединение множеств
    for (int i = 0; i < V; i++)
        parent[i] = i;

    auto find = [&](int v) { //Функция find (поиск корня множества)
        while (v != parent[v]) v = parent[v];
        return v;
    };

    auto unite = [&](int a, int b) { //Функция unite (объединение двух множеств)
        parent[find(a)] = find(b);
    };

    for (const Edge& edge : edges) { //Обход всех рёбер и построение остоного дерева
        if (find(edge.u) != find(edge.v)) { // принадлежат разным компонентам
            mst.push back(edge);
            unite(edge.u, edge.v);
        }
    }
    return mst;
}

void printAdjacencyMatrix() {
    vector<vector<int>> matrix(V, vector<int>(V, 0));

    // Заполняем матрицу весами рёбер
    for (const Edge& edge : edges) {
        matrix[edge.u][edge.v] = edge.weight;
        matrix[edge.v][edge.u] = edge.weight; // Граф неориентированный
    }

    // Выводим таблицу
    cout << "\n "; // Отступ перед заголовком
    for (int i = 0; i < V; i++) {
        cout << i + 1 << "\t"; // Выводим номера столбцов
    }
    cout << "\n";

    // Перебор строк и столбцов для вывода
    for (int i = 0; i < V; i++) {
        cout << i + 1 << " "; // Выводим номера строк
        for (int j = 0; j < V; j++) {
            // Добавляем условие для корректного вывода чисел
            if (matrix[i][j] == 0)
                cout << "0\t";
            else
                cout << matrix[i][j] << "\t";
        }
        cout << "\n";
    }
}

double measureKruskalTime() { //замер времени работы алгоритма
    auto start = high_resolution_clock::now();
    kruskalMST();
    auto stop = high_resolution_clock::now();
    return duration<double, milli>(stop - start).count();
}

};

void printMST(const vector<Edge>& mst) {
    cout << "\nМинимальное остовное дерево (MST):\n";
    cout << "Рёбро (u, v) -> Вес\n";
}

```

```

    for (const Edge& edge : mst) {
        cout << edge.u + 1 << " - " << edge.v + 1 << " -> " << edge.weight << "\n";
    }
}

// Главная функция
int main() {
    setlocale(LC_ALL, ""); // Установка русской локали

    vector<int> sizes = { 10, 20, 50, 100 }; // Определяем размеры графов
    vector<double> times; // Вектор для хранения времени

    for (int size : sizes) {
        Graph g(size);
        g.generateRandomGraph(3, 20);
        g.printAdjacencyMatrix();

        double avgTime = 0;
        int tests = 5;
        for (int i = 0; i < tests; i++) {
            avgTime += g.measureKruskalTime();
        }
        avgTime /= tests;
        times.push_back(avgTime);

        // Вычисляем MST и выводим его
        vector<Edge> mst = g.kruskalMST();
        printMST(mst);

        cout << "Время работы алгоритма Краскала для " << size << " вершин: " << avgTime
        << " мс\n";
    }

    cout << "\nДанные для построения графика:\n";
    cout << "N (кол-во вершин) -> Время (мс)\n";
    for (size_t i = 0; i < sizes.size(); i++) {
        cout << sizes[i] << " -> " << times[i] << " мс\n";
    }

    return 0;
}

```

Результат работы программы:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	0	15	3	0	6	1	0	3	18
2	15	0	15	5	15	0	12	0	0
3	3	15	0	16	0	2	2	8	3
4	0	5	16	0	12	1	0	0	0
5	6	15	0	12	0	20	12	18	7
6	1	0	2	1	20	0	0	6	9
7	0	12	2	0	12	0	0	5	1
8	3	0	8	0	18	6	5	0	19
9	18	0	3	0	7	9	1	19	0
10	0	11	15	11	10	5	14	17	2

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
1	0	12		19	15	1	2	3	0	17	11	13	5	14	20	0	0	9	0	0
2	12	0	7	8	6	20	2	14	0	12	9	0	14	0	3	13	3	8	0	19
3	1	7	0	2	13	0	7	20	17	0	14	2	17	12	13	10	19	18	0	9
4	19	8	2	0	11	17	10	0	1	6	3	0	1	5	2	0	0	0	14	0
5	15	6	13	11	0	17	0	0	4	0	3	1	0	0	4	17	12	11	0	4
6	1	20	0	17	17	0	0	0	20	0	0	0	0	0	0	15	1	15	0	2
7	2	2	7	10	0	0	0	4	9	0	0	0	0	6	0	7	0	0	14	5
8	3	14	20	0	0	0	4	0	11	18	12	5	0	20	20	3	18	13	3	0
9	0	0	17	1	4	20	9	11	0	7	0	5	3	11	0	16	13	0	15	5
10	17	12	0	1	0	0	0	18	7	0	0	13	0	0	11	8	5	12	16	17
11	11	9	14	6	3	0	0	12	0	13	0	17	15	0	20	0	0	8	17	0
12	13	0	2	3	1	0	0	5	5	0	17	0	0	0	12	12	16	20	17	0
13	5	14	17	0	0	0	0	0	3	0	15	0	0	0	11	20	15	6	0	0
14	14	0	12	1	0	0	6	20	11	11	0	0	0	0	0	13	0	0	20	2
15	20	3	13	5	4	0	0	20	0	8	20	12	11	0	0	9	3	2	14	4
16	0	13	10	2	17	15	7	3	16	5	0	12	20	13	9	0	0	13	0	12
17	0	3	19	0	12	1	0	18	13	12	0	16	15	0	3	0	0	10	4	9
18	9	8	18	0	11	15	0	13	0	16	8	20	6	0	2	13	10	0	0	17
19	0	0	0	14	0	0	14	3	15	17	17	17	0	20	14	0	4	0	0	5
20	0	19	9	0	4	2	5	0	5	16	0	0	0	2	4	12	9	17	5	0

Минимальное остовое дерево (MST):
Рёбро (u, v) -> Вес
20 - 9 -> 1
3 - 12 -> 1
15 - 12 -> 1
2 - 8 -> 1
15 - 20 -> 1
3 - 11 -> 1
20 - 7 -> 1
19 - 10 -> 1
2 - 11 -> 1
15 - 4 -> 1
7 - 19 -> 1
6 - 2 -> 2
14 - 16 -> 2
1 - 12 -> 2
19 - 14 -> 2
5 - 11 -> 2
18 - 15 -> 2
13 - 15 -> 2
2 - 17 -> 3

Время работы алгоритма Краскала для 20 вершин: 0.03876 мс

[illegible]

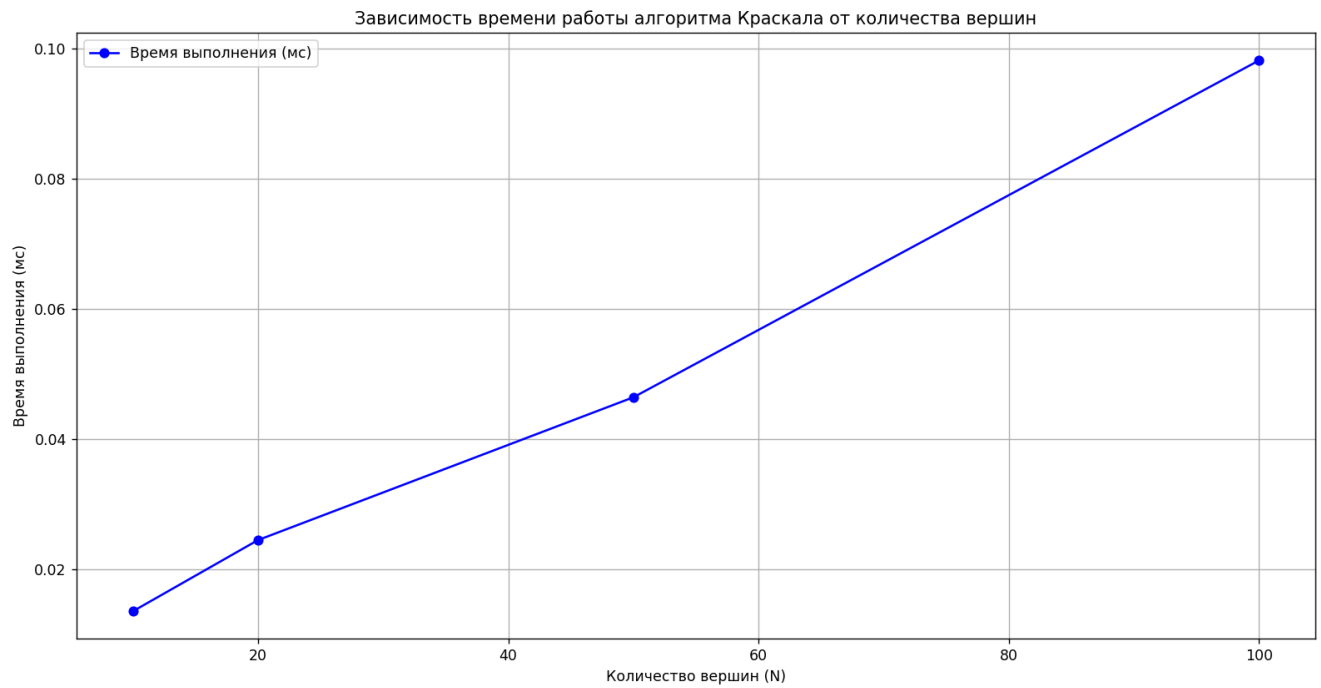
1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9
 10
 11
 12
 13
 14
 15
 16
 17
 18
 19
 20
 21
 22
 23
 24
 25
 26
 27
 28
 29
 30
 31
 32
 33
 34
 35
 36
 37
 38
 39
 40
 41
 42
 43
 44
 45
 46
 47
 48
 49
 50
 51
 52
 53
 54
 55
 56
 57
 58
 59
 60
 61
 62
 63
 64
 65
 66
 67
 68
 69
 70
 71
 72
 73
 74
 75
 76
 77
 78
 79
 80
 81
 82
 83
 84
 85
 86
 87
 88
 89
 90
 91
 92
 93
 94
 95
 96
 97
 98
 99
 100
 101
 102
 103
 104
 105
 106
 107
 108
 109
 110
 111
 112
 113
 114
 115
 116
 117
 118
 119
 120
 121
 122
 123
 124
 125
 126
 127
 128
 129
 130
 131
 132
 133
 134
 135
 136
 137
 138
 139
 140
 141
 142
 143
 144
 145
 146
 147
 148
 149
 150
 151
 152
 153
 154
 155
 156
 157
 158
 159
 160
 161
 162
 163
 164
 165
 166
 167
 168
 169
 170
 171
 172
 173
 174
 175
 176
 177
 178
 179
 180
 181
 182
 183
 184
 185
 186
 187
 188
 189
 190
 191
 192
 193
 194
 195
 196
 197
 198
 199
 200
 201
 202
 203
 204
 205
 206
 207
 208
 209
 210
 211
 212
 213
 214
 215
 216
 217
 218
 219
 220
 221
 222
 223
 224
 225
 226
 227
 228
 229
 230
 231
 232
 233
 234
 235
 236
 237
 238
 239
 240
 241
 242
 243
 244
 245
 246
 247
 248
 249
 250
 251
 252
 253
 254
 255
 256
 257
 258
 259
 260
 261
 262
 263
 264
 265
 266
 267
 268
 269
 270
 271
 272
 273
 274
 275
 276
 277
 278
 279
 280
 281
 282
 283
 284
 285
 286
 287
 288
 289
 290
 291
 292
 293
 294
 295
 296
 297
 298
 299
 300
 301
 302
 303
 304
 305
 306
 307
 308
 309
 310
 311
 312
 313
 314
 315
 316
 317
 318
 319
 320
 321
 322
 323
 324
 325
 326
 327
 328
 329
 330
 331
 332
 333
 334
 335
 336
 337
 338
 339
 340
 341
 342
 343
 344
 345
 346
 347
 348
 349
 350
 351
 352
 353
 354
 355
 356
 357
 358
 359
 360
 361
 362
 363
 364
 365
 366
 367
 368
 369
 370
 371
 372
 373
 374
 375
 376
 377
 378
 379
 380
 381
 382
 383
 384
 385
 386
 387
 388
 389
 390
 391
 392
 393
 394
 395
 396
 397
 398
 399
 400
 401
 402
 403
 404
 405
 406
 407
 408
 409
 410
 411
 412
 413
 414
 415
 416
 417
 418
 419
 420
 421
 422
 423
 424
 425
 426
 427
 428
 429
 430
 431
 432
 433
 434
 435
 436
 437
 438
 439
 440
 441
 442
 443
 444
 445
 446
 447
 448
 449
 450
 451
 452
 453
 454
 455
 456
 457
 458
 459
 460
 461
 462
 463
 464
 465
 466
 467
 468
 469
 470
 471
 472
 473
 474
 475
 476
 477
 478
 479
 480
 481
 482
 483
 484
 485
 486
 487
 488
 489
 490
 491
 492
 493
 494
 495
 496
 497
 498
 499
 500
 501
 502
 503
 504
 505
 506
 507
 508
 509
 510
 511
 512
 513
 514
 515
 516
 517
 518
 519
 520
 521
 522
 523
 524
 525

матрица смежности и минимальное остовное дерево для 100 вершин

```
Данные для построения графика:  
N (кол-во вершин) -> Время (мс)  
10 -> 0.0209 мс  
20 -> 0.04828 мс  
50 -> 0.2746 мс  
100 -> 1.07148 мс
```

Графики:

язык программирования Python



Ось X (абсцисс) \rightarrow N (количество вершин)

Ось Y (ординат) \rightarrow Время (мс)

ВЫВОД

- В рамках данной работы была реализована программа на C++, которая:
- Генерирует взвешенный, связный, неориентированный граф с заданным количеством вершин (10, 20, 50, 100).
- Создаёт матрицу смежности, гарантируя, что каждая вершина имеет минимум 3-20 связей и доступна из любой другой.
- Реализует алгоритм Краскала для нахождения минимального остовного дерева (MST).
- Замеряет время выполнения алгоритма Краскала и усредняет его по 5 тестам для каждого размера графа.
- Выводит матрицы смежности в виде таблицы.
- Получаем результаты на основе которых строим график зависимости времени работы алгоритма от количества вершин. Проанализировав полученные данные, можно сказать, что количества вершин влияет на скорость работы алгоритма. Чем больше количество вершин (N), тем больше времени требуется на выполнение алгоритма Краскала.

