

**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**

Студент гр. 7383

Тян Е.

Преподаватель

Жангиров Т.Р.

Санкт-Петербург

2019

## СОДЕРЖАНИЕ

1. ЦЕЛЬ РАБОТЫ .....	3
2. РЕАЛИЗАЦИЯ ЗАДАЧИ .....	4
3. ТЕСТИРОВАНИЕ .....	6
4. ИССЛЕДОВАНИЕ.....	7
5. ВЫВОД.....	8
ПРИЛОЖЕНИЕ А. ТЕСТОВЫЕ СЛУЧАИ .....	9
ПРИЛОЖЕНИЕ Б. ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ.....	11

# 1. ЦЕЛЬ РАБОТЫ

Цель работы: исследовать и реализовать задачу нахождения максимального потока в сети, используя алгоритм Форда-Фалкерсона.

Формулировка задачи: необходимо разработать программу, которая решает задачу нахождения максимального потока в сети, а также фактическую величину потока протекающего через каждое ребро, используя алгоритм Форда-Фалкерсона.

Сеть (ориентированный взвешенный граф) представляется в виде триплета из имен вершин и целого неотрицательного числа – пропускной способности (веса).

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

Входные данные:

$N$  – количество ориентированных ребер графа

$v_0$  – исток

$v_n$  – сток

$v_i \ v_j \ \omega_{ij}$  – 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

...

## 2. РЕАЛИЗАЦИЯ ЗАДАЧИ

В данной работе используются главная функция (`int main()`) и класс (`flow`), содержащий конструктор (`flow(int n = 0)`) и методы (`void path(vector<int> &p)`, `int ford_fulk()`, `void print(int n)`), деструктор (`~flow()`).

Свойства класса `flow`:

- `edge` – матрица смежности, хранящая веса ребер графа;
- `up_down_edge` – матрица смежности, хранящая ребра обратные к исходным;
- `vertex` – массив вершин графа;
- `edge_out` – матрица смежности, хранящая фактические величины протекающего потока ребер;
- `out_in` – отсортированный вектор кортежей, хранящий выходные данные.

Параметры, передаваемые в конструктор `flow(int n = 0)`:

- `n` – количество ориентированных ребер графа.

Параметры, передаваемые в метод `void path(vector<int> &p)`:

- `p` – вектор, хранящий путь.

Параметры передаваемые в `void print(int n)`:

- `n` – количество ориентированных ребер графа.

В функции `main()` считываются количество ориентированных ребер графа, создается объект класса `flow`. При вызове конструктора по умолчанию считываются исток и сток, инициализируется граф в виде матрицы смежности в лице массива `edge`. Далее в функции `main()` вызывается метод `int ford_fulk()`. Пока существует путь из истока в сток вызывается метод `void path(vector<int> &p)`, который находит путь по правилу, каждый раз выполняется переход по ребру, соединяющему вершины, имена которых в алфавите ближе друг к другу. Когда путь найден, начинается обход данного пути, и создаются обратные ребра для каждого ребра в данном графе, которые хранятся в массиве `up_down_edge`. Величина максимального потока увенчивается на минимальную пропускную способность ребра, являющегося

частью пути.

Когда все существующие пути пройдены, в функции `main()` вызывается метод `void print(int n)`, который выводит результат на экран в необходимом виде: ребра отсортированы в лексикографическом порядке по первой вершине, потом по второй (в ответе должны присутствовать все указанные входные ребра, даже если поток в них равен 0).

### **3. ТЕСТИРОВАНИЕ**

Программа была собрана в компиляторе G++ в OS Linux Ubuntu 12.04. Программа может быть скомпилирована с помощью команды:

```
g++ <имя файла>.cpp -std=c++11
```

Тестовые случаи представлены в Приложении А.

Исходя из тестовых случаев можно увидеть, что тестовые случаи не выявили некорректной работы программы, что говорит о том, что по результатам тестирования было показано, что поставленная задача была выполнена.

## 4. ИССЛЕДОВАНИЕ

Компиляция была произведена в компиляторе в g++ Version 4.2.1. В других ОС и компиляторах тестирование не проводилось.

На каждом шаге работы алгоритма поток может увеличиться по крайней мере на единицу, тогда он сойдется не более чем за  $O(f)$  шагов, где  $f$  – максимальный поток в графе. Поиск пути в графе осуществляется грубо говоря поиском в глубину. Сложность метода поиска в глубину –  $O(|E| + |V|)$ , где  $E$  – количество ребер графа, а  $V$  – количество вершин графа. Тогда общая сложность алгоритма данной программы –  $O(f \cdot |E| + f \cdot |V|)$ .

Ранее была приведена сложность алгоритма по времени. Сложность по памяти же будет  $O(E + f \cdot V)$ . Так как необходима память для хранения обратных ребер  $O(E)$ , которые строятся по мере обхода графа, также каждый раз выделяется память для стека, так как осуществляете обход в глубину  $O(f \cdot V)$ .

## **5. ВЫВОД**

В ходе выполнения лабораторной работы была решена задача нахождения максимального потока в сети, используя алгоритм Форда-Фалкерсона. Полученный алгоритм имеет сложность линейную как по времени, так и по памяти.

Была написана программа строящая граф в виде матрицы смежности, вычисляющая кратчайший путь от заданной вершины до конечной, по правилу, каждый раз выполняется переход по ребру, соединяющему вершины, имена которых в алфавите ближе друг к другу, если такой существует.



## ПРИЛОЖЕНИЕ А. ТЕСТОВЫЕ СЛУЧАИ

№	Ввод	Вывод
1	10 a e a b 16 b d 12 d e 20 c b 10 b c 4 d c 9 c f 14 d f 7 f e 4 a c 13	16 a b 16 a c 0 b c 4 b d 12 c b 0 c f 4 d c 0 d e 12 d f 0 f e 4
2	16 w z w x 2 x w 2 w v 1 v w 1 w y 3 y w 3 x y 4 y x 4 y v 1 v y 1 y z 2 z y 2 x z 3 z x 3 v z 1 z v 1	6 v w 0 v y 0 v z 1 w v 1 w x 2 w y 3 x w 0 x y 0 x z 3 y v 0 y w 0 y x 1 y z 2 z v 0 z x 0 z y 0

3	9 k t k m 5 m o 5 o s 5 s t 5 m n 7 n t 7 k l 7 l p 8 p n 7	12 k l 7 k m 5 l p 7 m n 0 m o 5 n t 7 o s 5 p n 7 s t 5
---	---	---

## ПРИЛОЖЕНИЕ Б. ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

### main.cpp:

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <cmath>
#include <stack>

using namespace std;

class flow
{
public:
    flow(int n = 0)
    {
        edge = new int*[n];
        for(int i = 0; i < n; i++)
        {
            edge[i] = new int[n];
            for(int j = 0; j < n; j++)
            {
                edge[i][j] = 0;
            }
        }
        up_down_edge = new int*[n];
        for(int i = 0; i < n; i++)
        {
            up_down_edge[i] = new int[n];
            for(int j = 0; j < n; j++)
            {
                up_down_edge[i][j] = 0;
            }
        }
        char s, t;
        cin >> s;
        cin >> t;
        if(s == t)
        {
            cout << "Wrong input!" << endl;
            return;
        }
        vertex.push_back(s);
        vertex.push_back(t);
        for(int i = 0; i < n; i++)
        {
            char b, e;
            int w, j, k;
            cin >> b >> e >> w;
            if(b != e)
            {
                j = find(vertex.begin(), vertex.end(), b) - vertex.begin();
                if(j == vertex.size())
                {
```

```

        vertex.push_back(b);
        j = vertex.size() - 1;
    }
    k = find(vertex.begin(), vertex.end(), e) - vertex.begin();
    if(k == vertex.size())
    {
        vertex.push_back(e);
        k = vertex.size() - 1;
    }
    edge[j][k] = w;

}
else{
    cout << "Wrong input!" << endl;
    return;
}
}
}
edge_out = new int*[n];
for(int i = 0; i < n; i++)
{
    edge_out[i] = new int[n];
    for(int j = 0; j < n; j++){
        edge_out[i][j] = -1;
        if(edge[i][j] > 0)
        {
            edge_out[i][j] = 0;
        }
    }
}
}
}

void path(vector<int> &p)
{
    bool vis[vertex.size()];
    for(int i = 0; i < vertex.size(); i++)
        vis[i] = false;
    stack<int> indiv;
    indiv.push(0);
    do
    {
        vector<char> arr;
        int top_vertex = indiv.top();
        p.push_back(top_vertex);
        if(top_vertex == 1)
            return;
        vis[top_vertex] = true;
        int k = arr.size();
        for(int i = 1; i < vertex.size(); i++)
        {
            if(vis[i] == false && (edge[top_vertex][i] > 0 || up_down_edge[top_vertex][i] > 0))
            {
                arr.push_back(vertex[i]);
            }
        }
    }
    if(arr.size() == k)
    {

```

```

        int i = indiv.top();
        indiv.pop();
        p.pop_back();
        while(!indiv.empty() && !p.empty() && (edge[indiv.top()][i] > 0 ||
up_down_edge[indiv.top()][i] > 0))
        {
            if(indiv.top() == 1)
            {
                if(p.back() != 1)
                    p.push_back(1);
                return;
            }
            p.pop_back();
            i = indiv.top();
            indiv.pop();
        }
    }else{
        sort(arr.begin(), arr.end());
        for(int i = arr.size() - 1; i >= 0; i--)
        {
            indiv.push(find(vertex.begin(), vertex.end(), arr[i]) - vertex.begin());
        }
    }
}
while(!indiv.empty());
return;
}

int ford_fulk()
{
    vector<int> p;
    int res_flow = 0;
    do
    {
        vector<int> edge_flow;
        p.clear();
        path(p);
        if(p.empty())
            return res_flow;
        for(int i = 0; i < p.size() - 1; i++)
        {
            if(edge[p[i]][p[i + 1]] > 0)
                edge_flow.push_back(edge[p[i]][p[i + 1]]);
            else
                edge_flow.push_back(up_down_edge[p[i]][p[i + 1]]);
        }
        int minim = (*min_element(edge_flow.begin(), edge_flow.end()));
        res_flow += minim;
        for(int i = 0; i < p.size() - 1; i++)
        {
            up_down_edge[p[i + 1]][p[i]] += minim;
            edge[p[i]][p[i + 1]] -= minim;
            if(edge[p[i]][p[i + 1]] < 0)
                edge[p[i]][p[i + 1]] += minim;
            if(edge_out[p[i]][p[i + 1]] != -1)

```

```

        edge_out[p[i]][p[i + 1]] += minim;
        if(edge[p[i]][p[i + 1]] == 0){
            edge[p[i]][p[i + 1]] = -1;
            up_down_edge[p[i + 1]][p[i]] = -1;
        }
    }
}
while(!p.empty());
return res_flow;
}

void print2(int n)
{
    for(int i = 0; i < vertex.size(); i++)
    {
        for(int j = 0; j < vertex.size(); j++)
        {
            if(edge_out[i][j] > -1)
            {
                if(edge_out[j][i] > 0)
                {
                    edge_out[j][i] = abs(edge_out[j][i] - edge_out[i][j]);
                    edge_out[i][j] = 0;
                }
                if(up_down_edge[j][i] > 0 && edge[j][i] == -1)
                    edge_out[i][j] = 0;
                auto tmp = make_tuple(vertex[i], vertex[j], edge_out[i][j]);
                out_in.push_back(tmp);
            }
        }
    }
    sort(out_in.begin(), out_in.end());
    for(int i = 0; i < n; i++)
    {
        cout << get<0>(out_in[i]) << ' ' << get<1>(out_in[i]) << ' ' << get<2>(out_in[i]) << endl;
    }
}

~flow()
{
    delete edge;
    delete up_down_edge;
    delete edge_out;
}

private:
    int** edge;
    int** up_down_edge;
    vector< char > vertex;
    int** edge_out;
    vector<tuple<char,char,int>> out_in;
};

int main()
{

```

```
int n;  
cin >> n;  
flow F(n);  
int max_flow = F.ford_ulk();  
if(max_flow == 0)  
    return 0;  
cout << max_flow << endl;  
F.print2(n);  
return 0;  
}
```