# 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	 Нистратов Д.Г.
Преподаватель	 Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2021

# Цель работы.

Изучить алгоритм Форда-Фалкерсона для нахождения 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

v0 - исток

vn - сток

vi,vj,ωij - peбpo графа

vi,vj,ωij - peбpo графа

...

Выходные данные:

Ртах - величина максимального потока

vi,vj,ωij - ребро графа с фактической величиной протекающего потока vi,vj,ωij - 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).

#### Задание (Вариант 5).

Поиск не в глубину и не в ширину, а по правилу: каждый раз выполняется переход по дуге, имеющей максимальную остаточную пропускную способность. Если таких дуг несколько, то выбрать ту, которая была обнаружена раньше в текущем поиске пути.

#### Описание работы алгоритма.

Инициализация: для всех ребер положим остаточную пропускную способность равной первоначальной.

- Шаг 1. Определяем узлы, в которые можно перейти с максимальной остаточной пропускной способностью. Если таких не существует переходим к 3 шагу.
- Шаг 2. В множестве узлов находим максимальный и помечаем его как посещенный. Если узел равен финишу переходим к 4 шагу.
- Шаг 3. Если путь невозможен переходим к 5 шагу. Если список узлов не пустой, удаляем последний элемент и переходим к 1 шагу.
- Шаг 4. Вычисляем максимальный поток по принципу, минимальное значение потока на всех узлах.
  - Шаг 5. Вывод узлов и максимальной пропускной способности.

#### Анализ алгоритма.

Путь в остаточной сети в среднем находится за время O(N). В худшем за O(2N). Где N - количество ребер в графе

Сложность алгоритма Форда-Фалкерсона в среднем будет равна O(fN), а в худшем случае O(f2N), где f — максимальный поток в графе.

### Описание основных функций.

Хранение ребер реализовано с помощью стандартного контейнера c++ std::map<char, map<char, int>>. Реализация функций алгоритма описана в классе FFsolver.

# Список функций:

std::pair<int, EDGE\_MAP> FordFulkerson(); - основная функция, алгоритм Форда-Фалкерсона

void print\_edges(EDGE\_MAP cEdges); - вывод всех граней в терминал

void input(); - считывание потока с терминала

void setInput(std::stringstream& ss); - считывание потока строки.

bool is Visited(char node); - проверка узла на посещение

bool findPath(EDGE\_MAP& cEdges); - поиск пути по наиб. Пропускной способности

char findMaxFlow(std::map<char, int> node); - поиск наибольшей пропускной способности.

#### Тестирование.

Тесты проведены с помощью сторонней библиотеки catch2 и описаны в файле test.cpp.

Проверяются две основные функции алгоритма. В поиске пути осуществляется проверка посещенности узлов, нахождение по заданному графу, а также проверку на нахождение максимальной пропускной способности. Проверка алгоритма Форда-Фалкерсона описана в файле test.cpp, а также в таблице 1.

Таблица 1. Результаты тестирования

Ввод	Вывод
7 a f a b 7 a c 6 b d 6 c f 9 d e 3 d f 4 e c 2	7 a f a b 6 a c 6 b d 6 c f 8 d e 2 d f 4 e c 2
7171271362463794534745	7171261362463784524745
3 a d a b 2 b c 3 c d 2	3 a d a b 2 b c 2 c d 2

# Выводы.

При выполнении работы был изучен и реализован алгоритм Форда-Фалкерсона для нахождения максимального потока в сети. Поиск пути для реализации алгоритма был описан по правилу: переход осуществляется по максимальному значение остаточной пропускной способности. Написанный алгоритм выполняется со сложностью O(fN), в среднем случае, и O(2fN), в худшем случае.

# ПРИЛОЖЕНИЕ A. ИСХОДНЫЙ КОД.

```
Название файла: main.cpp
#include "ford_falk.h"
int main(){
  FFsolver solver;
  solver.input();
  auto answer = solver.FordFulkerson();
  std::cout << answer.first << std::endl;</pre>
  solver.print_edges(answer.second);
  return 0;
}
Название файла: ford_falk.h
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <sstream>
#include <map>
#define EDGE_MAP std::map<char, std::map<char, int>>
class FFsolver
public:
  FFsolver() {};
  EDGE_MAP edges;
  char start, finish;
  std::vector<char> visited, cameFrom;
  std::pair<int, EDGE_MAP> FordFulkerson();
  void print_edges(EDGE_MAP cEdges);
  void input();
  void setInput(std::stringstream& ss);
```

```
bool isVisited(char node);
  bool findPath(EDGE_MAP& cEdges);
  char findMaxFlow(std::map<char, int> node);
};
Название файла: ford_falk.cpp
#include "ford_falk.h"
bool FFsolver::isVisited(char node){
  for (auto name : visited){
    if (name == node){
       return true;
    }
  }
  return false;
}
bool FFsolver::findPath(EDGE_MAP& cEdges){
  visited.push_back(start);
  cameFrom.push_back(start);
  char currNode = start;
  for (;;){
    if (currNode == finish){
       return true;
    currNode = findMaxFlow(cEdges[currNode]);
    if (currNode == ' '){
       if (cameFrom.empty()){
         return false;
       }
       cameFrom.pop_back();
       currNode = cameFrom.back();
    }
    else{
       cameFrom.push_back(currNode);
```

```
visited.push_back(currNode);
    }
  }
}
char FFsolver::findMaxFlow(std::map<char, int> node){
  char nodeName = ' ';
  int tempFlow = 0;
  if (node.empty()){
    return nodeName;
  }
  for (auto a : node){
    if (a.second > tempFlow && !isVisited(a.first)){
       nodeName = a.first;
       tempFlow = a.second;
    }
  }
  return nodeName;
}
std::pair<int, EDGE_MAP> FFsolver::FordFulkerson(){
  EDGE_MAP cEdges = edges;
  EDGE_MAP dEdges = edges;
  int max_flow = 0;
  int tmp = INT_MAX;
  while (findPath(cEdges)){
    for (int i = 0; i < cameFrom.size() - 1; i++){
       tmp = std::min(tmp, cEdges[cameFrom[i]][cameFrom[i+1]]);
    }
    max_flow += tmp;
    for (int i = 0; i < cameFrom.size() - 1; i++){
       cEdges[cameFrom[i]][cameFrom[i+1]] -= tmp;
       cEdges[cameFrom[i+1]][cameFrom[i]] += tmp;
    visited.clear();
    cameFrom.clear();
  }
  for (auto& kv1 : edges){
```

```
for (auto& kv2 : kv1.second){
       kv2.second -= cEdges[kv1.first][kv2.first];
       if (kv2.second < 0){
          kv2.second = 0;
       }
     }
  }
  return std::make_pair(max_flow, edges);
}
void FFsolver::print_edges(EDGE_MAP cEdges){
  for (auto& kv1 : cEdges){
    for (auto& kv2 : kv1.second){
       std::cout << kv1.first << " " << kv2.first << " " << kv2.second << std::endl;
     }
  }
}
void FFsolver::input(){
  int n;
  std::cin >> n >> start >> finish;
  char node1, node2;
  int weight;
  for (int i = 0; i < n; i++){
    std::cin >> node1 >> node2 >> weight;
    edges[node1][node2] = weight;
  }
}
void FFsolver::setInput(std::stringstream& ss){
  int n;
  ss \gg n \gg start \gg finish;
  char node1, node2;
  int weight;
  for (int i = 0; i < n; i++){
    ss >> node1 >> node2 >> weight;
    edges[node1][node2] = weight;
  }
```

```
}
Название файла: test.cpp
#define CATCH_CONFIG_MAIN
#include "catch.hpp"
#include <sstream>
#include "../source/ford_falk.h"
TEST_CASE("Поиск пути по наибольшей остаточной пропускной способности") {
  std::stringstream ss;
  FFsolver ff;
  SECTION("Путь существует") {
    ss << "3 a e a b 2 b e 3 a c 1";
    ff.setInput(ss);
    REQUIRE(ff.findPath(ff.edges) == true);
  }
  SECTION("Путь существует, наибольшая остаточная пропускная способность приводит в тупик") {
    ss << "3 a e a b 2 b e 3 a c 7";
    ff.setInput(ss);
    REQUIRE(ff.findPath(ff.edges) == true);
  }
  SECTION("Путь не существует") {
    ss << "3 a e a b 2 b c 3 a c 1";
    ff.setInput(ss);
    REQUIRE(ff.findPath(ff.edges) == false);
  }
  SECTION("Путь существует, но все пути посещены") {
    ss << "3 a e a b 2 b e 3 a c 1";
    ff.visited.push_back('e');
    ff.visited.push_back('b');
    ff.setInput(ss);
    REQUIRE(ff.findPath(ff.edges) == false);
  }
}
TEST_CASE("Алгоритм Форда-Фалкерсона"){
  std::stringstream ss;
```

```
FFsolver ff;
SECTION("Граф соеденен"){
  ss << "7 a f a b 7 a c 6 b d 6 c f 9 d e 3 d f 4 e c 2";
  ff.setInput(ss);
  auto a = ff.FordFulkerson();
  ss << "7 a f a b 6 a c 6 b d 6 c f 8 d e 2 d f 4 e c 2";
  ff.setInput(ss);
  REQUIRE(a.first == 12);
  REQUIRE(a.second == ff.edges);
}
SECTION("Граф задан числами"){
  ss << "7 17 127 136246379453474532";
  ff.setInput(ss);
  auto a = ff.FordFulkerson();
  ss << "7 1 7 1 2 6 1 3 6 2 4 6 3 7 8 4 5 2 4 7 4 5 3 2";
  ff.setInput(ss);
  REQUIRE(a.first == 12);
  REQUIRE(a.second == ff.edges);
}
SECTION("Ноды в цикле"){
  ss << "3 a d a b 2 b c 3 c d 2";
  ff.setInput(ss);
  auto a = ff.FordFulkerson();
  ss << "3 a d a b 2 b c 2 c d 2";
  ff.setInput(ss);
  REQUIRE(a.first == 2);
  REQUIRE(a.second == ff.edges);
}
    print(v1,v2,0)
```

}