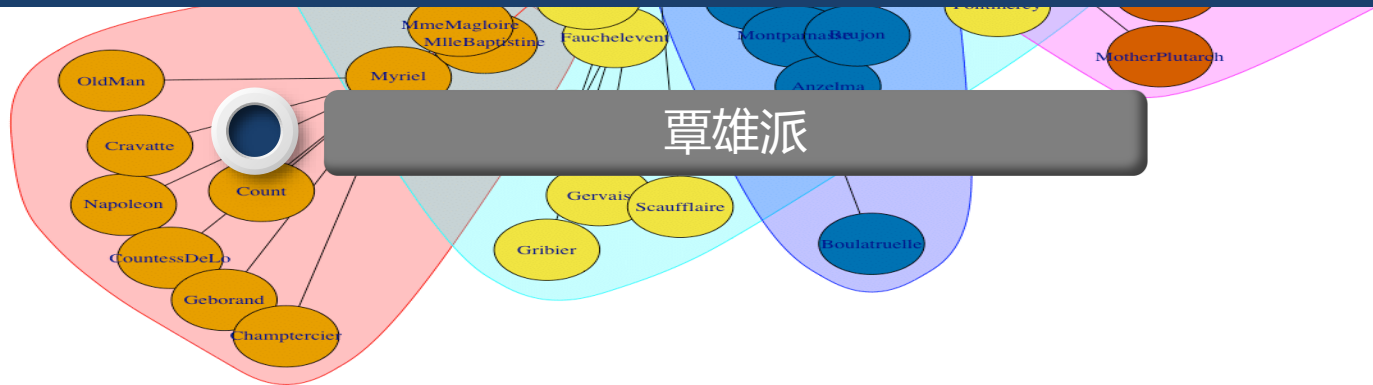




图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



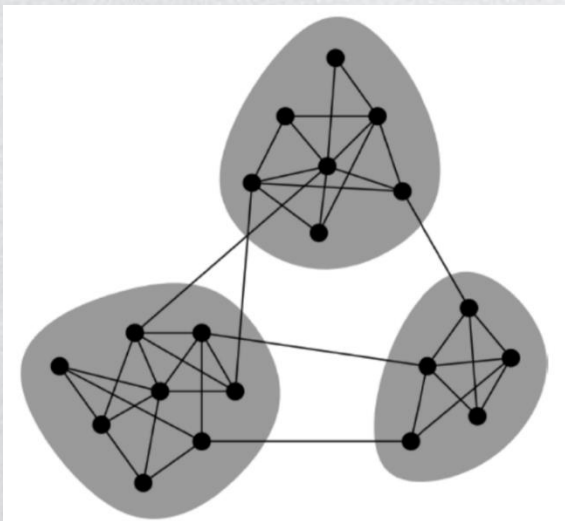
提纲

- 弱连接理论 (Weak Tie)
- 社区检测、问题定义
- Louvain社区检测算法
 - 模块度的定义
 - 课堂练习：模块度计算
 - Louvain算法的大流程与示例
 - 局部优化模块度、公式推导、实例
 - <https://www.jianshu.com/p/f8aa22d33e2a>
 - 课堂练习：局部优化模块度
- Louvain社区检测算法实践



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 弱连接理论（Weak Tie）
- 真实网络中为什么能形成社区？
 - 在分析数据之前，首先要对数据的性质有足够的认识
 - 很多时候，我们认为真实网络（如社交网络）长这样



家庭之间、单位之间.....

果真如此吗？如果是真的话，
为什么会是这样？

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

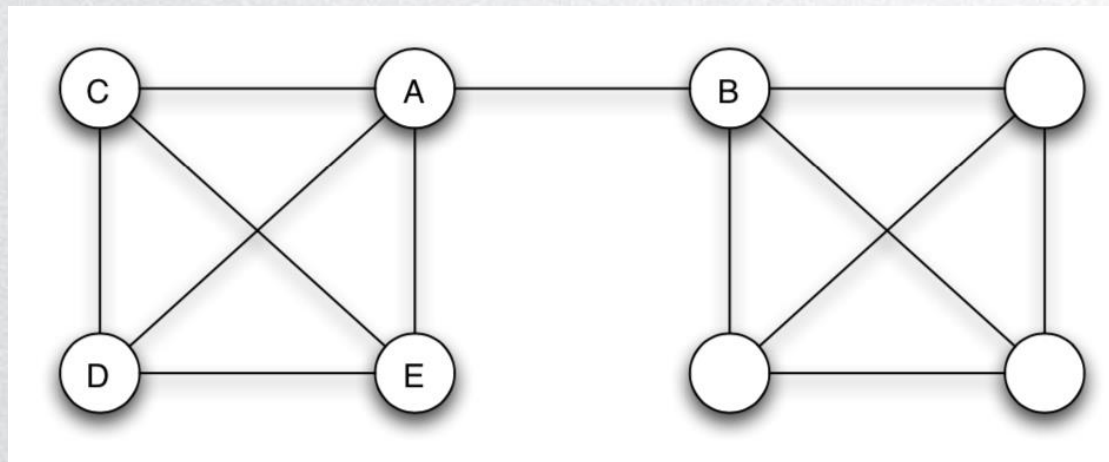
- 弱连接理论（Weak Tie）
- Mark Granovetter的研究
- 上世纪60年代末，Mark Granovetter在做他博士论文研究
 - 研究题目：人们是如何找到新的工作的
 - 发现1：人们通常是通过**人际关系**获取了新工作的信息
 - 发现2：获取新工作的人际关系通常是“**点头之交**”（casual acquaintances）而非“亲密好友”（close friends）

- 这个发现很让人惊讶
 - 一般认为，亲密好友对你的帮助应该大于点头之交的熟人



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

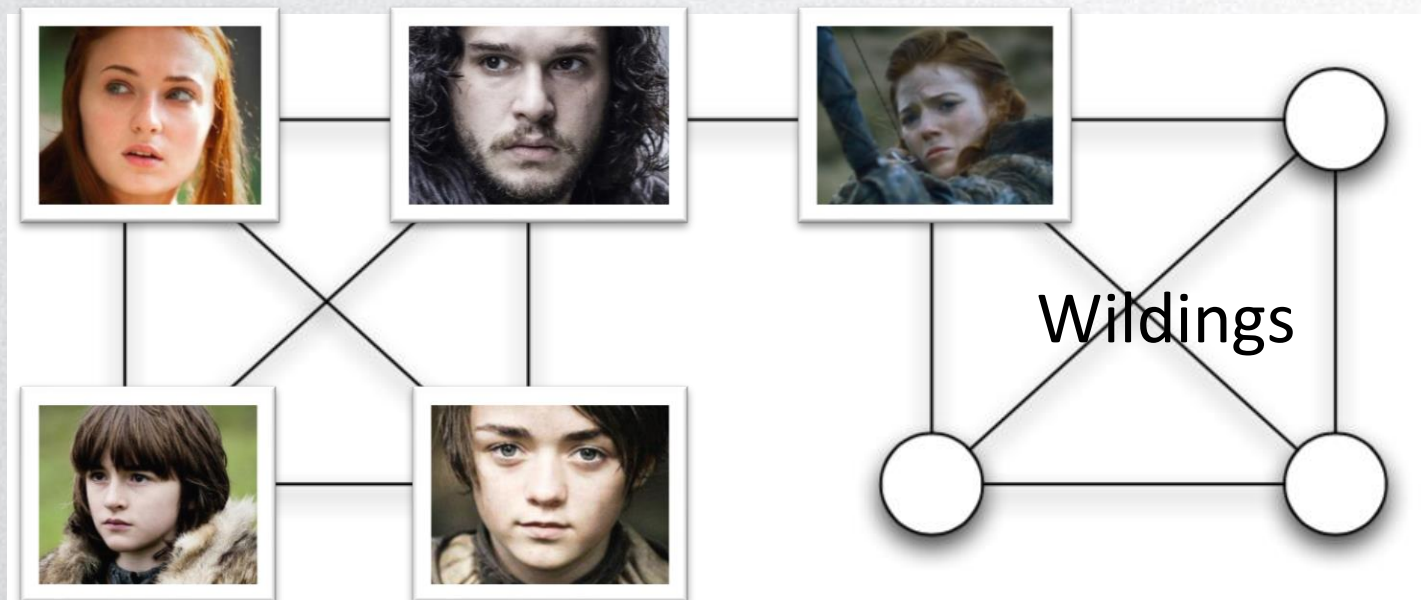
- 弱连接理论 (Weak Tie): 强关系 vs. 弱关系
 - 怎么解释下图中A和B之间的关系?



没有A-B的关系，两个族群就没有联系了

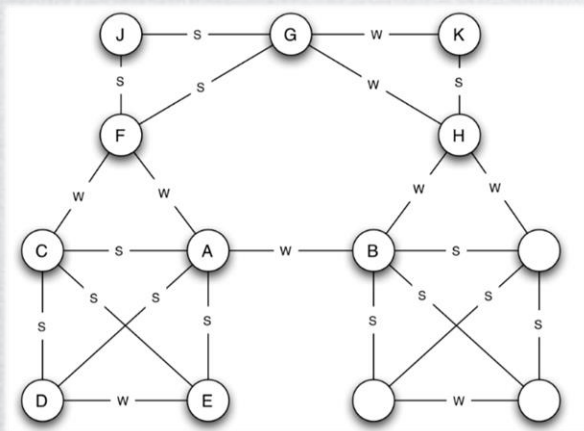
图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 弱连接理论 (Weak Tie): 强关系 vs. 弱关系
 - 怎么解释下图中A和B之间的关系?



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 弱连接理论（Weak Tie）：强关系 vs. 弱关系
 - Granovetter从结构和社交功能两个角度将边分为
 - 强关系 Strong Tie
 - 弱关系 Weak Tie



- 结构角度
 - 强关系意味着社交紧密
 - 弱关系链接网络不同部分
- 社交功能角度
 - 弱关系让你从不同角度获取信息，从而找到新工作
 - 强关系在新信息获取方面的作用十分有限

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

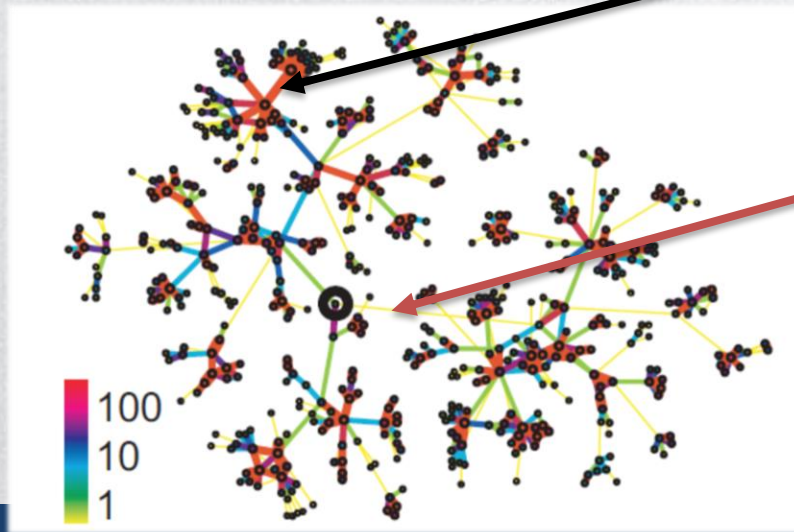
- 弱连接理论 (Weak Tie)
- 真实数据中的强弱关系
- 测量了电话通信网络
 - 边的强弱表示打电话的次数

Structure and tie strengths in mobile communication networks

J.-P. Onnela, J. Saramäki, J. Hyvönen, G. Szabó, D. Lazer, K. Kaski, J. Kertész, and A.-L. Barabási

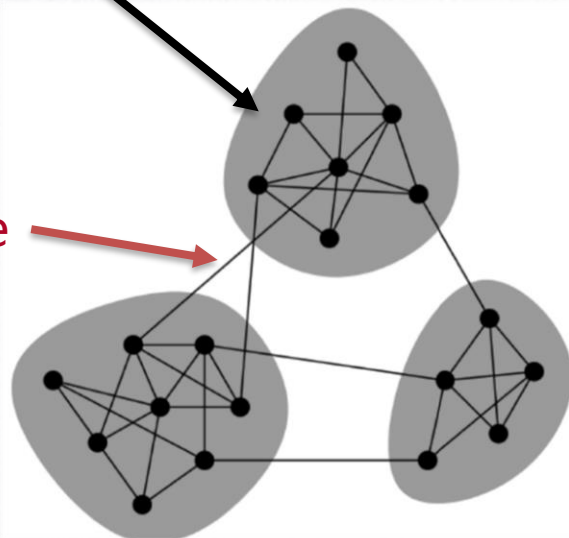
[+ See all authors and affiliations](#)

PNAS May 1, 2007 104 (18) 7332-7336; <https://doi.org/10.1073/pnas.0610245104>



Strong Tie

Weak Tie

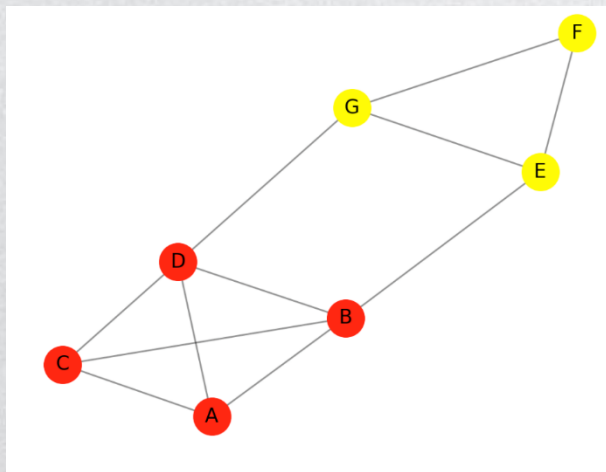


图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 看一个小例子
 - 构造一个简单的社交网络
- 思考
 - 如何**自动地**将右图中红色的点与黄色的点分开？



```
def sample_community_graph ():  
    G = nx.Graph()  
    G.add_edges_from([('A','B'), ('A','C') ,  
                      ('A','D'), ('B','C'), ('B','D'),  
                      ('C','D'), ('B','E'), ('D','G'),  
                      ('E','G'), ('E','F'), ('F','G')])  
  
    return G
```

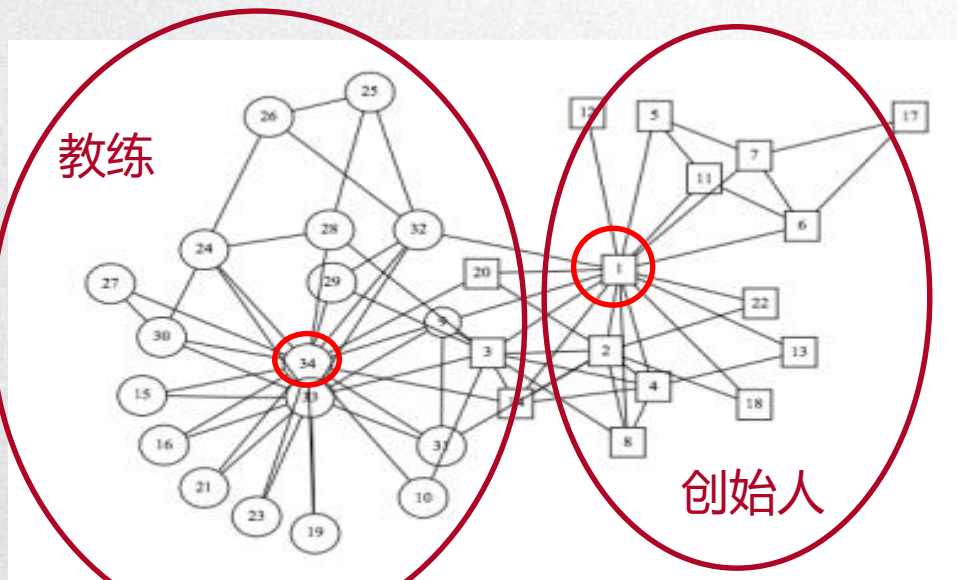
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 社区检测（Community Detection）
- 为什么使用图模型对数据建模？
 - 图提供了一种观察数据**结构特征**的视角

一个空手道俱乐部中34个成员之间朋友关系形成的图
你能发现什么特点？

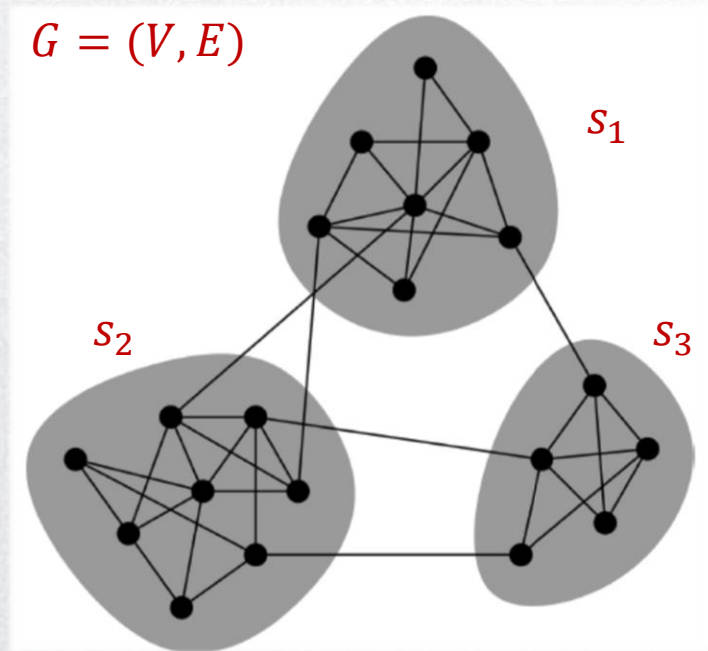
最终这个俱乐分裂成两个对立的空手道俱乐部

检测出图中的社区结构



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 问题定义
- 输入
 - 一个无向图 $G = (V, E)$
- 输出
 - 一组点的划分 S s_i 为子集
 - $\forall s \in S, s \subseteq V$
 - $\forall i, j, s_i \cap s_j = \emptyset$ and $\cup_i s_i = V$
- 设计优化目标!
 - 给定图 G , 评价 S 的质量
 - 你会怎么定义?



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）





图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain社区检测算法
- 模块度定义
 - 模块度用来度量一个网络划分成社区的程度
 - 它的思想是：
 - 一个好的社区一定是内部的连接
 - 要比随机连接情况下的连接更紧密

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

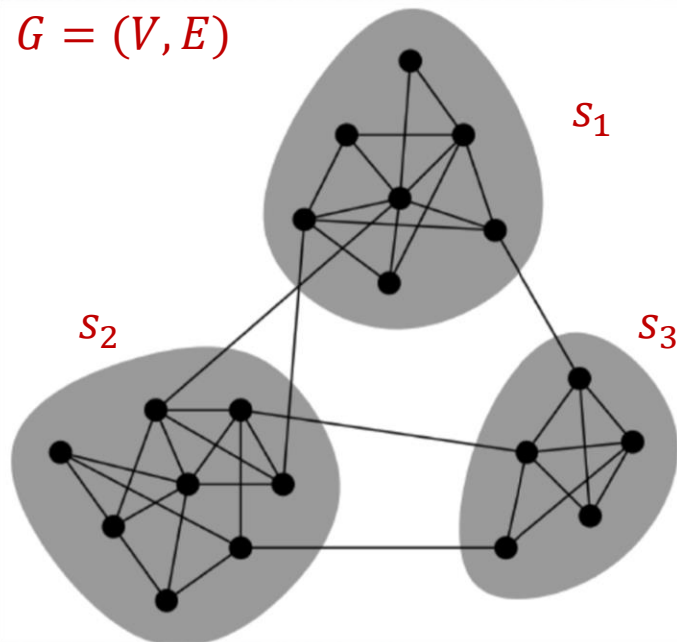
- Louvain社区检测算法
- 模块度定义
 - 给定图 G ，度量一组划分 S 的质量
 - 用模块度（Modularity Q ）
 - 度量划分 S 的紧凑性

$$Q \propto \sum_{s \in S} [\underbrace{(\# \text{ edges within group } s) - (\text{expected } \# \text{ edges within group } s)}_{\text{Need a null model!}}]$$

Need a null model!



如何计算 expected# edges
Within group s

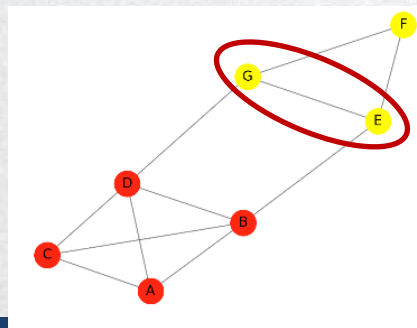


图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 给定一个真实的图 G （无向图），包含 n 个节点和 m 条边
 - 边的双向都算，那么边的总数为 $2m$
 - 为了度量任意两点之间期望的边数，构造一个图 G' ，使其满足
 - G' 与 G 有着相同的点的度数分布，但点之间的连接是随机的
 - G' 为多重图（Multigraph）
 - 节点 j 连接到任意一个节点的概率是 $\frac{k_j}{2m}$ ，现在节点 i 的度数为 k_i ，因此在随机情况下节点 i 与节点 j 的边的数量的期望值为 $k_i \frac{k_j}{2m}$

$$k_i \cdot \frac{k_j}{2m} = \frac{k_i k_j}{2m}$$
 - 比如
 - (1) 节点 G 连接到任何节点的概率是
 - $3/(2*11)=3/22$
 - (2) 节点 E 的度为3
 - (3) G 和 E 的边的数量的期望值为

$$- 3*3/22$$



$n=7$ 个节点
 $m=11$ 条边



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 定义Modularity函数

$$Q(G, S) = \frac{1}{2m} \sum_{s \in S} \sum_{i \in s} \sum_{j \in s} \left(A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m} \right)$$

每个划分s内部
单独计算

- 备注：A为邻接矩阵
- (1) Modularity函数的范围是 $[-1, 1]$
- (2) 当社区内部边数大于预期边数的时候，模块度Q为正
- (3) 如果Modularity函数介于0.3-0.7，成为“显著社区结构”（significant community structure）

社区发现的思路：优化modularity函数



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

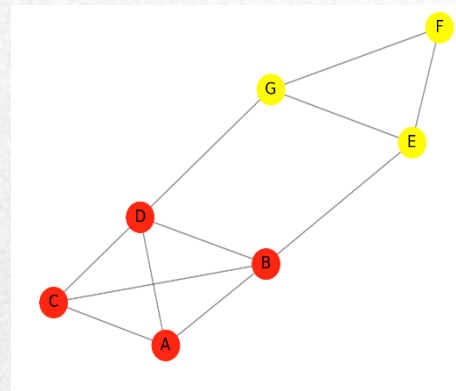
- 定义Modularity函数
- 模块度函数的另一种写法

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{i,j} [A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m}] \delta(c_i, c_j)$$
$$\delta(c_i, c_j) = 1, \text{ if } c_i = c_j; \delta(c_i, c_j) = 0, \text{ if } c_i \neq c_j$$

- 式中 A_{ij} 为节点i和节点j之间的边的权重(这里以无向图为例)，当一个图不是带权的图的时候，所有边的权重为1
- $k_i = \sum_j A_{ij}$ 表示节点i相连的边的权重的和(即度数，一个节点和多少个其他节点相连，那么这个节点的度就是多少)
- c_i 表示节点i所属的社区， $\delta(c_i, c_j)$ 用来判断节点i和节点j是否在同一个社区内，如果在同一个社区内 $\delta(c_i, c_j)=1$ ，否则 $\delta(c_i, c_j)=0$
- $m = \frac{1}{2} \sum_{i,j} A_{ij}$ 表示所有边的权重的和(边的数量)
 - 每个节点都计算一次出度，由于每条边对应两个节点，所以在Q的计算中m要乘以2

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 课堂练习
- 计算右图中以下划分的Modularity分值
 - $\{\{A\}, \{B\}, \{C\}, \{D\}, \{E\}, \{F\}, \{G\}\}$
 - $\{\{A,C\}, \{B,D\}, \{E,G\}, \{F\}\}$
 - $\{\{A,B,C,D\}, \{E,F,G\}\}$
 - $\{\{A,B,C,D,E,F,G\}\}$

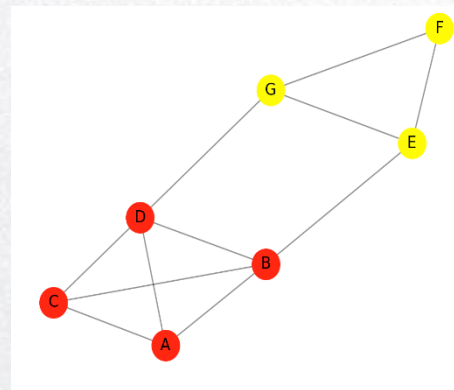


n=7个节点
m=11条边

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{i,j} [A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m}] \delta(c_i, c_j)$$
$$\delta(c_i, c_j) = 1, \text{ if } c_i = c_j; \delta(c_i, c_j) = 0, \text{ if } c_i \neq c_j$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 计算右图中以下划分的Modularity分值
- $\{\{A,B,C,D\}, \{E,F,G\}\}$**



n=7个节点
m=11条边

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{i,j} [A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m}] \delta(c_i, c_j)$$

$$\delta(c_i, c_j) = 1, \text{ if } c_i = c_j; \delta(c_i, c_j) = 0, \text{ if } c_i \neq c_j$$

- $\{A,B,C,D\}$**
- AA $0-3*3/22$, AB $1-3*4/22$, AC $1-3*3/22$, AD $1-3*4/22$
- BB $0-4*4/22$, BA $1-4*3/22$, BC $1-4*3/22$, BD $1-4*4/22$
- CC $0-3*3/22$, CA $1-3*3/22$, CB $1-3*4/22$, CD $1-3*4/22$
- DD $0-4*4/22$, DA $1-4*3/22$, DB $1-4*4/22$, DC $1-4*3/22$
- $\{E,F,G\}$**
- EE $0-3*3/22$, EF $1-3*2/22$, EG $1-3*3/22$
- FF $0-2*2/22$, FE $1-2*3/22$, FG $1-2*3/22$
- GG $0-3*3/22$, GE $1-3*3/22$, GF $1-3*2/22$

- $\{A,B,C,D\}$**
- $12 - 12/22 - 9/22 - 12/22$
- $-12/22 - 12/22 - 16/22$
- $-9/22 - 12/22 - 12/22$
- $-12/22 - 16/22 - 12/22 - 50/22$
- $= 12 - 146/22 - 50/22 = 68/22$
- $\{E,F,G\}$**
- $6 - 6/22 - 9/22 - 6/22 - 6/22 - 9/22 - 6/22 - 22/22 =$
- $6 - 42/22 - 22/22 = 68/22$

- $\{A,B,C,D\}$ **$68/22$**
- $\{E,F,G\}$ **$68/22$**
- Sum = **$136/22$**
- $Q = 136/22/22$
- = **$136/484$**

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 数据科学的必备能力之一：优化思维



maximize **Objective**

or

minimize **Loss**

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）





图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法大流程
- 算法的基本思想
 - 通过贪心法最大化Modularity
- 算法的优点
 - 快：时间复杂性 $O(n \log n)$
 - 好：在很多真实网络上能够得到较高的Modularity
 - 支持边上有权重的图
 - 提供层次化的划分



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法大流程

- (1) 刚开始的时候，所有的顶点都是一个小小的类簇 – **init**
- (2) Phase 1: 以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
- (3) Phase 2: 把一个类簇中的所有顶点聚集抽象为一个顶点，重建一个网络，其中的每个顶点对应一个社区 – **induced_graph**
- (4) 看抽象以后的网络图，是否还有优化的可能性，如果有，则迭代执行上述(2)、(3)步骤。



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

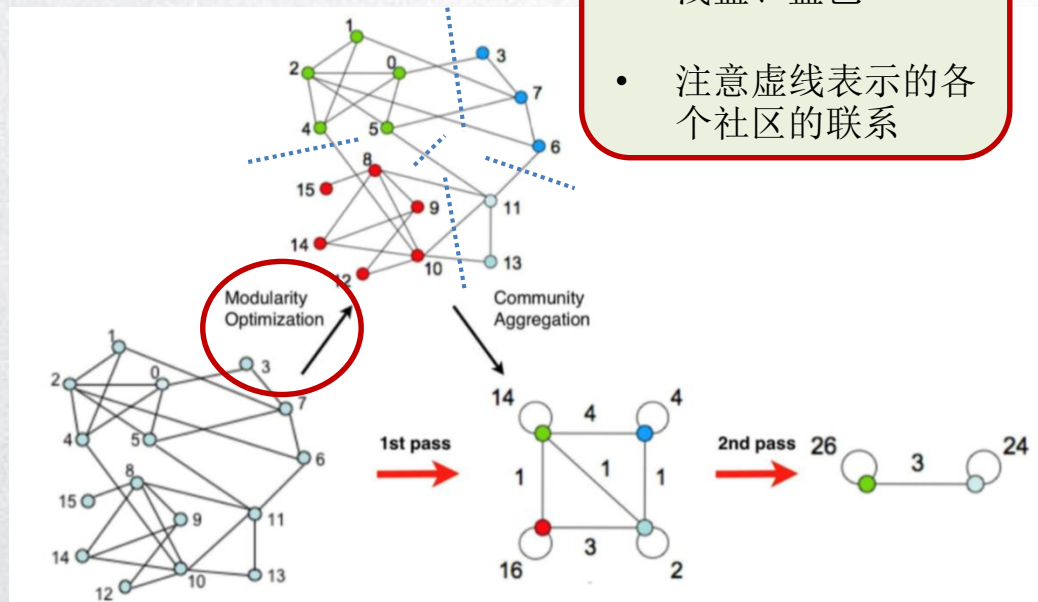
- Louvain算法大流程
- Phase 1：以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
 - 计算将节点 i 合并到邻居 j 所在社区的modularity增益 ΔQ
 - 将节点 i 合并到能够产生最大增益 ΔQ 的节点 j 的社区中
 - 循环执行上述步骤，直到合并操作不再产生modularity的增益

如何计算modularity增益 ΔQ ，在后续展开；这里关注大流程

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法大流程
- Phase 1: 以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
 - 计算将节点 i 合并到邻居 j 所在社区的modularity增益 ΔQ
 - 将节点 i 合并到能够产生最大增益 ΔQ 的节点 j 的社区中
 - 循环执行上述步骤，直到合并操作不再产生modularity的增益

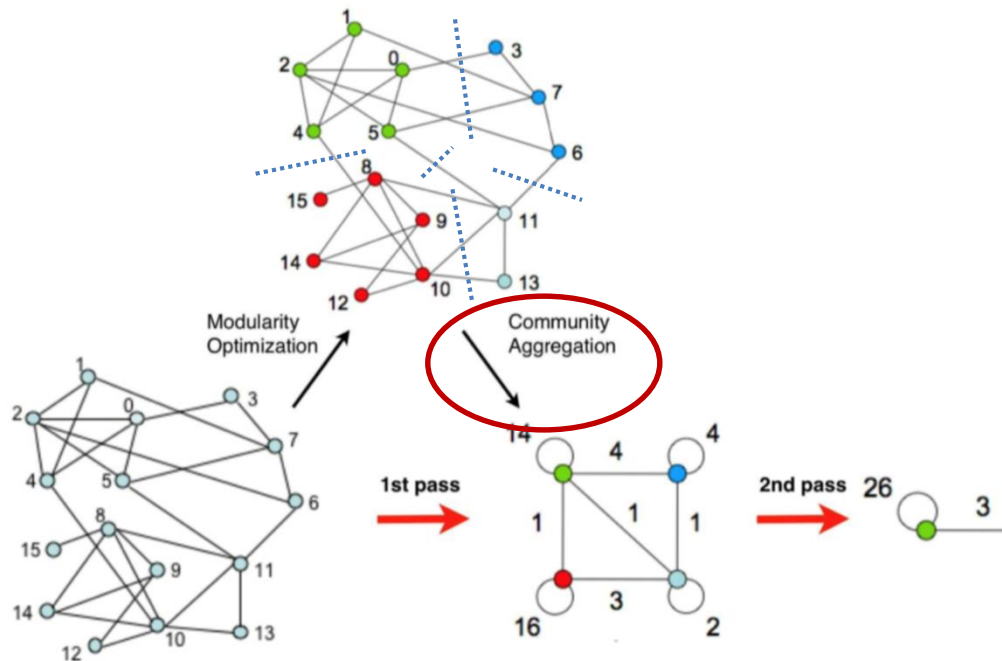
- 目前分成4个子社区，即红色、绿色、浅蓝、蓝色
- 注意虚线表示的各个社区的联系



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

• Louvain算法大流程

- Phase 2: 把一个类簇中的所有顶点聚集抽象为一个顶点，重建一个网络，其中的每个顶点对应一个社区 – **induced_graph**

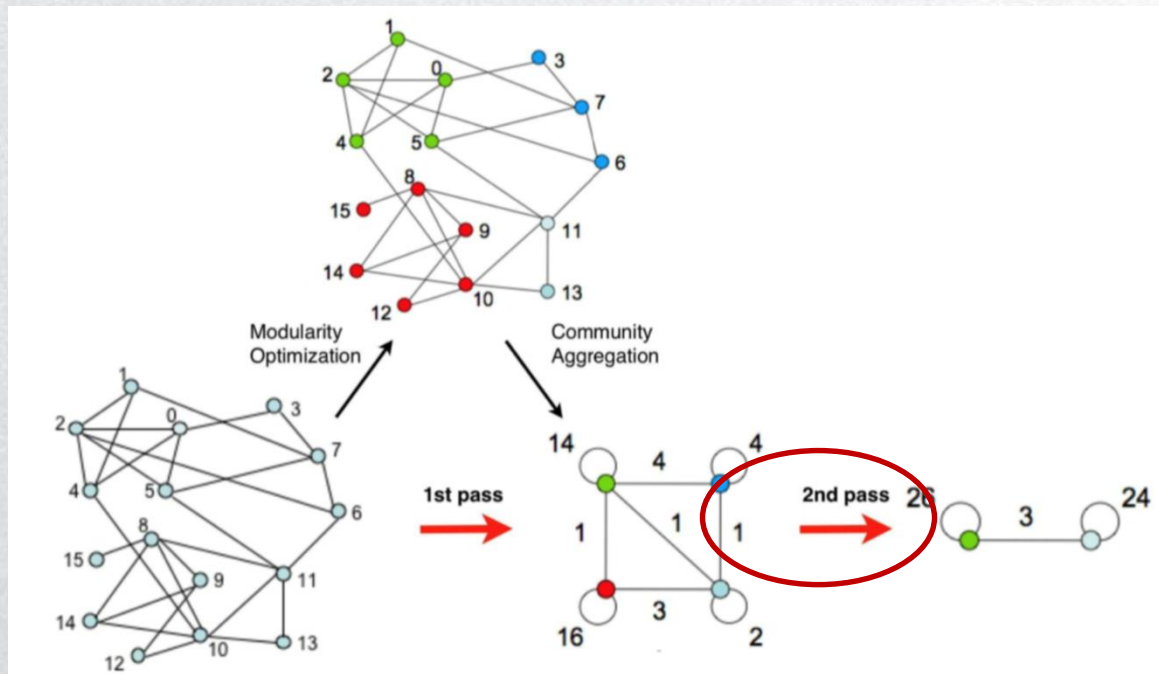


- 经过第一阶段的模块度优化后，进行折叠，4个社区各折叠为1个顶点，四个顶点的标识为14、4、16、2等
- 这些标识是如何计算的呢？子图左上角顶点的标识为14，表示第一个社区内部的连接数为7，由于是无向图，所以是双向连接， $14=7 \times 2$
- 同理 $4=2 \times 2$, $16=8 \times 2$, $2=1 \times 2$
- 这些折叠过的顶点的连线的标识为4、1、1、1、3，表示社区间的连接数，
- 可以在图上沿着（蓝色）虚线来观察和验证

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

• Louvain算法大流程

- 下一趟迭代，仍然包含 (1) 模块度优化、(2) 社区聚集两个阶段



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）





图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法的Phase 1
 - 以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
 - 如何计算将*i*合并到社区*C*中的modularity增益 ΔQ ?
 - 需要从模块度计算公式做一些推导

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{ij} \left[A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m} \right] \delta(c_i, c_j)$$

$$\delta(u, v) = \begin{cases} 1 & \text{when } u=v \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

• Louvain算法的Phase 1

- 以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
- 如何计算将*i*合并到社区*C*中的modularity增益 ΔQ ?
- 需要从模块度计算公式做一些推导

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{ij} \left[A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m} \right] \delta(c_i, c_j)$$

$$\delta(u, v) = \begin{cases} 1 & \text{when } u=v \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

$$Q = \frac{1}{2m} \sum_{ij} \left[A_{ij} - \frac{k_i k_j}{2m} \right] \delta(c_i, c_j)$$

$$= \frac{1}{2m} \left[\sum_{ij} A_{ij} - \frac{\sum_i k_i \sum_j k_j}{2m} \right] \delta(c_i, c_j)$$

$$= \frac{1}{2m} \sum_c \left[\sum_{in} - \frac{(\sum_{tot})^2}{2m} \right]$$

$$Q = \sum_c \left[\frac{\sum_{in}}{2m} - \left(\frac{\sum_{tot}}{2m} \right)^2 \right]$$

验算一下
 $(2+3+3)(2+3+3)$
 $= 8*8=64$
 $= 4+6+6$
 $+6+9+9$
 $+6+9+9$

- \sum_{in} 为社区*c*内节点之间的边的权重之
- \sum_{tot} 表示社区*c*内节点所有的边的权重之和

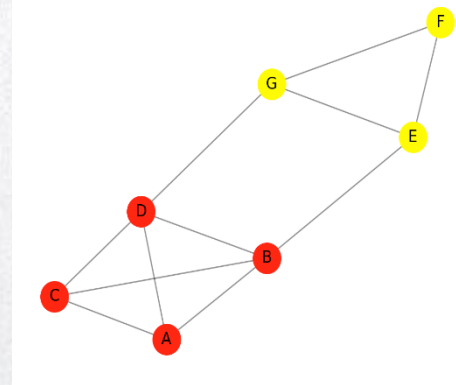
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

• Louvain算法的Phase 1

- 以局部方式，优化模块度函数，将每个顶点归到“最好”的类簇中，直到所有的顶点所属的类簇不再变化为止 – **one_level**
- 如何计算将*i*合并到社区*C*中的modularity增益 ΔQ ？

$$Q = \sum_c \left[\frac{\sum_{in}^c}{2m} - \left(\frac{\sum_{tot}^c}{2m} \right)^2 \right]$$

- \sum_{in} 为社区*c*内节点之间的边的权重之和
- \sum_{tot} 表示社区*c*内节点所有的边的权重之和



- {A,B,C,D}
- $12/22 - (14*14)/(22*22)$
- $=264/484 - 196/484$
- $=68/484$
- {E,F,G}
- $6/22 - (8*8)/(22*22)$
- $=132/484 - 64/484$
- $=68/484$

- Sum = 136/484
- $Q = 208/22/22$
- = 136/484

比对一下前面另一种计算结果？
一样的

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

• 从Q到 ΔQ

- 把节点i分配到邻居节点j所在的社区c时
- 模块度的变化量为：

$$Q = \sum_c \left[\frac{\sum in}{2m} - \left(\frac{\sum tot}{2m} \right)^2 \right]$$

$$\Delta Q = \left[\frac{\sum in + k_{i,in}}{2m} - \left(\frac{\sum tot + k_i}{2m} \right)^2 \right] - \left[\frac{\sum in}{2m} - \left(\frac{\sum tot}{2m} \right)^2 + \frac{0}{2m} - \left(\frac{k_i}{2m} \right)^2 \right]$$

- 这个公式的前面一部分，表示把节点i加入社区c之后的c的模块度；后一部分，是节点i作为一个独立社区的模块度和社区c本身的模块度

- 节点i移动前的模块度为 $\frac{\sum in}{2m} - \left(\frac{\sum tot}{2m} \right)^2 + \frac{0}{2m} - \left(\frac{k_i}{2m} \right)^2$ ，移动后的模块度为 $\frac{\sum in + k_{i,in}}{2m} - \left(\frac{\sum tot + k_i}{2m} \right)^2$

- 式中， $\sum in$ 为社区c内节点之间的边的权重之和
- $k_{i,in}$ 表示节点i与社区c内节点的边的权重之和
- k_i 表示节点i与所有节点的边的权重之和
- $\sum tot$ 表示社区c内节点所有的边的权重之和

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 该公式展开后，很多项互相抵消(请读者参考相关资料)，最后得到简化形式如下：

$$\Delta Q = \left[\frac{k_{i,in}}{2m} - \frac{(\sum tot)k_i}{2m^2} \right] = \frac{1}{2m} \left[k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m} \right]$$

- 把公共系数 $\frac{1}{2m}$ 提取出来，在Louvain算法的具体实现时
- 计算 $k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$ 即可
- 特别注意，把节点i从社区D出来，放到社区C
- 总的模块度变化量，由两部分构成
 - $\Delta Q(i \rightarrow C)$ ，即把i加入社区C
 - $\Delta Q(D \rightarrow i)$ ，即把i从社区D拿掉
 - 注意把节点从社区拿掉，就是把节点加入社区的反动作

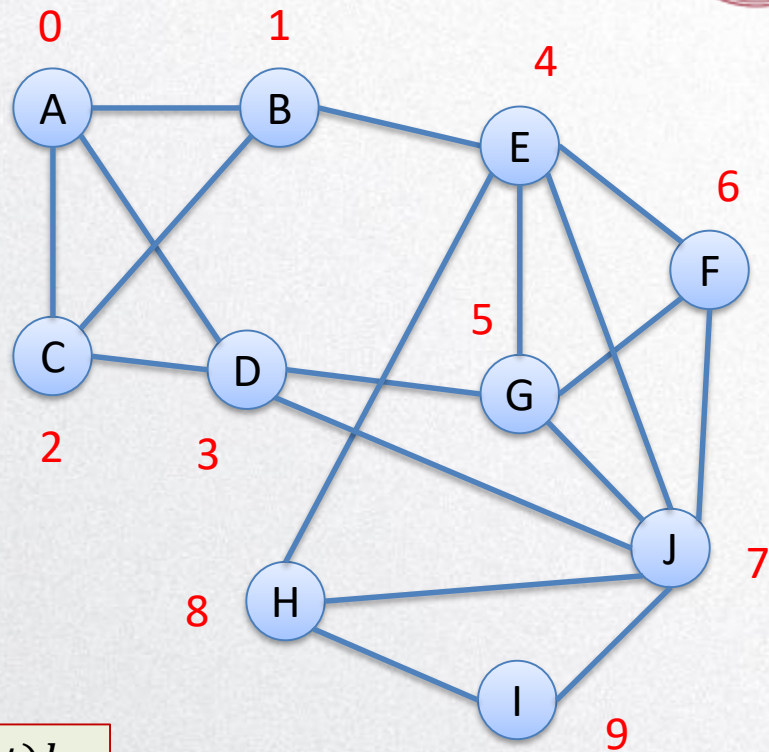
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑下面的示例图作为输入
- 维护以下数据结构
 - Node \rightarrow Community

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
0	1	2	3	4	6	5	8	9	7



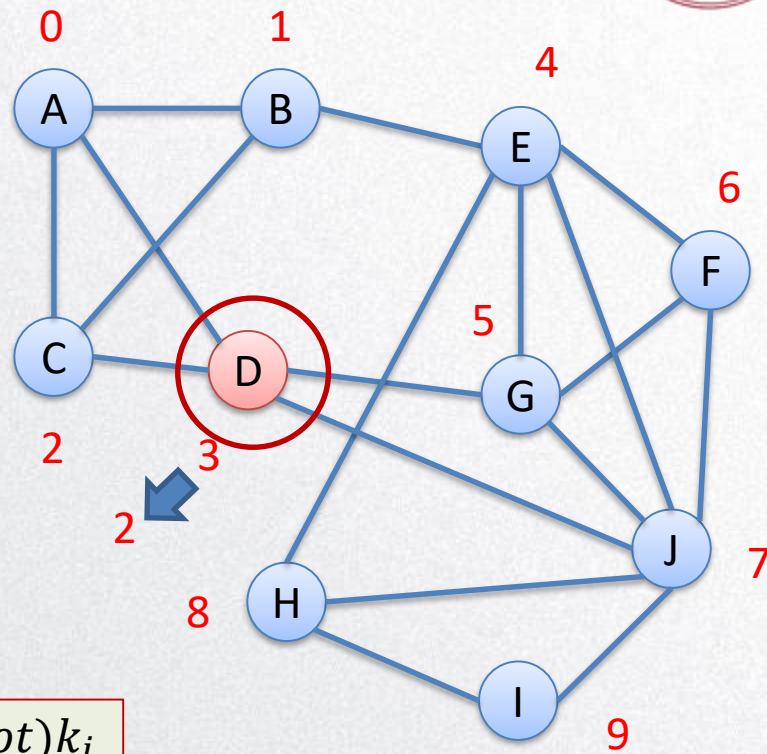
- 随机生成一个节点访问的序列
 - D, G, E, C, H, I, B, A, J, F

模块度变化公式

$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

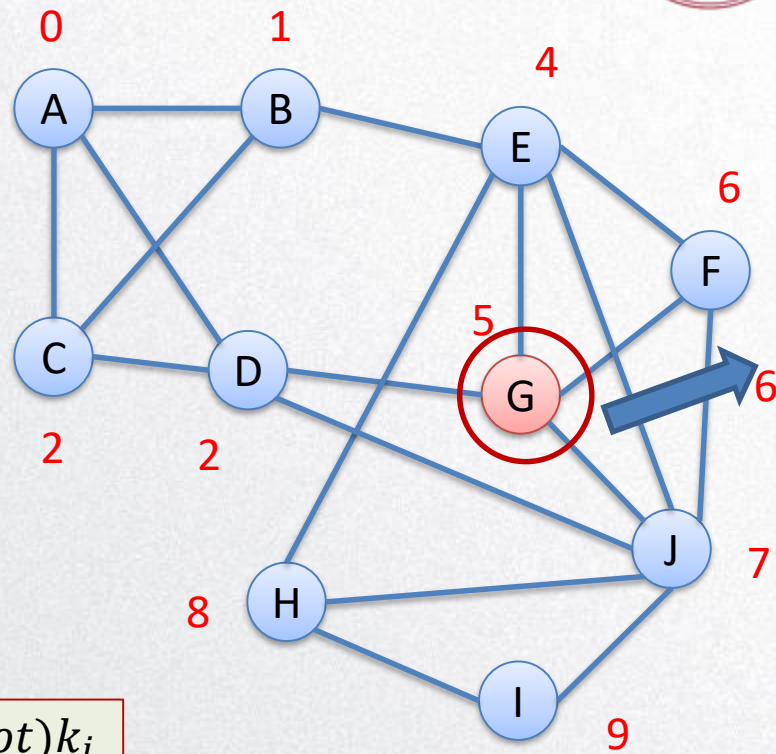
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - **D**, G, E, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0, 2, 5, 7}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_3 \rightarrow D) = -\left(0 - \frac{0 \times 4}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_5) = 1 - \frac{4 \times 4}{18} = \frac{2}{18}$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_2) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_7) = 1 - \frac{4 \times 6}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_0) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$
- 选择将D并入社区2**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

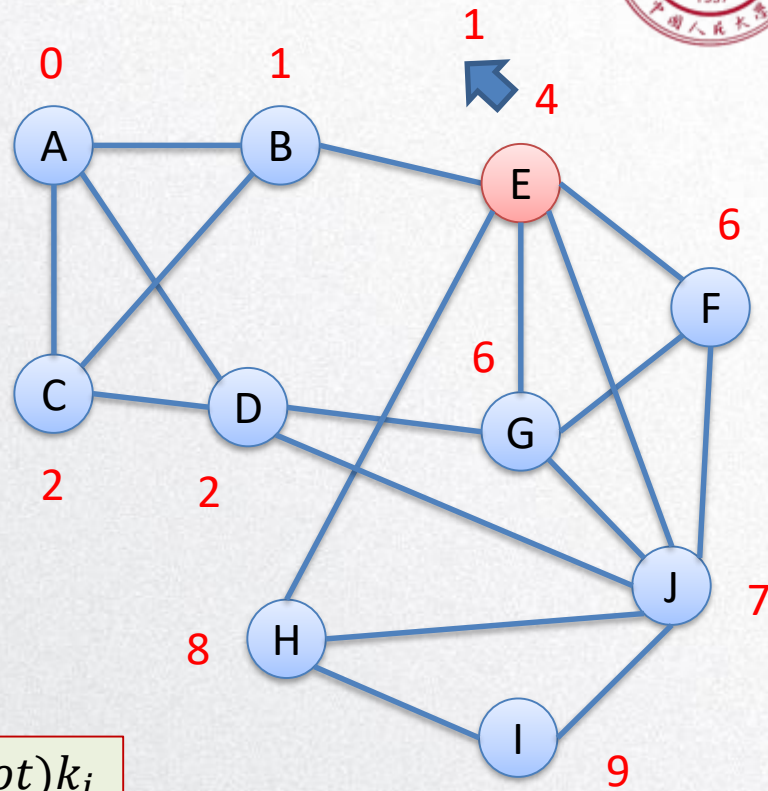
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, **G**, E, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {2, 4, 6, 7}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_5 \rightarrow G) = -\left(0 - \frac{0 \times 4}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_2) = 1 - \frac{4 \times 7}{18} = \frac{-10}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_4) = 1 - \frac{4 \times 5}{18} = \frac{-2}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_7) = 1 - \frac{4 \times 6}{18} = \frac{-6}{18}$
- 选择将G并入社区6**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

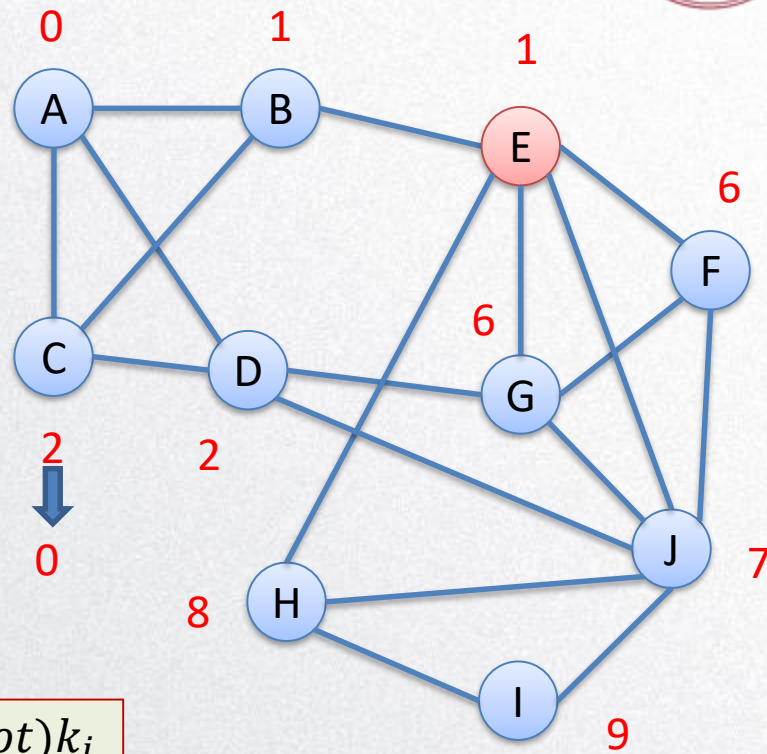
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, **E**, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {1, 6, 8, 7}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_4 \rightarrow E) = -\left(0 - \frac{0 \times 5}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_1) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_7) = 1 - \frac{5 \times 6}{18} = \frac{-12}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_8) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$
 - 选择将E并入社区1**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

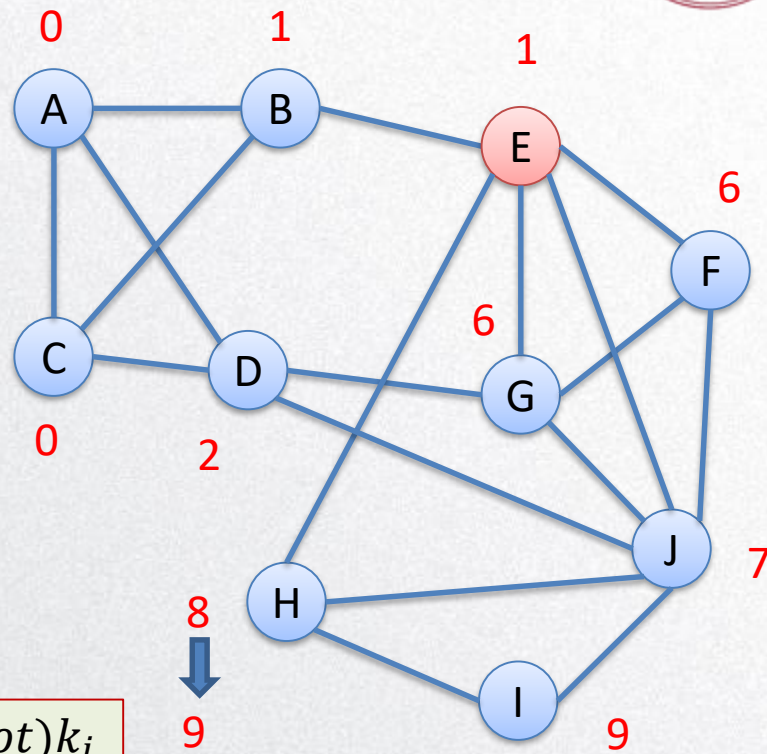
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, **C**, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区:
 - {0, 1, 2}
- 按随机的顺序访问邻居, 计算分值
 - $\Delta Q(C_2 \rightarrow C) = -\left(1 - \frac{3 \times 4}{18}\right) = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(C \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$
 - $\Delta Q(C \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$
 - $\Delta Q(C \rightarrow C_2) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$
 - 选择将C并入社区0**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

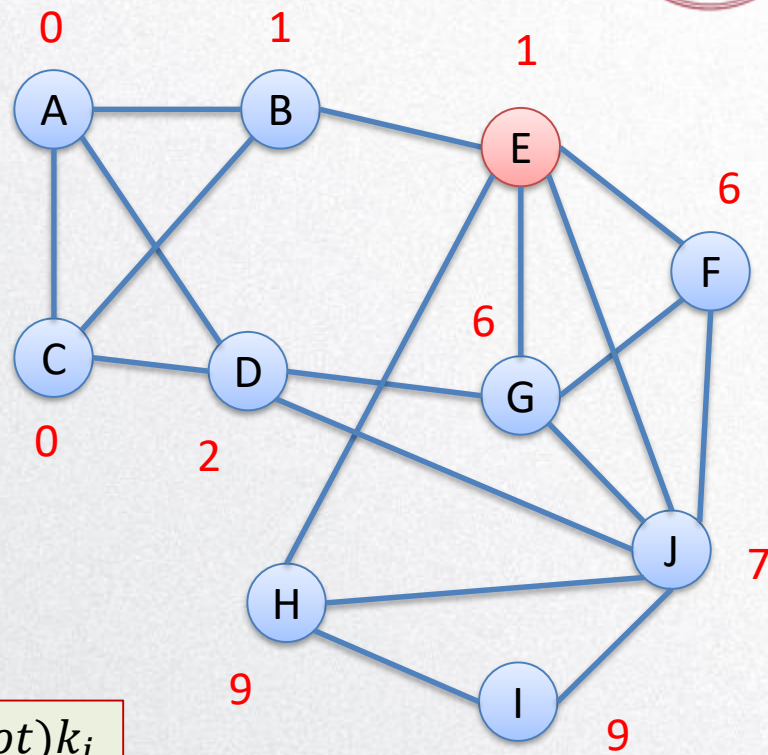
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, **H**, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {1, 7, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_8 \rightarrow H) = -\left(0 - \frac{0 \times 3}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(H \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(H \rightarrow C_7) = 1 - \frac{3 \times 6}{18} = \frac{0}{18}$
 - $\Delta Q(H \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 2}{18} = \frac{12}{18}$
 - 选择将H并入社区9**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

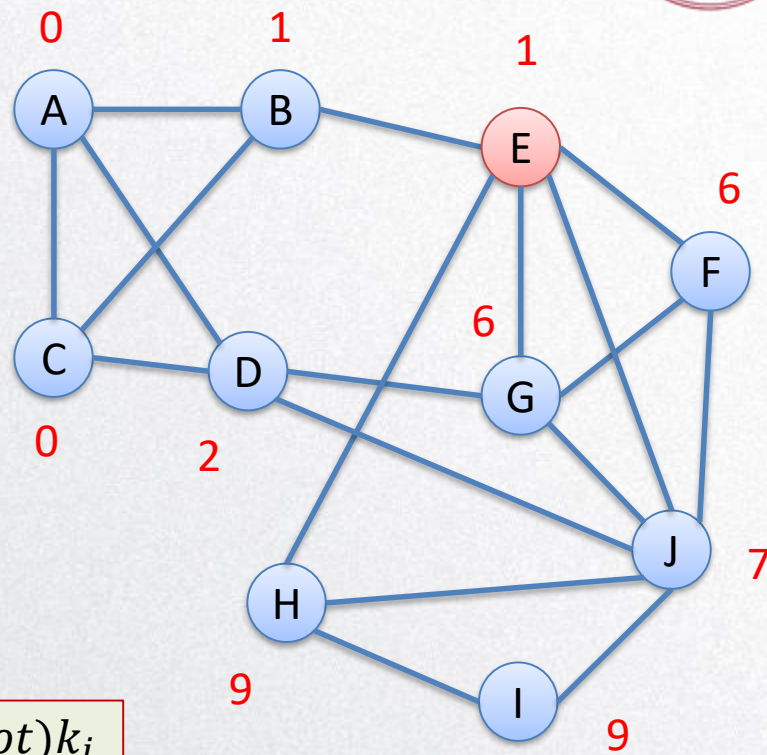
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, **I**, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {7, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_9 \rightarrow I) = -\left(1 - \frac{2 \times 3}{18}\right) = -\frac{12}{18}$
 - $\Delta Q(I \rightarrow C_7) = 1 - \frac{2 \times 6}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(I \rightarrow C_9) = 1 - \frac{2 \times 3}{18} = \frac{12}{18}$
- 选择将I不动**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

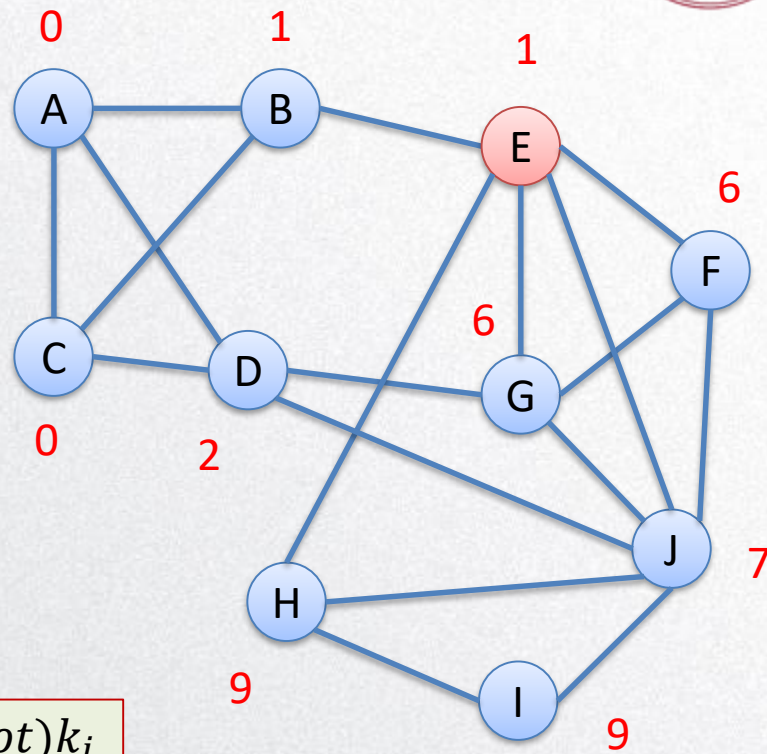
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, **B**, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0,1}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_1 \rightarrow B) = -\left(1 - \frac{3 \times 5}{18}\right) = -\frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(B \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 6}{18} = \frac{0}{18}$
 - $\Delta Q(B \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$
- 选择将B不动**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

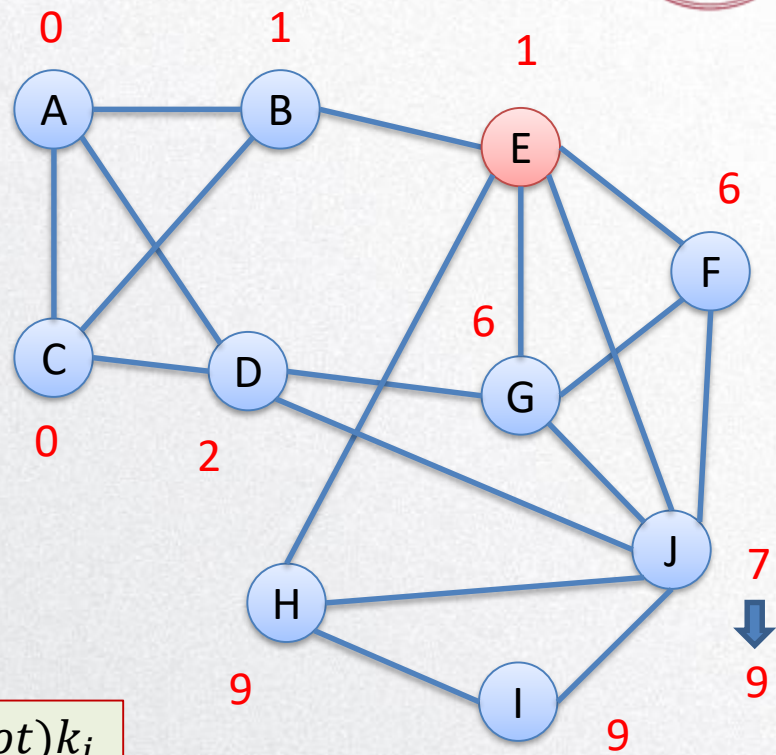
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, **A**, J, F
- 邻居社区:
 - {0,1,2}
- 按随机的顺序访问邻居, 计算分值
 - $\Delta Q(C_0 \rightarrow A) = -\left(1 - \frac{3 \times 3}{18}\right) = -\frac{9}{18}$
 - $\Delta Q(A \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$
 - $\Delta Q(A \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(B \rightarrow C_2) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$
 - **选择将A不动**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

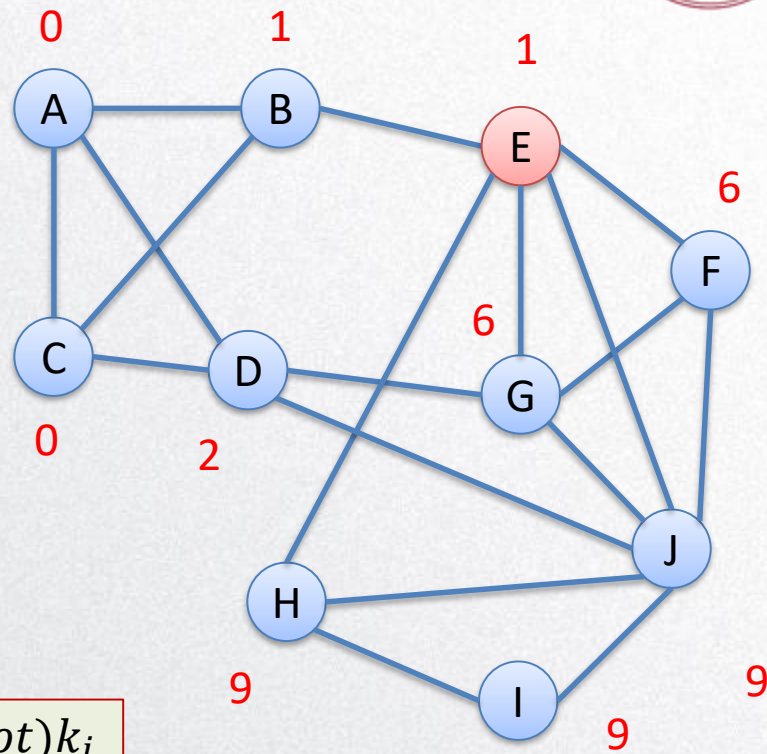
- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, **J**, F
- 邻居社区：
 - {1,2,6,9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_7 \rightarrow J) = -\left(0 - \frac{6 \times 0}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_1) = 1 - \frac{6 \times 8}{18} = -\frac{30}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_2) = 1 - \frac{6 \times 4}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_6) = 2 - \frac{6 \times 7}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_9) = 2 - \frac{6 \times 5}{18} = \frac{6}{18}$
 - **选择将J, 加入9**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- Louvain算法的Phase 1实例
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, J, **F**
- 邻居社区:
 - {1, 6, 9}
- 按随机的顺序访问邻居, 计算分值
 - $\Delta Q(C_6 \rightarrow F) = -\left(1 - \frac{3 \times 4}{18}\right) = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_6) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 11}{18} = -\frac{15}{18}$
- 选择将F不动**



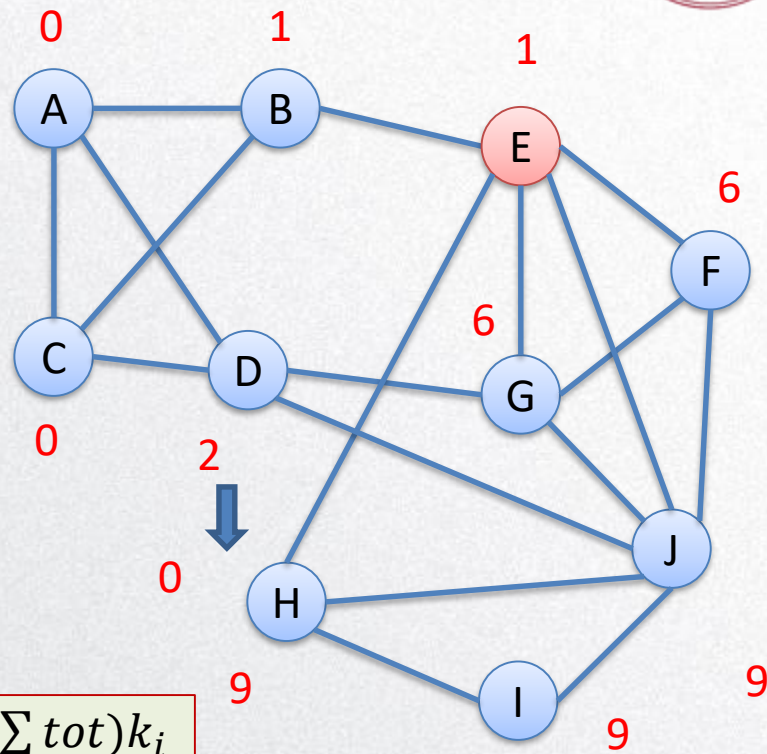
$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

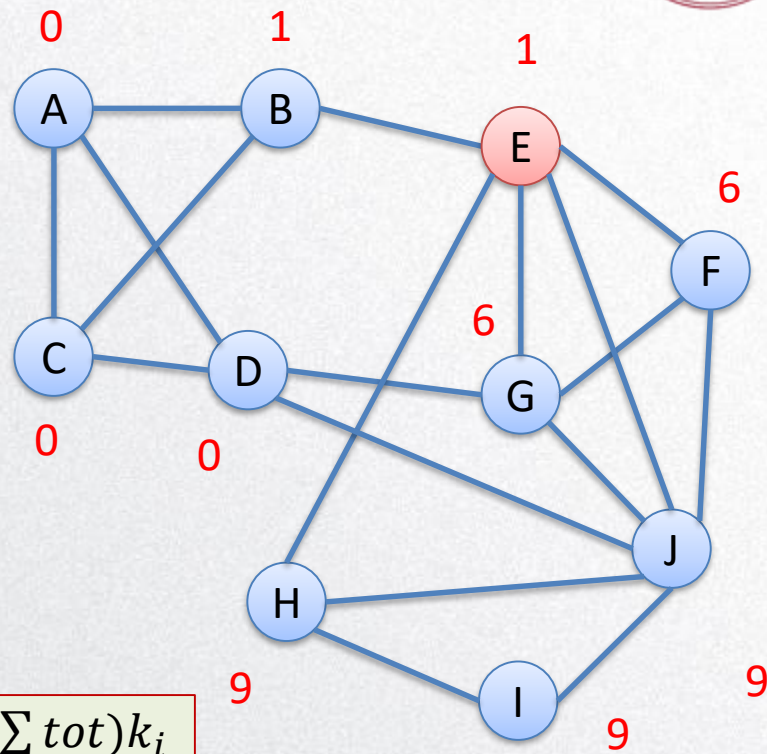
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0,6,9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_2 \rightarrow D) = -\left(0 - \frac{0 \times 4}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_0) = 2 - \frac{4 \times 6}{18} = \frac{12}{18}$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 7}{18} = -\frac{10}{18}$
 - $\Delta Q(D \rightarrow C_9) = 1 - \frac{4 \times 11}{18} = -\frac{26}{18}$
 - **选择将D，加入0**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, **G**, E, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0, 1, 6, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_6 \rightarrow G) = -\left(1 - \frac{4 \times 3}{18}\right) = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_0) = 1 - \frac{4 \times 10}{18} = -\frac{22}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_1) = 1 - \frac{4 \times 8}{18} = -\frac{14}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(G \rightarrow C_9) = 1 - \frac{4 \times 11}{18} = -\frac{26}{18}$
 - **选择将G不动**

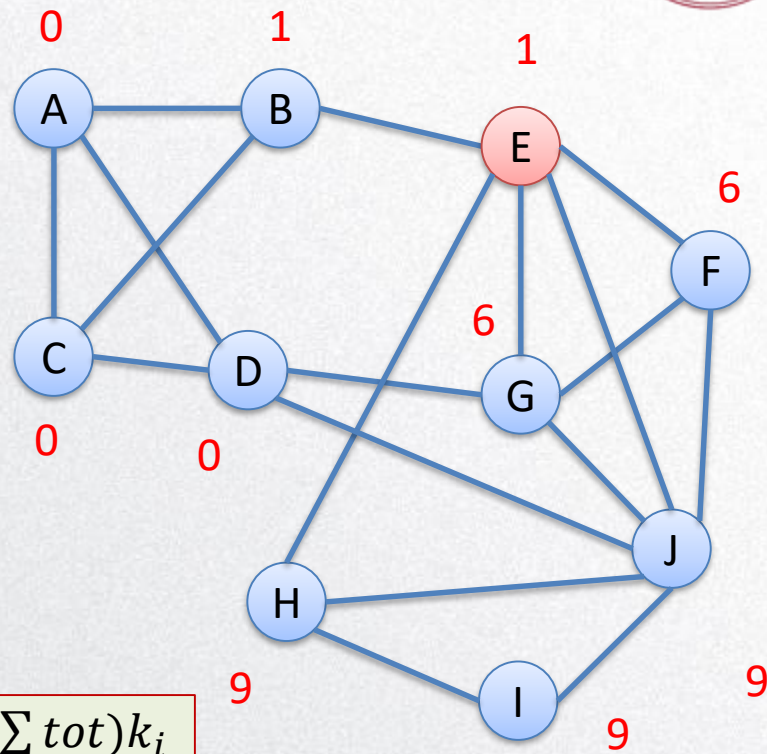


$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

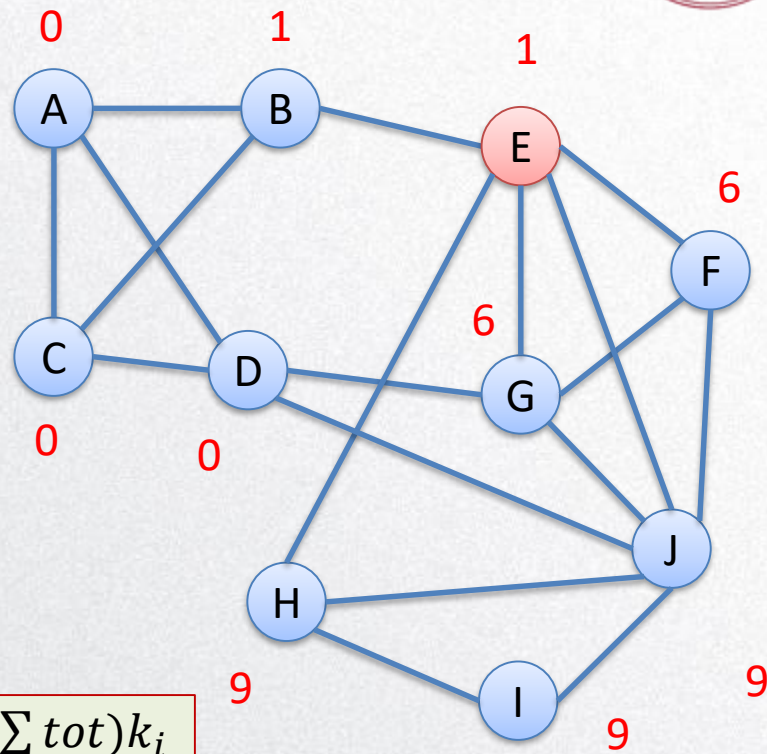
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, **E**, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {1,6,9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_1 \rightarrow E) = -\left(1 - \frac{5 \times 3}{18}\right) = -\frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_1) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_9) = 2 - \frac{5 \times 11}{18} = -\frac{19}{18}$
 - 选择将E保留**

$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

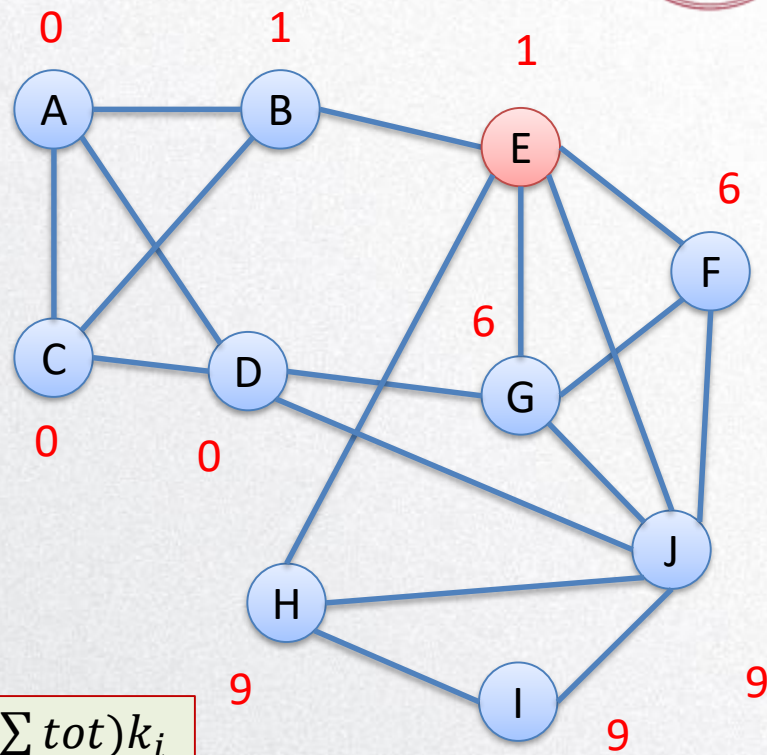
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, **C**, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0, 1}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_0 \rightarrow C) = -\left(2 - \frac{3 \times 7}{18}\right) = -\frac{15}{18}$
 - $\Delta Q(C \rightarrow C_0) = 2 - \frac{3 \times 7}{18} = \frac{15}{18}$
 - $\Delta Q(C \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$
 - 选择将C不动**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

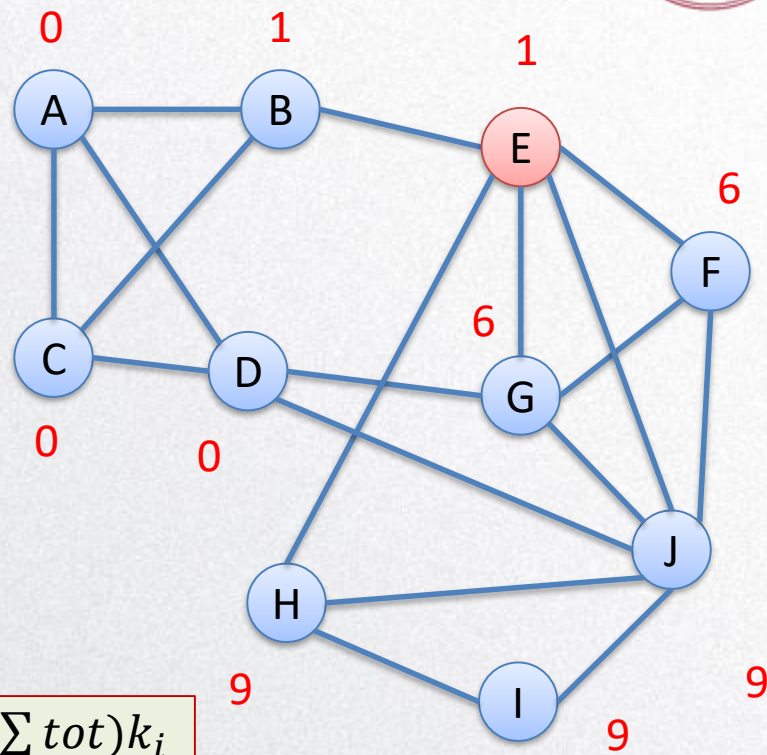
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, **H**, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {1, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_9 \rightarrow H) = -\left(2 - \frac{3 \times 8}{18}\right) = -\frac{12}{18}$
 - $\Delta Q(H \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = \frac{-6}{18}$
 - $\Delta Q(H \rightarrow C_9) = 2 - \frac{3 \times 8}{18} = \frac{12}{18}$
 - 选择将H不动**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

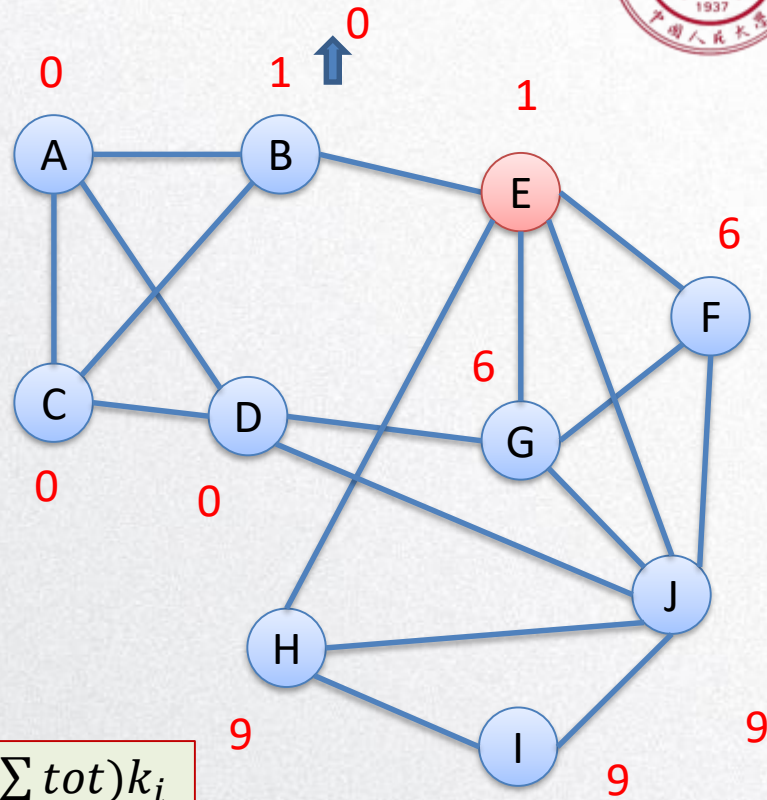
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, **I**, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_9 \rightarrow I) = -\left(2 - \frac{2 \times 9}{18}\right) = -2$
 - $\Delta Q(I \rightarrow C_9) = 2 - \frac{2 \times 9}{18} = 2$
 - 选择将I不动**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

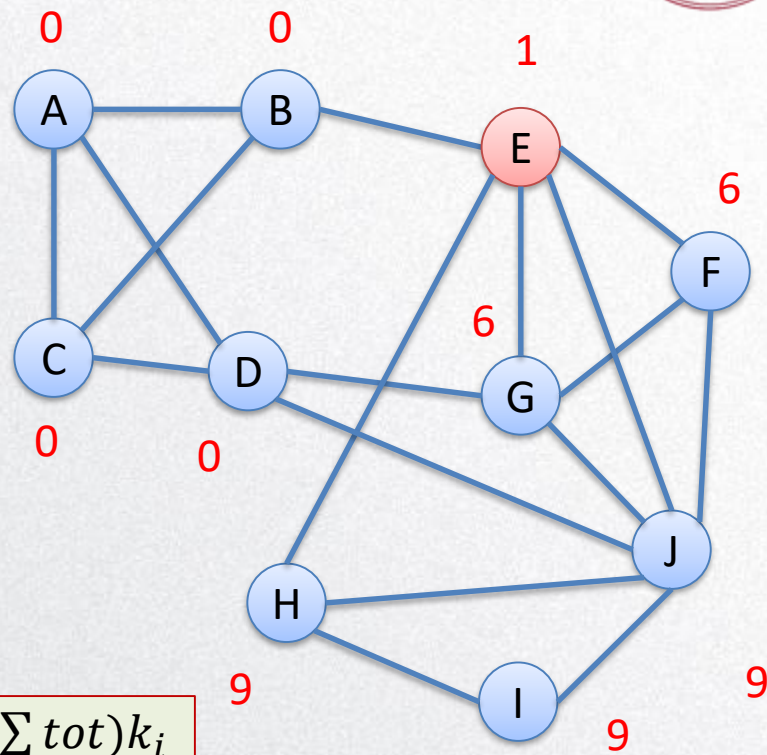
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, **B**, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0,1}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_1 \rightarrow B) = -\left(1 - \frac{3 \times 5}{18}\right) = -\frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(B \rightarrow C_0) = 2 - \frac{3 \times 10}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(B \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$
- 选择将B加入0**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

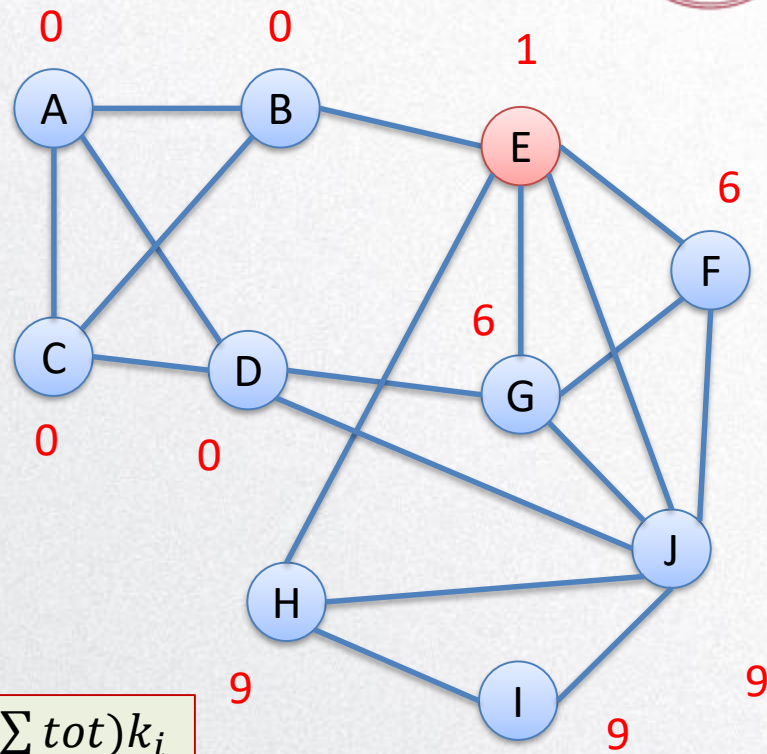
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, **A**, J, F
- 邻居社区：
 - {0}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_0 \rightarrow A) = -\left(3 - \frac{3 \cdot 10}{18}\right) = -\frac{24}{18}$
 - $\Delta Q(A \rightarrow C_0) = 3 - \frac{3 \cdot 10}{18} = \frac{24}{18}$
 - 选择将A不动**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

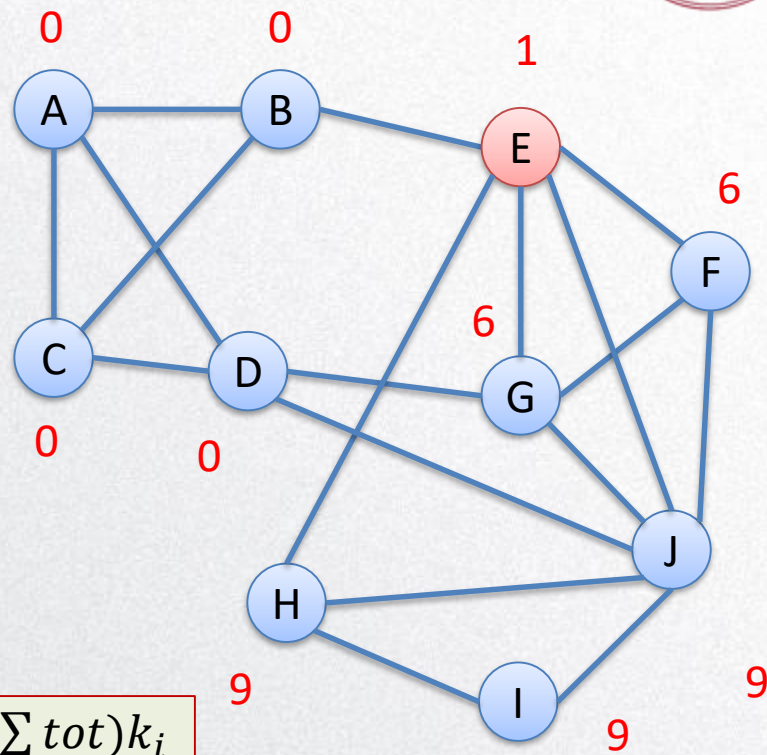
- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, **J**, F
- 邻居社区：
 - {0, 1, 6, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_9 \rightarrow J) = -\left(2 - \frac{6 \times 5}{18}\right) = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_0) = 1 - \frac{6 \times 13}{18} = -\frac{60}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_1) = 1 - \frac{6 \times 5}{18} = -\frac{12}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_6) = 2 - \frac{6 \times 7}{18} = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(J \rightarrow C_9) = 2 - \frac{6 \times 5}{18} = \frac{6}{18}$
 - 选择将J不动**



$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, J, **F**
- 邻居社区：
 - {1, 6, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_6 \rightarrow F) = -\left(1 - \frac{3 \times 4}{18}\right) = -\frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_6) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$
 - $\Delta Q(F \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 11}{18} = -\frac{15}{18}$
 - 选择将F不动**



$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

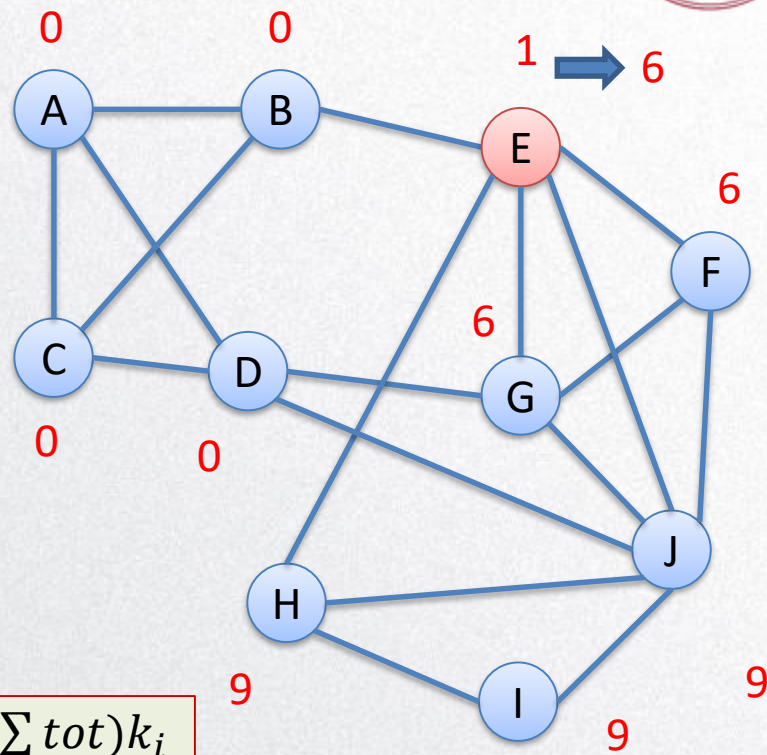
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- Louvain算法的Phase 1实例
- 继续调整，看有没有改进余地**
- 考虑红色标注的节点
 - D, G, E, C, H, I, B, A, J, F
- 邻居社区：
 - {0, 6, 9}
- 按随机的顺序访问邻居，计算分值
 - $\Delta Q(C_1 \rightarrow E) = -\left(0 - \frac{5 \times 0}{18}\right) = 0$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_0) = 1 - \frac{5 \times 13}{18} = -\frac{47}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$
 - $\Delta Q(E \rightarrow C_9) = 2 - \frac{5 \times 11}{18} = -\frac{19}{18}$
- 选择将E，加入6**

仅仅展示E

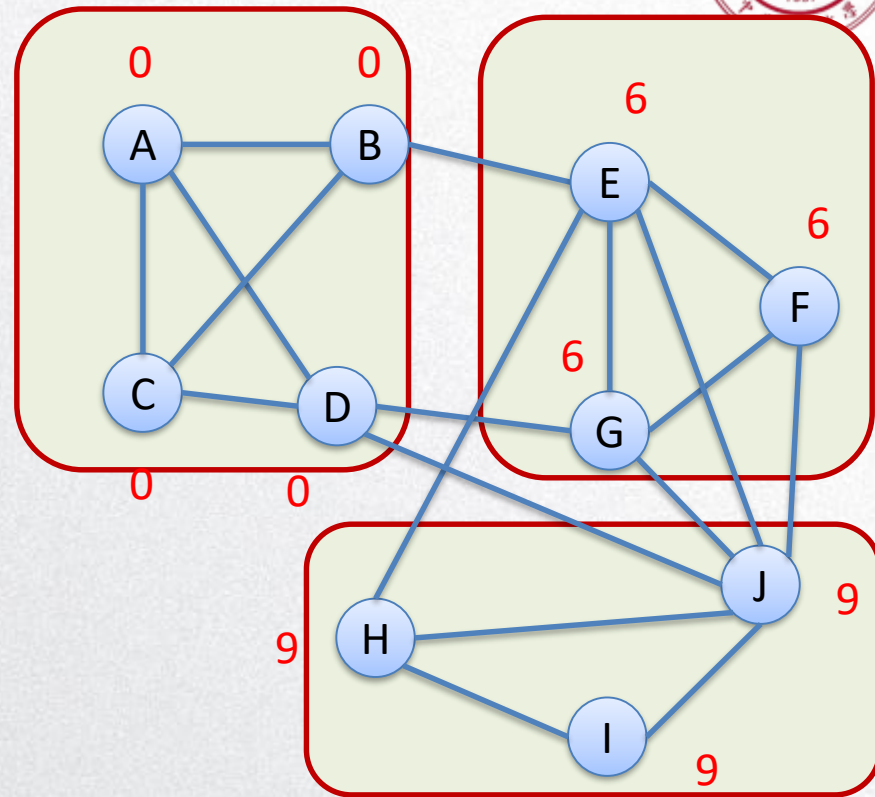


$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 这一轮迭代终止
- 得到社区划分结果

{ 'A': 0, 'B': 0, 'C': 0, 'D': 0,
'E': 6, 'G': 6, 'F': 6,
'J': 9, 'H': 9, 'I': 9 }

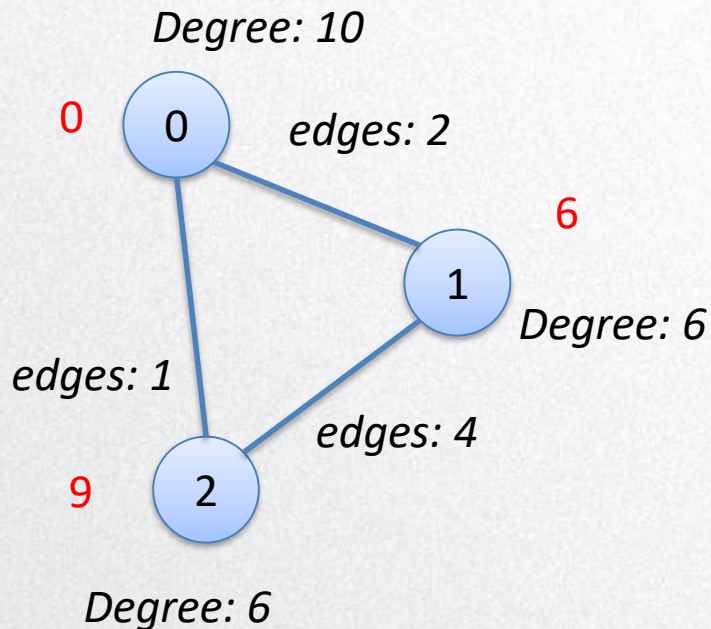
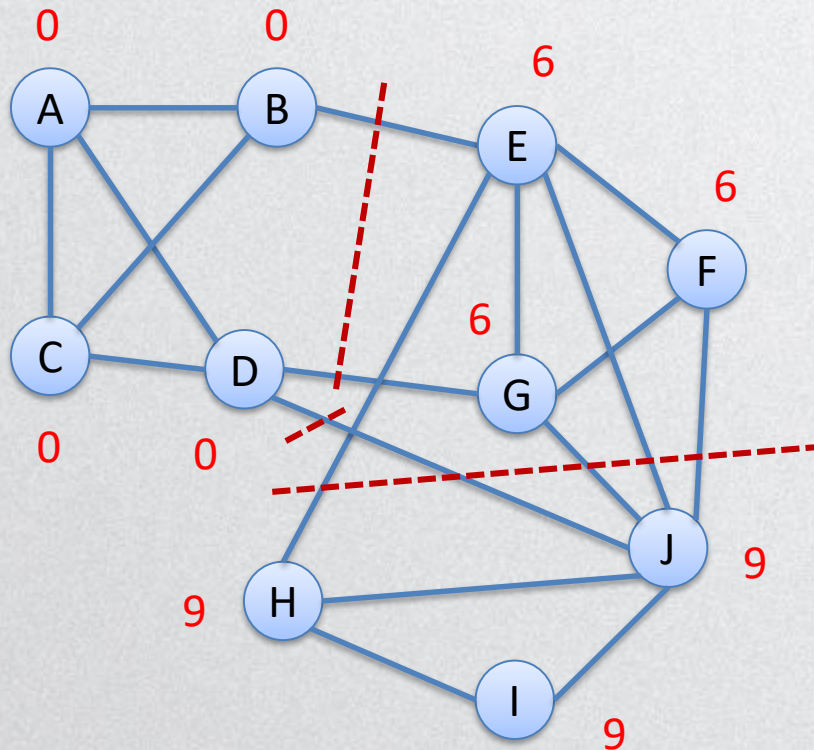


图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测: Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 将社区抽象成super node





图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 将社区抽象成super node

- 枚举一个节点的序列

 - 节点: 1, 2, 0

- 邻居社区:

 - 社区: {0, 9}

- 模块度计算

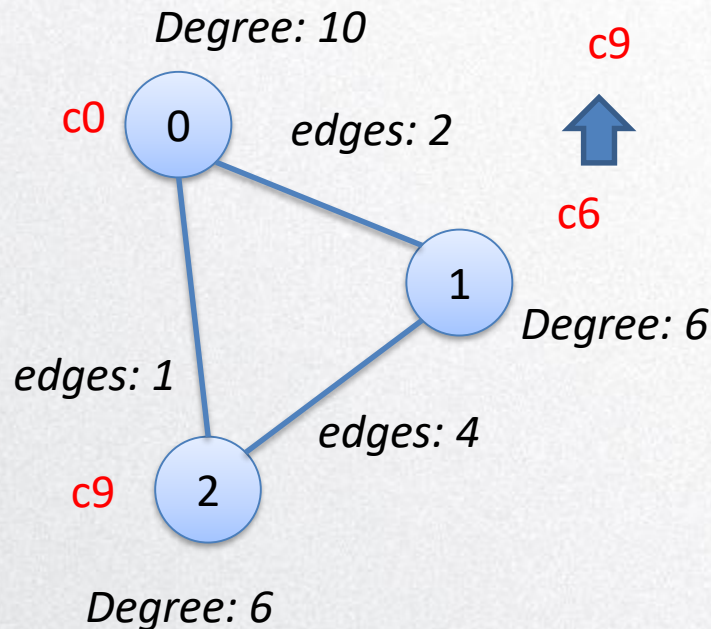
- $\Delta Q(C_6 \rightarrow 1) = 0 - \frac{0 \cdot (2+4)}{18} = 0$

- $\Delta Q(1 \rightarrow C_0) = 2 - \frac{(10+2+1) \cdot (2+4)}{18} = \frac{-42}{18}$

- $\Delta Q(1 \rightarrow C_9) = 4 - \frac{(6+1+4) \cdot (2+4)}{18} = \frac{6}{18}$

- 将节点1合并到社区9

$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 将社区抽象成super node

$$k_{i,in} = \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

- 枚举一个节点的序列

– 节点: 1, 2, 0

- 邻居社区:

– 社区: {0, 9}

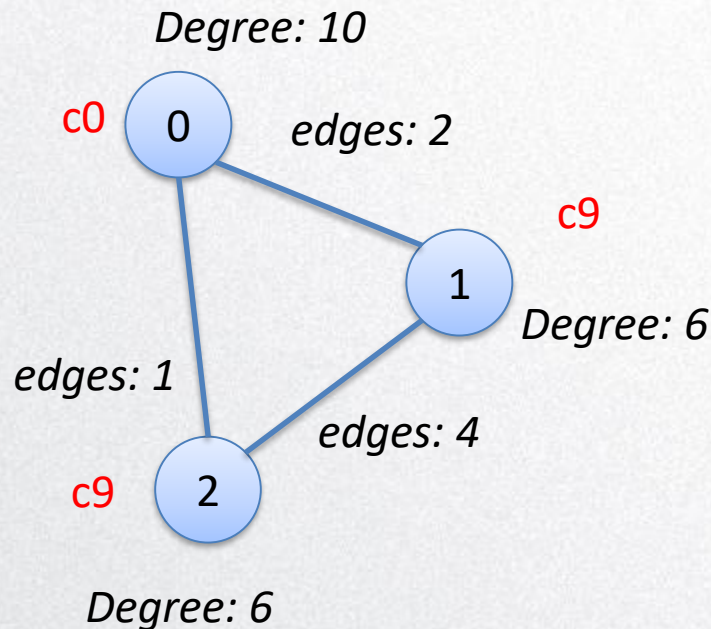
- 模块度计算

$$- \Delta Q(C_9 \rightarrow 2) = - \left(4 - \frac{(6+2+4)*(1+4)}{18} \right) = - \frac{12}{18}$$

$$- \Delta Q(2 \rightarrow C_0) = 1 - \frac{(10+2+1)*(1+4)}{18} = \frac{-47}{18}$$

$$- \Delta Q(2 \rightarrow C_9) = 4 - \frac{(6+2+4)*(1+4)}{18} = \frac{12}{18}$$

- 将节点2不动

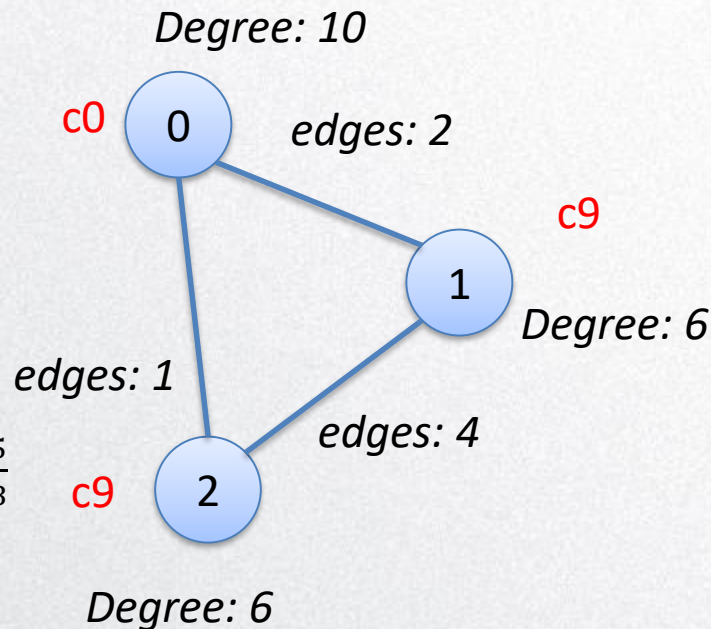


图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 将社区抽象成super node
- 枚举一个节点的序列
 - 节点: 1, 2, 0
- 邻居社区:
 - 社区: {9}
- 模块度计算

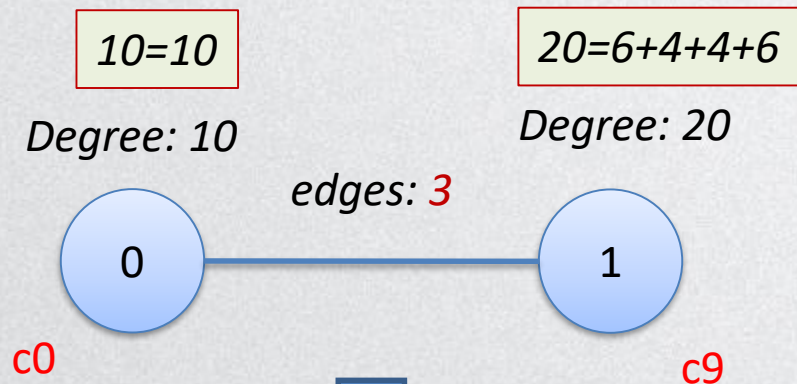
$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

- $\Delta Q(C_0 \rightarrow 0) = -\left(0 - \frac{(0)*(2+1)}{18}\right) = 0$
- $\Delta Q(0 \rightarrow C_9) = 3 - \frac{(6+4+2+6+4+1)*(2+1)}{18} = -\frac{15}{18}$
- 所以节点0不动

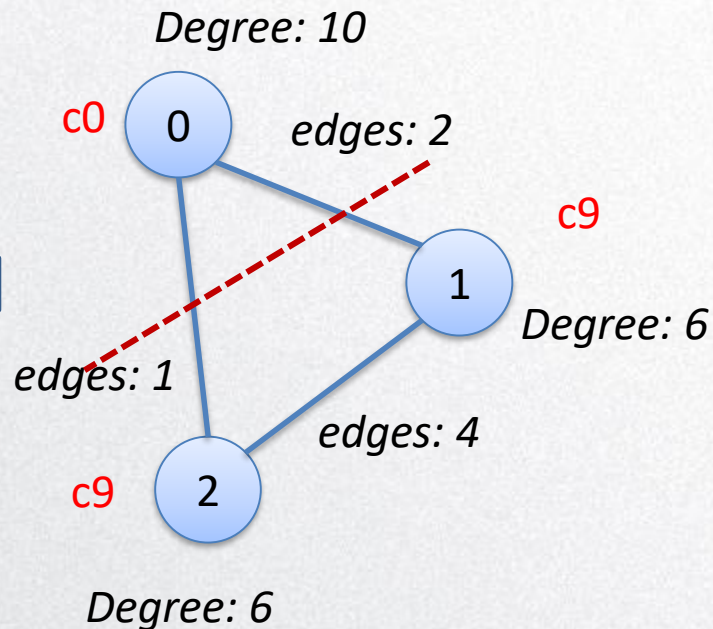


图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 将社区抽象成super node

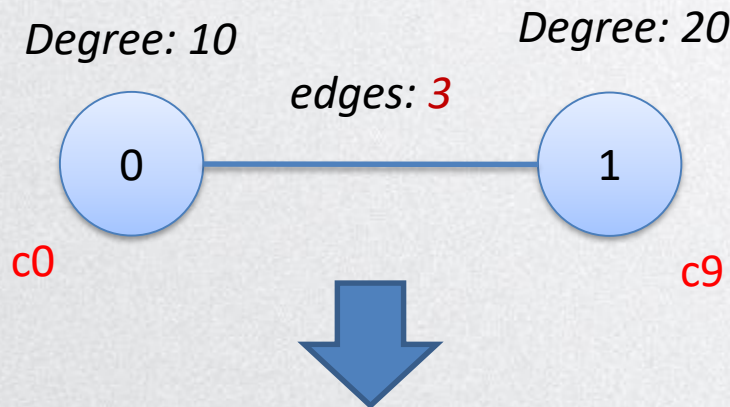


练习：计算将节点0和节点1合并时Modularity变化



图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- 将社区抽象成super node



练习：计算将节点0和节点1合并时Modularity变化

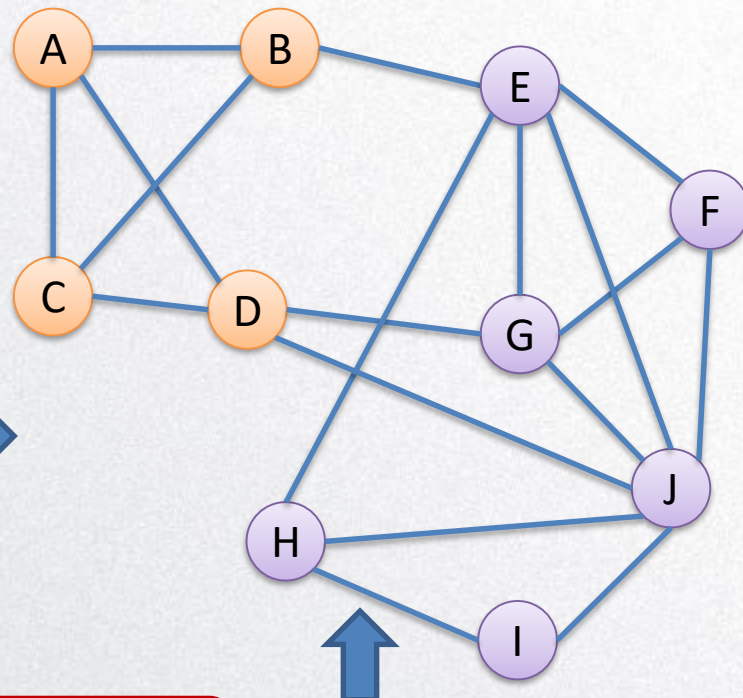
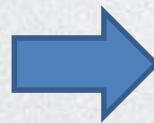
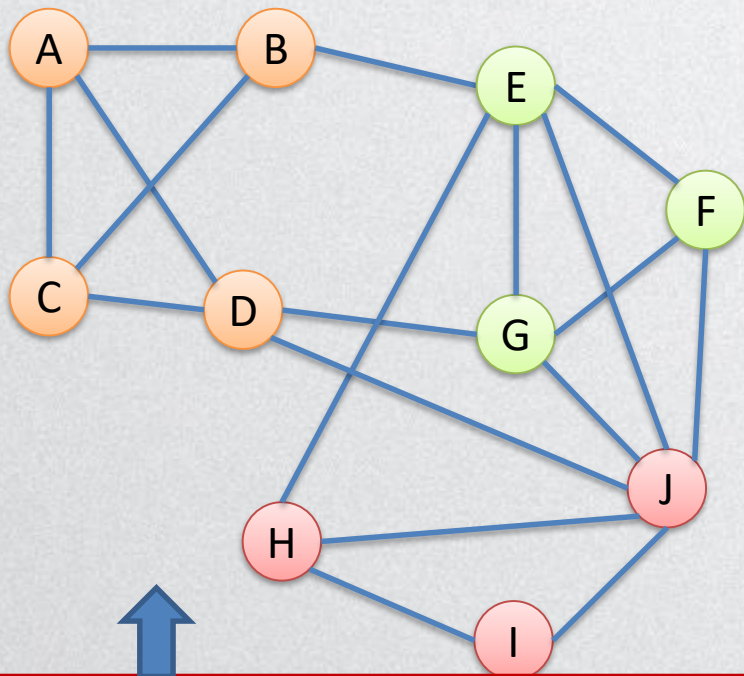
$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

$$\Delta Q(C_0 \rightarrow 0) = -\left(0 - \frac{(10) \cdot (3)}{18}\right) = 0$$

$$\Delta Q(0 \rightarrow C_9) = 3 - \frac{(20+3) \cdot (3)}{18} = -\frac{15}{18}$$

算法运行示例

- 层次化的社区检测结果



[{'A': 0, 'B': 0, 'C': 0, 'D': 0, 'E': 1, 'G': 1, 'F': 1, 'J': 2, 'H': 2, 'I': 2},

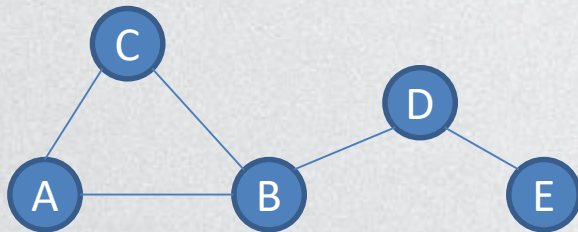
{0: 0, 1: 1, 2: 1}]

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- 练习
- 请针对下图运行Louvain算法，得到社区检测的结果



1. 刚开始，每个节点一个社区
2. 生成随机节点访问序列
3. 依次访问这些节点
 - 针对每个节点的社区的变化
 - 计算模块度变化
 - 适时进行社区调整
4. 看看有没有继续调整的的必要

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）






图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法
 - 安装相关Python库

```
$ pip install python-louvain
```

- 代码中装载louvain库

```
import community
```

名称	修改日期	类型	大小
 01louvain_test.py	2021/10/28 18:22	Python File	2 KB

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法
 - 创建图

```
1 import networkx as nx
2 import matplotlib.pyplot as plt
3 import community
4
5 def simple_graph():
6     G = nx.Graph()
7     G.name = "Simple Graph"
8     node_list = ['A', 'B', 'C', 'D', 'E', 'F', 'G', 'H', 'I', 'J']
9     G.add_nodes_from(node_list)
10    edge_list = [('A', 'B'), ('A', 'C'), ('A', 'D'),
11                ('B', 'C'), ('B', 'E'),
12                ('C', 'D'),
13                ('D', 'G'), ('D', 'J'),
14                ('E', 'F'), ('E', 'G'), ('E', 'H'), ('E', 'J'),
15                ('F', 'G'), ('F', 'J'),
16                ('G', 'J'),
17                ('H', 'I'), ('H', 'J'),
18                ('I', 'J'),
19                ]
20    G.add_edges_from(edge_list)
21    pos = {'A': [0.1, 0.1], 'B': [0.3, 0.1], 'C': [0.1, 0.4], 'D': [0.3, 0.4],
22          'E': [0.5, 0.2], 'F': [0.7, 0.3], 'G': [0.5, 0.4],
23          'H': [0.4, 0.5], 'I': [0.7, 0.5], 'J': [0.7, 0.4]}
24    return G, pos
```




图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

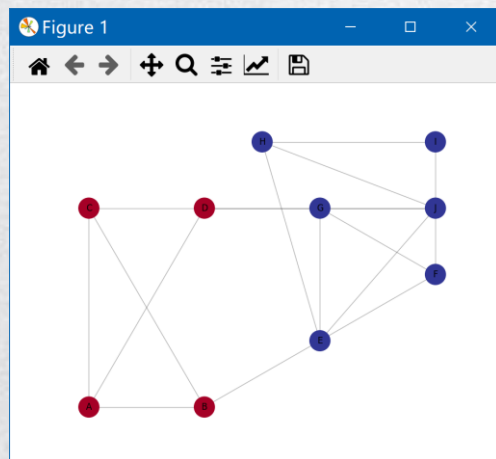
- Louvain算法
 - 绘制图

```
27 def draw_graph(G, pos, partition, num):
28     plt.figure(num)
29     plt.axis('off')
30     nx.draw_networkx_nodes(G, pos, node_size=800,
31                             cmap=plt.cm.RdYlBu, node_color=list(partition.values()))
32     nx.draw_networkx_labels(G, pos)
33     nx.draw_networkx_edges(G, pos, alpha=0.3)
34     plt.show()
35
```

图的社区检测：Louvain算法&标签传播 (LPA)

- Louvain算法
 - 社区检测

```
36 G,pos = simple_graph()  
37 partition = community.best_partition(G) # compute communities  
38 draw_graph(G,pos,partition,1)
```



图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

- Louvain算法
 - 空手道俱乐部社区检测示意

```
40 G = nx.karate_club_graph()  
41 pos = nx.spring_layout(G) # compute graph layout  
42 partition = community.best_partition(G) # compute  
43 draw_graph(G, pos, partition, 2)
```

