# 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: Максимальный поток

Студент гр. 9383	Крейсманн К.	В.
Преподаватель	Фирсов М.А	.•

Санкт-Петербург

## Цель работы.

Изучить алгоритм Форда-Фалкерсона, написать программу, реализующую его.

#### 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 ребер графа.

 $v_0$  — исток

 $v_n - c \tau o \kappa$ 

 $v_i v_i w_{ii}$  – ребро графа

 $v_i v_i w_{ij}$  – ребро графа

. . .

#### Выходные данные:

 $P_{max}$  — величина максимального потока.

 $v_i\,v_j\,w_{ij\,-}$  ребро графа с фактической величиной протекающего потока  $v_i\,v_j\,w_{ij\,-}$  ребро граф с фактической величиной протекающего потока

...

#### Пример входные данных:

```
7
a
f
a b 7
a c 6
b d 6
c f 9
d e 3
d f 4
e c 2
```

#### Пример выходных данных:

12 a b 6 a c 6 b d 6 c f 8 d e 2 d f 4 e c 2

**Вариант 1.** Поиск в ширину. Поочередная обработка вершин текущего фронта, перебор вершин в алфавитном порядке.

# Теория

**Сеть** – ориентированный взвешенный граф, имеющий один исток и один сток.

**Исток** – вершина, из которой рёбра только выходят\*.

 $\mathbf{C}$ ток – вершина, в которую рёбра только входят\*.

**Поток** – абстрактное понятие, показывающее движение по графу.

**Величина потока** — числовая характеристика движения по графу (сколько всего выходит из истока = 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 истока, 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

- 1) Происходит поиск пути в графе с помощью обхода в ширину от истока к стоку.
- 2) Если путь есть, высчитывается поток через него, и всем ребрам в этом пути уменьшается пропускная способность на эту величину, а обратным ребрам увеличивается на эту величину.
- 3) К максимальному потоку прибавляется поток через найденный путь.
  - 4) Пока есть путь выполняется 1-3.
  - 5) Если пути нет, алгоритм завершает работу.

Сложность алгоритма по памяти – O(E).

Сложность алгоритма по операциям - O(E\*F).

(E- количество ребер, F- максимальный поток).

# Описание основных функций и структур данных

Vertex – структура данных для хранения вершины. Хранит информацию о вершине: имя, посещенная или нет, предыдущая вершина в пути.

Graph (std::map<Vertex\*<Vertex\*,std::map<Vertex\*,int>>>)— структура данных для хранения графа. Представляет собой ассоциативный контейнер вершин и их соседей.

findPath() — ищет путь от истока к стоку с помощью обхода в ширину. Сначала в очередь помещается вершина-исток. Пока очередь не пуста обходятся все не посещенные соседи текущей вершины, они заносятся в очередь. Когда текущей вершиной является сток, алгоритм завершает работу.

```
FordFulkerson() — функция, реализующая алгоритм Форда-Фалкерсона. initGraph() — инициализация графа. printResult() — вывод результата.
```

#### Тестирование

#### 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:

```
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,b), пропускная способность: 7
Ребро:(а,с), пропускная способность: 6
Ребро:(b,d), пропускная способность: 6
Ребро:(c,f), пропускная способность: 9
Найденный путь: а с f
Поток пути: 6
Текущий максимальный поток: 6
Поток через ребра графа:
a b 0
a c 6
bd0
c f 6
de0
df0
ec0
```

Просмотренные ребра при поиске нового пути:

Ребро:(a,b), пропускная способность: 7 Ребро:(b,d), пропускная способность: 6

```
Ребро:(d,e), пропускная способность: 3
Ребро:(d,f), пропускная способность: 4
Найденный путь: a b d f
Поток пути: 4
Текущий максимальный поток:10
Поток через ребра графа:
a b 4
a c 6
b d 4
c f 6
de0
d f 4
e c 0
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,b), пропускная способность: 3
Ребро:(b,a), пропускная способность: 4
Ребро:(b,d), пропускная способность: 2
Ребро:(d,e), пропускная способность: 3
Ребро:(e,c), пропускная способность: 2
Ребро:(c,f), пропускная способность: 3
Найденный путь: a b d e c f
Поток пути: 2
Текущий максимальный поток:12
Поток через ребра графа:
a b 6
a c 6
b d 6
cf8
d e 2
d f 4
e c 2
Результат:
Максимальный поток: 12
Потоки через ребра графа:
a b 6
a c 6
b d 6
c f 8
d e 2
d f 4
e c 2
Входные данные:
11
a
f
a b 3
a c 2
d a 3
b d 2
```

```
c d 1
b e 8
e b 6
b f 80
ef1
d f 5
a e 7
Выходные данные:
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,b), пропускная способность: 3
Ребро:(a,c), пропускная способность: 2
Ребро:(a,e), пропускная способность: 7
Ребро:(b,d), пропускная способность: 2
Ребро: (b,f), пропускная способность: 80
Найденный путь: a b f
Поток пути: 3
Текущий максимальный поток: 3
Поток через ребра графа:
a b 3
ac0
a e 0
bd0
b e 0
bf3
c d \theta
da0
df0
e b 0
ef0
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,c), пропускная способность: 2
Ребро:(a,e), пропускная способность: 7
Ребро:(c,d), пропускная способность: 1
Ребро:(e,b), пропускная способность: 6
Ребро:(e,f), пропускная способность: 1
Найденный путь: a e f
Поток пути: 1
Текущий максимальный поток:4
Поток через ребра графа:
a b 3
ac0
a e 1
bd0
be0
bf3
c d \theta
d a 0
df0
e b 0
ef1
```

```
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,c), пропускная способность: 2
Ребро:(a,e), пропускная способность: 6
Ребро:(c,d), пропускная способность: 1
Ребро:(e,a), пропускная способность: 1
Ребро:(e,b), пропускная способность: 6
Ребро:(d,f), пропускная способность: 5
Найденный путь: a c d f
Поток пути: 1
Текущий максимальный поток: 5
Поток через ребра графа:
a b 3
a c 1
a e 1
bd0
b e 0
bf3
c d 1
da0
d f 1
e b 0
ef1
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,c), пропускная способность: 1
Ребро:(a,e), пропускная способность: 6
Ребро:(с,а), пропускная способность: 1
Ребро:(e,b), пропускная способность: 6
Ребро:(b,d), пропускная способность: 2
Ребро: (b,f), пропускная способность: 77
Найденный путь: a e b f
Поток пути: 6
Текущий максимальный поток:11
Поток через ребра графа:
a b 3
a c 1
a e 7
bd0
b e 0
bf9
c d 1
da0
d f 1
e b 6
ef1
Результат:
Максимальный поток: 11
Потоки через ребра графа:
a b 3
a c 1
```

```
a e 7
b d 0
b e 0
b f 9
c d 1
d a 0
d f 1
e b 6
e f 1
```

#### Входные данные:

12 a f a b 3 a k 3 a e 3 k l 1 k c 5 b c 5 e c 5 e g 1 l m 1 m f 1 g f 1 c f 100

#### Выходные данные:

Просмотренные ребра при поиске нового пути: Ребро:(a,b), пропускная способность: 3 Ребро:(a,e), пропускная способность: 3 Ребро:(a,k), пропускная способность: 3 Ребро:(b,c), пропускная способность: 5 Ребро:(e,g), пропускная способность: 1 Ребро:(k,l), пропускная способность: 1 Ребро:(c,f), пропускная способность: 100 Найденный путь: a b c f Поток пути: 3 Текущий максимальный поток:3 Поток через ребра графа: *a b 3* a e 0 a k 0b c 3 *cf3* e c 0e g 0gf0k c 0k l 0

```
l m 0
mf0
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,e), пропускная способность: 3
Ребро:(a,k), пропускная способность: 3
Ребро:(е,с), пропускная способность: 5
Ребро:(e,g), пропускная способность: 1
Ребро:(k,l), пропускная способность: 1
Ребро:(c,b), пропускная способность: 3
Ребро:(c,f), пропускная способность: 97
Найденный путь: a е c f
Поток пути: 3
Текущий максимальный поток:6
Поток через ребра графа:
a b 3
a e 3
a k 0
b c 3
cf6
e c 3
e g 0
g f 0
k c 0
k l 0
lm0
mf0
Просмотренные ребра при поиске нового пути:
Ребро:(a,k), пропускная способность: 3
Ребро:(k,c), пропускная способность: 5
Ребро:(k,l), пропускная способность: 1
Pебро:(c,b), пропускная способность: 3
Ребро:(с,е), пропускная способность: 3
Ребро:(c,f), пропускная способность: 94
Найденный путь: a k c f
Поток пути: 3
Текуший максимальный поток:9
Поток через ребра графа:
a b 3
a e 3
a k 3
b c 3
cf9
e c 3
e g 0
g f 0
k c 3
k l 0
lm0
mf0
```

#### Результат:

Максимальный поток: 9 Потоки через ребра графа: a b 3

u *v s* 

a e 3

a k 3

*b c 3* 

c f 9 e c 3

e g 0

gf0

k c 3

 $k \, l \, 0$ 

lm0

mf0

# Вывод.

Произведено знакомство с алгоритмом Форда-Фалкерсона поиска максимального потока в графе, написана программа реализующая его. Поиск пути в графе, использующийся в алгоритме, осуществлялся с помощью обхода в ширину.

#### Приложение А

#### main.cpp

```
#include "astar.hpp"
int main()
  Vertex* start, * finish1, * finish2;
  std::ifstream file("Input.txt");
  Graph graph = initGraph(file, &start, &finish1, &finish2);
  file.close();
  PairPaths paths = findTwoPaths(graph, start, finish1, finish2);
  std::optional<Path> path1to2;
  std::optional<Path> path2to1;
  if (paths.first && paths.second)
     clearMarksAndPrev(graph);
     path1to2 = findPathWithoutOneVertex(graph, finish1, finish2, start);
    clearMarksAndPrev(graph);
    path2to1 = findPathWithoutOneVertex(graph, finish2, finish1, start);
  printAnswer(paths.first, paths.second, path1to2, path2to1, std::cout);
  freeMemory(graph);
  return 0;
```

#### Ford\_fulkerson.hpp

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <queue>
#include <map>
#include <fstream>

struct Vertex
{
    Vertex(char name = ' ') :name(name) {}
    char name;
    bool visited = false;
    Vertex* prev = nullptr;
```

```
};
struct cmpVertexes
  bool operator()(Vertex* v1, Vertex* v2)
    return v1->name<v2->name;
};
using Graph = std::map<Vertex*,std::map<Vertex*,int,cmpVertexes>,cmpVertexes>;
using Path = std::vector<Vertex*>;
void currentResult(Graph flowGraph,Graph graph,Path path,int maxFlow, int pathFlow);
Path findPath(Vertex *start, Vertex *finish,Graph& graph);
int FordFulkerson(Graph &graph,Graph &originGraph,Vertex*start,Vertex*finish,std::vector<Vert
ex*> vertexes);
int indexByName(std::vector<Vertex*> vec,char name);
Graph initGraph(std::istream& in, Vertex** start, Vertex** end,std::vector<Vertex*> &vertexes);
void printResult(Graph &graph,Graph &flowGraph,int maxFlow,std::ostream& out);
ford_fulkerson.cpp
#include "ford_fulkerson.hpp"
void currentResult(Graph flowGraph,Graph graph,Path path,int maxFlow, int pathFlow)
  std::cout << "Найденный путь: ";
  for(auto i : path)
    std::cout<<i->name<<' ';
  std::cout<<'\n';
  std::cout<<"Поток пути: "<<pathFlow<<'\n';
  std::cout<<"Текущий максимальный поток:"<<maxFlow<<\\n';
  std::cout<<"Поток через ребра графа:"<<\\n';
  for(auto i:graph)
    for (auto j:i.second)
       int flow = std::max(0,j.second - flowGraph[i.first][j.first]);
       std::cout << i.first->name <<' '<< j.first->name <<' '<< flow <<'\n';
  }
}
Path findPath(Vertex *start, Vertex *finish,Graph& graph)
  std::cout<<"\nПросмотренные ребра при поиске нового пути:"<<"\n';
  Path path;
  std::queue<Vertex*>q;
  q.push(start);
```

```
while(!q.empty())
     Vertex *temp = q.front();
     q.pop();
     for(auto i:graph[temp])
       if(!i.first->visited && graph[temp][i.first]>0)
          q.push(i.first);
          i.first->visited=true;
          i.first->prev=temp;
          std::cout<<"Peopo:("<<temp->name<<","<<i.first-
>name<<"), пропускная способность : "<<graph[temp][i.first]<<'\n';
          if(i.first->name==finish->name)
            Vertex* t = i.first;
            while(t->name!=start->name)
               path.push_back(t);
               t=t->prev;
            path.push_back(t);
            std::reverse(path.begin(),path.end());
            return path;
       }
     }
  return path;
int FordFulkerson(Graph &graph,Graph &originGraph,Vertex*start,Vertex*finish,std::vector<Vert
ex*> vertexes)
  Path path;
  int maxFlow = 0;
  while(!((path=findPath(start,finish,graph)).empty()))
     for(auto i:vertexes)
       i->visited=false;
     int min=-1;
     for(int i = 0; i < path.size()-1; i++)
       if(graph[path[i]][path[i+1]]<min || min==-1)
          min = graph[path[i]][path[i+1]];
```

```
maxFlow+=min;
    for(int i = 0; i < path.size()-1; i++)
       graph[path[i]][path[i+1]]-=min;
       graph[path[i+1]][path[i]]+=min;
    currentResult(graph,originGraph,path,maxFlow,min);
  return maxFlow;
int indexByName(std::vector<Vertex*> vec,char name)
  for(int i = 0; i < vec.size(); i++)
    if(vec[i]->name==name)
       return i;
  }
  return -1;
Graph initGraph(std::istream& in, Vertex** start, Vertex** end,std::vector<Vertex*> &vertexes)
  Graph graph;
  int weight, size;
  char nameStart, nameEnd;
  in >> size >> nameStart >> nameEnd;
  *start = new Vertex(nameStart);
  *end = new Vertex(nameEnd);
  vertexes.push_back(*start);
  vertexes.push_back(*end);
  for (int i = 0; i < size; i++)
    char nameVertexOut,nameVertexIn;
    in >> nameVertexOut >> nameVertexIn >> weight;
    int indStart=indexByName(vertexes,nameVertexOut);
    int indFinish=indexByName(vertexes,nameVertexIn);
    Vertex *vertexOut = indStart==-1 ? new Vertex(nameVertexOut) : vertexes[indStart];
    Vertex *vertexIn = indFinish==-1 ? new Vertex(nameVertexIn) : vertexes[indFinish];
    if(indStart==-1)
       vertexes.push_back(vertexOut);
```

```
if(indFinish==-1)
{
    vertexes.push_back(vertexIn);
}
graph[vertexOut][vertexIn]=weight;
}
return graph;
}

void printResult(Graph &graph,Graph &flowGraph,int maxFlow,std::ostream& out)
{
    out<<"\nPeзyльтат:\n";
    out<<"Максимальный поток: "<<maxFlow<<\\n';
    out<<"Потоки через ребра графа:\n";
    for(auto i:graph)
    {
        int flow = std::max(0,j.second - flowGraph[i.first][j.first]);
        out << i.first->name <<' '<< flow <<\\n';
        }
    }
}</pre>
```