# 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. 8303	 Логинов Е.А.
Преподаватель	Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2020

#### Цель работы.

Изучить и реализовать на языке программирования C++ алгоритм Форда- Фалкерсона, который позволяет найти максимальный поток в сети.

#### Формулировка задания.

#### Вариант 4. Поиск в глубину. Итеративная реализация.

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). 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).

#### Входные данные:

```
N - количество ориентированных рёбер графа
```

v0 - исток

*vn* - сток

vi vj ωij - peбро графа

vi vj  $\omega ij$  - ребро графа

...

#### Выходные данные:

Ртах - величина максимального потока

vi vj  $\omega ij$  - ребро графа с фактической величиной протекающего потока

vi vj  $\omega ij$  - ребро графа с фактической величиной протекающего потока

#### Пример входных данных

7

a

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

de3

d f 4

e c 2

#### Соответствующие выходные данные

12

a b 6

a c 6

b d 6

c f 8

d e 2

df4

e c 2

#### Теоретические сведения.

Сеть – ориентированный взвешенный граф, имеющий один исток и один сток. Исток – вершина, из которой рёбра только выходят.

Сток – вершина, в которую рёбра только входят.

Поток – абстрактное понятие, показывающее движение по графу.

Величина потока — числовая характеристика движения по графу (сколько всего выходит из стока = сколько всего входит в сток).

Пропускная способность — свойство ребра, показывающее, какая максимальная величина потока может пройти через это ребро.

Максимальный поток (максимальная величина потока) — максимальная величина, которая может быть выпущена из стока, которая может пройти через все рёбра графа, не вызывая переполнения ни в одном ребре.

Фактическая величина потока в ребре — значение, показывающее, сколько величины потока проходит через это ребро.

#### Описание алгоритма.

Строится остаточная сеть, в которой изначальный поток через каждое ребро равен 0. Затем, при помощи обхода в глубину, итеративно перебирая все ребра, вес которых не равен 0 из текущей рассматриваемой вершины ищется путь от истока к стоку по ребрам. Для найденного пути определяется минимальная пропускная способность, эта величина добавляется к величине потока и вычитается из всех весов рёбер пути. После этого ищется новый путь от истока к стоку до тех пор, пока возможно найти путь.

#### Оценка сложности.

Оценка по времени: O((R + E)\*F), где R число ребер в графе, E – кол-во вершин, F – максимальный поток, (R + E) – поиск в глубину.

Оценка по памяти: O(R+E), где R- число ребер в графе, E- кол-во вершин.

#### Описание структур данных и функций алгоритма.

#### 1. struct edge

```
struct edge {
    char first; // начальная вершина
    char second; // вершина назначения
    int weight; // вес ребра

int forward; // поток в найденом пути
    int back; // поток в противоположном пути
    bool bidirectional; // двунаправленное ребро
```

Структура edge предназначена для представления графа и хранения его рёбер с вершинами first, second и весом weight, forward — величина потока в найденном пути, back — величина потока в обратном пути, bidirectional — флаг, является ли ребро двунаправленным. Если это так, то происходит слияние рёбер.

#### 2. Class Graph

```
class Graph {
private:

char start; // исток
char finish; // сток
int N; // количество ребер
vector <edge> edges; // ребра
vector <char> solutions; // найденный путь
vector <char> checkedpoint; // просмотренные вершины
};
```

Класс для осуществления работы алгоритма Форда-Фалкерсона. Содержит контейнер edges для хранения ребер, контейнер solutions для хранения найденного пути, контейнер checkedpoint для хранения просмотренных вершин, переменную N для количества вершин, переменную finish для стока и переменную start для истока.

#### 3. Graph()

Конструктор класса, выполняет считывание информации о графе: количество ребер, вершина стока и истока, данные о всех ребрах (добавляются в контейнер edges). Также выполняется проверка на то, является ли текущее ребро двунаправленным. Если это так, то к обратному потоку добавляется прямой поток.

#### 4. Bool isChecked(char elem)

Функция для проверки является ли вершина уже просмотренной. Получает на вход вершину и проводит поиск в контейнере checkedpoint, если текущий рассматриваемый элемент присутствует в контейнере, то функция возвращает true, иначе false.

#### 5. bool Search()

Функция для нахождения пути к стоку. В начале работы создается стек s, в который помещается вершина истока, после этого начинается основной цикл while(!s.empty()).

Работает на основе обхода в глубину, итеративно перебирая все ребра из текущей рассматриваемой вершины. В случае, если ребро ведет в вершину, которая не рассматривалась ранее, то поиск начинается от этой нерассмотренной вершины, а после возвращаем и продолжаем перебирать ребра. При нахождении стока фиксируется минимальная пропускная способность и ф-ия возвращает true. В случае, если сток не был найден, то возвращается false.

#### 6. int FordFulkerson()

Функция, реализующая алгоритм Форда-Фалкерсона. Запускается функция Search в цикле while() до тех пор, пока она не вернет false. Для найденного пути вычисляется минимальная пропускная способность через функцию calc\_min(). После каждого найденного пути минимальный вес ребра вычитается из весов ребер потока и прибавляется к величине максимального потока. Так получаются фактические пропускные способности для каждых ребер.

#### 7. int calc\_min()

Функция определяет минимальную пропускную способность. Изначально наименьший вес ребра инициализируется большим числом и изменяется в процессе поиска.

#### 8. void print(int maxFlow)

Функция для печати результата работы программы, получает на вход переменную с результатом работы алгоритма.

#### 9. Void print\_stack(stack<char> s)

Функция выводит содержимое стека s, для этого каждое значение стека s копируется в стек r и выводится на экран. Стек r нужен для того, чтобы печать выполнялась в правильном порядке. Используется для отладочной печати.

#### 10. Void print\_solution(vector <char> v)

Функция выводит текущий рассматриваемый пути из контейнера solutions. Используется для отладочной печати.

#### Тестирование.

```
12
 а
         а
 a b 5
 a c 4
 a d 2
        a b 7
        a c 6
 b g 5
 b f 3
        b d 6
 c g 4
        c f 9
 c f 1
 d c 2
        d e 3
 d f 1
        d f 4
 g e 5
 f e 8
        e c 2
 10
         12
 a b 0
                     3
 a c 0
                    a c
        a b 6
 a d 2
                    a b 7
        a c 6
 b c 0
                     b c 12
 b f 3
        b d 6
 bg0
                    b a 5
        c f 8
 c f 1
 cg0
        d e 2
                     a b 7
 d c 1
 d f 1
        d f 4
                    b a 0
 f e 5
                     b c 7
        e c 2
 ge5
Пример 1
        Пример 2
                      Пример 3
```

```
7
                       Current path: abdecf(10)
                         ab(3)
f
                         bd(2)
a b 7
                         de(3)
a c 6
                         ec(2)
b d 6
c f 9
                         cf(3)
d e 3
                       Current min: 2
df4
                       Recount:
e c 2
                       straight:ab(3-2)=1
Current path: acf(0)
 ac(6)
                       back:ba(1+2)=3
  cf(9)
                       straight:bd(2-2)=0
Current min: 6
                       back:db(0+2)=2
Recount:
                       straight:de(3-2)=1
straight:ac(6-6)=0
                       back:ed(1+2)=3
back:ca(0+6)=6
straight:cf(9-6)=3
                       straight:ec(2-2)=0
back:fc(3+6)=9
                       back:ce(0+2)=2
Max Flow: 6
                       straight:cf(3-2)=1
                       back:fc(1+2)=3
Current path: abdf(6)
                       Max Flow: 12
  ab(7)
 bd(6)
 df(4)
                       12
Current min: 4
                       a b 6
Recount:
                       a c 6
straight:ab(7-4)=3
back:ba(3+4)=7
                       b d 6
straight:bd(6-4)=2
                       c f 8
back:db(2+4)=6
                       d e 2
straight:df(4-4)=0
                       d f 4
back:fd(0+4)=4
                       e c 2
Max Flow: 10
```

Пример 4, с отладкой

#### Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен и реализованы на языке программирования С++ алгоритм Форда-Фалкерсона, определяющий максимальный поток в сети.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А

### исходный код

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <limits.h>
#include <stack>
using namespace std;
#define SHOW DEBUG
struct edge
    char first; // начальная вершина
    char second; // вершина назначения
    int weight; // βec pe6pa
    int forward; // nomoк в найденом nymu
    int back; // поток в противоположном пути
    bool bidirectional; // двунаправленное ребро
};
bool compare(edge a, edge b)
{
    if (a.first == b.first)
        return a.second < b.second;</pre>
    return a.first < b.first;</pre>
}
class Graph
private:
    char start; // ucmoκ
    char finish; // cmoκ
    int N; // количество ребер
    vector <edge> edges; // ребра
    vector <char> solutions; // найденный путь
    vector <char> checkedpoint; // просмотренные вершины
public:
    Graph()
        cin >> N;
        cin >> start >> finish;
        for (int i = 0; i < N; i++)
        {
```

```
edge elem;
            cin >> elem.first >> elem.second >> elem.weight; //
считывание ребра
            elem.forward = elem.weight;
            elem.back = 0;
            elem.bidirectional = false;
            bool flag = true;
            for (int i = 0; i < edges.size(); i++) // npo\thetaepka Ha
существование обратного ребра
                if (edges.at(i).first == elem.second &&
edges.at(i).second == elem.first)
                {
                    edges.at(i).back += elem.forward;
                    flag = false;
                    edges.at(i).bidirectional = true;
                    break:
                }
            if (!flag) // если получено обратное ребро, то не
добавляем
                continue;
            edges.push_back(elem); // добавляем ребро
        }
    }
    bool isChecked(char elem)
    {
        for (int i = 0; i < checkedpoint.size(); i++)</pre>
            if (checkedpoint.at(i) == elem)
                return true;
        return false;
    }
    bool Search()
    {
        stack<char> s;
        s.push(start);
        while(!s.empty())
        {
            char elem = s.top();
            checkedpoint.push_back(elem); // добавляем в вектор
просмотренных вершин
            s.pop();
            bool found = false;
            for (int i = 0; i < edges.size(); i++)</pre>
            {
```

```
if (elem == edges.at(i).first) // прямой ход по ребру
                    if (isChecked(edges.at(i).second) ||
edges.at(i).forward == 0)
                        continue; // если далее путь просмотрен или
пропускная способность равна 0, то не рассмотриваем
                    if(edges.at(i).second == finish)
                        solutions.push_back(elem);
                        solutions.push back(finish);
                        return true;
                    }
                    found = true;
                    s.push(edges.at(i).second);
                }
                if (elem == edges.at(i).second) // обратный ход по
ребру
                {
                    if (isChecked(edges.at(i).first) ||
edges.at(i).back == 0)
                        continue; // если далее путь просмотрен или
пропускная способность равна 0, то не рассмотриваем
                    if(edges.at(i).first == finish)
                    {
                        solutions.push_back(elem);
                        solutions.push_back(finish);
                        return true;
                    }
                    found = true;
                    s.push(edges.at(i).first);
                }
            }
            if(found) {
                solutions.push back(elem);
            }
            else
                solutions.pop back();
        }
        return false;
    }
    int calc_min()
        int min = INT MAX;
```

```
for (int i = 1; i < solutions.size(); i++)</pre>
        {
            for (int j = 0; j < edges.size(); j++)
                 if (edges.at(j).first == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).second == solutions.at(i))
                     if(edges.at(j).forward < min)</pre>
                         min = edges.at(j).forward;
                 }
                if (edges.at(j).second == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).first == solutions.at(i))
                {
                     if(edges.at(j).back < min)</pre>
                         min = edges.at(j).back;
                 }
            }
        }
        return min;
    }
    void print(int maxFlow)
        cout << maxFlow << endl; // вывод данных
        sort(edges.begin(), edges.end(), compare);
        for (int i = 0; i < edges.size(); i++)</pre>
        {
            int elem = max(edges.at(i).weight - edges.at(i).forward, 0
- edges.at(i).back);
            if (edges.at(i).bidirectional == true)
                if (elem < 0)
                     elem = 0;
                cout << edges.at(i).first << " " << edges.at(i).second</pre>
<< " " << elem << endl;
                 swap(edges.at(i).first, edges.at(i).second);
                 swap(edges.at(i).back, edges.at(i).forward);
                 edges.at(i).bidirectional = false;
                 sort(edges.begin(), edges.end(), compare);
                 i--;
            }
            else
                cout << edges.at(i).first << " " << edges.at(i).second</pre>
<< " " << elem << endl;
        }
    }
    int FordFulkerson()
    {
        int maxFlow = 0; // максимальный поток
        int min = INT MAX; // минимальная пропускная способность
```

```
while (Search()) // пока есть путь к стоку
        {
#ifdef SHOW DEBUG
             cout << "Current path: " << start;</pre>
             for (int i = 1; i < solutions.size(); i++) {</pre>
                 cout << solutions.at(i);</pre>
             }
             cout << "(" << maxFlow << ")"<< endl;</pre>
             for (int i = 1; i < solutions.size(); i++)</pre>
                 for (int j = 0; j < edges.size(); j++)
                     if (edges.at(j).first == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).second == solutions.at(i))
                          cout <<" "<< edges.at(j).first <<</pre>
edges.at(j).second << "(" << edges.at(j).forward<<")" << endl;
                     if (edges.at(j).second == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).first == solutions.at(i))
                      {
                          cout <<" " << edges.at(j).second <<</pre>
edges.at(j).first << "(" << edges.at(j).back<<") - back" << endl;</pre>
                 }
             }
#endif
             int min = calc_min(); // минимальная пропускная
способность
#ifdef SHOW DEBUG
             cout << "Current min: " << min << endl;</pre>
             cout << "Recount:" << endl;</pre>
#endif
             for (int i = 1; i < solutions.size(); i++)</pre>
             {
                 for (int j = 0; j < edges.size(); j++)
                     if (edges.at(j).first == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).second == solutions.at(i))
#ifdef SHOW DEBUG
                          cout << "straight:" << edges.at(j).first <<</pre>
edges.at(j).second <<"(";</pre>
                          cout << edges.at(j).forward << "-" << min<<")"</pre>
<< "=" << edges.at(j).forward-min << endl;</pre>
#endif
```

```
edges.at(j).forward -= min;
#ifdef SHOW_DEBUG
                          cout << "back:" << edges.at(j).second <<</pre>
edges.at(j).first <<"(";
                          cout << edges.at(j).forward << "+" << min</pre>
<<")"<< "=" << edges.at(j).forward+min << endl;
#endif
                          edges.at(j).back += min;
                      }
                      if (edges.at(j).second == solutions.at(i - 1) &&
edges.at(j).first == solutions.at(i))
#ifdef SHOW DEBUG
                          cout << "straight:" << edges.at(j).first <<</pre>
edges.at(j).second <<"(";</pre>
                          cout << edges.at(j).forward << "+" << min <<</pre>
"=" << edges.at(j).forward+min << endl;</pre>
#endif
                          edges.at(j).forward += min;
#ifdef SHOW DEBUG
                          cout << "back:" << edges.at(j).second <<</pre>
edges.at(j).first <<"(";
                          cout << edges.at(j).forward << "-" << min <<</pre>
"=" << edges.at(j).forward-min << endl;</pre>
#endif
                          edges.at(j).back -= min;
                      }
                 }
             }
             maxFlow += min;
#ifdef SHOW DEBUG
             cout << "Max Flow: " << maxFlow << endl;</pre>
#endif
             checkedpoint.clear();
             solutions.clear();
             min = INT MAX;
             cout<<endl;</pre>
        }
        return maxFlow;
    }
};
int main()
    Graph task;
    int maxFlow = task.FordFulkerson();
    task.print(maxFlow);
    return 0;
}
```