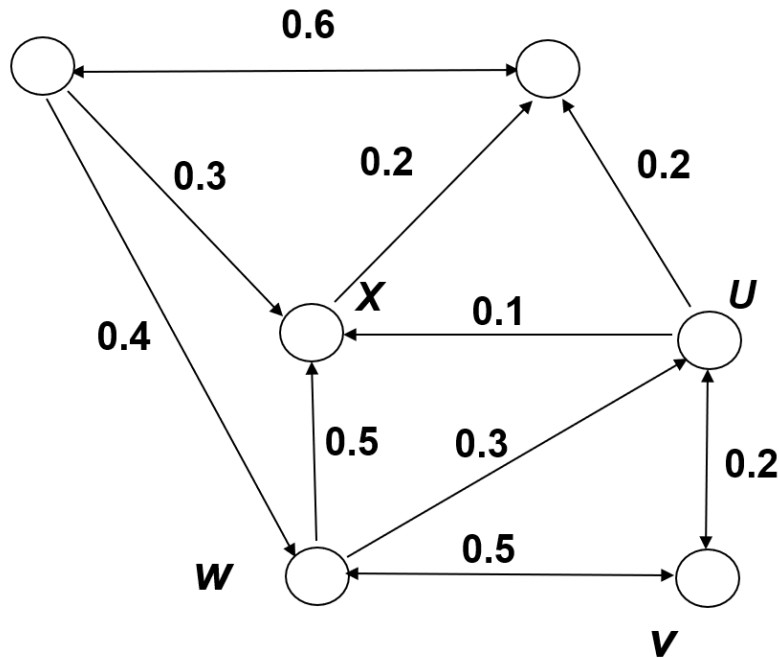


## 作业4：影响最大化和信息级联

- 信息级联模型的简单贪心算法：
- 输入：图  $G = (V, E)$ ,  $k$ 
  - 步骤1：种子集合  $S = \{\}$ ;
  - 步骤2：若  $S$  的大小达到  $k$ , 直接返回  $S$ ;
  - 步骤3：对于所有的候选节点  $v \in V \setminus S$ , 计算  $v$  的边际收益  $R(v \cup S) - R(S)$ , 这里的回报即是激活节点数;
  - 步骤4：选取使边际收益最大的节点  $v$  加入  $S$ , 回到步骤2.

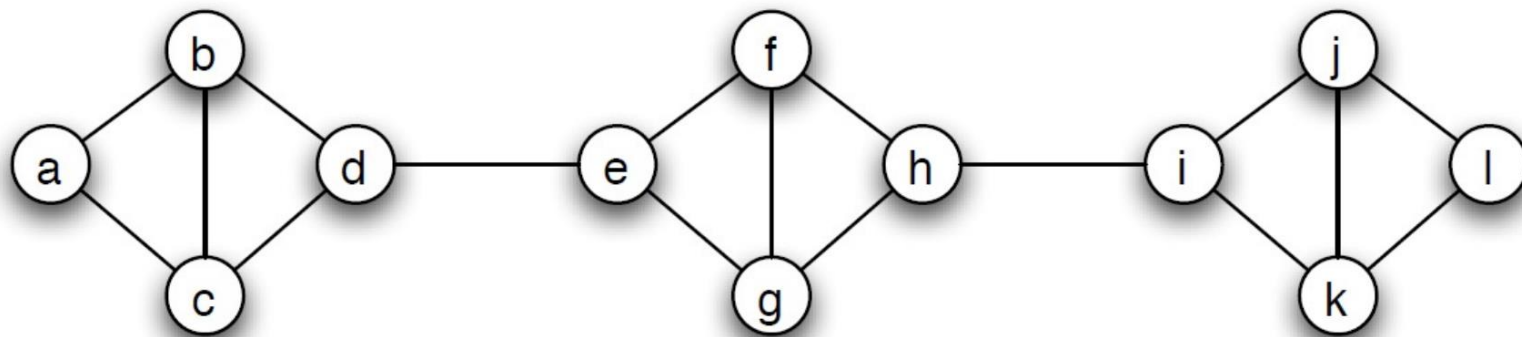
## 作业4：影响最大化和信息级联

- Implement simple greedy algorithm for influence maximization with independent cascade model;
- Test the algorithm on the following graph (10 points):



# 可选题目：信息级联定理

- 恒定阈值信息级联模型（基于P15的Linear Threshold Model）：
  - 每个节点存在一个**恒定的阈值** $q$  ( $0 < q < 1$ )，每一次迭代每个节点邻居被激活的比例大于等于 $q$ 时，激活该节点；
- 簇(cluster)的定义：
  - 称一个节点集 $S$ 为密度 $p$ 的cluster，若 $S$ 每个节点至少有比例 $p$ 的邻居属于 $S$
  - 簇的例子：3组4个顶点，密度为 $2/3$ 的簇。



# 可选题目：信息级联定理

- **可选题-证明**（信息级联定理）：
- 设在图 $G$ 中 $S$ 是初始的激活节点集，且剩余节点的激活阈值是 $q$ 
  1. 若剩余网络包含一个密度大于 $1 - q$ 的簇，则 $G$ 不能被**完全激活**（迭代收敛后， $G$ 中仍然有节点未被激活）；
  2. 若 $G$ 不能被完全激活，则剩余网络必然包含一个密度大于 $1 - q$ 的簇。
- 这个定理与社会网络的哪些性质有联系？