# 大视野在线测评

F.A.Qs Home Discuss ProblemSet Status Ranklist Contest ModifyUser free\_bzoj Logout 捐赠本站

Notice: 1:由于本OJ建立在Linux平台下,而许多题的数据在Windows下制作,请注意输入、输出语句及数据类型及范围,避免无谓的RE出现。 2:本站即将推出针对初学者的试题系统(与目前OJ是分开的,互不影响),内容覆盖从语法入门到NOI的所有知识点,敬请关注。

## 1491: [NOI2007]社交网络

Time Limit: 10 Sec Memory Limit: 64 MB Submit: 1309 Solved: 748 [Submit][Status][Discuss]

## **Description**

在**社交网络(social network)**的研究中,我们常常使用图论概念去解释一些社会现象。

不妨看这样的一个问题。在一个社交圈子里有n个人,人与人之间有不同程度的关系。我们将这个关系网络对应到一个n个结点的无向图上,两个不同的人若互相认识,则在他们对应的结点之间连接一条无向边,并附上一个正数权值c,c越小,表示两个人之间的关系越密切。

我们可以用对应结点之间的最短路长度来衡量两个人 s 和 t 之间的关系密切程度,注意到最短路径上的其他结点为 s 和 t 的联系提供了某种便利,即这些结点对于 s 和 t 之间的联系有一定的重要程度。我们可以通过统计经过一个结点 v 的最短路径的数目来衡量该结点在社交网络中的重要程度。

考虑到两个结点 A 和 B 之间可能会有多条最短路径。我们修改重要程度的定义如下:

令  $C_{s,t}$ 表示从 s 到 t 的不同的最短路的数目, $C_{s,t}(v)$ 表示经过 v 从 s 到 t 的最短路的数目,则定义

$$I(v) = \sum_{s \neq v, t \neq v} \frac{C_{s,t}(v)}{C_{s,t}}$$

为结点v在社交网络中的重要程度。

为了使 I(v)和  $C_{s,t}(v)$ 有意义,我们规定需要处理的社交网络都是连通的无向图,即任意两个结点之间都有一条有限长度的最短路径。

现在给出这样一幅描述社交网络的加权无向图,请你求出每一个结点的重要程度。

# Input

输入文件中第一行有两个整数,n 和 m,表示社交网络中结点和无向边的数目。在无向图中,我们将所有结点从 1 到 n 进行编号。

接下来m行,每行用三个整数a,b,c 描述一条连接结点a和b,权值为c的无向边。注意任意两个结点之间最多有一条无向边相连,无向图中也不会出现自环(即不存在一条无向边的两个端点是相同的结点)。

## **Output**

输出文件包括n 行,每行一个实数,精确到小数点后3 位。第i 行的实数表 示结点i 在社交网络中的重要程度。

#### **Sample Input**

$egin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$
1 2 1
2 3 1
3 4 1

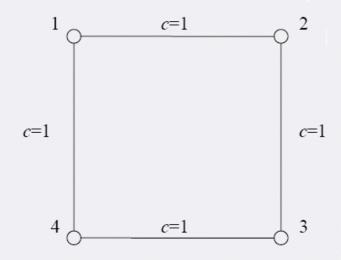
# **Sample Output**

4 1 1

```
1.000
1.000
1.000
```

#### **HINT**

社交网络如下图所示。



对于 1.号结点而言,只有 2 号到 4 号结点和 4 号到 2 号结点的最短路经过 1 号结点,而 2 号结点和 4 号结点之间的最短路又有 2 条。因而根据定义,1 号结点的重要程度计算为  $\frac{1}{2} + \frac{1}{2} = 1$ 。由于图的对称性,其他三个结点的重要程度也都

为1

50%的数据中:  $n \leq 10$ ,  $m \leq 45$ 

100%的数据中:  $n \leq 100$ ,  $m \leq 4500$ , 任意一条边的权值 c 是正整数, 满足:  $1 \leq c \leq 1000$ 。

所有数据中保证给出的无向图连通,且任意两个结点之间的最短路径数目不超过  $10^{10}$ 。

#### **Source**

[Submit][Status][Discuss]

**HOME Back** 

#### 한국어 中文 فارسى English ไทย