# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

#### ОТЧЕТ

по лабораторной работе №3 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Потоки в сети.

Студентка гр. 8382	Наконечная А. Ю
Преподаватель	 Фирсов М. А.
	-

Санкт-Петербург 2020

#### Цель работы.

Изучить работу и реализовать алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в сети.

#### Постановка задачи.

Найти максимальный поток в сети, а также фактическую величину потока, протекающего через каждое ребро, используя алгоритм Форда-Фалкерсона.

Сеть (ориентированный взвешенный граф) представляется в виде триплета из имён вершин и целого неотрицательного числа - пропускной способности (веса). Пример входных и выходных данных представлен на Рис. 1.

#### Входные данные:

N - количество ориентированных рёбер графа

 $v_0$  - исток

 $v_n$  -  $\mathsf{CTOK}$ 

 $v_i$   $v_j$   $\omega_{ij}$  - ребро графа

 $v_i$   $v_j$   $\omega_{ij}$  - ребро графа

...

#### Выходные данные:

 $P_{max}$  - величина максимального потока

 $v_i - v_j - \omega_{ij}$  - ребро графа с фактической величиной протекающего потока

 $v_i - v_j - \omega_{ij}$  - ребро графа с фактической величиной протекающего потока

...

#### Рис. 1 — Пример входных и выходных данных

В ответе выходные рёбра отсортируйте в лексикографическом порядке по первой вершине, потом по второй (в ответе должны присутствовать все указанные входные рёбра, даже если поток в них равен 0).

## Sample Input:

7

a

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

de3

df4

e c 2

### Sample Output:

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

de2

df4

e c 2

#### Индивидуальное задание.

Вариант 4.

Поиск в глубину. Итеративная реализация.

#### Описание алгоритма.

#### Алгоритм Форда-Фалкерсона.

- 1. Обнуляем все потоки. Остаточная сеть изначально совпадает с исходной сетью. Максимальный поток приравнивается к 0.
- 2. В остаточной сети находим любой путь из источника в сток с помощью итеративного поиска в глубину (алгоритм функции dfs() описан ниже). Если такого пути нет, останавливаемся.
  - 3. Пускаем через найденный путь максимально возможный поток.
- 3.1. На найденном пути в остаточной сети ищем ребро с минимальной пропускной способностью.
- 3.2. Модифицируем остаточную сеть. Для всех рёбер на найденном пути, а также для противоположных им рёбер, вычисляем новую пропускную способность, добавляем к максимальному потоку значение потока, полученного на данной итерации.
  - 4. Возвращаемся на шаг 2.

#### Алгоритм итеративного поиска в глубину.

- 1. Для реализации алгоритма используется структура данных стек. Поиск начинается с истока графа.
  - 2. Далее рассматривается вершина і смежная с s.
- 3. Вершина выбирается, отмечается как посещённая, заносится в путь, а также заносится в стек.
- 4. Остальные смежные вершины (если они есть, и они не посещены) отправляются в стек и ожидают следующего захода в родительскую вершину.
- 5. Далее берется вершина q смежная с v. Действия повторяются. Так процесс будет продвигаться вглубь графа пока стек не останется пуст.

#### Описание структур данных.

Структура Edge, описывающая ребро. Используется для вывода фактических величин потоков, проходящих через каждое ребро графа.

```
struct Edge {
    char fromTop;//идет из вершины
    char toTop;//идет в вершину
    int weight; //вес ребра
};
```

vector<vector<int>> graph — двумерный вектор, в котором хранятся рёбра графа, используется для вывода ответа.

vector<vector<int>> Graph — как и структура graph хранит в себе рёбра, используется для сохранения значений из структуры graph.

```
vector<int>parent — вектор, используемый для хранения пути. vector<br/>bool>visited — массив флагов посещаемости вершин. stack<int>st — стек, используемый в итеративном поиске в глубину.
```

#### Описание функций.

Функция bool compare(Edge a, Edge b) — сортирует данные в лексикографическом порядке. На вход принимает данные типа Edge.

Функция int fordFulkerson(vector<vector<int>>& graph, vector<vector<int>>& Graph, int s, int t, int vertexesNum, const string& nodes) — на вход принимает граф graph, в котором хранятся ребра; Graph — копию графа, s — исток, t — сток, vertexesNum — количество узлов, nodes — названия узлов. В начале функции значения graph копируются, при этом граф обнуляется. Работа в функции производится с Graph. Далее запускается цикл, который работает до тех пор, пока функция dfs находит путь от истока в сток в сети. Если путь найден, то он записывается в массив рагенt. Затем находится минимальное значение среди остаточных пропускных способностей рёбер, которые входят в текущий сквозной путь. Далее происходит обновление про-

пускных способностей каждого ребра. Функция возвращает значение максимального потока в сети.

Функция bool dfs(const vector<vector<int>>& Graph, int s, int t, vector<int>&parent, int vertexesNum, const string& nodes) — на вход принимает все то же самое, что и функция fordFulkerson, за исключением вектора рагеnt, в который записывается путь от истока в сток. Эта функция ищет путь итеративным обходом в глубину в сети и записывает его в массив parent. Функция возвращает true, если путь найден, и false, если путь не был найден.

#### Сложность алгоритма.

По времени.

Сложность алгоритма по времени можно оценить как O((V + E) \* f). Каждый путь находится поиском в глубину со сложностью O(V + E), это значит, что для каждой вершины происходит оценка только примыкающих к ним рёбер. Общее число итераций в цикле while алгоритма не превосходит число f. На каждом шаге алгоритм увеличивает поток по крайней мере на единицу, следовательно, он сойдётся не более чем за O(f) шагов, где f — максимальный поток в графе. Можно сказать, что поиск в глубину происходит f раз, а следовательно, это значит, что общая сложность равна O((V + E) \* f).

По памяти.

Сложность алгоритма по памяти можно оценить как  $O(V^2)$ . Такая оценка исходит из того, что программа хранит матрицу смежности графа.

#### Тестирование.

№ теста	Тест	Результат
1	7	Adding an edge which goes from: a to: b with weight:
	a	7
	$ \mathbf{f} $	Adding an edge which goes from: a to: c with weight:

a b 7	6
a c 6	Adding an edge which goes from: b to: d with weight:
b d 6	6
c f 9	Adding an edge which goes from: c to: f with weight:
d e 3	9
df4	Adding an edge which goes from: d to: e with weight:
e c 2	3
	Adding an edge which goes from: d to: f with weight:
	4
	Adding an edge which goes from: e to: c with weight:
	2
	Line view with sorted vertexes: abcdef
	Number of nodes: 6
	Graph creation in progress
	From vertex: 0 to vertex: 1 weight is: 7
	From vertex: 0 to vertex: 2 weight is: 6
	From vertex: 1 to vertex: 3 weight is: 6
	From vertex: 2 to vertex: 5 weight is: 9
	From vertex: 3 to vertex: 4 weight is: 3
	From vertex: 3 to vertex: 5 weight is: 4
	From vertex: 4 to vertex: 2 weight is: 2
	Start index is: 0 Finish index is: 5
	Begin of Ford-Fulkerson algorithm
	Zeroing a graph
	Start searching for paths from start to finish
	Found a way
	Way is: acf
	Flow on the way is: 6

Now the throughput is as follows:
Graph[c][f] = 3
Graph[f][c] = 6
graph[c][f] = 6
graph[f][c] = 6
Graph[a][c] = 0
Graph[c][a] = 6
graph[a][c] = 6
graph[c][a] = 6
Found a way
Way is: abdf
Flow on the way is: 4
Now the throughput is as follows:
Graph[d][f] = 0
Graph[f][d] = 4
graph[d][f] = 4
graph[f][d] = 4
Graph[b][d] = 2
Graph[d][b] = 4
graph[b][d] = 4
graph[d][b] = 4
Graph[a][b] = 3
Graph[b][a] = 4
graph[a][b] = 4
graph[b][a] = 4
Found a way
Way is: abdecf
Flow on the way is: 2

Now the throughput is as follows:
Graph[e][f] = 1
Graph[f][c] = 8
graph[c][f] = 8
graph[f][c] = 8
Graph[e][c] = 0
Graph[c][e] = 2
graph[e][c] = 2
graph[c][e] = 2
Graph[d][e] = 1
Graph[e][d] = 2
graph[d][e] = 2
graph[e][d] = 2
Graph[b][d] = 0
Graph[d][b] = 6
graph[b][d] = 6
graph[d][b] = 6
Graph[a][b] = 1
Graph[b][a] = 6
graph[a][b] = 6
graph[b][a] = 6
End of Ford-Fulkerson algorithm
Max flow is: 12
a b 6
a c 6
b d 6
c f 8
d e 2

		d f 4
		e c 2
2	9	Adding an edge which goes from: a to: b with weight:
	a	8
	d	Adding an edge which goes from: b to: c with weight:
	a b 8	10
	b c 10	Adding an edge which goes from: c to: d with weight:
	c d 10	10
	h c 10	Adding an edge which goes from: h to: c with weight:
	e f 8	10
	g h 11	Adding an edge which goes from: e to: f with weight:
	b e 8	8
	a g 10	Adding an edge which goes from: g to: h with weight:
	f d 8	11
		Adding an edge which goes from: b to: e with weight:
		8
		Adding an edge which goes from: a to: g with weight:
		10
		Adding an edge which goes from: f to: d with weight:
		8
		Line view with sorted vertexes: abcdefgh
		Number of nodes: 8
		Graph creation in progress
		From vertex: 0 to vertex: 1 weight is: 8
		From vertex: 0 to vertex: 6 weight is: 10
		From vertex: 1 to vertex: 2 weight is: 10
		From vertex: 1 to vertex: 4 weight is: 8
		From vertex: 2 to vertex: 3 weight is: 10

From vertex: 4 to vertex: 5 weight is: 8

From vertex: 5 to vertex: 3 weight is: 8

From vertex: 6 to vertex: 7 weight is: 11

From vertex: 7 to vertex: 2 weight is: 10

Start index is: 0 Finish index is: 3

Begin of Ford-Fulkerson algorithm

Zeroing a graph

Start searching for paths from start to finish

Found a way

Way is: aghcd

Flow on the way is: 10

Now the throughput is as follows:

Graph[c][d] = 0

Graph[d][c] = 10

graph[c][d] = 10

graph[d][c] = 10

Graph[h][c] = 0

Graph[c][h] = 10

graph[h][c] = 10

graph[c][h] = 10

Graph[g][h] = 1

Graph[h][g] = 10

graph[g][h] = 10

graph[h][g] = 10

Graph[a][g] = 0

Graph[g][a] = 10

graph[a][g] = 10

graph[g][a] = 10

Found a way
Way is: abefd
Flow on the way is: 8
Now the throughput is as follows:
Graph[f][d] = 0
Graph[d][f] = 8
graph[f][d] = 8
graph[d][f] = 8
Graph[e][f] = 0
Graph[f][e] = 8
graph[e][f] = 8
graph[f][e] = 8
Graph[b][e] = 0
Graph[e][b] = 8
graph[b][e] = 8
graph[e][b] = 8
Graph[a][b] = 0
Graph[b][a] = 8
graph[a][b] = 8
graph[b][a] = 8
End of Ford-Fulkerson algorithm
Max flow is: 18
a b 8
a g 10
b c 0
b e 8
c d 10
ef8

		f d 8
		g h 10
		h c 10
3	1	0
	a	
	a	
4	8	Adding an edge which goes from: a to: f with weight:
	a	20
	g	Adding an edge which goes from: a to: b with weight:
	a b 5	10
	a c 8	Adding an edge which goes from: b to: a with weight:
	b d 3	5
	c e 6	Adding an edge which goes from: b to: h with weight:
	c f 2	8
	d g 2	Adding an edge which goes from: h to: f with weight:
	e g 5	5
	f g 2	Adding an edge which goes from: h to: g with weight:
		4
		Adding an edge which goes from: g to: f with weight:
		3
		Line view with sorted vertexes: abfgh
		Number of nodes: 5
		Graph creation in progress
		From vertex: 0 to vertex: 2 weight is: 20
		From vertex: 0 to vertex: 1 weight is: 10
		From vertex: 1 to vertex: 0 weight is: 5
		From vertex: 1 to vertex: 4 weight is: 8
		From vertex: 3 to vertex: 2 weight is: 3

From vertex: 4 to vertex: 2 weight is: 5

From vertex: 4 to vertex: 3 weight is: 4

Start index is: 0 Finish index is: 2

Begin of Ford-Fulkerson algorithm

Zeroing a graph

Start searching for paths from start to finish

Found a way

Way is: af

Flow on the way is: 20

Now the throughput is as follows:

Graph[a][f] = 0

Graph[f][a] = 20

graph[a][f] = 20

graph[f][a] = 20

Found a way

Way is: abhf

Flow on the way is: 5

Now the throughput is as follows:

Graph[h][f] = 0

Graph[f][h] = 5

graph[h][f] = 5

graph[f][h] = 5

Graph[b][h] = 3

Graph[h][b] = 5

graph[b][h] = 5

graph[h][b] = 5

Graph[a][b] = 5

Graph[b][a] = 10

graph[a][b] = 5
graph[b][a] = 10
Found a way
Way is: abhgf
Flow on the way is: 3
Now the throughput is as follows:
Graph[g][f] = 0
Graph[f][g] = 3
graph[g][f] = 3
graph[f][g] = 3
Graph[h][g] = 1
Graph[g][h] = 3
graph[h][g] = 3
graph[g][h] = 3
Graph[b][h] = 0
Graph[h][b] = 8
graph[b][h] = 8
graph[h][b] = 8
Graph[a][b] = 2
Graph[b][a] = 13
graph[a][b] = 8
graph[b][a] = 13
End of Ford-Fulkerson algorithm
Max flow is: 28
a b 8
a f 20
b a 0
b h 8

		g f 3
		h f 5
		h g 3
5	7	Adding an edge which goes from: a to: b with weight:
	a	5
	f	Adding an edge which goes from: a to: c with weight:
	a f 20	8
	a b 10	Adding an edge which goes from: b to: d with weight:
	b a 5	3
	b h 8	Adding an edge which goes from: c to: e with weight:
	h f 5	6
	h g 4	Adding an edge which goes from: c to: f with weight:
	g f 3	2
		Adding an edge which goes from: d to: g with weight:
		2
		Adding an edge which goes from: e to: g with weight:
		5
		Adding an edge which goes from: f to: g with weight:
		2
		Line view with sorted vertexes: abcdefg
		Number of nodes: 7
		Graph creation in progress
		From vertex: 0 to vertex: 1 weight is: 5
		From vertex: 0 to vertex: 2 weight is: 8
		From vertex: 1 to vertex: 3 weight is: 3
		From vertex: 2 to vertex: 4 weight is: 6
		From vertex: 2 to vertex: 5 weight is: 2
		From vertex: 3 to vertex: 6 weight is: 2

From vertex: 4 to vertex: 6 weight is: 5

From vertex: 5 to vertex: 6 weight is: 2

Start index is: 0 Finish index is: 6

Begin of Ford-Fulkerson algorithm

Zeroing a graph

Start searching for paths from start to finish

Found a way

Way is: acfg

Flow on the way is: 2

Now the throughput is as follows:

Graph[f][g] = 0

Graph[g][f] = 2

graph[f][g] = 2

graph[g][f] = 2

Graph[c][f] = 0

Graph[f][c] = 2

graph[c][f] = 2

graph[f][c] = 2

Graph[a][c] = 6

Graph[c][a] = 2

graph[a][c] = 2

graph[c][a] = 2

Found a way

Way is: aceg

Flow on the way is: 5

Now the throughput is as follows:

Graph[e][g] = 0

Graph[g][e] = 5

graph[e][g] = 5
graph[g][e] = 5
Graph[c][e] = 1
Graph[e][c] = 5
graph[c][e] = 5
graph[e][c] = 5
Graph[a][c] = 1
Graph[c][a] = 7
graph[a][c] = 7
graph[c][a] = 7
Found a way
Way is: abdg
Flow on the way is: 2
Now the throughput is as follows:
Graph[d][g] = 0
Graph[g][d] = 2
graph[d][g] = 2
graph[g][d] = 2
Graph[b][d] = 1
Graph[d][b] = 2
graph[b][d] = 2
graph[d][b] = 2
Graph[a][b] = 3
Graph[b][a] = 2
graph[a][b] = 2
graph[b][a] = 2
End of Ford-Fulkerson algorithm
Max flow is: 9

		a b 2
		a c 7
		b d 2
		c e 5
		c f 2
		d g 2
		e g 5
		f g 2
6	4	Adding an edge which goes from: a to: b with weight:
	a	2
	h	Adding an edge which goes from: a to: c with weight:
	a b 2	2
	a c 2	Adding an edge which goes from: b to: h with weight:
	b h 2	2
	c h 2	Adding an edge which goes from: c to: h with weight:
		2
		Line view with sorted vertexes: abch
		Number of nodes: 4
		Graph creation in progress
		From vertex: 0 to vertex: 1 weight is: 2
		From vertex: 0 to vertex: 2 weight is: 2
		From vertex: 1 to vertex: 3 weight is: 2
		From vertex: 2 to vertex: 3 weight is: 2
		Start index is: 0 Finish index is: 3
		Begin of Ford-Fulkerson algorithm
		Zeroing a graph
		Start searching for paths from start to finish
		Found a way

	Way is: ach
	Flow on the way is: 2
	Now the throughput is as follows:
	Graph[c][h] = 0
	Graph[h][c] = 2
	graph[c][h] = 2
	graph[h][c] = 2
	Graph[a][c] = 0
	Graph[c][a] = 2
	graph[a][c] = 2
	graph[c][a] = 2
	Found a way
	Way is: abh
	Flow on the way is: 2
	Now the throughput is as follows:
	Graph[b][h] = 0
	Graph[h][b] = 2
	graph[b][h] = 2
	graph[h][b] = 2
	Graph[a][b] = 0
	Graph[b][a] = 2
	graph[a][b] = 2
	graph[b][a] = 2
	End of Ford-Fulkerson algorithm
	Max flow is: 4
	a b 2
	a c 2
	b h 2
	c h 2
I I	

#### Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы был реализован на языке С++ алгоритм Форда-Фалкерсона. Найден максимальный поток в сети, а также фактическая величина потока, протекающего через каждое ребро.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

# Исходный код программы code with comments.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <stack>
#include <climits>
#include <algorithm>
using std::cin;
using std::cout;
using std::endl;
using std::string;
using std::vector;
using std::stack;
using std::min;
//структура для ребра
struct Edge{
    char fromTop;//идет из вершины
    char toTop; //идет в вершину
    int weight; //вес ребра
};
//сортировка вершин
bool compare(Edge a, Edge b){
    if (a.fromTop < b.fromTop) return true;</pre>
    else if (a.fromTop == b.fromTop) {
        if (a.toTop < b.toTop) return true;</pre>
    }
    return false;
}
//поиск в глубину
bool
       dfs(const
                    vector<vector<int>>&
                                             Graph,
                                                       int
                                                             s,
                                                                   int
                                                                         t,
vector<int>&parent, int vertexesNum, const string& nodes){
    cout << "Begin of dfs" << endl;</pre>
    //массив флагов посещаемости вершин
    //создаем стек
    cout << "Create stack and array of flags" << endl;</pre>
    vector<bool>visited(vertexesNum, false);
    stack<int>st;
    //кладем исходную вершину в стек
    cout << "Put initial top in stack and make it visited" << endl;</pre>
```

```
st.push(s);
    //посетили вершину
    visited[s] = true;
    //исток является начальной вершиной
    parent[s] = -1;
    //обработка, пока стек не пуст
    while (!st.empty()) {
        cout << "Take top from stack" << endl;</pre>
        //обработка первой вершины
        int i = st.top();
        st.pop();
        cout << "This top is: " << nodes[i] << endl;</pre>
         //если смежная вершина не обработана и имеет ребро с обрабаты-
ваемой вершиной
        for(int j = 0 ; j < vertexesNum; j++){</pre>
            if(Graph[i][j] > 0 && !visited[j]){
                 cout << "If an adjacent top is not processed and has an</pre>
edge with a processed top - continue" << endl;</pre>
                 cout << "Remember that processed top is: " << nodes[i]</pre>
<< endl;
                 cout << "Top: " << nodes[i] << " have edge with top: "</pre>
<< nodes[j] << endl;</pre>
                 //добавляем смежную вершину
                 st.push(j);
                 //в пути инициализируем смежную вершину и делаем её по-
сещённой
                 parent[j] = i;
                 visited[j] = true;
                 cout << "Put top: " << nodes[j] << " in stack and make</pre>
it visited" << endl;</pre>
            }
        }
        if(t == i) {
            cout << "Reached: " << nodes[t] << endl;</pre>
               cout << "!!!The next vertices popped from the stack will
not participate in the path!!!" << endl;
    }
    if(visited[t] == true){
        cout << "Found a way" << endl;</pre>
        string S;
        for(int i = t; i != s; i = parent[i]){
            S += nodes[i];
        }
        S = S + nodes[s];
        reverse(S.begin(), S.end());
```

```
cout << "Way is: " << S << endl;
    return visited[t];
}
int
    fordFulkerson(vector<vector<int>>& graph, vector<vector<int>>&
Graph, int s, int t, int vertexesNum, const string& nodes) {
    int u, v;
    //graph обнуляется, в дальнейшем будет использован для ответа
    cout << "Zeroing a graph" << endl;</pre>
    for (u = 0; u < vertexesNum; u++) {
        for (v = 0; v < vertexesNum; v++) {
            Graph[u][v] = graph[u][v];
            graph[u][v] = 0;
        }
    }
    //изначально поток = 0
    int maxFlow = 0;
    // массив для хранения пути
    vector<int>parent(vertexesNum, 0);
    //увеличивается поток, пока есть путь от истока к стоку
    cout << "Start searching for paths from start to finish" << endl;</pre>
    while (dfs(Graph, s, t, parent, vertexesNum, nodes)) {
        int pathFlow = INT_MAX;
        //выбор минимального значения пропускной способности для обнов-
ления прорускной способности каждого ребра
        for (v = t; v != s; v = parent[v]) {
            u = parent[v];
            pathFlow = min(pathFlow, Graph[u][v]);
        cout << "Flow on the way is: " << pathFlow << endl;</pre>
        //обновление пропускной способности каждого ребра
        cout << "Now the throughput is as follows: " << endl;</pre>
        for (v = t; v != s; v = parent[v]) {
            u = parent[v];
            Graph[u][v] -= pathFlow;
            Graph[v][u] += pathFlow;
            graph[u][v] += pathFlow;
            graph[v][u] -= pathFlow;
             cout << "Graph[" << nodes[u] << "][" << nodes[v] << "] = "
<< Graph[u][v] << endl;
             cout << "Graph[" << nodes[v] << "][" << nodes[u] << "] = "
<< Graph[v][u] << endl;
             cout << "graph[" << nodes[u] << "][" << nodes[v] << "] = "
<< graph[u][v] << endl;</pre>
             cout << "graph[" << nodes[v] << "][" << nodes[u] << "] = "
<< Graph[v][u] << endl;
```

```
maxFlow += pathFlow;
    return maxFlow;
}
int main() {
    //исток
    char start;
    //cTOK
    char finish;
    //ребро графа
    char tempFrom;
    char tempTo;
    //количество ориентированных рёбер графа
    int N = 0;
    //вес графа
    int weight;
    //строки, содержащие пути
    //вершины, из которых пришли
    string from;
    //вершины, в которые вошли
    string to;
    //полный путь
    string nodes;
    //ввод информации
    cin >> N >> start >> finish;
    if (start == finish) {
        cout << 0;
        return 0;
    //массив с весами рёбер
    vector <int> weightVector;
    //добавление начального узла
    nodes = nodes + start;
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        //считывание рёбер и веса
        cin >> tempFrom;
        cin >> tempTo;
        cin >> weight;
        cout << endl << "Adding an edge which goes from: " << tempFrom</pre>
<< " to: " << tempTo << " with weight: " << weight;
        //добавление вершины, из которой выходит ребро
        from += tempFrom;
        //добавление вершины, в которую входит ребро
        to += tempTo;
        //добавление веса в массив
        weightVector.push_back(weight);
```

```
//если не будет найдена вершина, в которую идёт ребро, то
добавляем
        if (nodes.find(tempTo) == string::npos) {
            nodes += tempTo;
        }
    }
    //сортировка строки с вершинами
    sort(nodes.begin(), nodes.end());
    cout << endl;</pre>
    cout << "Line view with sorted vertexes: " << nodes << endl;</pre>
    //кол-во узлов
    int vertexesNum = nodes.length();
    cout << "Number of nodes: " << vertexesNum << endl;</pre>
    //создаём граф
    //двумерный вектор
       vector<vector<int>> graph(vertexesNum, vector<int>(vertexesNum,
0));
    cout << "Graph creation in progress . . ." << endl;</pre>
    //поиск всех ребер, ведущих из вершины nodes[q]
    for (int q = 0; q < nodes.length(); q++) {
        vector <int> Temp;
        for (int j = 0; j < N; j++) {
            if (from[j] == nodes[q]) {
                Temp.push_back(j);
            }
        }
          //поиск в строке nodes[q] вершины, в которую ведут ребра из
вектора temp
        vector <int> nodesTemp;
        for (int i : Temp) {
            for (int j = 0; j < nodes.length(); j++) {
                if (nodes[j] == to[i])
                    nodesTemp.push_back(j);
            }
        }
        //дополнение графа весом ребра
        for (int i = 0; i < Temp.size(); i++) {</pre>
            graph[q][nodesTemp[i]] = weightVector[Temp[i]];
        }
        //печать графа
        for (int i = 0; i < Temp.size(); i++) {
                 cout << "From vertex: " << q << " to vertex: " <<
nodesTemp[i] << " weight is: " << weightVector[Temp[i]] << endl;</pre>
        }
    //индексы стока и истока
```

```
int startIndex = 0;
    int finishIndex = 0;
    for (int i = 0; i < vertexesNum; i++) {</pre>
        if (nodes[i] == start)
            startIndex = i;
        else if (nodes[i] == finish)
            finishIndex = i;
    }
    cout << "Start index is: " << startIndex << " Finish index is: " <<</pre>
finishIndex << endl;
    //граф смежности
       vector<vector<int>> Graph(vertexesNum, vector<int>(vertexesNum,
0));
    //нахождение максимального потока
    cout << "Begin of Ford-Fulkerson algorithm" << endl;</pre>
    int maxFlow = fordFulkerson(graph, Graph, startIndex, finishIndex,
vertexesNum, nodes);
    cout << "End of Ford-Fulkerson algorithm" << endl;</pre>
    vector <Edge> One;
    //проходимся по всем вершинам
    for (int i = 0; i < vertexesNum; i++){</pre>
        //составление индексов
        vector <int> pointer;
        //проходимся по всем ориентированным рёбрам
        for (int j = 0; j < N; j++) {
            //если вершина является той, из которой выходит ребро
            if (nodes[i] == from[j])
                 //то добавляем новый индекс
                pointer.push_back(j);
        //пробегаем по всем полученным индексам
        for (int j : pointer) {
                //находим переменный значения, чтобы получить доступ к
graph,
            //где хранятся необходимые фактические величины потока
            Edge edges{};
            edges.fromTop = from[j];
            edges.toTop = to[j];
            int tempF = 0;
            int tempT = 0;
            for (int k = 0; k < vertexesNum; k++) {</pre>
                if (nodes[k] == from[j])
                     tempF = k;
                else if (nodes[k] == to[j])
                    tempT = k;
            if (graph[tempT][tempF] >= 0)
                edges.weight = 0;
```

```
else
                 edges.weight = abs(graph[tempT][tempF]);
              //запоминаем фактическую величину потока, необходимую для
вывода
            One.push_back(edges);
        }
    }
    //сортируем данные
    sort(One.begin(), One.end(), compare);
    cout << "Max flow is: ";</pre>
    cout << maxFlow << endl;</pre>
    for (auto & i : One){
        cout << i.fromTop << " " << i.toTop << " " << i.weight << endl;</pre>
    }
    return 0;
}
```

#### ПРИЛОЖЕНИЕ В

#### Исходный код программы

#### stepik code.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <stack>
#include <climits>
#include <algorithm>
using std::cin;
using std::cout;
using std::endl;
using std::string;
using std::vector;
using std::stack;
using std::min;
//структура для ребра
struct Edge{
    char fromTop;//идет из вершины
    char toTop;//идет в вершину
    int weight; //вес ребра
};
//сортировка вершин
bool compare(Edge a, Edge b){
    if (a.fromTop < b.fromTop) return true;</pre>
    else if (a.fromTop == b.fromTop) {
        if (a.toTop < b.toTop) return true;</pre>
    return false;
}
//поиск в глубину
                   vector<vector<int>>&
       dfs(const
                                            Graph,
                                                      int
                                                            s,
                                                                  int
                                                                        t,
vector<int>&parent, int vertexesNum, const string& nodes){
    //массив флагов посещаемости вершин
    //создаем стек
    vector<bool>visited(vertexesNum, false);
    stack<int>st;
    //кладем исходную вершину в стек
    st.push(s);
    //посетили вершину
    visited[s] = true;
    //исток является начальной вершиной
    parent[s] = -1;
```

```
//обработка, пока стек не пуст
   while (!st.empty()) {
        //обработка первой вершины
        int i = st.top();
        st.pop();
        //если смежная вершина не обработана и имеет ребро с обрабаты-
ваемой вершиной
        for(int j = 0 ; j < vertexesNum; j++){</pre>
            if(Graph[i][j] > 0 && !visited[j]){
                //добавляем смежную вершину
                st.push(j);
                //в пути инициализируем смежную вершину и делаем её по-
сещённой
                parent[j] = i;
                visited[j] = true;
            }
        }
   return visited[t];
}
     fordFulkerson(vector<vector<int>>&
                                           graph,
                                                  vector<vector<int>>&
Graph, int s, int t, int vertexesNum, const string& nodes) {
    int u, v;
    //graph обнуляется, в дальнейшем будет использован для ответа
    for (u = 0; u < vertexesNum; u++) {
        for (v = 0; v < vertexesNum; v++) {
            Graph[u][v] = graph[u][v];
            graph[u][v] = 0;
        }
    //изначально поток = 0
    int maxFlow = 0;
    // массив для хранения пути
   vector<int>parent(vertexesNum, 0);
    //увеличивается поток, пока есть путь от истока к стоку
   while (dfs(Graph, s, t, parent, vertexesNum, nodes)) {
        int pathFlow = INT_MAX;
        //выбор минимального значения пропускной способности для обнов-
ления прорускной способности каждого ребра
        for (v = t; v != s; v = parent[v]) {
            u = parent[v];
            pathFlow = min(pathFlow, Graph[u][v]);
        }
        //обновление пропускной способности каждого ребра
        for (v = t; v != s; v = parent[v]) {
```

```
u = parent[v];
            Graph[u][v] -= pathFlow;
            Graph[v][u] += pathFlow;
            graph[u][v] += pathFlow;
            graph[v][u] -= pathFlow;
        maxFlow += pathFlow;
    }
    return maxFlow;
}
int main() {
    //исток
    char start;
    //cTOK
    char finish;
    //ребро графа
    char tempFrom;
    char tempTo;
    //количество ориентированных рёбер графа
    int N = 0;
    //вес графа
    int weight;
    //строки, содержащие пути
    //вершины, из которых пришли
    string from;
    //вершины, в которые вошли
    string to;
    //полный путь
    string nodes;
    //ввод информации
    cin >> N >> start >> finish;
    if (start == finish) {
        cout << 0;
        return 0;
    //массив с весами рёбер
    vector <int> weightVector;
    //добавление начального узла
    nodes = nodes + start;
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        //считывание рёбер и веса
        cin >> tempFrom;
        cin >> tempTo;
        cin >> weight;
        //добавление вершины, из которой выходит ребро
        from += tempFrom;
        //добавление вершины, в которую входит ребро
        to += tempTo;
```

```
//добавление веса в массив
        weightVector.push_back(weight);
           //если не будет найдена вершина, в которую идёт ребро, то
добавляем
        if (nodes.find(tempTo) == string::npos) {
            nodes += tempTo;
        }
    }
    //сортировка строки с вершинами
    sort(nodes.begin(), nodes.end());
    //кол-во узлов
    int vertexesNum = nodes.length();
    //создаём граф
    //двумерный вектор
       vector<vector<int>> graph(vertexesNum, vector<int>(vertexesNum,
0));
    //поиск всех ребер, ведущих из вершины nodes[q]
    for (int q = 0; q < nodes.length(); q++) {</pre>
        vector <int> Temp;
        for (int j = 0; j < N; j++) {
            if (from[j] == nodes[q]) {
                Temp.push_back(j);
            }
        }
          //поиск в строке nodes[q] вершины, в которую ведут ребра из
вектора temp
        vector <int> nodesTemp;
        for (int i : Temp) {
            for (int j = 0; j < nodes.length(); j++) {
                if (nodes[j] == to[i])
                    nodesTemp.push_back(j);
            }
        }
        //дополнение графа весом ребра
        for (int i = 0; i < Temp.size(); i++) {</pre>
            graph[q][nodesTemp[i]] = weightVector[Temp[i]];
        }
    }
    //индексы стока и истока
    int startIndex = 0;
    int finishIndex = 0;
    for (int i = 0; i < vertexesNum; i++) {</pre>
        if (nodes[i] == start)
            startIndex = i;
        else if (nodes[i] == finish)
            finishIndex = i;
    //граф смежности
```

```
vector<vector<int>> Graph(vertexesNum, vector<int>(vertexesNum,
0));
    //нахождение максимального потока
    int maxFlow = fordFulkerson(graph, Graph, startIndex, finishIndex,
vertexesNum, nodes);
    vector <Edge> One;
    //проходимся по всем вершинам
    for (int i = 0; i < vertexesNum; i++){</pre>
        //составление индексов
        vector <int> pointer;
        //проходимся по всем ориентированным рёбрам
        for (int j = 0; j < N; j++) {
            //если вершина является той, из которой выходит ребро
            if (nodes[i] == from[j])
                //то добавляем новый индекс
                pointer.push_back(j);
        }
        //пробегаем по всем полученным индексам
        for (int j : pointer) {
                //находим переменный значения, чтобы получить доступ к
graph,
            //где хранятся необходимые фактические величины потока
            Edge edges{};
            edges.fromTop = from[j];
            edges.toTop = to[j];
            int tempF = 0;
            int tempT = 0;
            for (int k = 0; k < vertexesNum; k++) {</pre>
                if (nodes[k] == from[j])
                    tempF = k;
                else if (nodes[k] == to[j])
                    tempT = k;
            }
            if (graph[tempT][tempF] >= 0)
                edges.weight = 0;
            else
                edges.weight = abs(graph[tempT][tempF]);
              //запоминаем фактическую величину потока, необходимую для
вывода
            One.push_back(edges);
        }
    //сортируем данные
    sort(One.begin(), One.end(), compare);
    cout << maxFlow << endl;</pre>
    for (auto & i : One){
        cout << i.fromTop << " " << i.toTop << " " << i.weight << endl;</pre>
    }
```

```
return 0;
}
```