

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ
по лабораторной работе №3
по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»
Тема: Потоки в сети

Студент гр. 8382

Щеглов А.С.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы.

Изучение работы алгоритма 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

v_0 - исток

v_n - сток

$v_i v_j \omega_{ij}$ - ребро графа

$v_i v_j \omega_{ij}$ - ребро графа

...

Выходные данные:

$v_i v_j \omega_{ij}$ - 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).

Вариант дополнительного задания.

Вар. 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 алгоритма

Остаточная сеть — это граф с множеством ребер с положительной остаточной пропускной способностью. В остаточной сети может быть путь из u в v , даже если его нет в исходном графе (если в исходной сети есть путь (v, u) с положительным потоком).

Дополняющий путь — это путь в остаточной сети от истока до стока.

Идея алгоритма заключается в том, чтобы запускать поиск в глубину (в индивидуализации по правилу максимальной остаточной пропускной способности) в остаточной сети до тех пор, пока возможно найти новый путь от истока до стока.

Вначале алгоритма остаточная сеть — это исходный граф. Алгоритм ищет дополняющий путь в остаточной сети по следующему алгоритму:

- Находим все смежные вершины к текущей рассматриваемой
- Переходим к вершине с максимальной текущей остаточной пропускной способностью
- Повторяем шаг 1-2 для новой рассматриваемой вершины (алгоритм итеративный)
- Продолжаем, пока не дойдем до стока.

Если путь был найден, то остаточная сеть перестраивается, а к максимальному потоку прибавляется величина максимальной пропускной способности дополняющего пути.

Если путь от истока к стоку не был получен, то максимальный поток найден и алгоритм завершает свою работу.

Очевидно, что максимальный поток в сети является суммой всех максимальных пропускных способностей дополняющих путей.

Описание функций и методов.

Struct Node - структура хранит метку вершины, вектор ребер исходящих из нее, а так же флаг(была ли посещена) и имя предыдущей вершины

Struct Pair – структура хранит в себе имя начальной вершины - u, конечной - v, пропускную способность (u,v) и (v,u)

Тестирование

Ввод	Вывод
6 k k k c 10 c d 10 c b 1 b c 1 k b 10 b d 10	0 k b 0 k c 0 b c 0 b d 0 c b 0 c d 0
10 a f a b 16 a c 13 c b 4 b c 10 b d 12	23 a b 12 a c 11 b c 0 b d 12 c b 0 c e 11

c e 14 d c 9 d f 20 e d 7 e f 4	d c 0 d f 19 e d 7 e f 4
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

```

10
a f
a b 16
a c 13
c b 4
b c 10
b d 12
c e 14
d c 9
d f 20
e d 7
e f 4

For =
Versh = a Flag = 0
vec <a:b> = 16/0
vec <a:c> = 13/0

Versh = b Flag = 0
vec <b:a> = 0/16
vec <b:c> = 10/4
vec <b:d> = 12/0

Versh = c Flag = 0
vec <c:a> = 0/13
vec <c:b> = 4/10
vec <c:e> = 14/0
vec <c:d> = 0/9

Versh = d Flag = 0
vec <d:b> = 0/12
vec <d:c> = 9/0
vec <d:f> = 20/0
vec <d:e> = 0/7

Versh = e Flag = 0
vec <e:c> = 0/14
vec <e:d> = 7/0
vec <e:f> = 4/0

Versh = f Flag = 0
vec <f:d> = 0/20
vec <f:e> = 0/4

```

```

Versh = f Flag = 0
vec <f:d> = 0/20
vec <f:e> = 0/4

rebro vibrano <a.b> ves = 16
rebro vibrano <b.d> ves = 12
rebro vibrano <d.f> ves = 20
rebro vibrano <a.c> ves = 13
rebro vibrano <c.e> ves = 14
rebro vibrano <e.d> ves = 7
rebro vibrano <d.b> ves = 12
rebro vibrano <d.b> ves = -1
rebro vibrano <d.f> ves = 8
rebro vibrano <a.c> ves = 6
rebro vibrano <c.e> ves = 7
rebro vibrano <e.f> ves = 4
rebro vibrano <a.c> ves = 2
rebro vibrano <c.e> ves = 3
rebro vibrano <c.e> ves = -1
rebro vibrano <c.e> ves = -1
rebro vibrano <c.e> ves = -1

```

```

23
a b 12
a c 11
c b 0
b c 0
b d 12
c e 11
d c 0
d f 19
e d 7
e f 4

```

```

-----
Process exited after 65.65 seconds with return value 0
Для продолжения нажмите любую клавишу . . .

```

```

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

For =
Uersh = a Flag = 0
vec <a:b> = 7/0
vec <a:c> = 6/0

Uersh = b Flag = 0
vec <b:a> = 0/7
vec <b:d> = 6/0

Uersh = d Flag = 0
vec <d:b> = 0/6
vec <d:e> = 3/0
vec <d:f> = 4/0

Uersh = f Flag = 0
vec <f:c> = 0/9
vec <f:d> = 0/4

Uersh = e Flag = 0
vec <e:d> = 0/3
vec <e:c> = 2/0

Uersh = c Flag = 0
vec <c:a> = 0/6
vec <c:f> = 9/0
vec <c:e> = 0/2

Uersh = c Flag = 0
vec <c:a> = 0/6
vec <c:f> = 9/0
vec <c:e> = 0/2

rebro vibrano <a.b> ves = 7
rebro vibrano <b.d> ves = 6
rebro vibrano <d.f> ves = 4
rebro vibrano <a.c> ves = 6
rebro vibrano <c.f> ves = 9
rebro vibrano <a.b> ves = 3
rebro vibrano <b.d> ves = 2
rebro vibrano <d.e> ves = 3
rebro vibrano <e.c> ves = 2
rebro vibrano <c.f> ves = 5
rebro vibrano <a.c> ves = 2
rebro vibrano <c.f> ves = 3
rebro vibrano <a.b> ves = 1
rebro vibrano <a.b> ves = -1
rebro vibrano <a.b> ves = -1
12
a b 6
a c 6
b d 6
c f 8
d e 2
d f 4
e c 2

```

```

-----
Process exited after 20.04 seconds with return value 0
Для продолжения нажмите любую клавишу . . .

```

Сложность алгоритма

E – множество ребер графа.

V – множество вершин графа.

F – величина максимальной пропускной способности графа.

По времени.

На каждом шаге мы ищем путь от стока к истоку, поиском в глубину с модификацией: каждый раз выполняется переход по дуге, имеющей максимальную остаточную пропускную способность.

Так как просматривать ребра нужно в порядке уменьшения пропускной способности, для этого все ребра вершины сортируются, на это приходится тратить $|E| * \log(|E|)$ операций. Помимо этого, алгоритм представляет собой обычный поиск в глубину, поэтому поиск нового дополняющего пути в сети происходит за $O(|E| * \log|E| * |V|)$.

В худшем случае, на каждом шаге мы будем находить дополняющий путь с пропускной способностью 1, тогда получим сложность по времени $O(F * |E| * \log|E| * |V|)$

По памяти.

Сложность по памяти $O(|E|)$.

Выводы.

В ходе лабораторной работы была изучена работа алгоритма поиска максимального потока в сети - метод Форда-Фалкерсона, способы хранения графа и остаточной сети и сложности по времени и памяти.

ПРИЛОЖЕНИЕ А. ИСХОДНЫЙ КОД.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <string>
#include <fstream>
#include <map>
#include <set>

using namespace std;

struct Pair{//Struct of edges
    char u;
    char v;
    double co;
    double ci;
    int pot;
    Pair(char a,char b,double x,double y)
    {
        u=a;
        v=b;
        co=x;
        ci=y;
        pot=0;
    }
    /*Pair(Pair &pair)
    {
        u=pair.u;
        v=pair.v;
        ci=pair.ci;
        co=pair.co;
    }*/
};

struct Node {//Struct of vertex
    char name;
    char prev;
    vector<Pair> E;
    int flag;

    Node(char c)
    {
        name = c;
        flag=0;
    }
};

int main()
{
    int n, fl=0,im,im1,skip=0,uuu=0;
    char a, b,s,e, x;
    double c;
    vector<Node> Nodes;
    vector<Pair> P2;
    vector<Pair> P21;
```

```

Pair P3(a,b,0,0);
Pair P22(a,b,0,0);
Pair P23(a,b,0,0);
double max=0,sum=0,cm=-1;
cin>>n;
cin>>a;
cin>>b;

if(a==b)
{
    cout<<"0"<<endl;//Special occasion

for(int i=0;i<n;i++)
{
    cin>>a>>b>>c;
    cout<<a<<" "<<b<<" 0"<<endl;

}
    return 0;}
Node ch=Node('0');
Node chd=Node('0');
Pair ch2=Pair(a,b,0,0);
s=a;
e=b;
Nodes.push_back(Node(a));
Nodes.push_back(Node(b));
for(int i=0;i<n;i++)
{
    cin>>a>>b>>c;//Input edges
    P22.u=a;
    P22.v=b;
    P22.co=c;
    P2.push_back(P22);
    for(int j=0;j<Nodes.size();j++)
    {
        if(Nodes[j].name==a)
        {
            fl=1;
            im=j;
        }
    }
    if(fl==0)
    {
        ch=Node(a);
        ch.E.push_back(Pair(a,b,c,0));//adding edges and vertex
        Nodes.push_back(ch);
    }
    else
    {
        ch=Nodes[im];
        for(int k=0;k<ch.E.size();k++)
        {
            ch2=ch.E[k];
            if(ch2.u==a&&ch2.v==b)
            {
                skip =1;
                im1=k;
            }
        }
        if(skip==1)

```

```

        {
            ch2=ch.E[im1];
            ch2.ci+=0;
            ch2.co+=c;
            ch.E.erase(ch.E.begin()+im1);
            ch.E.push_back(ch2);
        }
        else
        {
            ch.E.push_back(Pair(a,b,c,0));
        }
        Nodes.erase(Nodes.begin()+im);
        Nodes.push_back(ch);
    }
    fl=0;
    skip=0;
    for(int j=0;j<Nodes.size();j++)
    {
        if(Nodes[j].name==b)
        {
            fl=1;
            im=j;
        }
    }
    if(fl==0)
    {
        ch=Node(b);
        ch.E.push_back(Pair(b,a,0,c)); //adding edges and vertex
        Nodes.push_back(ch);
    }
    else
    {
        ch=Nodes[im];
        for(int k=0;k<ch.E.size();k++)
        {
            ch2=ch.E[k];
            if(ch2.u==b&&ch2.v==a)
            {
                skip =1;
                im1=k;
            }
        }
        if(skip==1)
        {
            ch2=ch.E[im1];
            ch2.ci+=c;
            ch2.co+=0;
            ch.E.erase(ch.E.begin()+im1);
            ch.E.push_back(ch2);
        }
        else
        {
            ch.E.push_back(Pair(b,a,0,c));
        }
        Nodes.erase(Nodes.begin()+im);
        Nodes.push_back(ch);
        skip=0;
    }
}
fl=0;

```

```

    }
    cout<<endl<<"For = "<<x<<endl;
    for(int i=0;i<Nodes.size();i++)
    {
        ch=Nodes[i];
        cout<<"Versh = "<<ch.name<<" Flag = "<<ch.flag<<endl;
        for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
        {
            ch2=ch.E[j];
            cout<<"vec ("<<ch2.u<<":"<<ch2.v<<") = "<<ch2.co<<"/"<<ch2.ci<<endl;
        }
        cout<<endl<<endl;
    }
    }//thats what we get the vertexes with their edges

while(1)
{

    x=s;//Starting from the start
    im=0;
    for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
    {
        ch=Nodes[l];
        if(s==ch.name)
        {
            im=l;
        }
    }
    ch=Nodes[im];
    //    cout<<"Nachinaem s "<<ch.name<<endl;
    ch.prev='0';
    while(x!=e)//if not in the end
    {
        for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
        {
            ch2=ch.E[j];
            for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
            {
                chd=Nodes[l];
                if(ch2.v==chd.name&&chd.flag==1)
                {
                    skip=1;//we cant go in this vertex
                }
            }
            if(skip!=1)
            {
                if(ch2.co>0)//compare the values
                {
                    if(max==0)
                    {
                        max=ch2.co;
                        P3=ch2;
                    }
                    else
                    {
                        if(max<ch2.co)
                        {
                            max=ch2.co;
                            P3=ch2;
                        }
                    }
                }
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    }
    }
    skip=0;
}
max=0;
cout<<" rebro vibrano ("<<P3.u<<". "<<P3.v<<") ves = "<<P3.co<<endl;
if(P3.co==-1)//output the answer
{
    ch.flag=1;
    Nodes.erase(Nodes.begin()+im);
    Nodes.push_back(ch);
    x=ch.prev;
    if(x=='0')
    {
        /*          cout<<endl<<"For = "<<x<<endl;
for(int i=0;i<Nodes.size();i++)
{
    ch=Nodes[i];
cout<<"Versh = "<<ch.name<<" Flag = "<<ch.flag<<endl;
    for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
    {
        ch2=ch.E[j];
        cout<<"vec ("<<ch2.u<<": "<<ch2.v<<") = "<<ch2.co<<"/ "<<ch2.ci<<endl;
    }
    cout<<endl<<endl;
}*/
        cout<<sum<<endl;
        for(int p =0;p<P2.size();p++)
        {
            P22=P2[p];
            for(int i=0;i<Nodes.size();i++)
            {
                ch=Nodes[i];
                for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
                {
                    ch2=ch.E[j];
                    if(ch2.u==P22.u&&ch2.v==P22.v)
                    {
                        if(ch2.pot==0)
                        {
                            cout<<ch2.u<<" "<<ch2.v<<" 0"<<endl;
                        }
                        else
                        {
                            cout<<ch2.u<<" "<<ch2.v<<" "<<ch2.pot<<endl;
                        }
                    }
                }
            }
        }
        return 0;
    }
    for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
    {
        ch=Nodes[l];
        if(x==ch.name)
        {
            im=l;
        }
    }
}

```

```

        }
        ch=Nodes[im];
        continue;
    }
//max flow in this path
    if(cm== -1)
        cm=P3.co;
    if(cm>P3.co)
        cm=P3.co;
    ch.flag=1;
    Nodes.erase(Nodes.begin()+im);
    Nodes.push_back(ch);
    for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
    {
        ch=Nodes[l];
        if(P3.v==ch.name)
        {
            im=l;
        }
    }
    ch=Nodes[im];
//    cout<<"Teper v "<<ch.name<<endl;
    ch.prev=P3.u;
    x=ch.name;
    P3.co=-1;
}
sum+=cm;
im1=im;
x=e;
while(x!=s)//From the end to the start and change the values of bandwidth
{
    for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
    {
        ch2=ch.E[j];
        if(ch2.v==ch.prev)
        {
            im=j;
        }
    }
    ch2=ch.E[im];
    ch2.ci=cm;//change value of bandwidth
    ch2.co+=cm;//change value of bandwidth
    if(ch2.pot-cm>=0)
        ch2.pot+=cm;//true flow
    ch.E.erase(ch.E.begin()+im);
    ch.E.push_back(ch2);
    ch.flag=0;
    Nodes.erase(Nodes.begin()+im1);
    Nodes.push_back(ch);
    //Changing for the last vertex almost complete
    a=ch.prev;
    b=ch.name;
    for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
    {
        ch=Nodes[l];
        if(a==ch.name)
        {
            im1=l;

```

```

    }
}
ch=Nodes[im1];
for(int j=0;j<ch.E.size();j++)
{
    ch2=ch.E[j];
    if(ch2.v==b)
    {
        im=j;
    }
}

ch2=ch.E[im];
ch2.ci+=cm;//change value of bandwidth
ch2.co-=cm;//change value of bandwidth
ch2.pot+=cm;//true flow
ch.E.erase(ch.E.begin()+im);
ch.E.push_back(ch2);
ch.flag=0;
Nodes.erase(Nodes.begin()+im1);
Nodes.push_back(ch);
b=ch.prev;
x=ch.name;
//changing for the prev to last complete for half and for the last is complete
for(int l=0;l<Nodes.size();l++)
{
    chd=Nodes[l];
    if(x==chd.name)
    {
        im1=l;
    }
}
ch=Nodes[im1];//next vertex to handle

// cout<<" PREV else = "<<b<<endl;
// cout<<" PREV = "<<ch.prev<<endl;
// cout<<" at the same moment = "<<ch.name<<endl;
// cout<<" now = "<<x<<endl;
}

// cout<<" func = "<<cm<<endl;
}

return 0;
}

```