

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: Алгоритм Форда-Фалкерсона

Студент гр. 8303

Деркач Н.В.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы.

Изучить алгоритм Форда-Фалкерсона для поиска максимального потока в сети.

Формулировка 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).

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).

Sample Input:

7

a

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

d e 3

d f 4

e c 2

Sample Output:

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

Вариант — 3. Поиск в глубину. Рекурсивная реализация.

Суть и сложность алгоритмов.

На первом шаге алгоритма строится остаточная сеть, в которой изначально поток через каждое ребро равен 0, максимальный поток в сети устанавливается в 0.

На втором шаге идёт рекурсивный поиск в глубину пути от истока к стоку через рёбра, которые имеют ненулевой вес. В случае если пойти дальше некуда, переход на шаг 4.

На третьем шаге в найденном пути ищется ребро с минимальным весом, его величина добавляется к максимальному потоку в графе, вычитается из весов всех рёбер и прибавляется к значению обратных рёбер, после чего переход на шаг 2.

На четвертом шаге выводится максимальный поток и величина потока через каждое ребро.

Сложность алгоритма по времени — $O((E + V) * F)$, где E — количество рёбер, V — количество вершин и F — максимальный поток в сети.

Сложность алгоритма по памяти — $O(E + V)$, где E — кол-во рёбер, V — кол-во вершин.

Описание функций и структур.

struct Edge{char start;char end;int weight;int straight;int back;} - структура для хранения ребра графа. Start — начальная вершина, end — конечная, weight — вес ребра, straight — остаточный поток вперёд, back — остаточный поток назад.

bool compare(Edge first, Edge second) — функция сравнения двух рёбер, которые передаются в качестве аргументов, по символам их начальных и конечных вершин. Функция нужна для сортировки с помощью библиотечной функции sort, имеющей сигнатуру **void sort(RandomIt first, RandomIt last, Compare comp);**

В конструкторе класса Graph заполняется вектор структур рёбер.

bool isVisited(char peak) — функция проверяет, была ли уже просмотрена вершина, которая передаётся в качестве аргумента. Просмотренные вершины хранятся в **vector <char> visited** , который является полем классов обоих алгоритмов.

bool Search(char peak, int& min) — выполняет рекурсивный поиск пути от истока к стоку. Peak — очередная просматриваемая вершина, min — величина минимальной пропускной способности из всех рёбер в найденном потоке.

void FFSearch() - Запускает рекурсивный поиск, который меняет значение min, на основе которого пересчитываются пропускные способности рёбер. После нахождения максимального потока выводит результат.

Тестирование.

Тест 1:

D:\Qt\Tools\QtCreator\bin\qtcreator_process_stub.exe

7

a

f

a b 7

a c 6

b d 6

c f 9

d e 3

d f 4

e c 2

Next Edge: ab(7)

Next Edge: bd(6)

Next Edge: de(3)

Next Edge: ec(2)

Next Edge: cf(9)

Current flow: abdec 27

Current min :2

Recount:

straight: ab($7 - 2 = 5$)

Back: ba($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: bd($6 - 2 = 4$)

Back: db($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: de($3 - 2 = 1$)

Back: ed($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: ec($2 - 2 = 0$)

Back: ce($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: cf($9 - 2 = 7$)

Back: fc($0 + 2 = 2$)

Next Edge: ab(5)

Выбрать D:\Qt\Tools\QtCreator\bin\qtcreator_process_stu

Recount:
straight: $ec(2 - 2 = 0)$
Back: $ce(0 + 2 = 2)$

Recount:
straight: $cf(9 - 2 = 7)$
Back: $fc(0 + 2 = 2)$

Next Edge: $ab(5)$
Next Edge: $bd(4)$
Next Edge: $de(1)$
Next Edge: $df(4)$

Current flow: $abd\ 13$

Current min :4

Recount:
straight: $ab(5 - 4 = 1)$
Back: $ba(2 + 4 = 6)$

Recount:
straight: $bd(4 - 4 = 0)$
Back: $db(2 + 4 = 6)$

Recount:
straight: $df(4 - 4 = 0)$
Back: $fd(0 + 4 = 4)$

Next Edge: $ab(1)$
Next Edge: $ac(6)$
Next Edge: $cf(7)$

Current flow: $ac\ 13$

Current min :6

Recount:

Выбрать D:\Qt\Tools\QtCreator\bin\qtcreator_process_stub.exe

Recount:
straight: $ab(5 - 4 = 1)$
Back: $ba(2 + 4 = 6)$

Recount:
straight: $bd(4 - 4 = 0)$
Back: $db(2 + 4 = 6)$

Recount:
straight: $df(4 - 4 = 0)$
Back: $fd(0 + 4 = 4)$

Next Edge: $ab(1)$
Next Edge: $ac(6)$
Next Edge: $cf(7)$

Current flow: ac 13

Current min :6

Recount:
straight: $ac(6 - 6 = 0)$
Back: $ca(0 + 6 = 6)$

Recount:
straight: $cf(7 - 6 = 1)$
Back: $fc(2 + 6 = 8)$

Next Edge: $ab(1)$

12

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

19

a

j

a b 2

a c 9

a d 3

a e 5

b e 4

b h 7

c d 8

c f 5

c g 4

d g 6

e g 8

e h 1

e j 6

f g 3

f i 2

g j 4

g i 9

h j 5

i j 8

Next Edge: ab(2)

Next Edge: be(4)

Next Edge: eg(8)

Next Edge: gj(4)

Current flow: abeg 18

Current min :2

Recount:

straight: ab($2 - 2 = 0$)

Back: ba($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: be($4 - 2 = 2$)

Back: eb($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: eg($8 - 2 = 6$)

Back: ge($0 + 2 = 2$)

Recount:

straight: gj($4 - 2 = 2$)

Back: jg($0 + 2 = 2$)

Next Edge: ac(9)

Next Edge: cd(8)

Next Edge: dg(6)

Next Edge: ge(2)

Next Edge: eb(2)

Next Edge: bh(7)

Next Edge: hj(5)

Current flow: acdgebh 39

Current min :2

Recount:

straight: $ac(9 - 2 = 7)$

Back: $ca(0 + 2 = 2)$

Recount:

straight: $cd(8 - 2 = 6)$

Back: $dc(0 + 2 = 2)$

Recount:

straight: $dg(6 - 2 = 4)$

Back: $gd(0 + 2 = 2)$

Recount:

Recount:

Recount:

straight: $bh(7 - 2 = 5)$

Back: $hb(0 + 2 = 2)$

Recount:

straight: $hj(5 - 2 = 3)$

Back: $jh(0 + 2 = 2)$

Next Edge: $ac(7)$

Next Edge: $cd(6)$

Next Edge: $dg(4)$

Next Edge: $gj(2)$

Current flow: $acd g 19$

Current min :2

Recount:

straight: $ac(7 - 2 = 5)$

Back: $ca(2 + 2 = 4)$

Recount:

straight: $cd(6 - 2 = 4)$

Back: $dc(2 + 2 = 4)$

Recount:

straight: $dg(4 - 2 = 2)$

Back: $gd(2 + 2 = 4)$

Recount:

Recount:
straight: $gj(2 - 2 = 0)$
Back: $jg(2 + 2 = 4)$

Next Edge: $ac(5)$
Next Edge: $cd(4)$
Next Edge: $dg(2)$
Next Edge: $gi(9)$
Next Edge: $ij(8)$

Current flow: $acdgi$ 28

Current min :2

Recount:
straight: $ac(5 - 2 = 3)$
Back: $ca(4 + 2 = 6)$

Recount:
straight: $cd(4 - 2 = 2)$
Back: $dc(4 + 2 = 6)$

Recount:
straight: $dg(2 - 2 = 0)$
Back: $gd(4 + 2 = 6)$

Recount:
straight: $gi(9 - 2 = 7)$
Back: $ig(0 + 2 = 2)$

Recount:
straight: $ij(8 - 2 = 6)$
Back: $ji(0 + 2 = 2)$

Next Edge: $ac(3)$
Next Edge: $cd(2)$
Next Edge: $cf(5)$
Next Edge: $fg(3)$
Next Edge: $gi(7)$
Next Edge: $ij(6)$

Current flow: $acfgi$ 24

Current min :3

Recount:
straight: $ac(3 - 3 = 0)$
Back: $ca(6 + 3 = 9)$

```
straight: ac(3 - 3 = 0)
Back: ca(6 + 3 = 9)

Recount:
straight: cf(5 - 3 = 2)
Back: fc(0 + 3 = 3)

Recount:
straight: fg(3 - 3 = 0)
Back: gf(0 + 3 = 3)

Recount:
straight: gi(7 - 3 = 4)
Back: ig(2 + 3 = 5)

Recount:
straight: ij(6 - 3 = 3)
Back: ji(2 + 3 = 5)

Next Edge: ad(3)
Next Edge: dc(6)
Next Edge: cf(2)
Next Edge: fi(2)
Next Edge: ig(5)
Next Edge: ij(3)

Current flow: adcfi 16

Current min :2

Recount:
straight: ad(3 - 2 = 1)
Back: da(0 + 2 = 2)

Recount:

Recount:
straight: cf(2 - 2 = 0)
Back: fc(3 + 2 = 5)

Recount:
straight: fi(2 - 2 = 0)
Back: if(0 + 2 = 2)

Recount:
straight: ij(3 - 2 = 1)
Back: ji(5 + 2 = 7)

Next Edge: ad(1)
Next Edge: dc(4)
Next Edge: cg(4)
```

Next Edge: cg(4)
Next Edge: gf(3)
Next Edge: gi(4)
Next Edge: ij(1)

Current flow: adcgi 14

Current min :1

Recount:
straight: ad($1 - 1 = 0$)
Back: da($2 + 1 = 3$)

Recount:

Recount:
straight: cg($4 - 1 = 3$)
Back: gc($0 + 1 = 1$)

Recount:
straight: gi($4 - 1 = 3$)
Back: ig($5 + 1 = 6$)

Recount:
straight: ij($1 - 1 = 0$)
Back: ji($7 + 1 = 8$)

Next Edge: ae(5)
Next Edge: eg(8)
Next Edge: gc(1)
Next Edge: cd(5)
Next Edge: gf(3)
Next Edge: gi(3)
Next Edge: eh(1)
Next Edge: hb(2)
Next Edge: hj(3)

Current flow: aeh 9

Current min :1

Recount:
straight: ae($5 - 1 = 4$)
Back: ea($0 + 1 = 1$)

Recount:
straight: eh($1 - 1 = 0$)
Back: he($0 + 1 = 1$)

Back: ea($0 + 1 = 1$)

Recount:

straight: eh($1 - 1 = 0$)

Back: he($0 + 1 = 1$)

Recount:

straight: hj($3 - 1 = 2$)

Back: jh($2 + 1 = 3$)

Next Edge: ae(4)

Next Edge: eg(8)

Next Edge: gc(1)

Next Edge: cd(5)

Next Edge: gf(3)

Next Edge: gi(3)

Next Edge: ej(6)

Current flow: ae 10

Current min :4

Recount:

straight: ae($4 - 4 = 0$)

Back: ea($1 + 4 = 5$)

Recount:

straight: ej($6 - 4 = 2$)

Back: je($0 + 4 = 4$)

19

a b 2

a c 9

a d 3

a e 5

b e 0

b h 2

c d 3

c f 5

c g 1

d g 6

e g 0

e h 1

e j 4

f g 3

f i 2

g i 6

g j 4

h j 3

i j 8

Выводы.

В лабораторной работе был изучен алгоритм Форда-Фалкерсона путём написания программы на языке C++.

Приложение А. Исходный код.

```
#include <QCoreApplication>
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

struct Edge
{
    bool fl;
    char start;
    char end;
    int weight;           // вес
    int straight;         // ост. поток вперёд
    int back;             // ост. поток назад
};

bool compare(Edge first, Edge second)
{
    if(first.start == second.start)
        return first.end < second.end;
    return first.start < second.start;
}

class Graph
{
private:
    vector <Edge> graph;
    char source;
    char finish;
    int N;
    vector <char> visited;
    vector <char> result;

public:
    Graph ()
    {
        cin >> N;
        cin >> source >> finish;
        for(int i = 0; i < N; i++)
        {
            Edge element;
            cin >> element.start >> element.end >> element.weight;
            element.straight = element.weight;
            element.back = 0;
            element.fl = false;
            bool flag = true;
            for(int i = 0; i < graph.size(); i++)
                // заполняет граф
                {
                    if (graph[i].start == element.start && graph[i].end == element.end)
                    {
                        graph[i].weight += element.weight;
                        graph[i].straight += element.weight;
                        graph[i].back += element.weight;
                        graph[i].fl = true;
                    }
                    else
                    {
                        graph.push_back(element);
                        graph[i].weight = 0;
                        graph[i].straight = 0;
                        graph[i].back = 0;
                        graph[i].fl = false;
                    }
                }
            if (flag)
            {
                graph.push_back(element);
                graph[i].weight = 0;
                graph[i].straight = 0;
                graph[i].back = 0;
                graph[i].fl = false;
            }
        }
    }
};
```

```

        if(graph[i].start == element.end && graph[i].end == element.start)
        {
            graph[i].back += element.straight;
            flag = false;
            graph[i].fl = true;
            break;
        }
    }
    if(!flag)
        continue;
    graph.push_back(element);
}

bool isVisited(char peak)
{
    for(size_t i = 0; i < visited.size(); i++)
        if(visited[i] == peak)
            return true;
    return false;
}

bool Search(char peak, int& min)          // поиск минимальной пропускной
способности в потоке
{
    if(peak == finish)
    {
        result.push_back(peak);
        cout << "\nCurrent flow: ";
        int flow = 0;

        for(int i = 1; i < result.size(); i++)
        {
            for(int j = 0; j < graph.size(); j++)
            {
                if(graph[j].start == result[i-1] && graph[j].end == result[i])
                // пересчёт пропускных способностей
                {
                    flow += graph[j].straight;
                }
                if(graph[j].end == result[i-1] && graph[j].start == result[i])
                {
                    flow += graph[j].back;
                }
            }
        }

        for (int k = 0; k < result.size()-1; k++) {
            cout << result[k];
        }
        cout << " " << flow;
        cout << "\n\n";
        return true;
    }
    visited.push_back(peak);          // peak - очередная вершина
    for(size_t i(0); i < graph.size(); i++) // проход по графу
    {
        if(peak == graph[i].start)    // если равна вершине-началу очередного
ребра
        {
            if(isVisited(graph[i].end) || graph[i].straight == 0){ // если ещё
не были в вершине-конце этого ребра или остат. проп. способ. вперёд равна 0
                if (i != 0){
                    // cout << "Returning\n";
                }
                continue;
            }
        }
    }
}

```

```

        cout << "Next Edge: " << graph[i].start << graph[i].end << "(" <<
graph[i].straight << ")" << endl;
        result.push_back(graph[i].start); // вершина-начало добавляется
к ответу
        bool flag = Search(graph[i].end, min); // идёт рекурсия в
глубину графа (подаётся вершина-конец этого графа)
        if(flag) // вернет true только когда дойдёт до конечной
вершины, и только тогда, возвращаясь из рекурсии, зайдёт в этот if
        {
            if(graph[i].straight < min)
                min = graph[i].straight;
            return true;
        }
        result.pop_back();
    }
    if(peak == graph[i].end) // если равна вершине-концу очередного ребра
    {
        if(isVisited(graph[i].start) || graph[i].back == 0) { // если ещё не
были в вершине-конце этого ребра или остат. проп. способ. назад равна 0
            if (i != 0) {
                // cout << "Returning\n";
            }
            continue;
        }
        cout << "Next Edge: " << graph[i].end << graph[i].start << "(" <<
graph[i].back << ")" << endl;
        result.push_back(graph[i].end); // вершина-конец добавляется к
ответу
        bool flag = Search(graph[i].start, min);
        if(flag)
        {
            cout << "\n\n";
            if(graph[i].back < min)
                min = graph[i].back;
            return true;
        }
        result.pop_back();
    }
}
return false;
}

void FFSearch()
{
    int res = 0;
    int min = 9999;

    while(Search(source, min))
    {
        cout << "\n\nCurrent min : " << min << "\n\n";
        for(int i = 1; i < result.size(); i++)
        {
            cout << "\nRecount:\n";
            for(int j = 0; j < graph.size(); j++)
            {
                if(graph[j].start == result[i-1] && graph[j].end == result[i])
// пересчёт пропускных способностей
                {
                    cout << "straight: ";
                    cout << graph[j].start << graph[j].end << "(" <<
graph[j].straight << " - " << min;
                    graph[j].straight -= min;
                    cout << " = " << graph[j].straight << ")\n";
                    cout << "Back: ";
                    cout << graph[j].end << graph[j].start << "(" <<
graph[j].back << " + " << min;
                    graph[j].back += min;

```



```

        cout << " = " << graph[j].back << ")\n\n";
    }
    if(graph[j].end == result[i-1] && graph[j].start == result[i])
    {
        graph[j].straight += min;
        graph[j].back -= min;
    }
}
res += min;
visited.clear();
result.clear();
min = 9999;
}

sort(graph.begin(), graph.end(), compare);
cout << "\n" << res << endl;
for(int i = 0; i < graph.size(); i++)
{
    int peak = max(graph[i].weight - graph[i].straight, 0 - graph[i].back);
    if(graph[i].fl == true)
    {
        if(peak < 0)
            peak = 0;
        cout << graph[i].start << " " << graph[i].end << " " << peak << endl;
        swap(graph[i].start, graph[i].end);
        swap(graph[i].back, graph[i].straight);
        graph[i].fl = false;
        sort(graph.begin(), graph.end(), compare);
        i--;
    }
    else
    {
        cout << graph[i].start << " " << graph[i].end << " " << peak << endl;
    }
}
};

int main(int argc, char *argv[])
{
    QCoreApplication a(argc, argv);

    Graph element;
    element.FFSearch();

    return a.exec();
}

```