# 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	 Чирков С.А.
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). Пример входных и выходных данных представлен на рисунке 1.

#### Входные данные:

N - количество ориентированных рёбер графа

 $v_0$  - исток

 $v_n$  -  $\mathsf{CTOK}$ 

 $v_i \quad v_j \quad \omega_{ij}$  - 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

...

#### Рисунок 1. Входные и выходные данные

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

de3

df4

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 дополнительного задания.

Вар. 6. Поиск не в глубину и не в ширину, а по правилу: каждый раз выполняется переход по дуге, соединяющей вершины, имена которых в алфавите ближе всего друг к другу. Если таких дуг несколько, то выбрать ту, имя конца которой в алфавите ближайшее к началу алфавита.

#### Описание алгоритма

Остаточная сеть — это граф с множеством ребер с положительной остаточной пропускной способностью. В остаточной сети может быть путь из и 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 по правилу (каждый раз выполняется переход по дуге, соединяющей вершины, имена которых в алфавите ближе всего друг к другу) 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, имя которой ближе в алфавите.
- Повторяем предыдущие шаги 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 пропускных способностей дополняющих путей.

## Описание функций и структур данных.

 $graph = \{\}$  – словарь, с помощью которого хранится сеть.

edges = [] — список изначальных данных о ребрах сети, с помощью которого строится ответ.

В программе используются встроенные функции языка.

# Тестирование

Ввод	Вывод
4	2
a	a b 2
c	b a 0
a b 2	b c 2
b a 2	c b 0
b c 2	
c b 2	
5	1
a	a b 1
e	a c 0
a b 2	b a 0
b a 2	b d 1
a c 1	d e 1
b d 3	
d e 1	
7	12
a	a b 6
f	a c 6
a b 7	b d 6
a c 6	c f 8
b d 6	d e 2
c f 9	d f 4
d e 3	e c 2
d f 4	
e c 2	

16	30
a	a b 15
e	a c 10
a b 15	a d 5
b a 15	b a 0
a d 5	b c 8
d a 5	b e 7
a c 10	c a 0
c a 10	c b 0
b c 8	c d 5
c b 8	c e 13
c d 10	d a 0
d c 10	d c 0
c e 13	d e 10
e c 13	e b 0
b e 7	e c 0
e b 7	e d 0
d e 12	
e d 12	
2	0
k	e k 0
k	k e 0
k e 2	
e k 1	

#### Тестирование с промежуточными результатами

```
введите количество ребер
11
введите исток и сток (через enter)
введите ребра с величиной протекающего потока
a b 5
a c 5
a d 5
a z 10
b c 5
c d 8
d z 15
z x 50
f v 12
c f 12
v z 11
{'a': [['b', 5], ['c', 5], ['d', 5], ['z', 10]], 'b': [['a', 0], ['c', 5]], 'c': [['b', 0], ['d', 8], ['a', 0], ['f', 12]], 'd': [['c', 0], ['a', 0], ['z', 15]], 'z': [['y', 0], ['x', 50], ['d', 0], ['a', 0]], 'x': [['z', 0]], 'f': [['c', 0], ['y', 12]], 'y': [['z', 11], ['f', 0]]} - остаточный путь
построение пути
рассматриваемые рёбра [['b', 5], ['c', 5], ['d', 5], ['z', 10]] в вершине а
в путь добавлена вершина а с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['b', 5], ['a', 0], ['c', 5], ['c', 5], ['d', 5], ['z', 10]] в вершине b
в путь добавлена вершина b с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['c', 5], ['c', 5], ['b', 5], ['b', 0], ['d', 5], ['d', 8], ['a', 0], ['a', 0],
['f', 12], ['z', 10]] в вершине с
в путь добавлена вершина с с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['d', 5], ['d', 8], ['c', 5], ['c', 5], ['c', 0], ['b', 5], ['b', 0], ['f', 12]
, ['a', 0], ['a', 0], ['a', 0], ['z', 10], ['z', 15]] в вершине d
в путь добавлена вершина d с потоком 12
рассматриваемые рёбра [['f', 12], ['d', 5], ['d', 8], ['c', 5], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 5], ['b', 0], ['a', 0], ['a', 0], ['a', 0], ['y', 12], ['z', 10], ['z', 15]] в вершине f
в путь добавлена вершина f с потоком 12
рассматриваемые рёбра [['y', 12], ['z', 10], ['z', 15], ['z', 11], ['f', 12], ['f', 0], ['d', 5], ['d', 8], ['c', 5], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 5], ['b', 0], ['a', 0], ['a', 0], ['a', 0]] в верш
```

```
ине v
в путь добавлена вершина у с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['z', 10], ['z', 15], ['z', 11], ['y', 12], ['y', 0], ['x', 50], ['f', 12], ['f
', 0], ['d', 5], ['d', 8], ['d', 0], ['c', 5], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 5], ['b', 0], ['a', 0]
в путь добавлена вершина z с потоком 50
из пути удалены лишние вершины
abcfvzx
в остаточном пути изменились рёбра из пути на 5
{'a': [['b', 0], ['c', 5], ['d', 5], ['z', 10]], 'b': [['a', 5], ['c', 0]], 'c': [['b', 5], ['d', 8],
['a', 0], ['f', 7]], 'd': [['c', 0], ['a', 0], ['z', 15]], 'z': [['y', 5], ['x', 45], ['d', 0], ['a', 0]], 'x': [['z', 5]], 'f': [['c', 5], ['y', 7]], 'y': [['z', 6], ['f', 5]]} - остаточный путь
построение пути
рассматриваемые рёбра [['b', 0], ['c', 5], ['d', 5], ['z', 10]] в вершине а
в путь добавлена вершина а с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['c', 5], ['b', 0], ['b', 5], ['d', 5], ['d', 8], ['a', 0], ['f', 7], ['z', 10]
1 в вершине с
в путь добавлена вершина с с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['b', 0], ['b', 5], ['a', 0], ['a', 5], ['c', 5], ['c', 0], ['d', 5], ['d', 8],
['f', 7], ['z', 10]] в вершине b
в путь добавлена вершина b с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['d', 5], ['d', 8], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 0], ['b', 5], ['f', 7],
['a', 0], ['a', 5], ['a', 0], ['z', 10], ['z', 15]] в вершине d
```

рассматриваемые рёбра [['f', 7], ['d', 5], ['d', 8], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['c', 5], ['b', 0],

['b', 5], ['a', 0], ['a', 5], ['a', 0], ['y', 7], ['z', 10], ['z', 15]] в вершине f

в путь добавлена вершина d с потоком 7

в путь добавлена вершина f с потоком 7

```
в путь добавлена вершина у с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['z', 10], ['z', 15], ['z', 6], ['y', 7], ['y', 5], ['x', 45], ['f', 7], ['f', 5], ['d', 5], ['d', 0], ['c', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['c', 5], ['b', 0], ['b', 5], ['a', 0], ['a', 0], ['a', 0]] в вершине z
в путь добавлена вершина z с потоком 45
из пути удалены лишние вершины
acfyzx
в остаточном пути изменились рёбра из пути на 5
{'a': [['b', 0], ['c', 0], ['d', 5], ['z', 10]], 'b': [['a', 5], ['c', 0]], 'c': [['b', 5], ['d', 8], ['a', 5], ['f', 2]], 'd': [['c', 0], ['a', 0], ['z', 15]], 'z': [['y', 10], ['x', 40], ['d', 0], ['a', 0]], 'x': [['z', 10]], 'f': [['c', 10], ['y', 2]], 'y': [['z', 1], ['f', 10]]} — остаточный путь
построение пути
рассматриваемые рёбра [['b', 0], ['c', 0], ['d', 5], ['z', 10]] в вершине а
в путь добавлена вершина а с потоком 5
рассматриваемые рёбра [['d', 5], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 0], ['a', 0], ['z', 10], ['z', 15]] в верши
нe d
в путь добавлена вершина d с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['z', 10], ['z', 15], ['y', 10], ['x', 40], ['d', 5], ['d', 0], ['c', 0], ['c',
0], ['b', 0], ['a', 0], ['a', 0]] в вершине z
в путь добавлена вершина z с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['y', 10], ['x', 40], ['z', 10], ['z', 15], ['z', 1], ['f', 10], ['d', 5], ['d', 0], ['c', 0], ['c', 0], ['b', 0], ['a', 0], ['a', 0]] в вершине у
в путь добавлена вершина у с потоком 40
из пути удалены лишние вершины
adzx
в остаточном пути изменились рёбра из пути на 5
{'a': [['b', 0], ['c', 0], ['d', 0], ['z', 10]], 'b': [['a', 5], ['c', 0]], 'c': [['b', 5], ['d', 8], ['a', 5], ['f', 2]], 'd': [['c', 0], ['a', 5], ['z', 10]], 'z': [['y', 10], ['x', 35], ['d', 5], ['a', 0]], 'x': [['z', 15]], 'f': [['c', 10], ['y', 2]], 'y': [['z', 1], ['f', 10]]) — остаточный путь
```

0]], 'x': [['z' построение пути

```
рассматриваемые рёбра [['b', 0], ['c', 0], ['d', 0], ['z', 10]] в вершине а
в путь добавлена вершина а с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['z', 10], ['y', 10], ['x', 35], ['d', 0], ['d', 5], ['c', 0], ['b', 0], ['a',
0]] в вершине z
в путь добавлена вершина z с потоком 10
рассматриваемые рёбра [['y', 10], ['x', 35], ['z', 10], ['z', 1], ['f', 10], ['d', 0], ['d', 5], ['c',
0], ['b', 0], ['a', 0]] в вершине у
в путь добавлена вершина у с потоком 35
из пути удалены лишние вершины
azx
в остаточном пути изменились рёбра из пути на 10
\{'a': [['b', 0], ['c', 0], ['d', 0], ['z', 0]], 'b': [['a', 5], ['c', 0]], 'c': [['b', 5], ['d', 8], ['a', 5], ['f', 2]], 'd': [['c', 0], ['a', 5], ['z', 10]], 'z': [['y', 10], ['x', 25], ['d', 5], ['a', 10]], 'x': [['z', 25]], 'f': [['c', 10], ['y', 2]], 'y': [['z', 1], ['f', 10]]} — остаточный путь
рассматриваемые рёбра [['b', 0], ['c', 0], ['d', 0], ['z', 0]] в вершине а
из пути удалены лишние вершины
в остаточном пути изменились рёбра из пути на 0
путей больше нет
a b 5
a z 10
c d 0
c f 10
f y 10
y z 10
z x 25
```

#### Сложность алгоритма

Е – 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 с модификацией: каждый раз выполняется переход по дуге, имеющей максимальную остаточную пропускную способность.

Так как просматривать ребра нужно в определенном порядке, 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.

print("введите количество ребер")

```
n=int(input())
        graph={}
        print("введите исток и сток (через enter)")
        stream = [input(),input()]
        edges=[]
        print("введите ребра с величиной протекающего потока")
        while n>0:
                               #добавление ребер в словарь (с учетом обратных)
         x = input().split(' ')
         edges.append(x)
         if graph.get(x[0],1)==1:
          graph[x[0]]=[]
          graph[x[0]].append([x[1],int(x[2])])
          else:
           flag=0
           for item in graph.get(x[0]):#перезаписывание существующего ребра
             if item[0]==x[1]:
               item[1]=int(x[2])
               flag=1
          if flag==0:
             graph[x[0]].append([x[1],int(x[2])])
         if graph.get(x[1],1)==1:
          graph[x[1]]=[]
          graph[x[1]].append([x[0],0])#учет обратного ребра
          else:
           flag=0
           for item in graph.get(x[1]):
             if item[0]==x[0]:
               flag=1
          if flag==0:
             graph[x[1]].append([x[0],0])
         n-=1
        ans=0
        pathexist=1
        while pathexist and stream[0]!=stream[1]:
           path=[]
           q=[]
           flags={}
           maxstream=999999
           for key in graph.keys(): #инициализация словаря посещенных ребер
             flags[kev]=0
           curr=stream[0]
           for gkey, value in graph.items():
             value.sort(key=lambda x: (abs(ord(gkey)-ord(x[0])),abs(ord('a')-ord(x[0])))) #поиск пути по правилу
варианта]
           print()
           print(graph,'- остаточный путь')
           print()
           print('построение пути')
           print()
           while curr!=stream[1]:
             found=0
             for item in graph[curr]:
                                            #обход ребер
              q.append(item)
              q.sort(key=lambda x: (abs(ord(curr)-ord(x[0])),abs(ord('a')-ord(x[0]))))
             print('рассматриваемые рёбра',q,'в вершине',curr)
             print()
                                                           12
```

```
if flags[item[0]]!=1 and item[1]>0:
                 flags[curr]=1
                 path.append(curr)
                 print('в путь добавлена вершина',curr,'с потоком',item[1])
                 print()
                 curr=item[0]
                 flags[curr]=1
                 found=1
                              #обновление максимальной величины потока текущего шага
                 break
            if curr!=stream[0] and found==0:
                                                #шаг назад, если некуда идти
               flags[curr]=1
               curr=path[-1]
               path.pop()
                                        #если некуда идти в истоке
            elif found==0:
               pathexist=0
               maxstream=0
               break
          path.append(stream[1])
          path2=[]
          path2.append(curr)
          curr=stream[1]
          for i in reversed(range(len(path)-1)):
           for item in graph[path[i]]:
             if item[0]==curr and item[1]>0:
               if item[1]<maxstream:
                 maxstream=item[1]
               curr = path[i]
               path2.append(curr)
               break
          ans+=maxstream
          if path!=list(reversed(path2)):
            path=list(reversed(path2))
            print('из пути удалены лишние вершины')
            print()
          if len(path)>1:
           for x in path:
            print(x,end=")
           print()
          for i in range(len(path)-1): #цикл изменения протекающего потока
            for item in graph[path[i]]:
               if item[0]==path[i+1]:
                 item[1]-=maxstream
            for item in graph[path[i+1]]:
               if item[0]==path[i]:
                 item[1]+=maxstream
          print('в остаточном пути изменились рёбра из пути на', maxstream)
        print('путей больше нет')
        print()
        for item in edges:
                                   #получение фактических величин протекающего потока в ребре с помощью
исходной и конечной сети
          for vertice in graph.get(item[0]):
            if vertice[0]==item[1]:
               item[2]=int(item[2])-vertice[1]
        edges.sort(key=lambda x: (x[0],x[1]))#отсортированный вывод
        for item in edges:
          if item[2]>=0:
```

for item in q:

print(item[0],item[1],item[2])
else:
 print(item[0],item[1],0)