

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

Бергалиев М.

Преподаватель

Жангиров Т. Р.

Санкт-Петербург

2019

Цель работы

Реализовать и исследовать алгоритм Форда-Фалкерсона поиска максимального потока в сети.

Постановка задачи

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).

Ход работы

Была написана программа на языке программирования C++. Код представлен в приложении А.

Для представления сети используется класс, представляющий из себя матрицу смежности. В матрице, помимо наличия ребер, хранится их пропускная способность и фактический поток. Также в классе хранится матрица обратных ребер. Конструктор принимает массив ребер с их пропускными способностями и строит матрицы. Содержит метод bfs, ищущий путь из одной вершины в другую поиском в ширину.

Метод fold_fulkerson на каждом шаге находит путь из истока в сток и увеличивает потоки в ребрах данного пути на минимальную остаточную пропускную способность ребер этого пути. Алгоритм продолжает работу, пока есть путь из истока в сток.

Тестирование

Тестирование проводилось в Ubuntu 16.04 LTS. По результатам тестирования были выявлены ошибки в коде. Тестовые случаи представлены в приложении Б.

Исследование алгоритма

Исследование проводилось по количеству просмотренных вершин.

Поскольку на каждом шаге увеличиваем поток как минимум на 1, а поиск пути в графе происходит за $O(|E|)$ операций, то алгоритм находит решение за $O(F|E|)$ операций, где F — максимальный поток в сети. Полученный график показан на рис. 1.

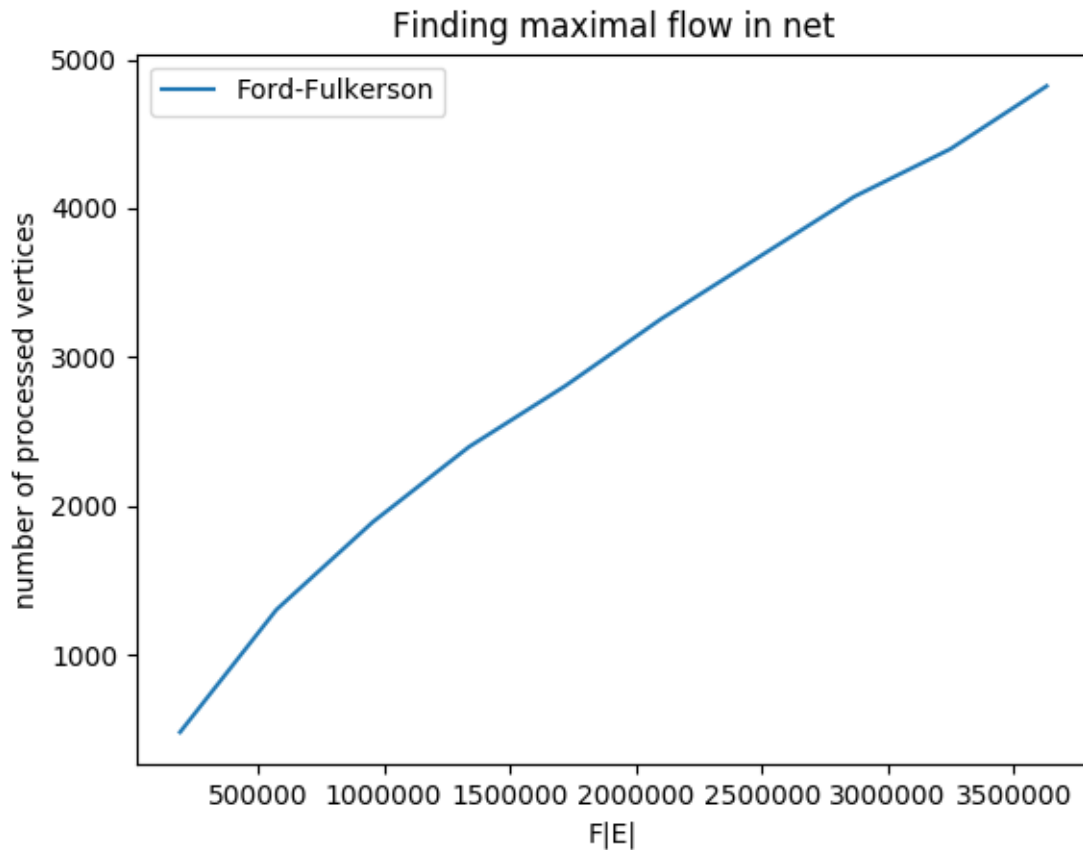


Рисунок 1 — Сложность алгоритма через максимальный поток.

Однако данная оценка требует знать максимальный поток. Так как максимальный поток не может превышать сумму пропускных способностей истока и сумму пропускных способностей стока, то можно заменить F на максимальную из этих двух сумм M . Тогда сложность алгоритма $O(M|E|)$. Полученный график показан на рис. 2.

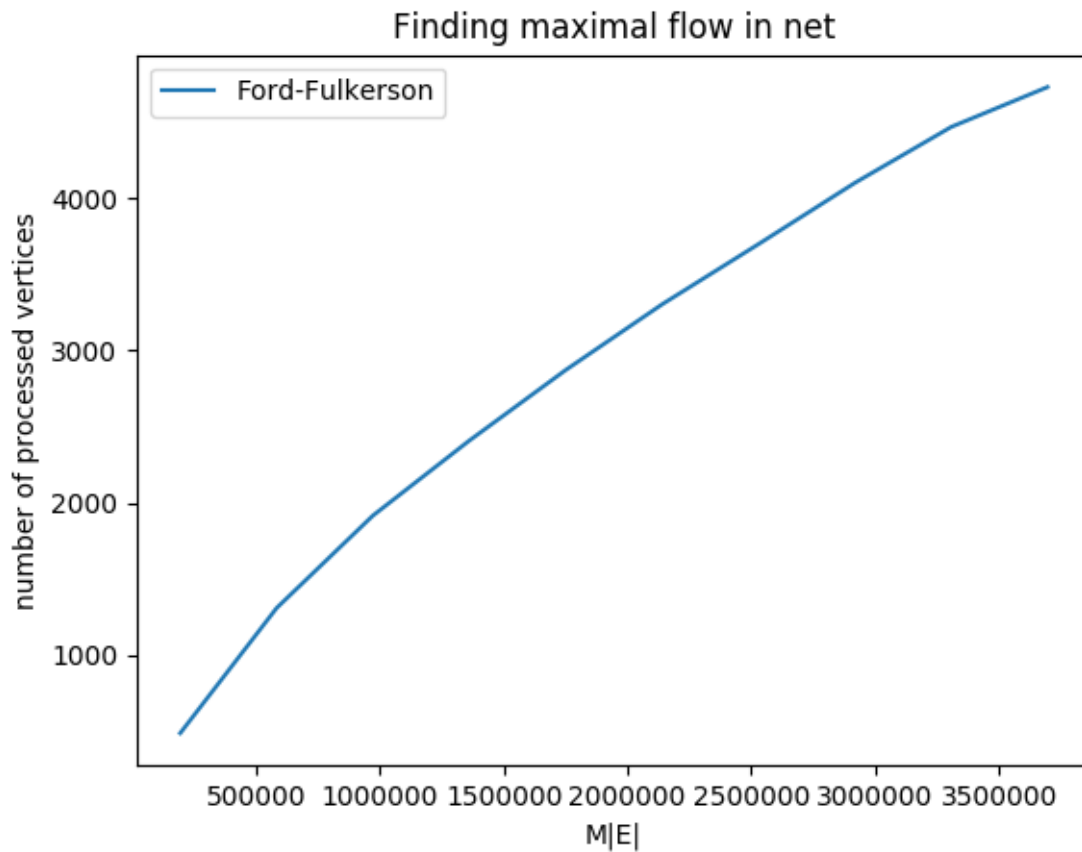


Рисунок 2 — Сложность алгоритма.

Вывод

Был изучен алгоритм Форда-Фалкерсона поиска максимального потока в сети. Была реализована версия алгоритма на языке C++, исследована сложность алгоритма, по результатам сложность равна $O(M|E|)$.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <tuple>
#include <vector>
#include <algorithm>

class Adj_Matrix{
private:
    struct Edge{
        int bandwidth;
        int flow;
        Edge(int band, int flow) : bandwidth(band) , flow(flow) {}
    };
public:
    Adj_Matrix(std::vector<std::tuple<char, char, int>> & v){
        for(auto i : v){
            if(find(indexes.begin(), indexes.end(), std::get<0>(i))
== indexes.end())
                indexes.push_back(std::get<0>(i));
            if(find(indexes.begin(), indexes.end(), std::get<1>(i))
== indexes.end())
                indexes.push_back(std::get<1>(i));
        }
        int n = indexes.size();
        matrix = new Edge**[n];
        for(int i=0; i<n; ++i){
            matrix[i] = new Edge*[n];
        }
        rest_net = new Edge**[n];
        for(int i=0; i<n; ++i){
            rest_net[i] = new Edge*[n];
        }
        char from, to;
        int bandwidth;
        int index_from, index_to;
        std::vector<char>::iterator it;
        for(auto i : v){
            std::tie(from, to, bandwidth) = i;
            it = find(indexes.begin(), indexes.end(), from);
            index_from = it - indexes.begin();
            it = find(indexes.begin(), indexes.end(), to);
            index_to = it - indexes.begin();
```

```

        matrix[index_from][index_to] = new Edge(bandwidth,
0);
        rest_net[index_to][index_from] = new Edge(0, 0);
    }
}

std::string bfs(char from, char to){
    std::queue<std::string> queue;
    std::vector<int> checked;
    std::string cur(1, from);
    int n = indexes.size();
    int i;
    while(true){
        i = find(indexes.begin(), indexes.end(), cur.back()) -
indexes.begin();
        checked.push_back(i);
        for(int j=0; j<n; ++j){
            if(find(checked.begin(), checked.end(), j) !=
checked.end())
                continue;
            if((matrix[i][j] != nullptr) && (matrix[i][j]-
>flow != matrix[i][j]->bandwidth)){
                if(indexes[j] == to)
                    return cur + '+' + to;
                queue.push(cur + '+' + indexes[j]);
                checked.push_back(j);
            }
            if((rest_net[i][j] != nullptr) && (rest_net[i][j]-
>flow != rest_net[i][j]->bandwidth)){
                queue.push(cur + '-' + indexes[j]);
                checked.push_back(j);
            }
        }
        if(queue.empty())
            return "";
        cur = queue.front();
        queue.pop();
    }
}

std::vector<std::tuple<char, char, int>> ford_fulkerson(char
source, char stock){
    std::string path;
    int min;
    int i, j;

```

```

while(true){
    path = bfs(source, stock);
    if(path == "")
        break;;
    min = 0;
    i = find(indexes.begin(), indexes.end(), path.front()) -
indexes.begin();
    for(int k=1; k<path.length(); k += 2){
        j = find(indexes.begin(), indexes.end(),
path[k+1]) - indexes.begin();
        if(path[k] == '+'){
            if((matrix[i][j]->bandwidth - matrix[i][j]-
>flow < min) && (matrix[i][j]->bandwidth - matrix[i][j]->flow != 0) || (min
== 0))
                min = matrix[i][j]->bandwidth -
matrix[i][j]->flow;
        }
        else if((rest_net[i][j]->bandwidth - rest_net[i][j]-
>flow < min) && (rest_net[i][j]->bandwidth - rest_net[i][j]->flow != 0) || (min
== 0))
            min = rest_net[i][j]->bandwidth -
rest_net[i][j]->flow;
        i = j;
    }
    i = find(indexes.begin(), indexes.end(), path.front()) -
indexes.begin();
    for(int k=1; k<path.length(); k+=2){
        j = find(indexes.begin(), indexes.end(),
path[k+1]) - indexes.begin();
        if(path[k] == '+'){
            matrix[i][j]->flow += min;
            rest_net[j][i]->flow -= min;
        }
        else{
            rest_net[i][j]->flow += min;
            matrix[j][i]->flow -= min;
        }
        i = j;
    }
}
int n=indexes.size();
std::vector<std::tuple<char, char, int>> ans;
for(i=0; i<n; ++i)
    for(j=0; j<n; ++j)
        if(matrix[i][j] != nullptr)

```

```

        ans.push_back(std::make_tuple(indexes[i], indexes[j], matrix[i][j]-
>flow));
        return ans;
    }

private:
    std::vector<char> indexes;
    Edge* **matrix;
    Edge* **rest_net;
};

int main(){
    std::vector<std::tuple<char, char, int>> net;
    int n;
    std::cin >> n;
    char sourse, stock;
    std::cin >> sourse;
    std::cin >> stock;
    char from, to;
    int w;
    for(int i=0; i<n; ++i){
        std::cin >> from;
        std::cin >> to;
        std::cin >> w;
        net.push_back(std::make_tuple(from, to, w));
    }
    Adj_Matrix matr(net);
    auto res = matr.ford_ulkerson(sourse, stock);
    std::sort(res.begin(), res.end());
    int sum = 0;
    for(auto i : res)
        if(std::get<0>(i) == sourse)
            sum += std::get<2>(i);
    std::cout << sum << std::endl;
    for(auto i : res)
        std::cout << std::get<0>(i) << " " << std::get<1>(i) << "
" << std::get<2>(i) << std::endl;
    return 0;
}

```


ПРИЛОЖЕНИЕ Б

ТЕСТОВЫЕ СЛУЧАИ

Таблица 1 — Тестовые случаи

Входные данные	Результат
7 a f a b 8 b c 4 c d 3 d e 2 e b 1 e f 1 b f 6	7 a f a b 8 b c 4 c d 3 d e 2 e b 1 e f 1 b f 6
7 a f a b 7 a c 6 b d 6 c f 9 d e 3 d f 4 e c 2	12 a b 6 a c 6 b d 6 c f 8 d e 2 d f 4 e c 2
16 a e a b 2 b a 2 a d 1 d a 1 a c 3 c a 3 b c 4 c b 4 c d 1	6 a b 2 a c 3 a d 1 b a 0 b c 0 b e 3 c a 0 c b 1 c d 0 c e 2 d a 0

<div>dc1</div> <div>ce2</div> <div>ec2</div> <div>be3</div> <div>eb3</div> <div>de1</div> <div>ed1</div>	<div>dc0</div> <div>de1</div> <div>eb0</div> <div>ec0</div> <div>ed0</div>
--	--