

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

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №3
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Максимальный поток сети

Студент гр. 0382

Корсунов А.А.

Преподаватель

Шевская Н.В.

Санкт-Петербург

2022

Цель работы.

Применить на практике знания о построение алгоритма Форда-Фалкерсона. Реализовать алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в сети.

Задание.

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).

Входные данные:

N - количество ориентированных рёбер 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

...

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).

Ход работы.

1. Был произведен анализ задания.
2. Был реализован алгоритм Форда-Фалкерсона:

1) Алгоритм:

Обнуляются все потоки, остаточная сеть изначально совпадает с исходной сетью.

а) В остаточной сети ищется путь из источника в сток (путь ищется помощью dfs), если такого пути нет, производится выход из алгоритма, если есть, через найденный путь пускается максимально возможный поток, а именно: на найденном пути в остаточной сети производится поиск ребра с минимальной пропускной способностью tmp . Для каждого ребра на найденном пути поток увеличивается на tmp , а в противоположном ему ребру («обратному») - уменьшается на tmp .

б) Для всех рёбер на найденном пути, а также для противоположных им рёбер, вычисляется новая пропускная способность. Если она стала ненулевой, ребро добавляется к остаточной сети, а если обнулилась, удаляется. Алгоритм работает, пока есть путь из истока в сток.

2) Структура данных, которая представляет переданный граф: двумерный массив типа `int`, который представляет из себя матрицу смежности пропускных способностей ребер, двумерный массив типа `flow`, который хранит дуги и их значения (в том числе обратные);

3) Функции и структуры данных:

`*class ford_fulkerson`

`*int bandwidth_matrix[300][300] = { 0 }` - матрица смежности пропускных способностей ребер вершин

`*int prevs[300] = { 0 }` - пути

`*bool visited[300] = { 0 }` - список просмотренных вершин

*int flow[300][300] = { 0 } - фактическая величина потока на ребре

*int istock - исток

*int stock сток

*void initPrevs() обнуление путей

*void dfs(int) - поиск путей в глубину

*bool getPath(int) - получение пути

*int alg() - максимальный поток

4) Тестирование:

а) Входные данные:

7

a

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

d e 3

d f 4

e c 2

Выходные данные:

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

d e 2

d f 4

e c 2

б) Входные данные:

16

a

e

a b 20

b a 20

a d 10

d a 10

a c 30

c a 30

b c 40

c b 40

c d 10

d c 10

c e 20

e c 20

b e 30

e b 30

d e 10

e d 10

Выходные данные:

60

a b 20

a c 30

a d 10

b a 0

b c 0
b e 30
c a 0
c b 10
c d 0
c e 20
d a 0
d c 0
d e 10
e b 0
e c 0
e d 0

в) Входные данные:

5
a d
a b 20
a c 1
b c 20
b d 1
c d 20

Выходные данные:

21
a b 20
a c 1
b c 19
b d 1
c d 20

```
5
a d
a b 20
a c 1
b c 20
b d 1
c d 20
21
a b 20
a c 1
b c 19
b d 1
c d 20
```

Рисунок 1 - Пример работы первой программы

Выводы.

Были применены на практике знания о построение алгоритма Форда-Фалкерсона. Реализован алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в сети.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Файл `ford_fulkerson.cpp`:

```
#include <iostream>
#include <algorithm>

class ford_fulkerson
{
public:
    int bandwidth_matrix[300][300] = { 0 }; //матрица смежности пропускных
    способностей ребер вершин
    int prevs[300] = { 0 }; //пути
    bool visited[300] = { 0 }; //список просмотренных вершин
    int flow[300][300] = { 0 }; //фактическая величина потока на ребре
    int istock; //исток
    int stock; //сток

    void initPrevs(); //обнуление путей
    void dfs(int); //поиск путей в глубину
    bool getPath(int); //получение пути
    int alg(); //максимальный поток
};

void ford_fulkerson::initPrevs()
{
    for (int i = 0; i < 300; i++)
    {
        prevs[i] = -1;
    }
}

void ford_fulkerson::dfs(int v)
{
    visited[v] = true; //пометка, что пройденная вершина просмотрена
    for (int i = 0; i < 300; i++)
    {
        if (!visited[i] && (bandwidth_matrix[v][i] - flow[v][i] > 0 &&
            bandwidth_matrix[v][i] != 0 || flow[v][i] < 0 && bandwidth_matrix[i][v] != 0))
            // (если вершина не просмотрена + остаточный поток больше нуля на ребре +
            // пропускная способность на ребре не равна нулю) или (фактическая величина
```


потока на ребре меньше нуля + пропускная способность не равна нулю)

```
    {  
        prevs[i] = v; //запоминаем путь  
        dfs(i);  
    }  
}  
}
```

```
bool ford_fulkerson::getPath(int v) //ищем путь до стока по dfs  
{  
    dfs(v);  
    for (int i = 0; i < 300; i++)  
    {  
        visited[i] = false; //обнуление посещенных вершин  
    }  
    return (prevs[stock] != -1);  
}
```

```
int ford_fulkerson::alg()  
{  
    int maxFlow = 0; //максимальный поток  
    while (getPath(istock)) //пока не дошли до конца стока  
    {  
        int tmp = 10000000; //текущая минимальная пропускная  
        способность  
        for (int v = stock; 0 <= prevs[v]; v = prevs[v]) //проход по найденному  
        пути  
        {  
            tmp = std::min(tmp, bandwidth_matrix[prevs[v]][v] -  
            flow[prevs[v]][v]); //минимальная пропускная способность  
        }  
        for (int v = stock; 0 <= prevs[v]; v = prevs[v])  
        {  
            flow[prevs[v]][v] += tmp; //увеличение "обратного" пути  
            ребра на tmp  
            flow[v][prevs[v]] -= tmp;; //уменьшение "прямого" пути ребра  
            на tmp  
        }  
        maxFlow += tmp; //увеличение максимального потока на tmp  
        initPrevs();  
    }  
    return maxFlow;  
}
```

```

int main()
{
    int N; //число поданных на вход дуг
    int cost = 0;
    char left; //левая вершина
    char righth; //правая вершина

    std::cin >> N;
    std::cin >> left >> righth;

    ford_fulkerson test;
    test.initPrevs();
    test.istock = left - '0';
    test.stock = righth - '0';

    for (int k = 0; k < N; k++)
    {
        std::cin >> left >> righth >> cost;
        int i = left - '0'; //перевод в int
        int j = righth - '0'; //перевод в int
        test.bandwidth_matrix[i][j] = cost; //обнуление всех потоков сети (в
матрице смежности все пути будут равны 0
    }

    std::cout << test.alg() << '\n';

    for (int i = 0; i < 300; i++) //вывод фактических величин в потоке
    {
        for (int j = 0; j < 300; j++) {
            if (test.flow[i][j] != 0 && test.flow[i][j] < 0)
            {
                test.flow[i][j] = 0;
            }
            if (test.bandwidth_matrix[i][j] > 0)
            {
                std::cout << (char)(i + '0') << " " << (char)(j + '0') << "
" << test.flow[i][j] << '\n';
            }
        }
    }
    return 0;
}

```