

2022-2023秋季课程:数据科学与大数据导论

Introduction to Data Science and Big data


Chapter 8: Graph Data Analytics

曹劲舟 助理教授

深圳技术大学 大数据与互联网学院

caojinzhou@sztu.edu.cn

2022年11月



图数据入门

□Graph模块

□基本知识点：

- Centrality：图里的哪些节点更重要？
- Community：图是否能够划分为不同的社区
- Influence：信息如何在图上传播，如何度量人与人之间的影响力
- Query：如果利用图回答一些基本的问题

图的社区检测

□弱连接理论 (Weak Tie)

■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) 而并非“亲密好友” (close friends)

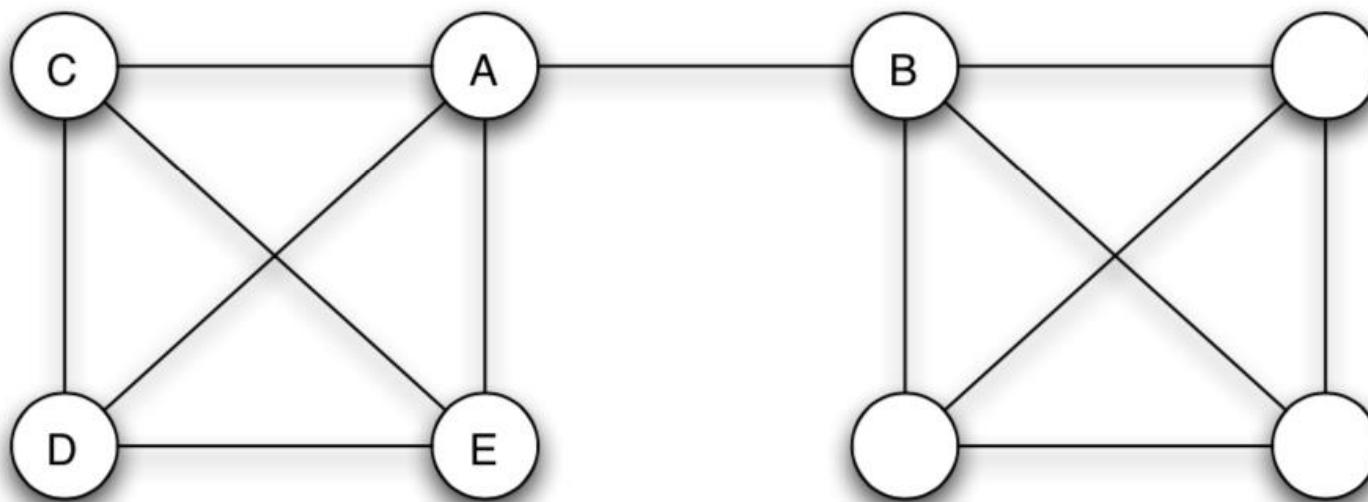
- 这个发现很让人**惊讶**
 - 一般认为，亲密好友对你的帮助应该大于点头之交的熟人



图的社区检测

□ 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?



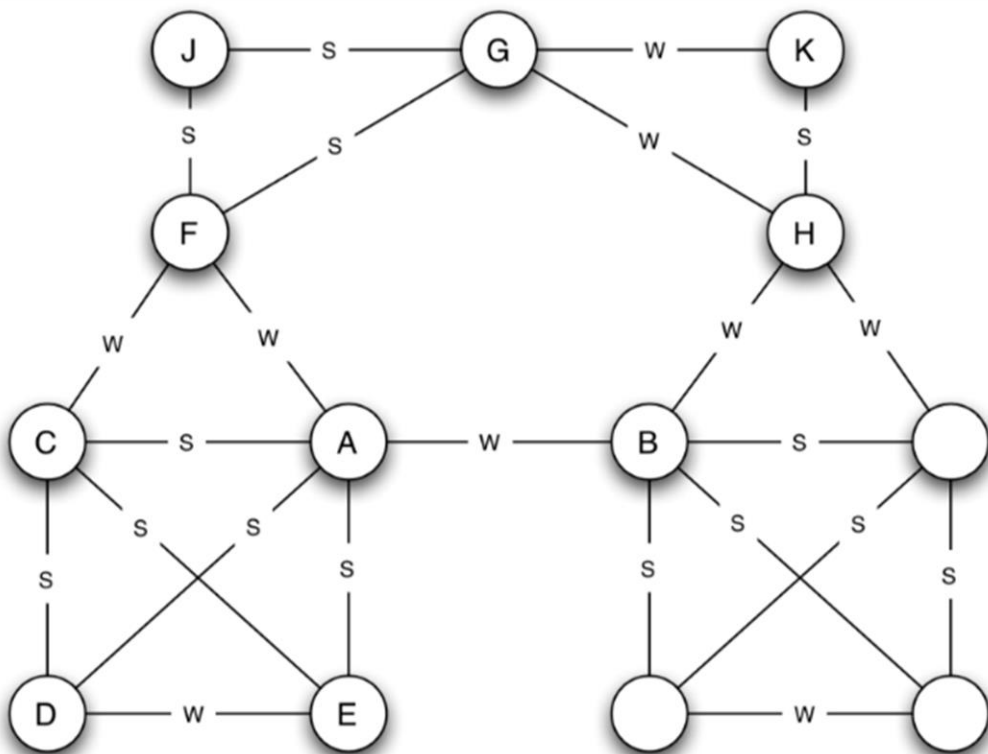
没有A-B的关系，两个族群就没有联系了

图的社区检测

□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

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](#)

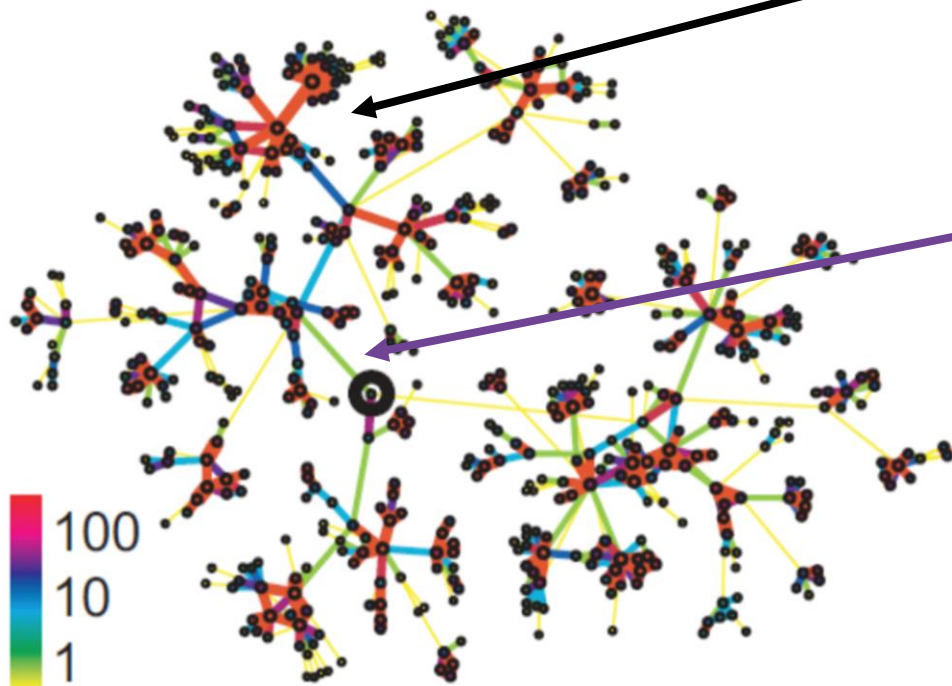
PNAS May 1, 2007 104 (18) 7332-7336; <https://doi.org/10.1073/pnas.0610245104>

□ 弱连接理论 (Weak Tie)

□ 真实数据中的强弱关系

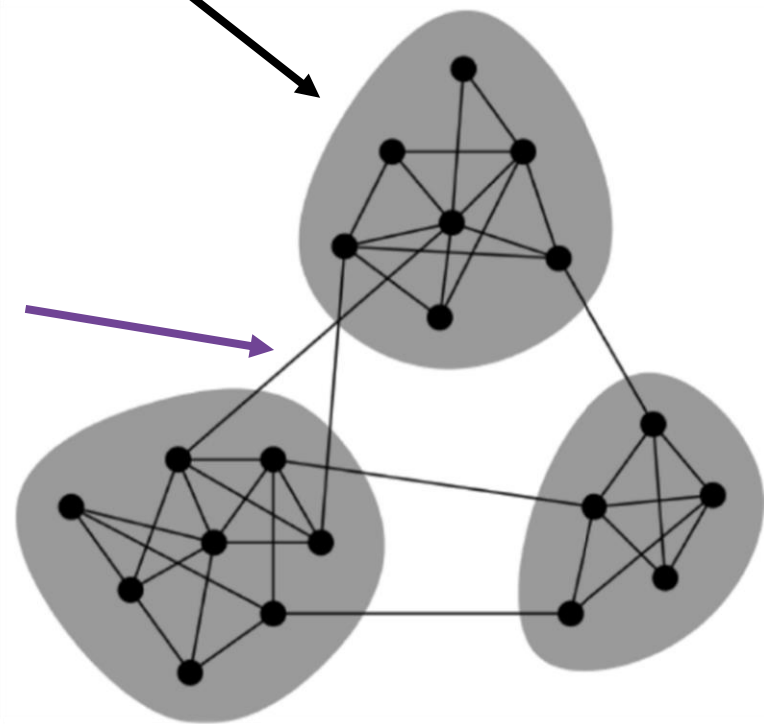
□ 测量了电话通信网络

■ 边的强弱表示打电话的次数



Strong Tie

Weak Tie

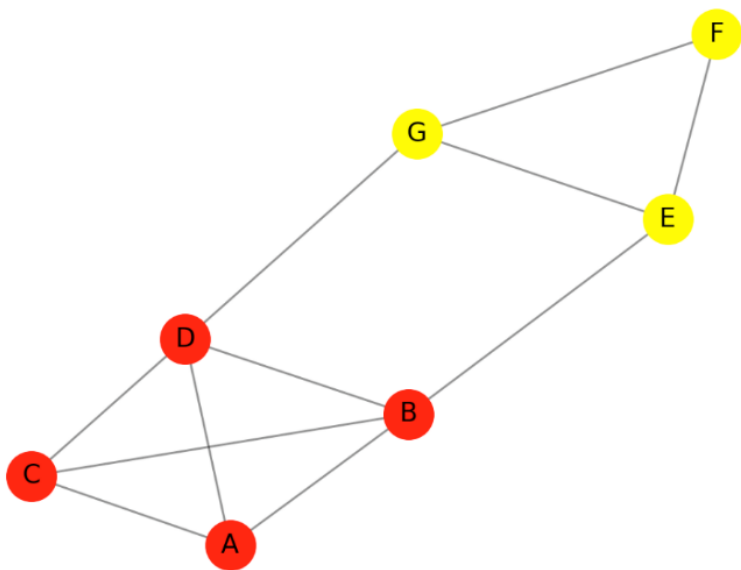


图的社区检测

□ 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

□ 问题定义

□ 输入

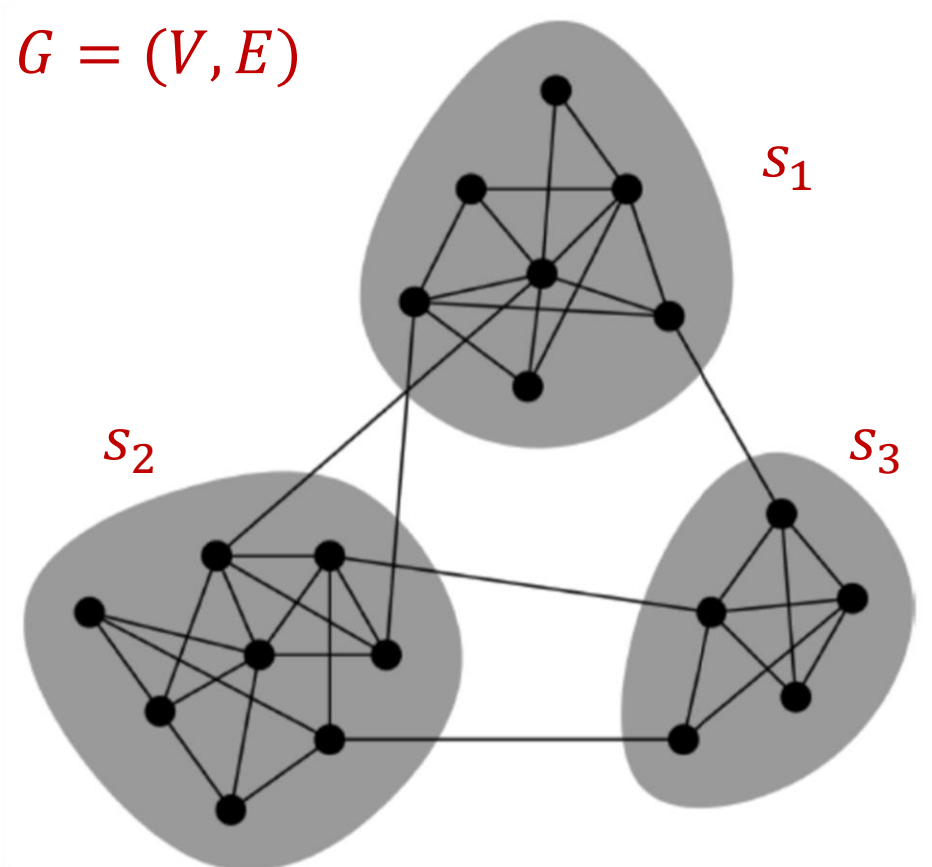
- 一个无向图 $G = (V, E)$

□ 输出

- 一组点的划分 S s_i 为子集
- $\forall s \in S, s \subseteq V$
- $\forall i, j \quad s_i \cap s_j = \emptyset$ 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

□ 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

□ 模块度定义

- 给定图 G ，度量一组划分 S 的质量
- 模块度 Modularity Q
 - 度量划分 S 的紧凑性

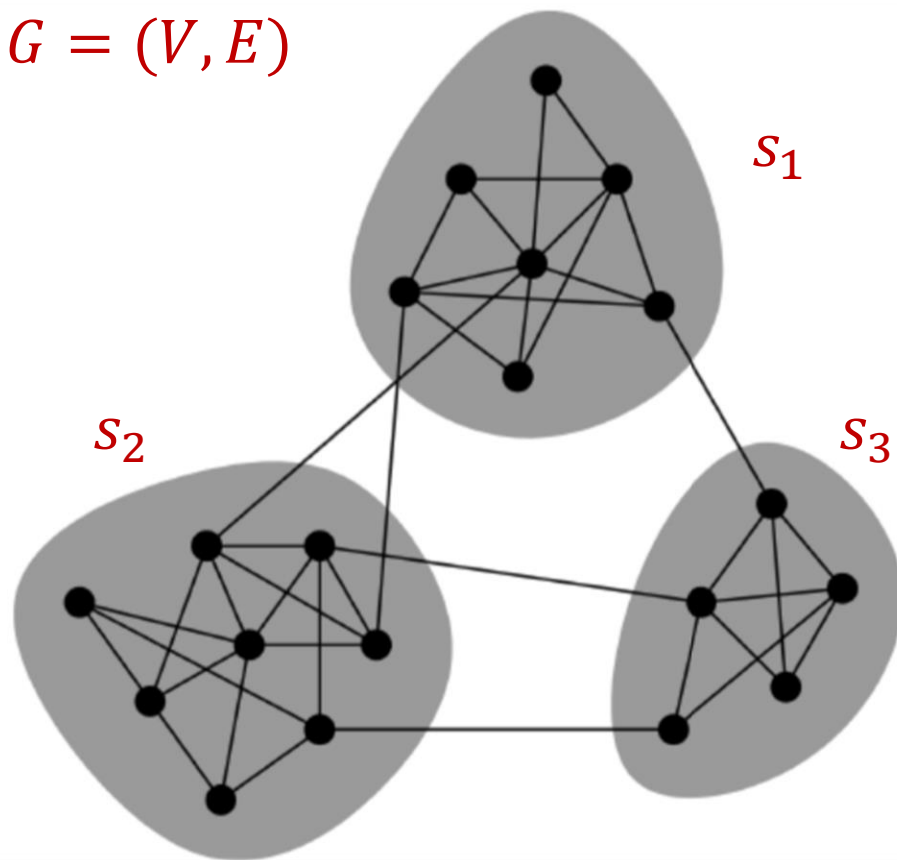
$$Q \propto \sum_{s \in S} [\text{(# edges within group } s) - \underbrace{(\text{expected \# edges within group } s)}]$$

Need a null model!



如何计算expected# edges
Within group s

$$G = (V, E)$$



图的社区检测

□ 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

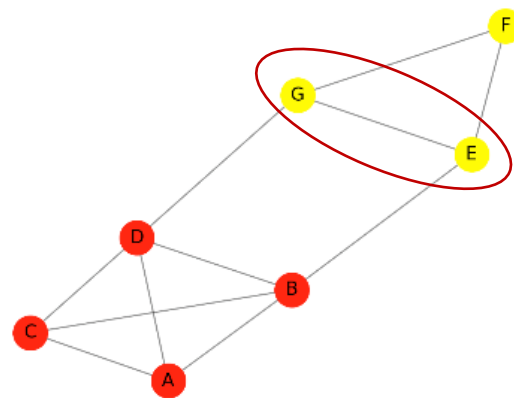
- G' 与 G 有着相同的点的度数分布，但点之间的连接是随机的

■ 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 $k_i \cdot \frac{k_j}{2m} = \frac{k_i k_j}{2m}$

■ 比如

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



$n=7$ 个节点
 $m=11$ 条边

图的社区检测

□ 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

- 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

□ 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，**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 的度数
- 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 $\delta(c_i, c_j)=0$

图的社区检测

□ 课堂练习

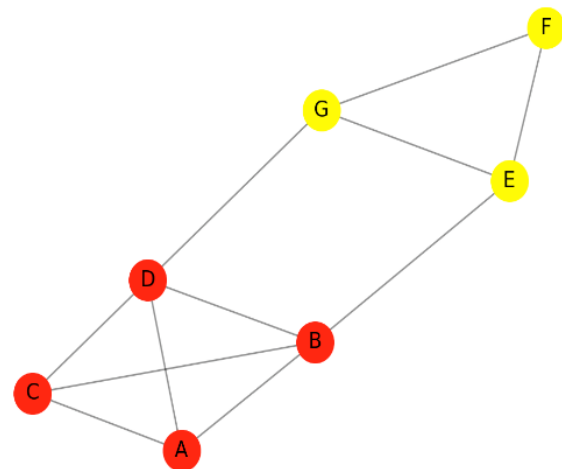
□ 计算右图中以下划分的Modularity分值

■ $\{\{A\}, \{B\}, \{C\}, \{D\}, \{E\}, \{F\}, \{G\}\}$

■ $\{\{A,C\}, \{B,D\}, \{E,G\}, \{F\}\}$

■ $\{\{A,B,C,D\}, \{E,F,G\}\}$

■ $\{\{A,B,C,D,E,F,G\}\}$



n=7个节点
m=11条边

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

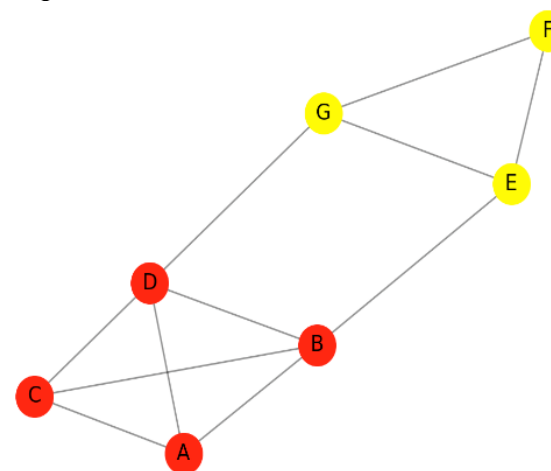
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

□ 计算右图中以下划分的Modularity分值

- $\{\{A,B,C,D\}, \{E,F,G\}\}$

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

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



n=7个节点
m=11条边

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

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

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

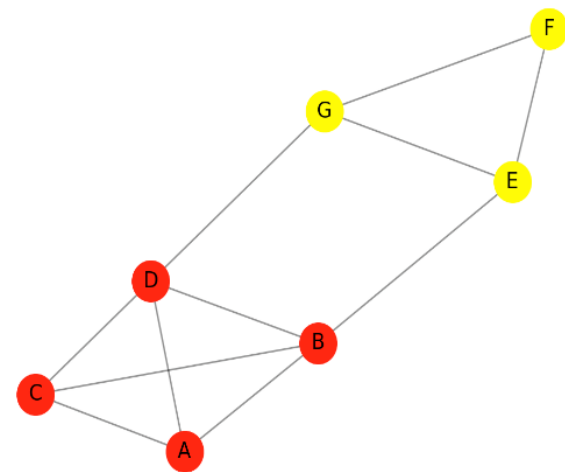
图的社区检测

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

- $\sum in$ 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

□ 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

□ 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

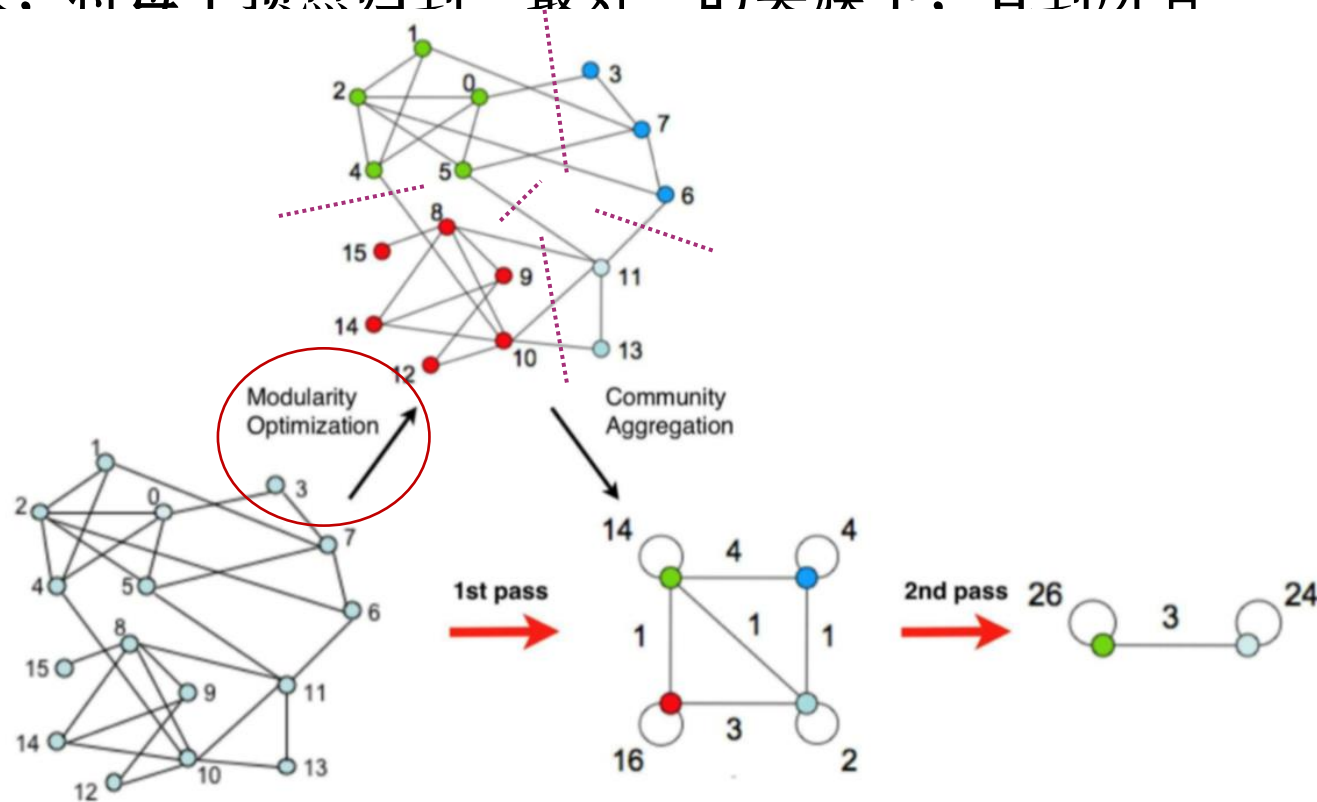
图的社区检测

□ Louvain 算法流程

□ 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 - on

- 计算将节点 i 合并到邻居 j 所在社区
- 将节点 i 合并到能够产生最大增益 Δ
- 循环执行上述步骤，直到合并操作

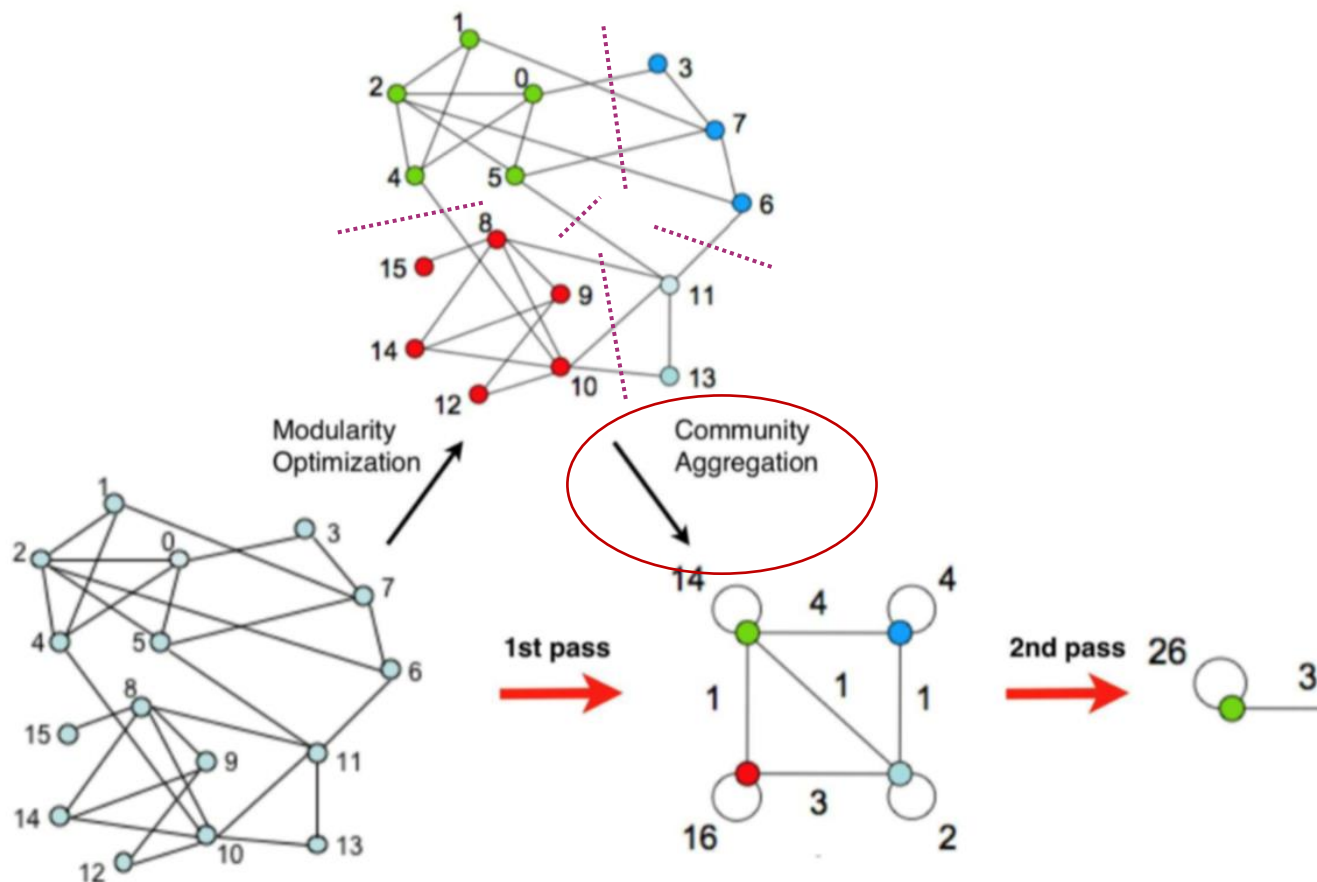
- 目前分成4个子社区，即红色、绿色、浅蓝、蓝色
- 虚线表示的各个社区的联系



图的社区检测

□ 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**

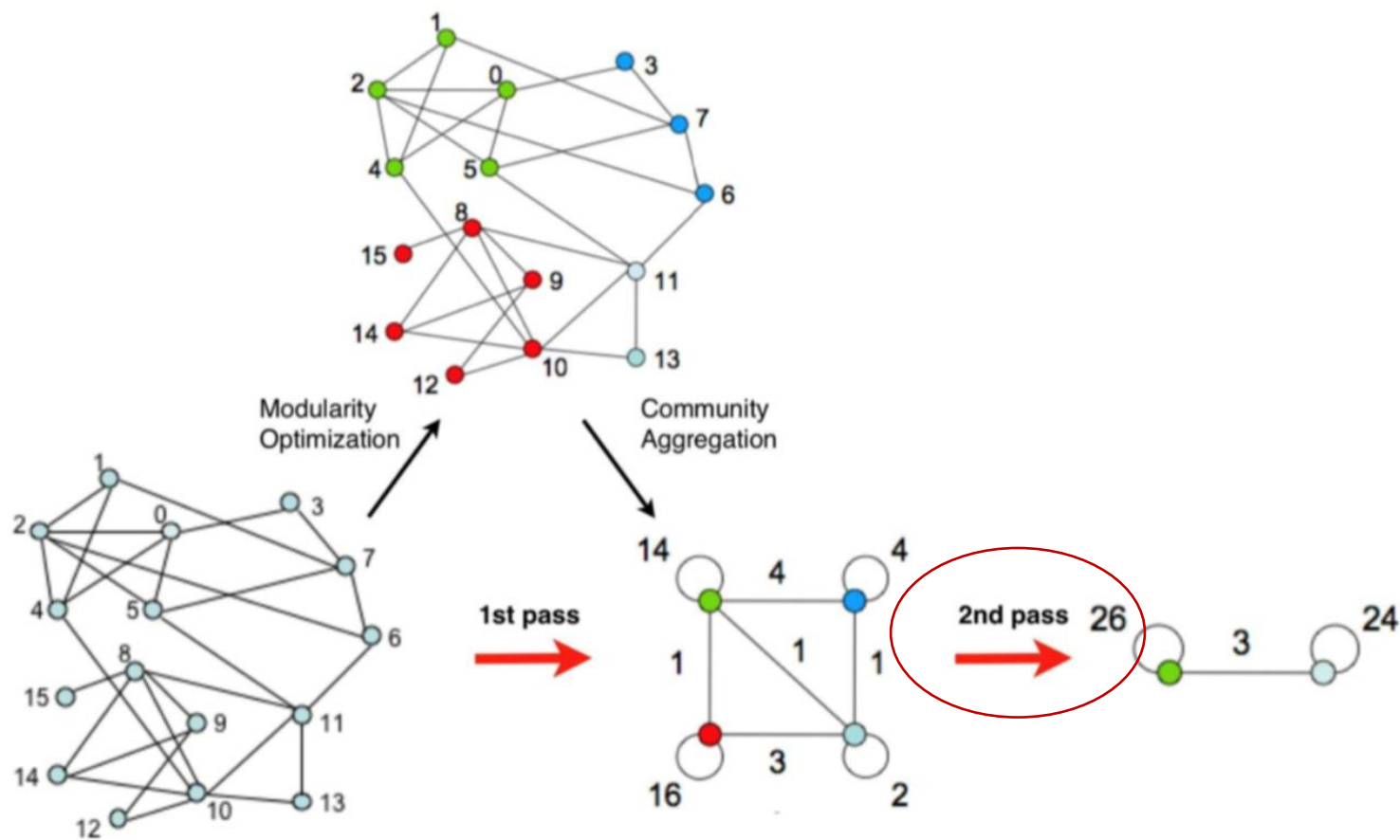


- 经过第一阶段的模块度优化后，进行折叠，4个社区各折叠为1个顶点，四个顶点的标识为14、4、16、2等
- 这些标识是如何计算的呢？子图左上角顶点的标识为14，表示第一个社区内部的连接数为7，由于是无向图，所以是双向连接， $14 = 7 \times 2$
- 同理 $4 = 2 \times 2$, $16 = 8 \times 2$, $2 = 1 \times 2$
- 这些折叠过的顶点的连线的标识为4、1、1、1、3，表示社区间的连接数

图的社区检测

□ 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

■Louvain算法的Phase 1

■如何计算将*i*合并到社区*C*中的modularity增益 ΔQ ?

■模块度的变化量为：

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


- 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

- 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

□ Louvain算法的Phase 1实例

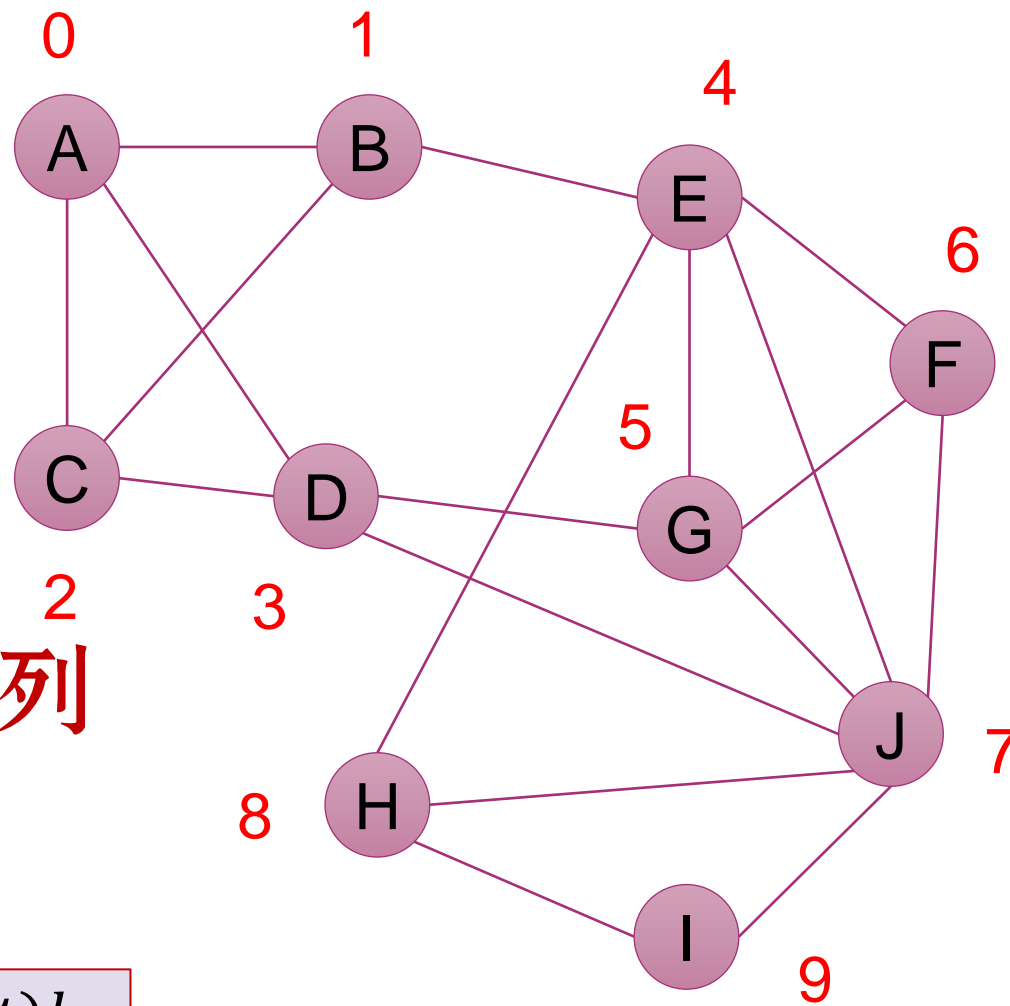
□ 考虑下面的示例图作为输入

■ Node → 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

□ 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

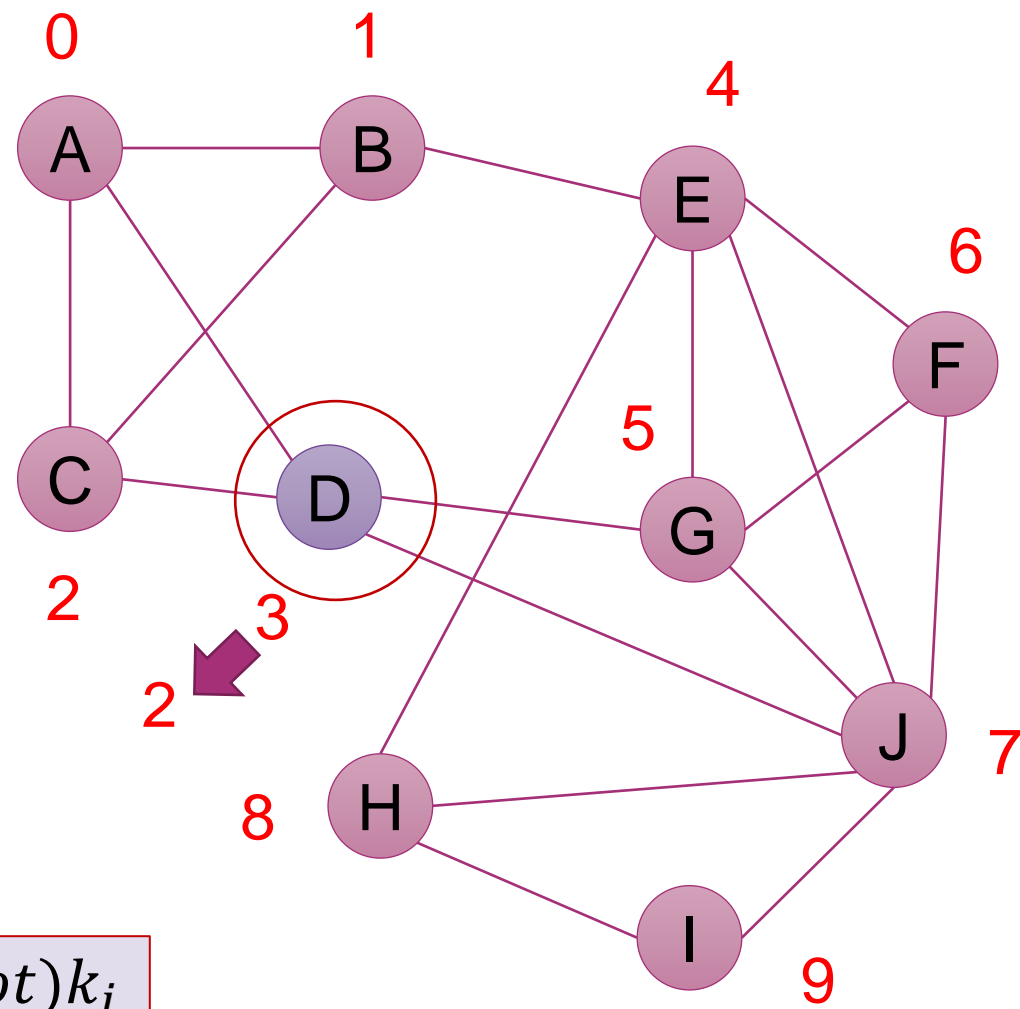
$$\blacksquare \Delta Q(D \rightarrow C_5) = 1 - \frac{4 \times 4}{18} = \frac{2}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(D \rightarrow C_2) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(D \rightarrow C_7) = 1 - \frac{4 \times 6}{18} = -\frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(D \rightarrow C_0) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$$

□ 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

□ 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

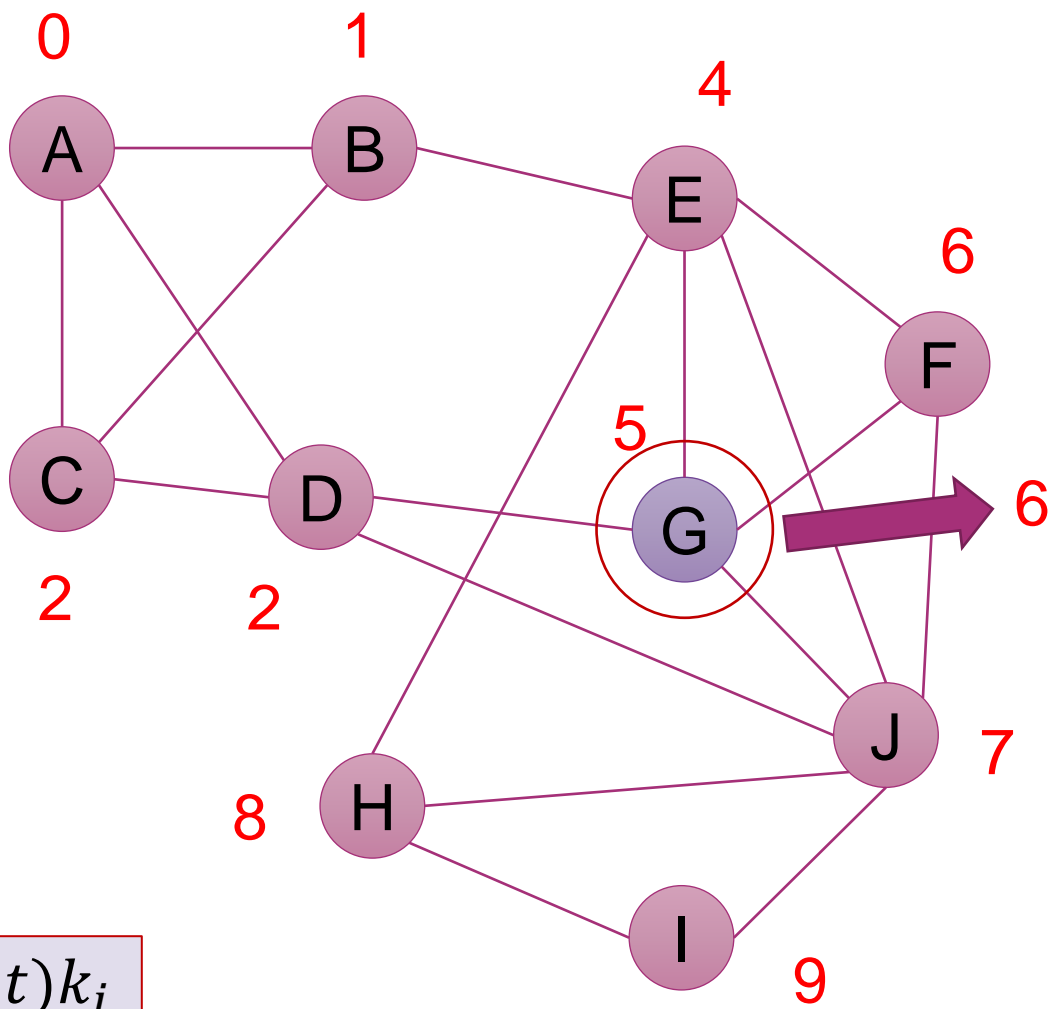
$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_2) = 1 - \frac{4 \times 7}{18} = \frac{-10}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_4) = 1 - \frac{4 \times 5}{18} = \frac{-2}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_7) = 1 - \frac{4 \times 6}{18} = \frac{-6}{18}$$

□ 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

□ 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

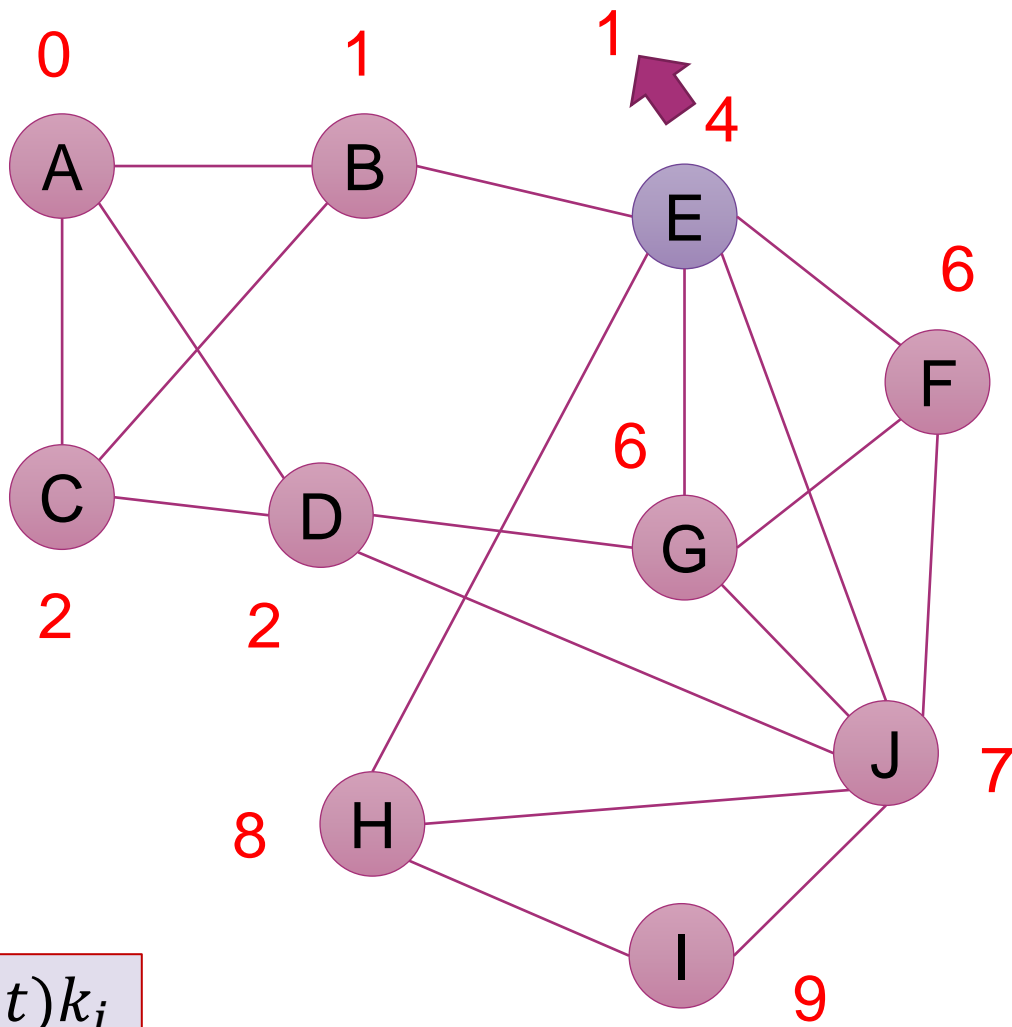
■ $\Delta Q(E \rightarrow C_1) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_7) = 1 - \frac{5 \times 6}{18} = \frac{-12}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_8) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$

■ 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}

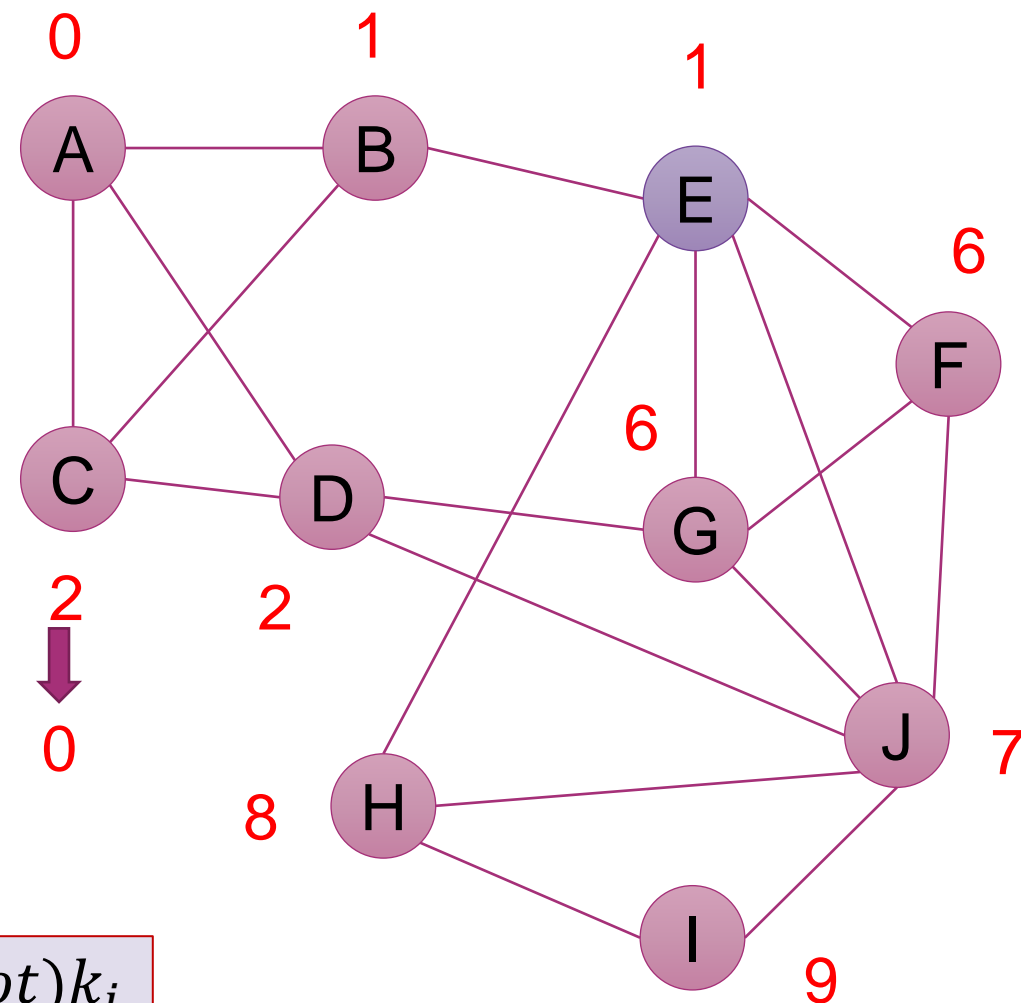
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(C \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$

■ $\Delta Q(C \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$

■ $\Delta Q(C \rightarrow C_2) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$

■ 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}

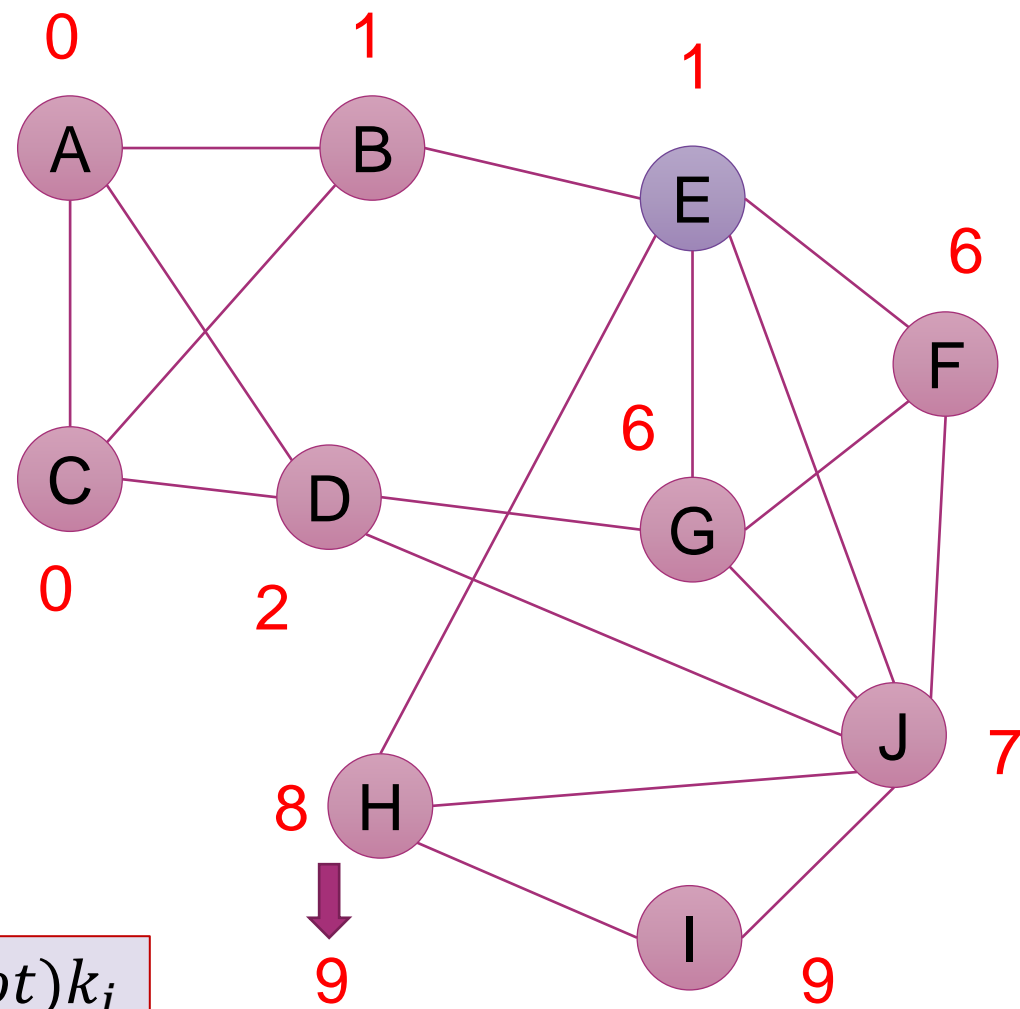
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(H \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(H \rightarrow C_7) = 1 - \frac{3 \times 6}{18} = \frac{0}{18}$

■ $\Delta Q(H \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 2}{18} = \frac{12}{18}$

■ 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：

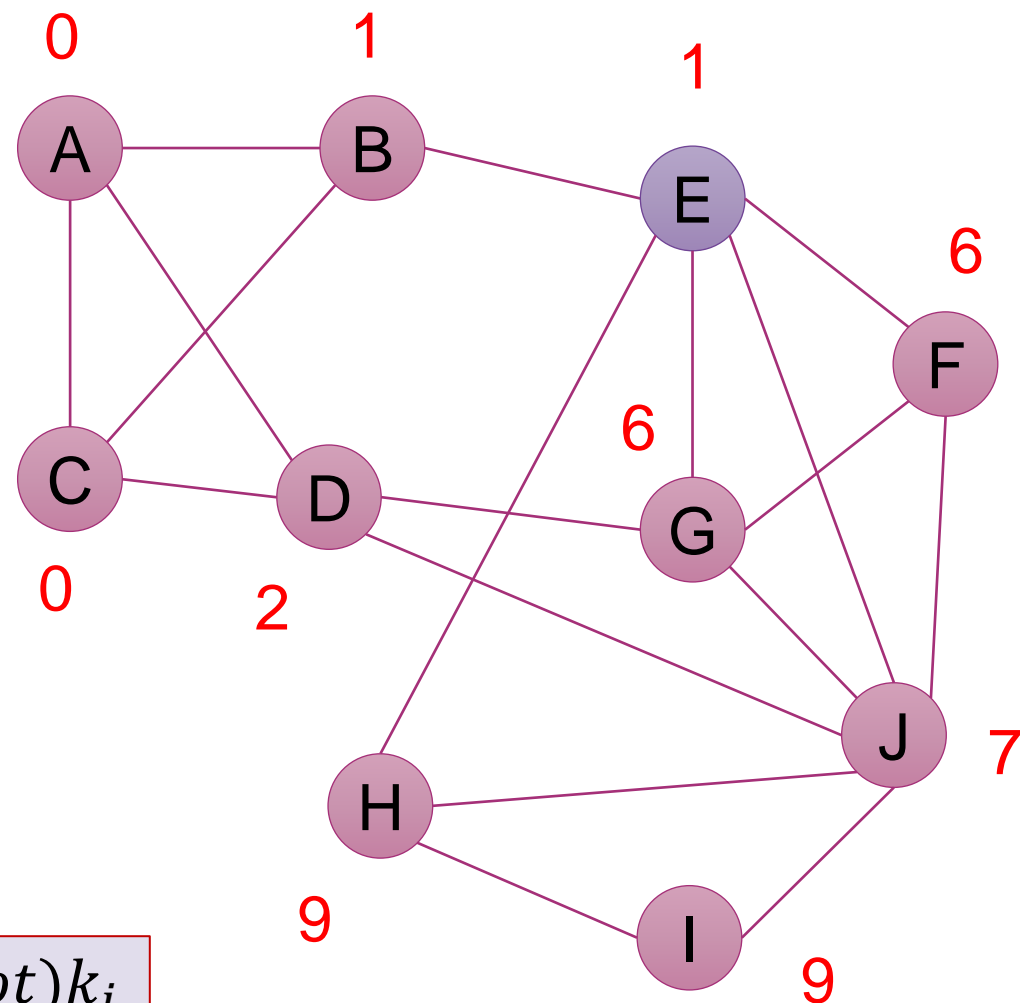
■ {7, 9}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(I \rightarrow C_7) = 1 - \frac{2 \times 6}{18} = \frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(I \rightarrow C_9) = 1 - \frac{2 \times 3}{18} = \frac{12}{18}$

■ 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：

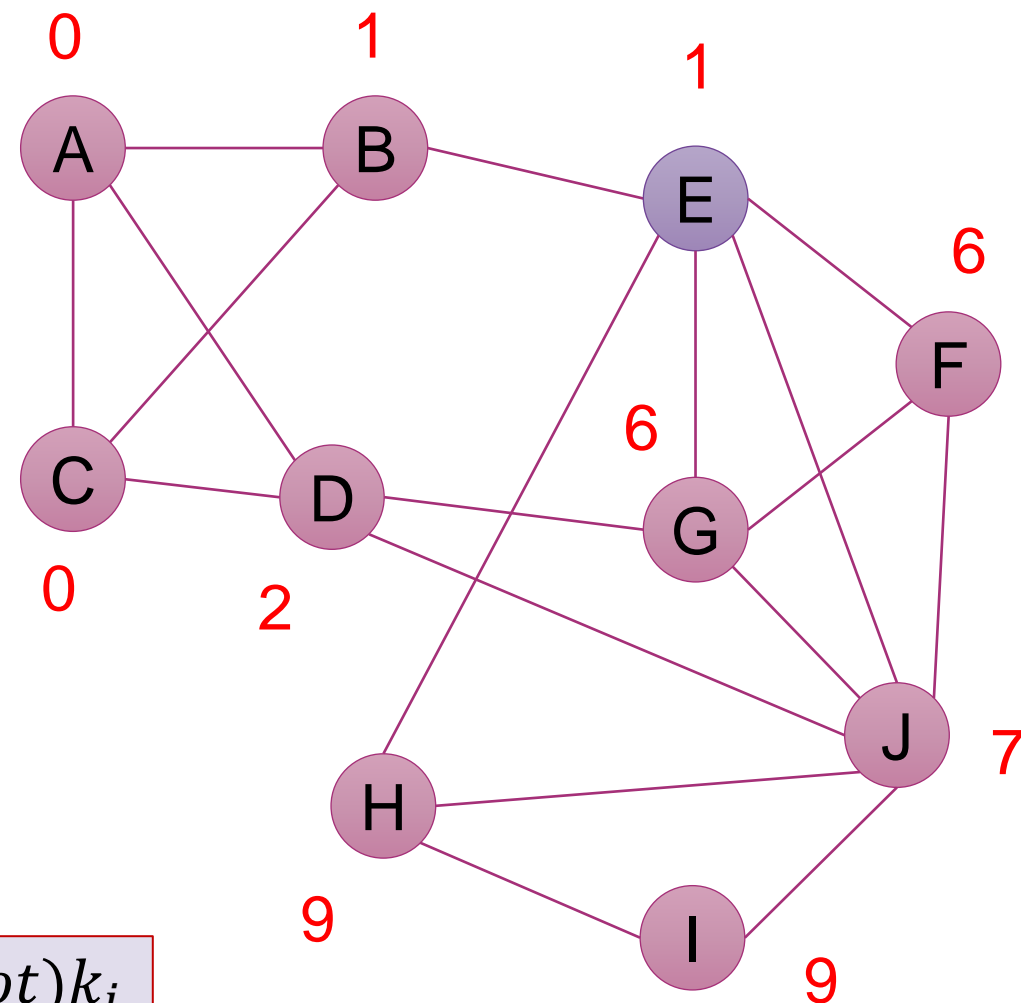
■ {0,1}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(B \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 6}{18} = \frac{0}{18}$

■ $\Delta Q(B \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$

■ 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

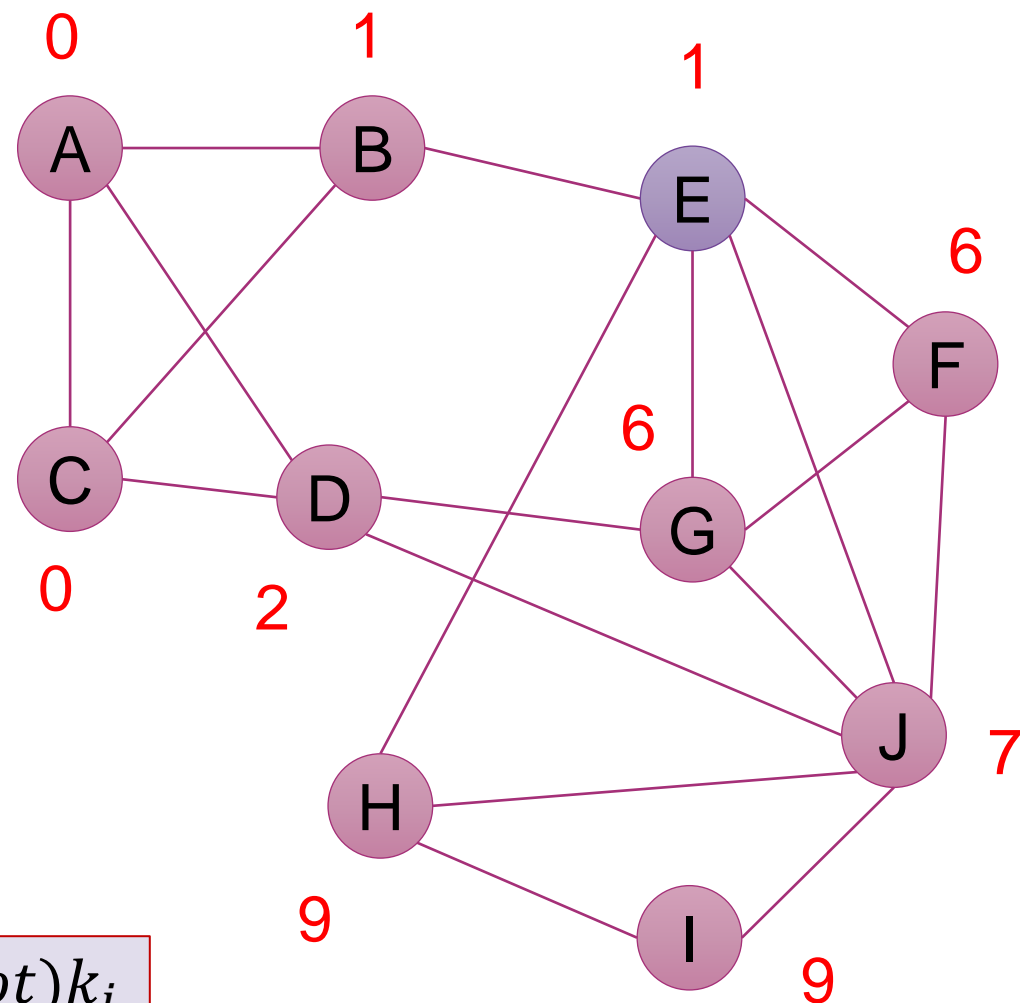
■ $\Delta Q(A \rightarrow C_0) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$

■ $\Delta Q(A \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(B \rightarrow C_2) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$

■ 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

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_1) = 1 - \frac{6 \times 8}{18} = -\frac{30}{18}$$

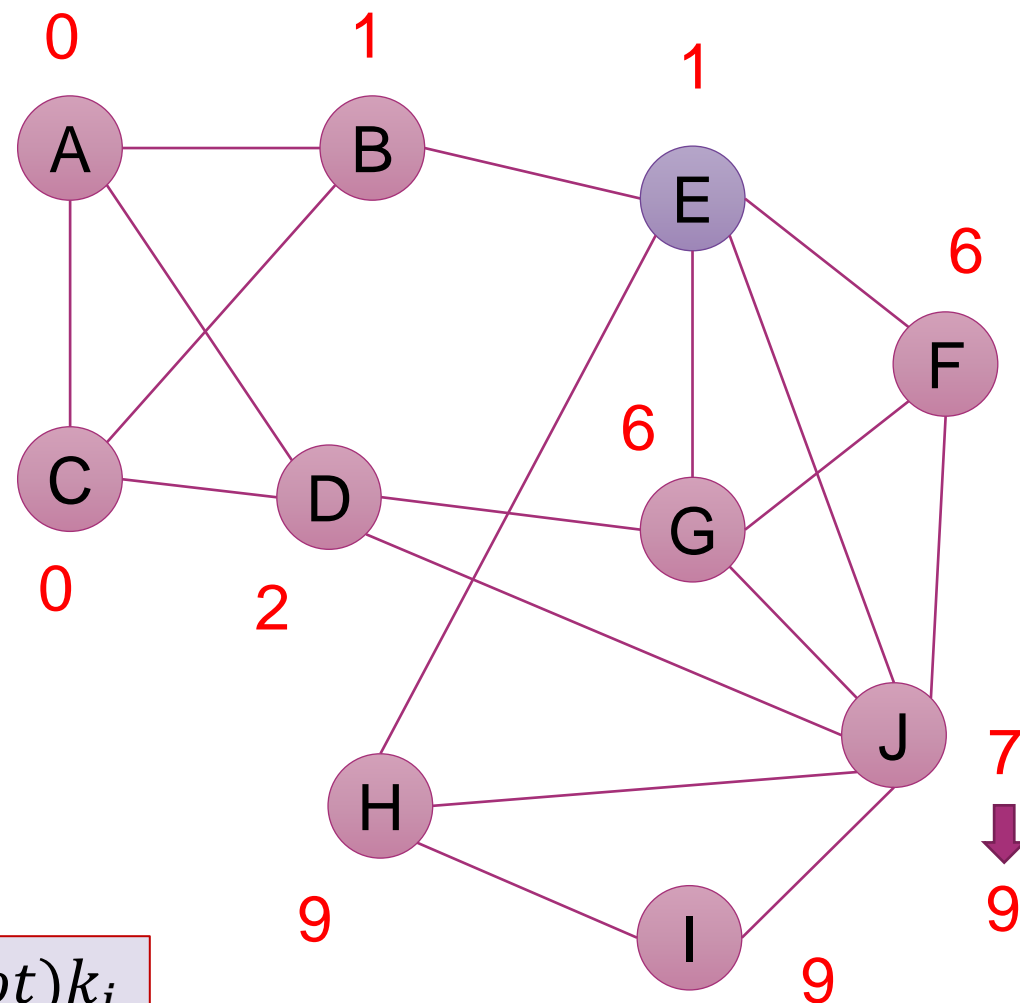
$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_2) = 1 - \frac{6 \times 4}{18} = -\frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_6) = 2 - \frac{6 \times 7}{18} = -\frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_9) = 2 - \frac{6 \times 5}{18} = \frac{6}{18}$$

■ 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

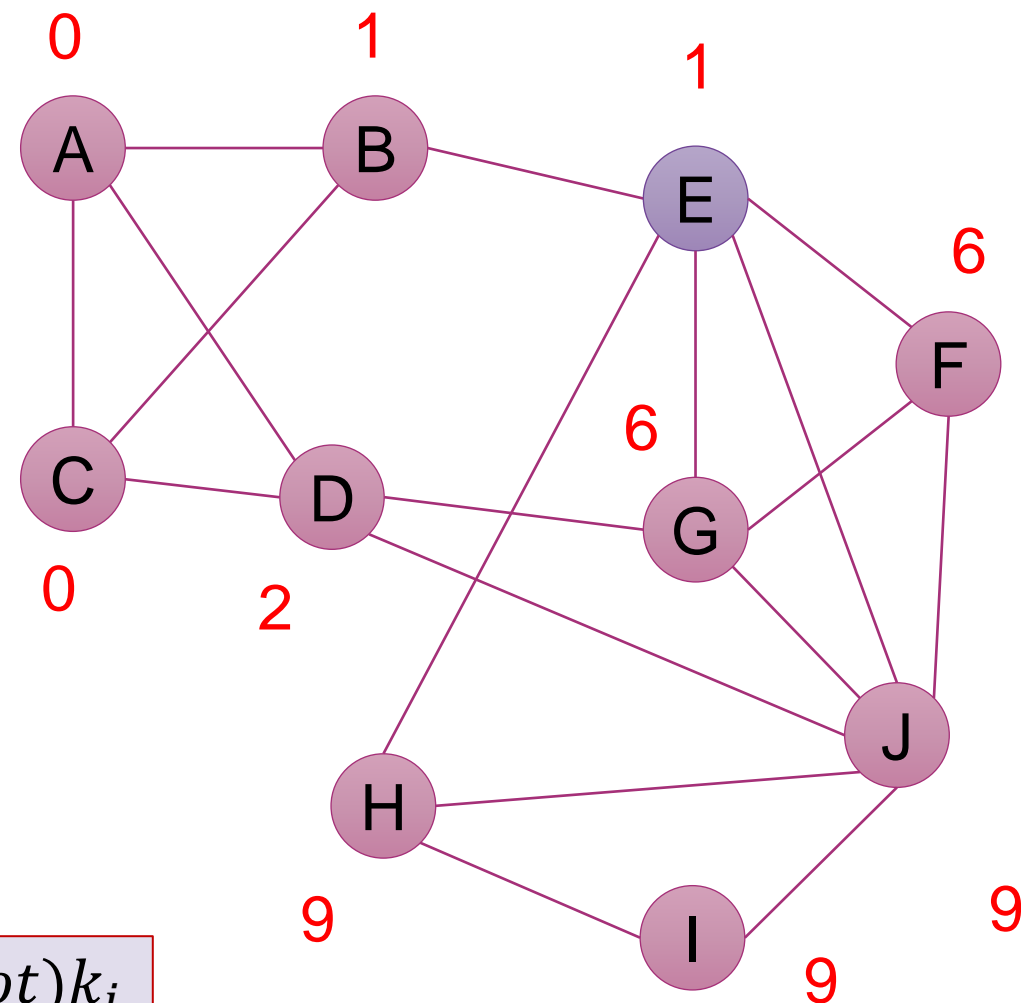
■ $\Delta Q(C_6 \rightarrow F) = -\left(1 - \frac{3 \times 4}{18}\right) = -\frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = -\frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_6) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 11}{18} = -\frac{15}{18}$

■ 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）

□ 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}

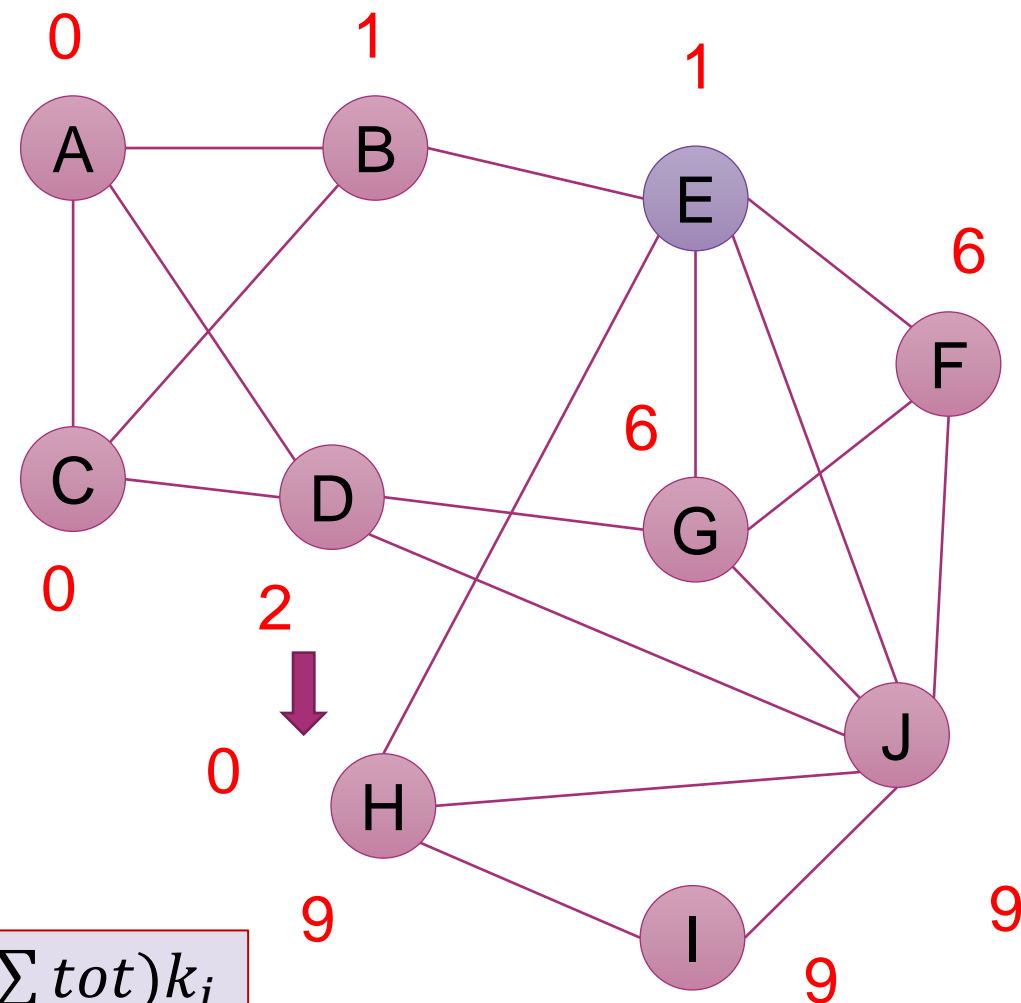
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(D \rightarrow C_0) = 2 - \frac{4 \times 6}{18} = \frac{12}{18}$

■ $\Delta Q(D \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 7}{18} = -\frac{10}{18}$

■ $\Delta Q(D \rightarrow C_9) = 1 - \frac{4 \times 11}{18} = -\frac{26}{18}$

■ 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

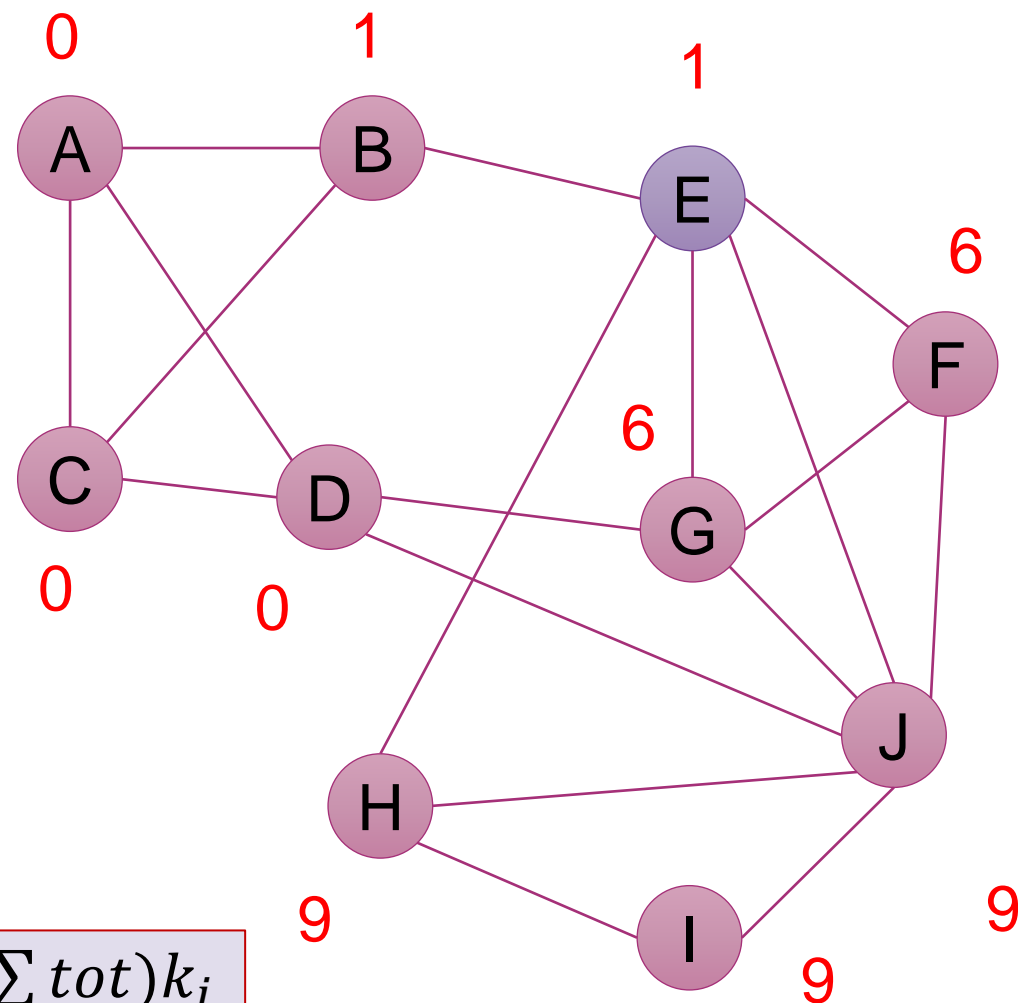
$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_0) = 1 - \frac{4 \times 10}{18} = -\frac{22}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_1) = 1 - \frac{4 \times 8}{18} = -\frac{14}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_6) = 1 - \frac{4 \times 3}{18} = \frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(G \rightarrow C_9) = 1 - \frac{4 \times 11}{18} = -\frac{26}{18}$$

■ 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}

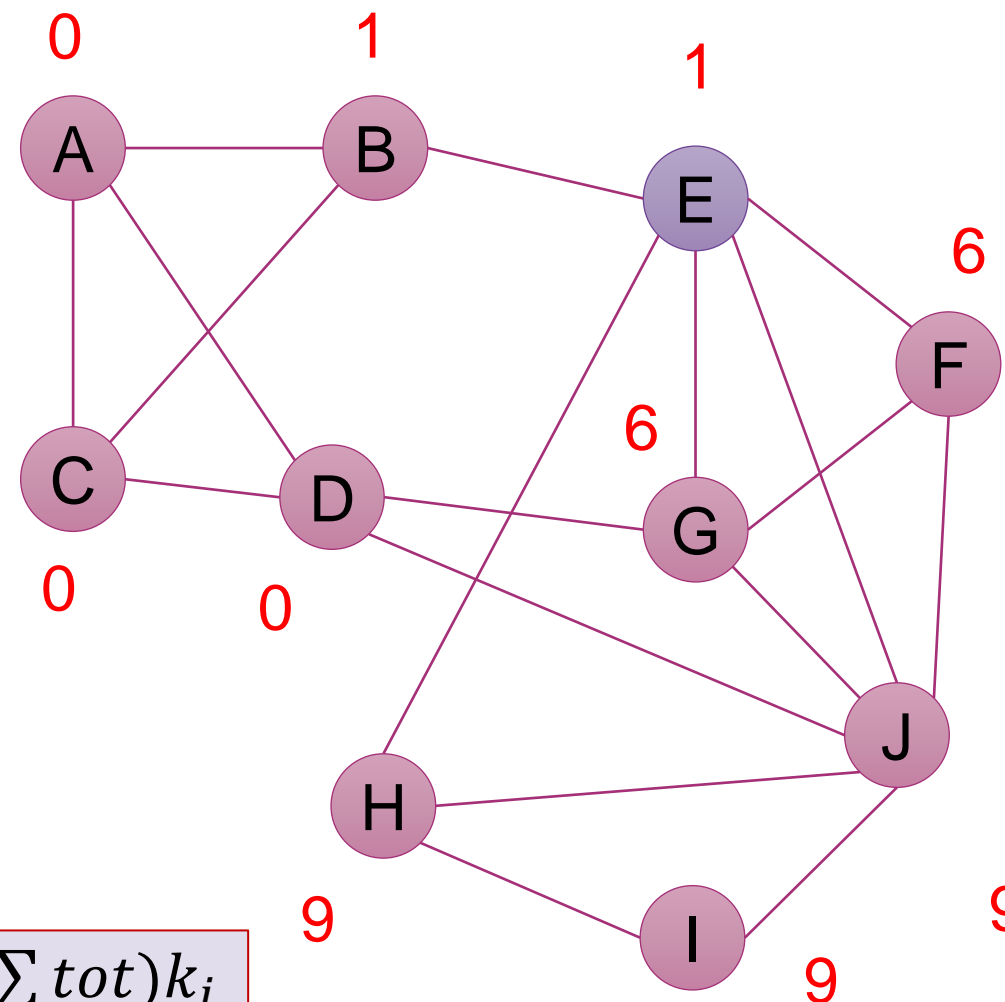
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_1) = 1 - \frac{5 \times 3}{18} = \frac{3}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_9) = 2 - \frac{5 \times 11}{18} = -\frac{19}{18}$

■ 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：

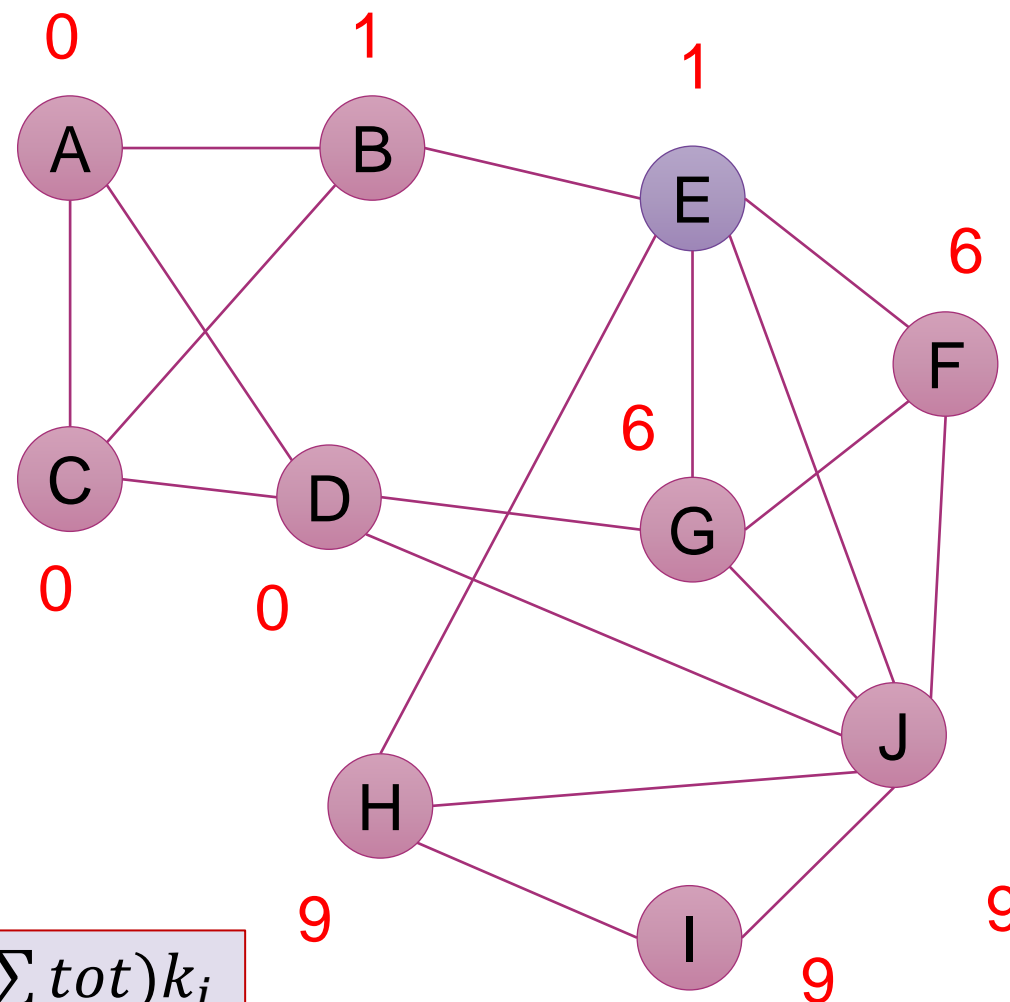
■ {0, 1}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(C \rightarrow C_0) = 2 - \frac{3 \times 7}{18} = \frac{15}{18}$

■ $\Delta Q(C \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 3}{18} = \frac{9}{18}$

■ 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：

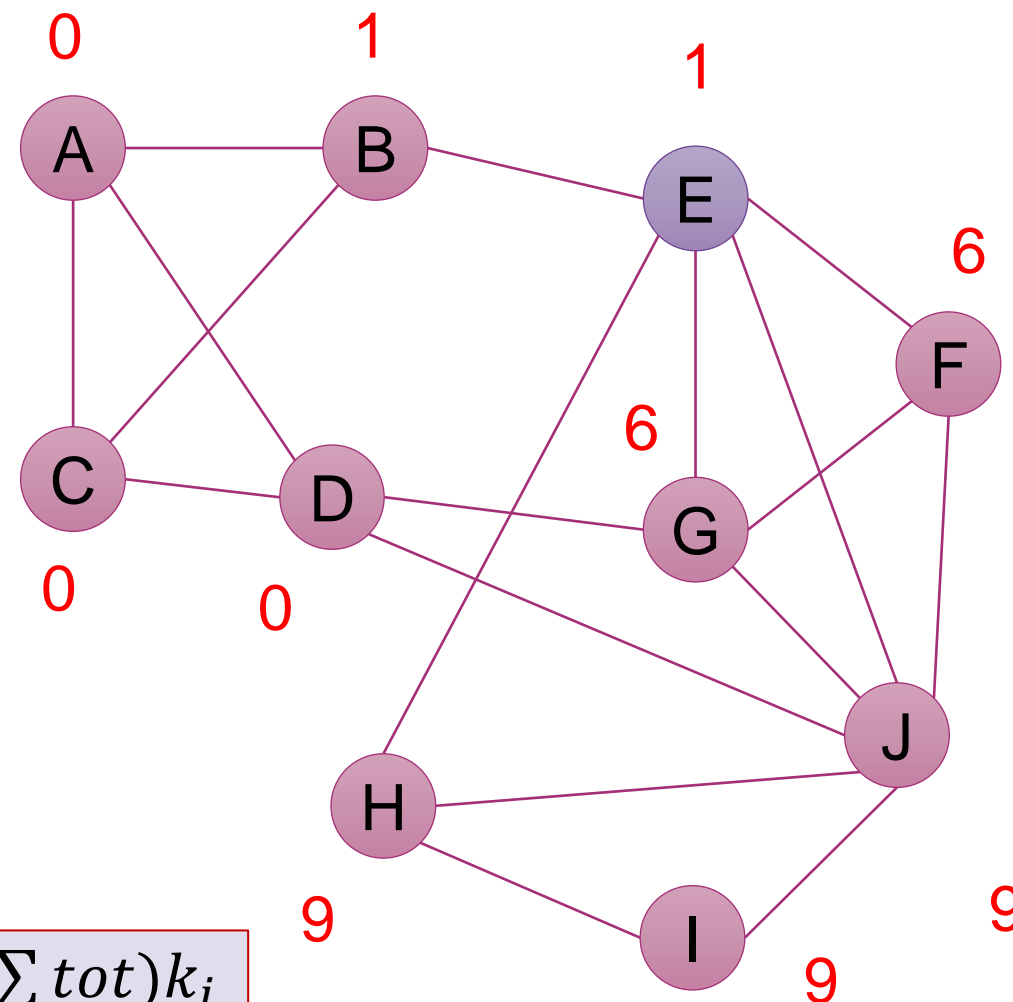
■ {1, 9}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(H \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 8}{18} = \frac{-6}{18}$

■ $\Delta Q(H \rightarrow C_9) = 2 - \frac{3 \times 8}{18} = \frac{12}{18}$

■ 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

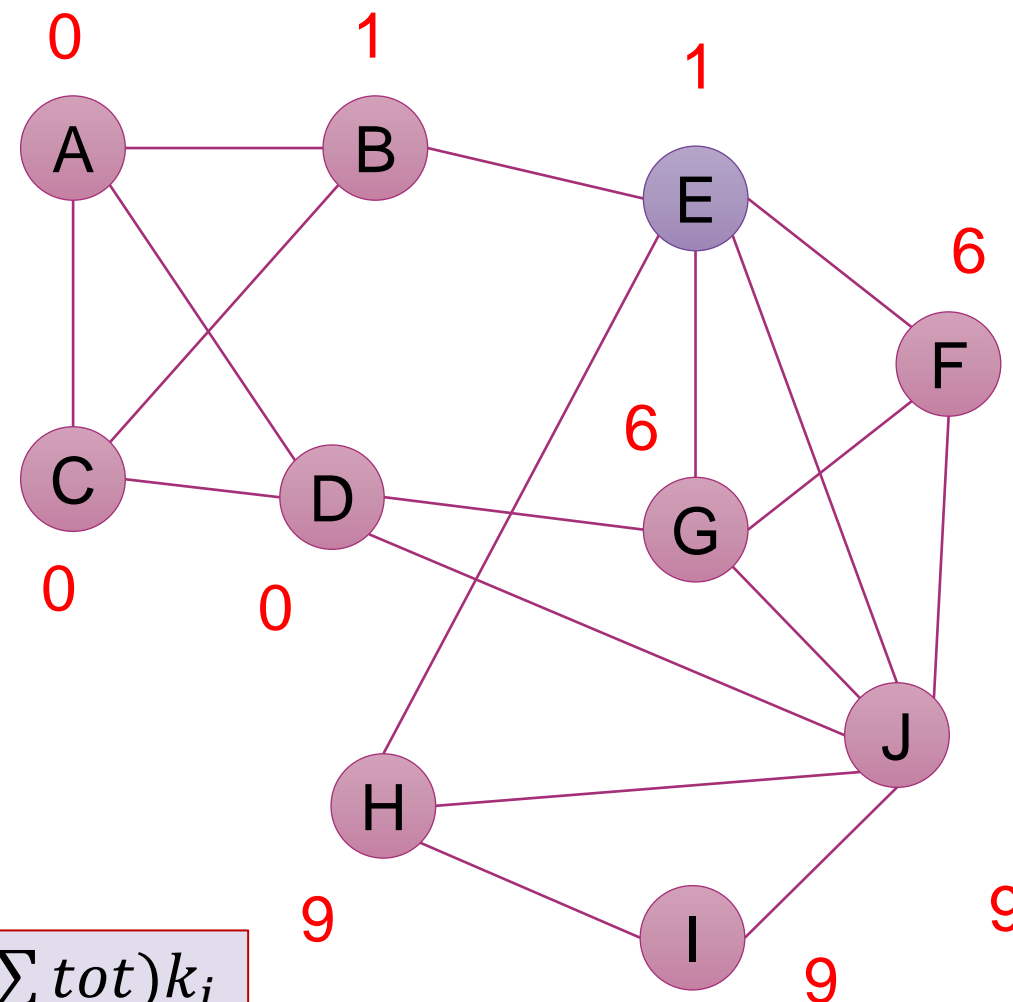
□ 邻居社区：

■ {9}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

$$\blacksquare \Delta Q(I \rightarrow C_9) = 2 - \frac{2 \times 9}{18} = 2$$

■ 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：

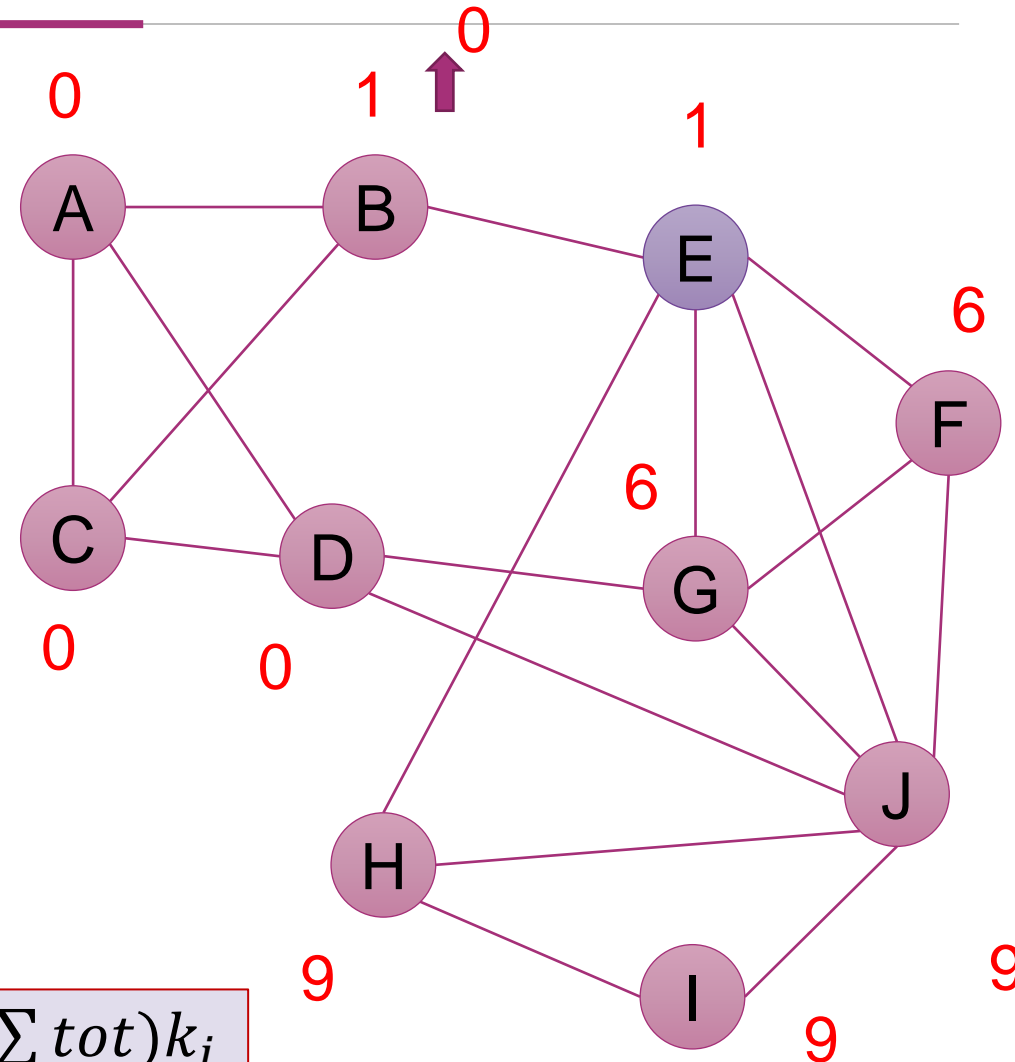
■ {0,1}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

$$\blacksquare \Delta Q(B \rightarrow C_0) = 2 - \frac{3 \times 10}{18} = \frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(B \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$$

■ 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

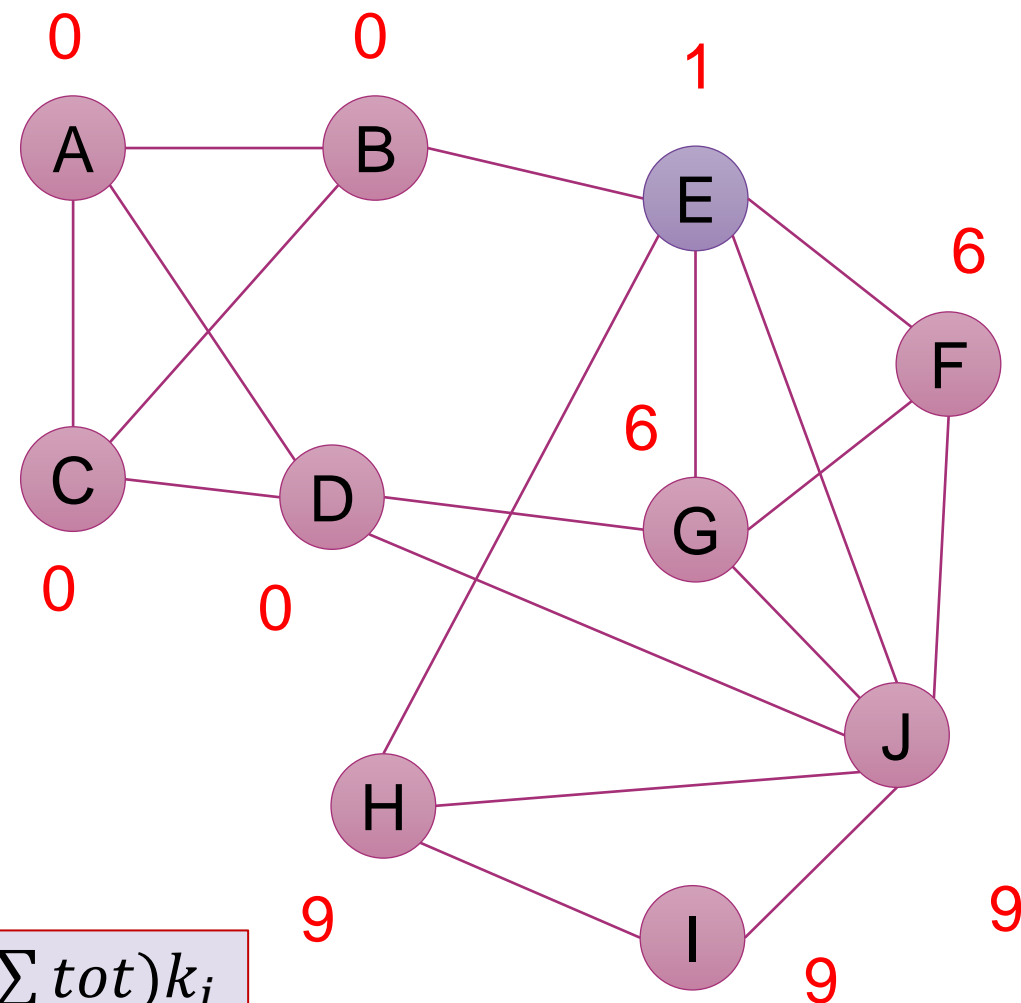
□ 邻居社区：

■ {0}

□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

$$\blacksquare \Delta Q(A \rightarrow C_0) = 3 - \frac{3 \cdot 10}{18} = \frac{24}{18}$$

■ 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

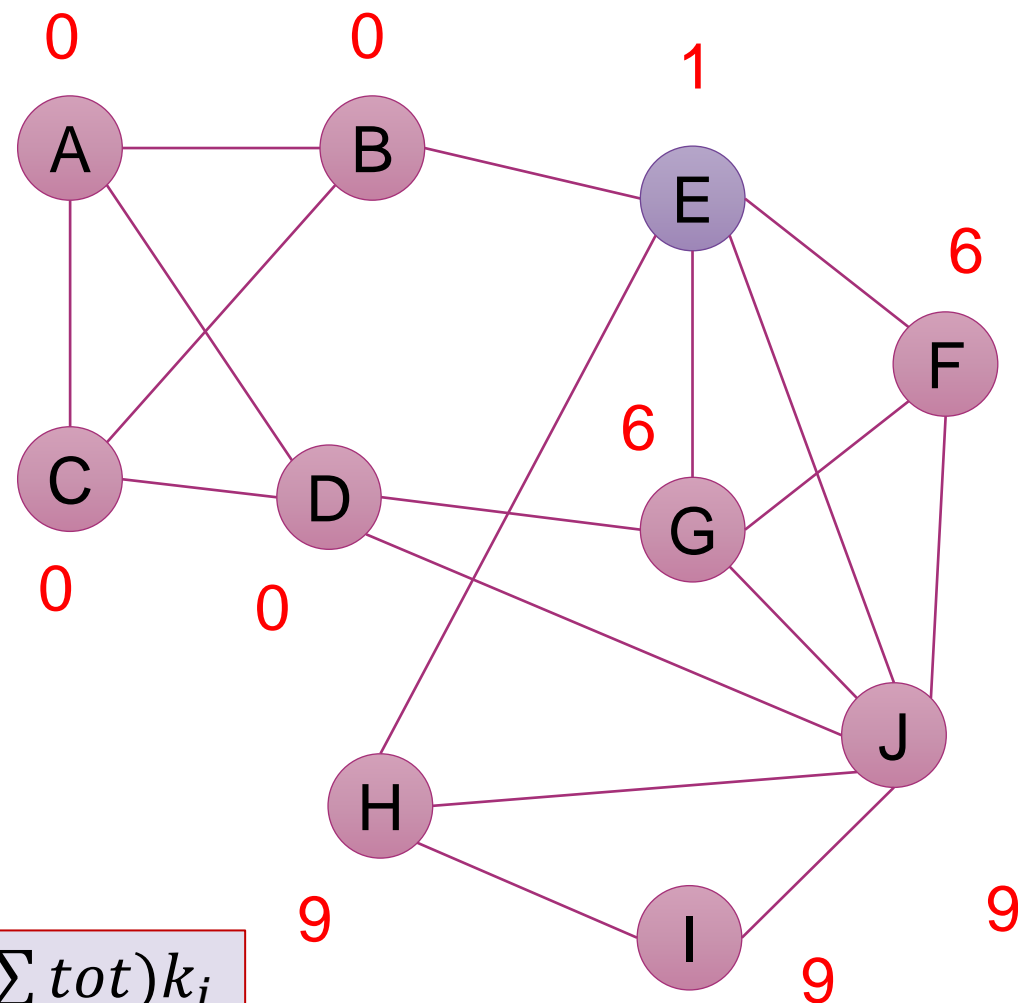
$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_0) = 1 - \frac{6 \times 13}{18} = -\frac{60}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_1) = 1 - \frac{6 \times 5}{18} = -\frac{12}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_6) = 2 - \frac{6 \times 7}{18} = -\frac{6}{18}$$

$$\blacksquare \Delta Q(J \rightarrow C_9) = 2 - \frac{6 \times 5}{18} = \frac{6}{18}$$

■ 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}

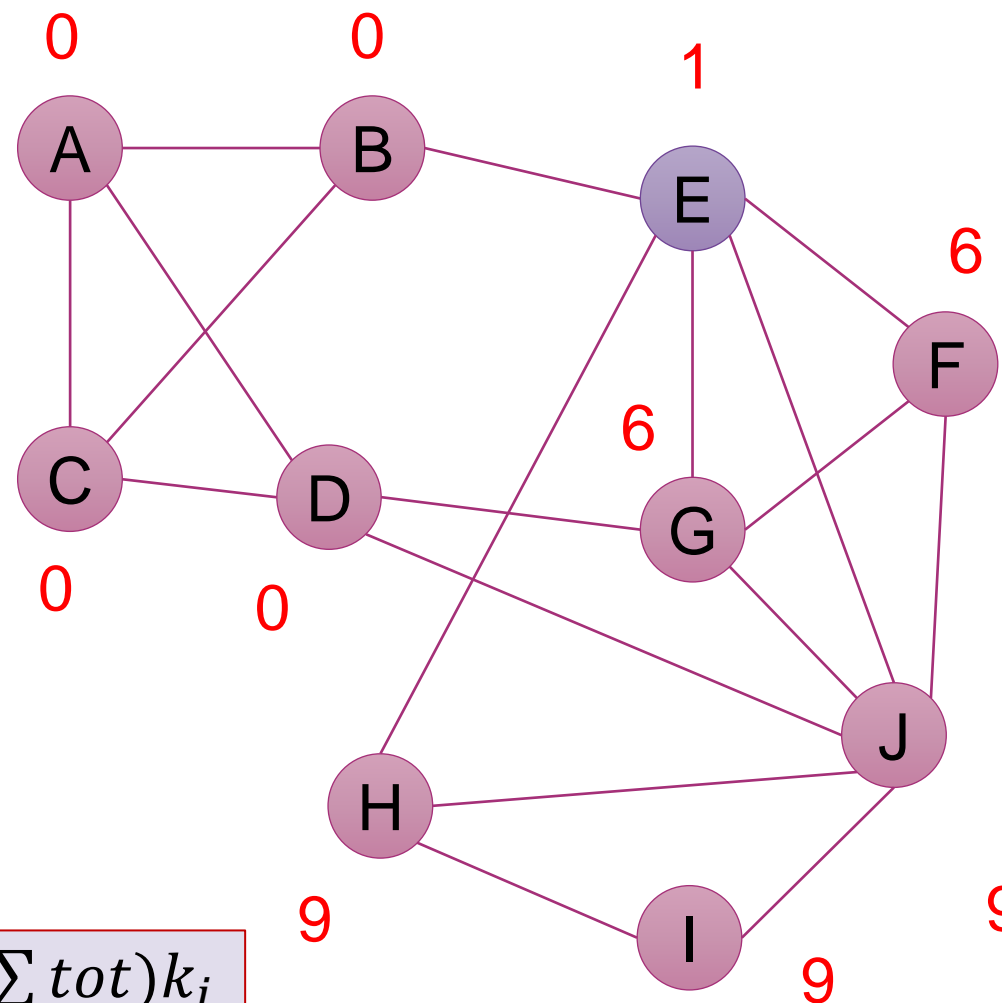
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_1) = 1 - \frac{3 \times 5}{18} = \frac{3}{18}$

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_6) = 1 - \frac{3 \times 4}{18} = \frac{6}{18}$

■ $\Delta Q(F \rightarrow C_9) = 1 - \frac{3 \times 11}{18} = -\frac{15}{18}$

■ 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）

□ 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}

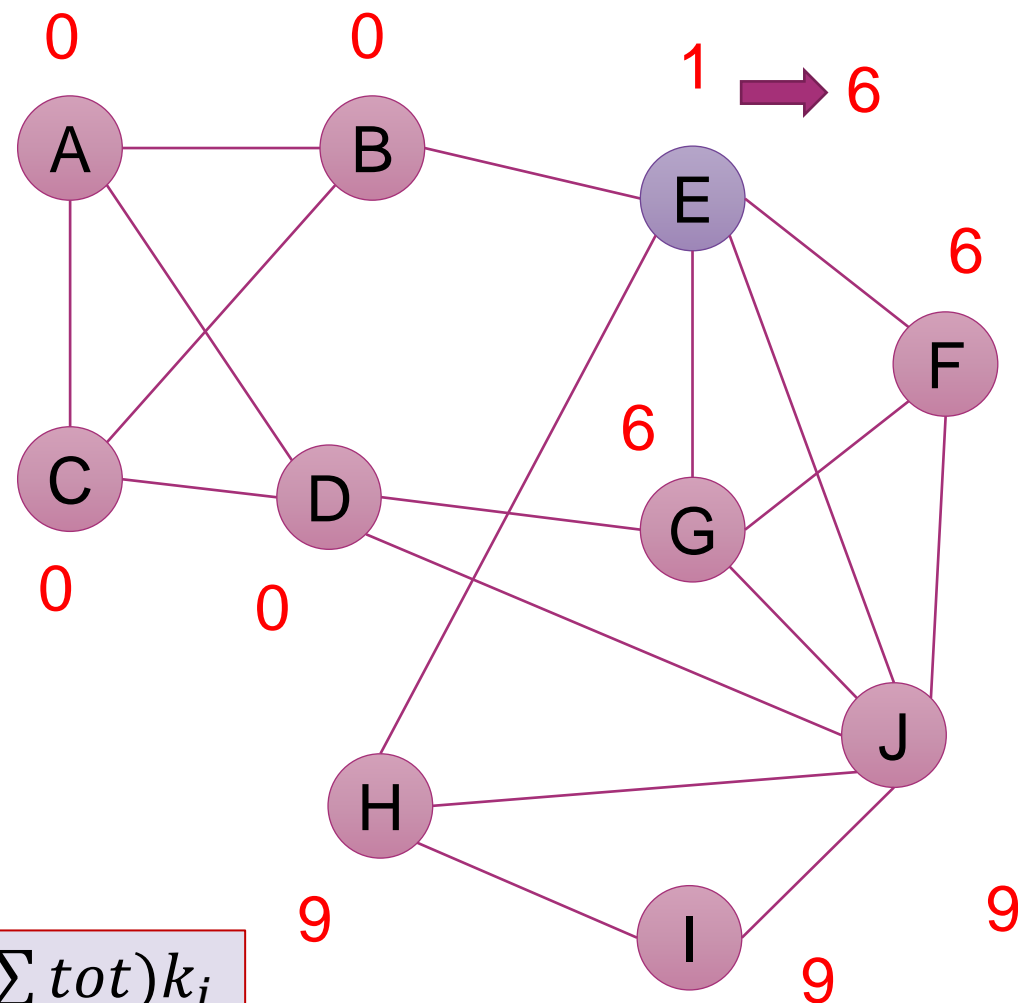
□ 按随机的顺序访问邻居，计算分值

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_0) = 1 - \frac{5 \times 13}{18} = -\frac{47}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_6) = 2 - \frac{5 \times 7}{18} = \frac{1}{18}$

■ $\Delta Q(E \rightarrow C_9) = 2 - \frac{5 \times 11}{18} = -\frac{19}{18}$

■ 选择将E，加入6



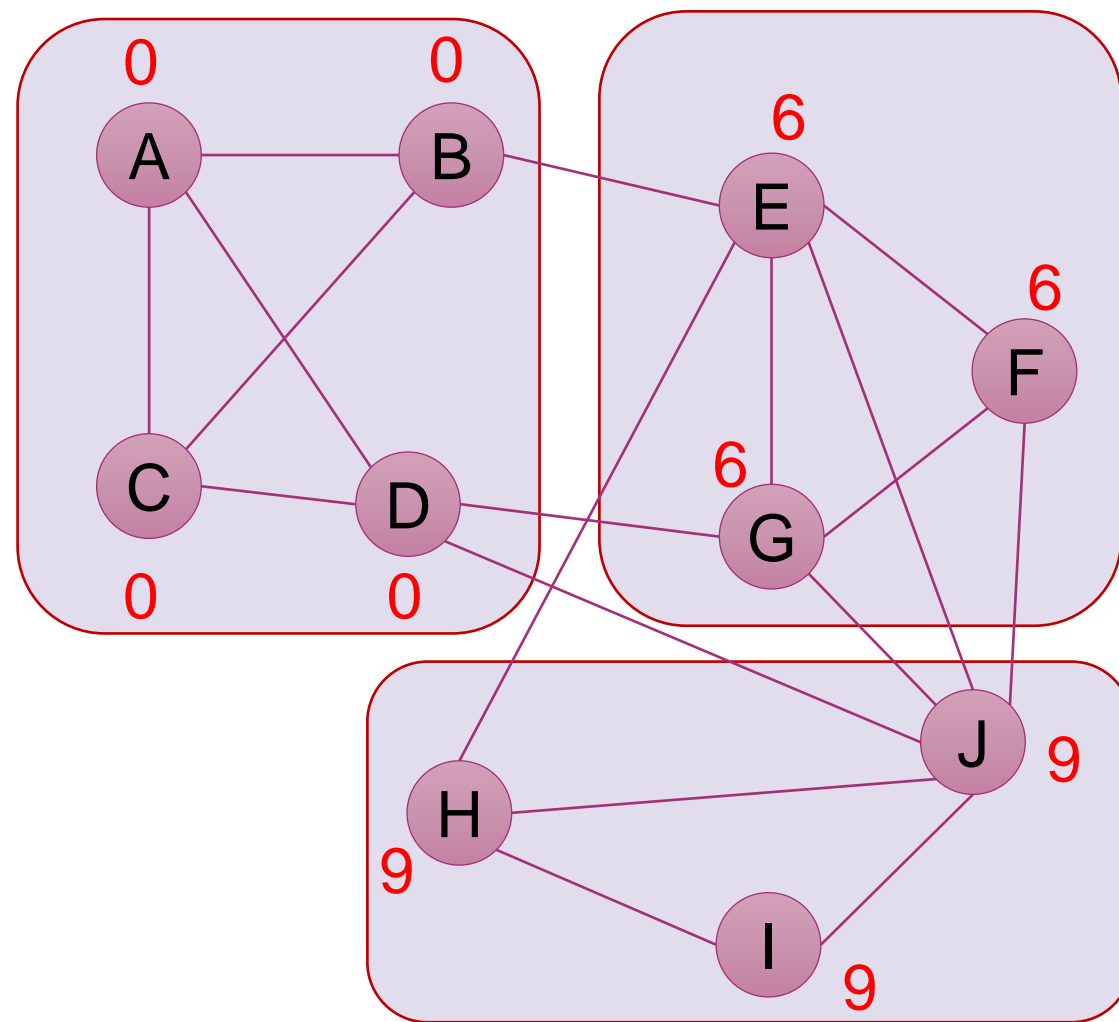
$$k_{i,in} - \frac{(\sum tot)k_i}{m}$$

图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

□这一轮迭代终止

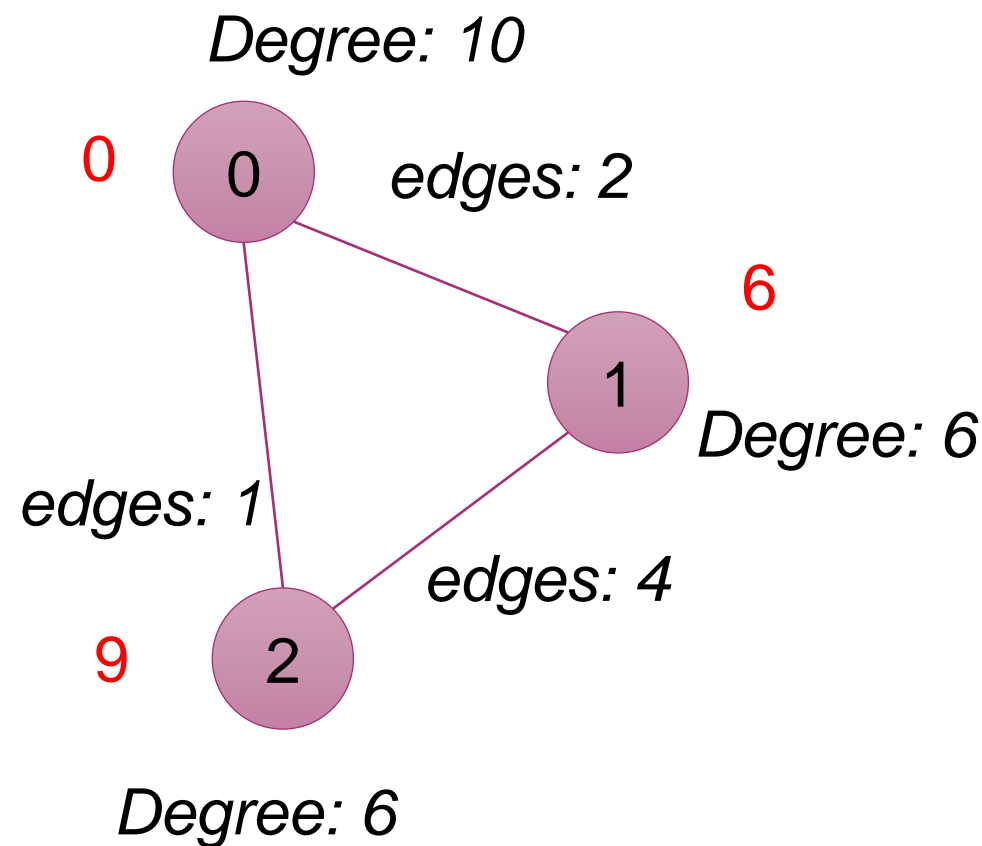
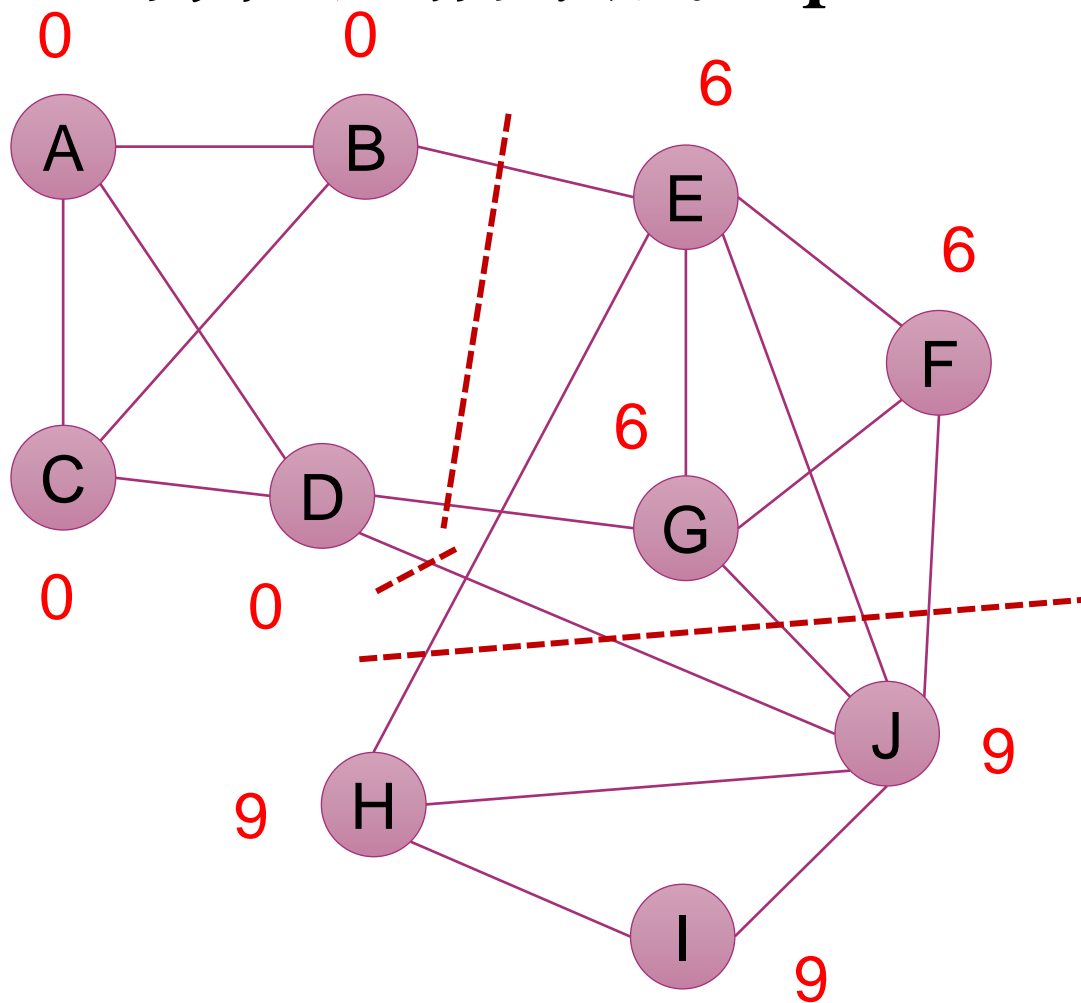
□得到社区划分结果

{ '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）

□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}

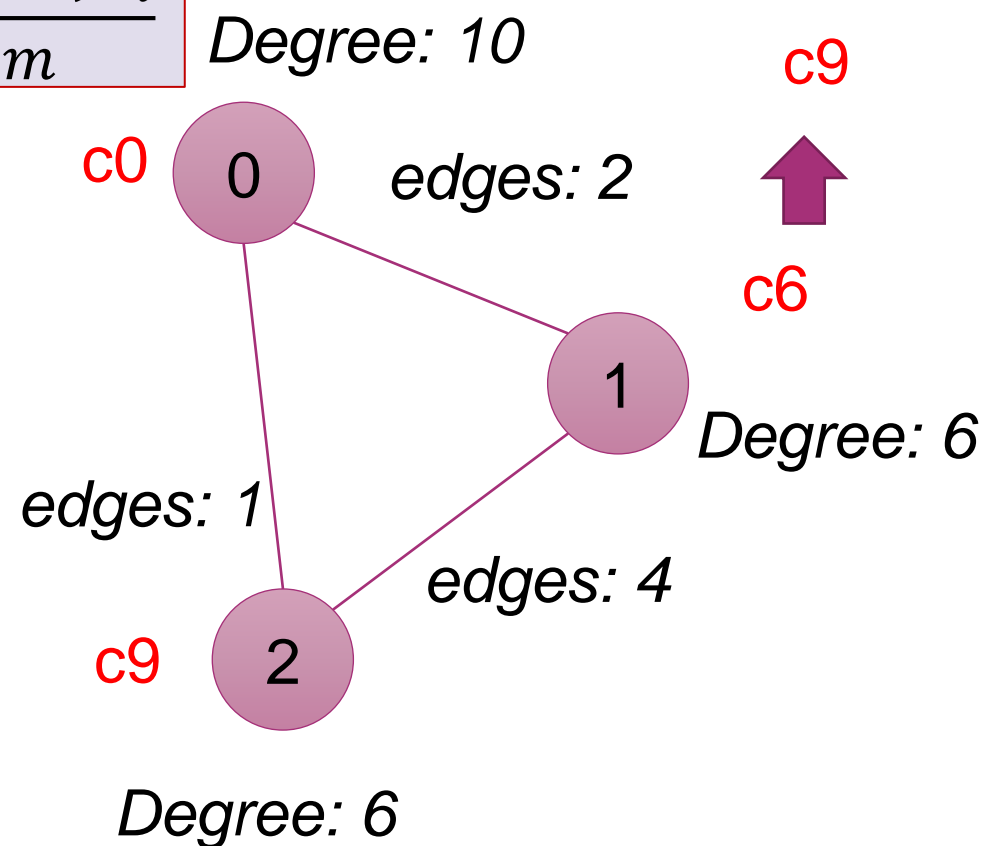
□模块度计算

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

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

□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

□枚举一个节点的序列

■节点：1, **2**, 0

□邻居社区：

■社区：{0, 9}

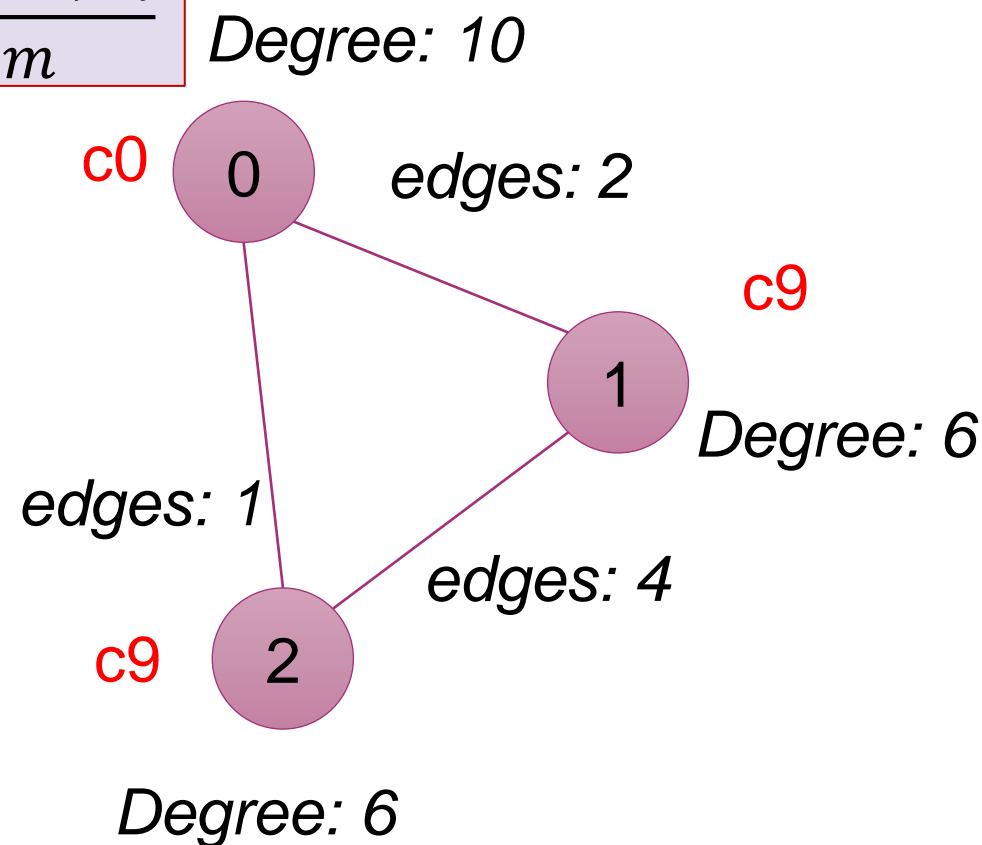
□模块度计算

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

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

□将节点2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）

□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：

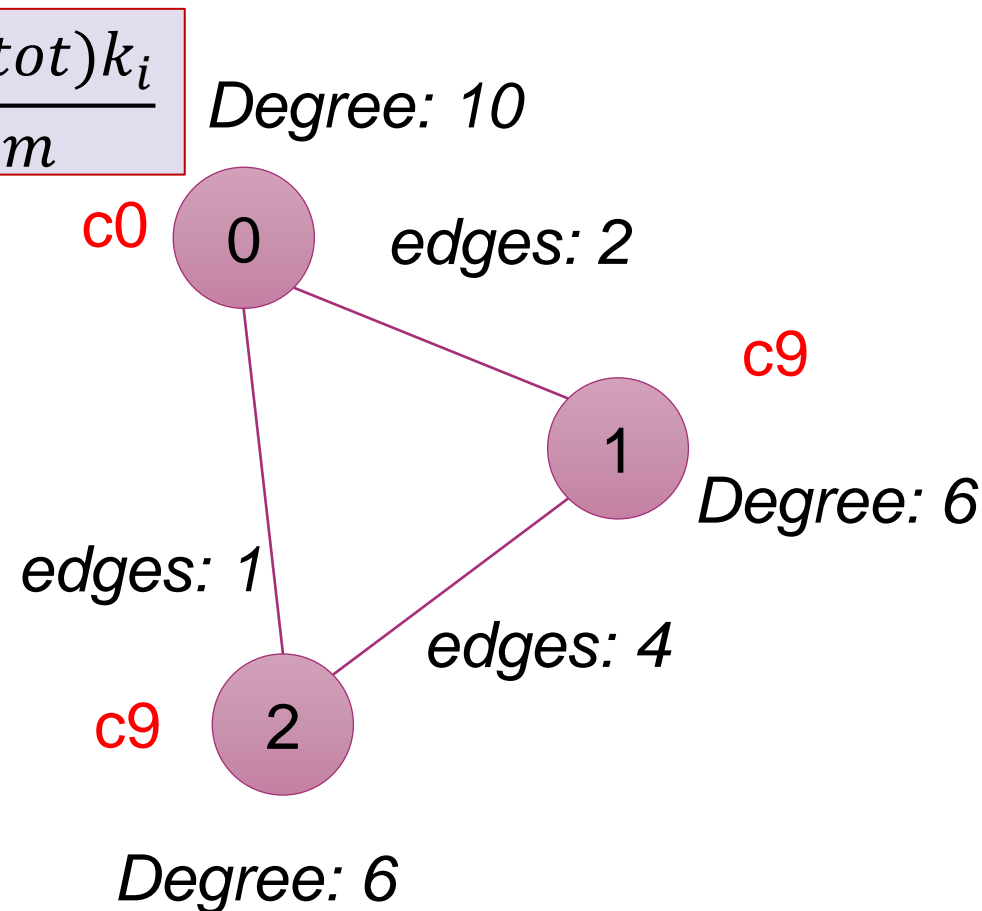
■社区：{9}

□模块度计算

$$\Delta Q(0 \rightarrow c_9) = 3 - \frac{(6+4+2+6+4+1) \cdot (2+1)}{18} = -\frac{15}{18}$$

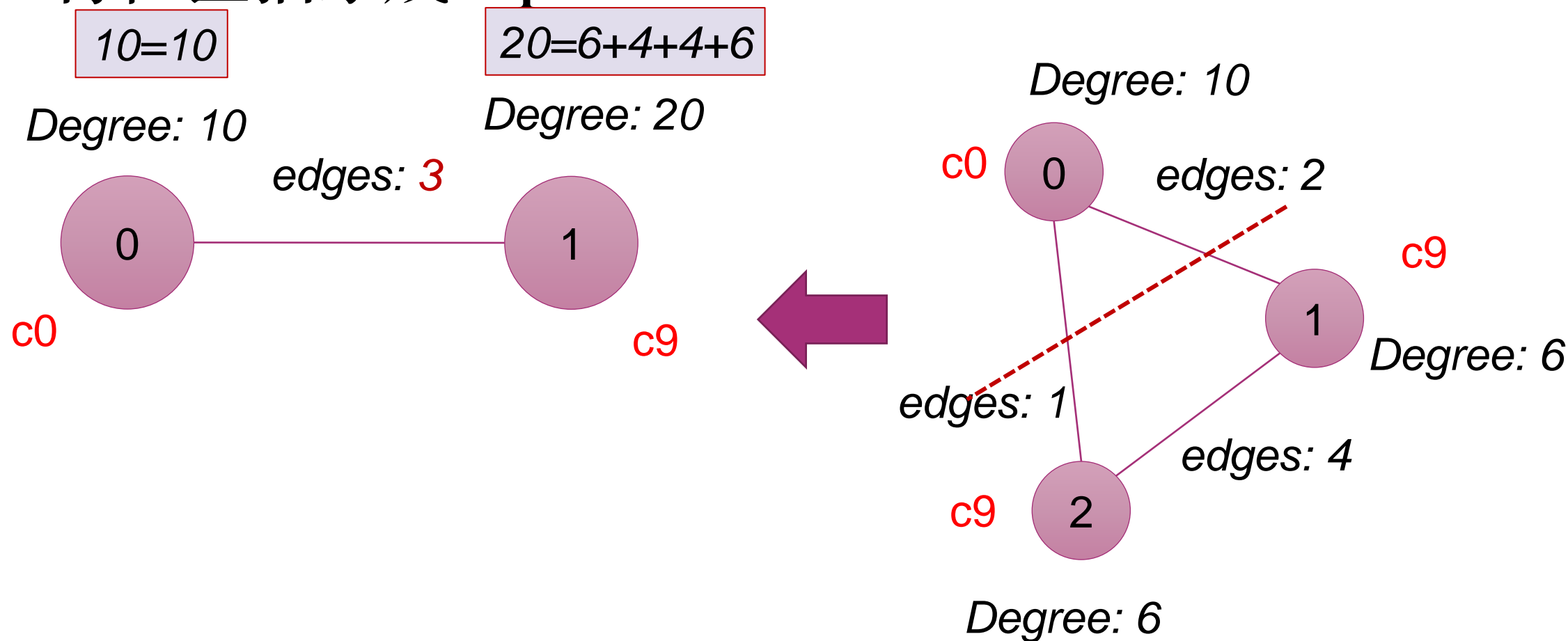
■所以节点0不动

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



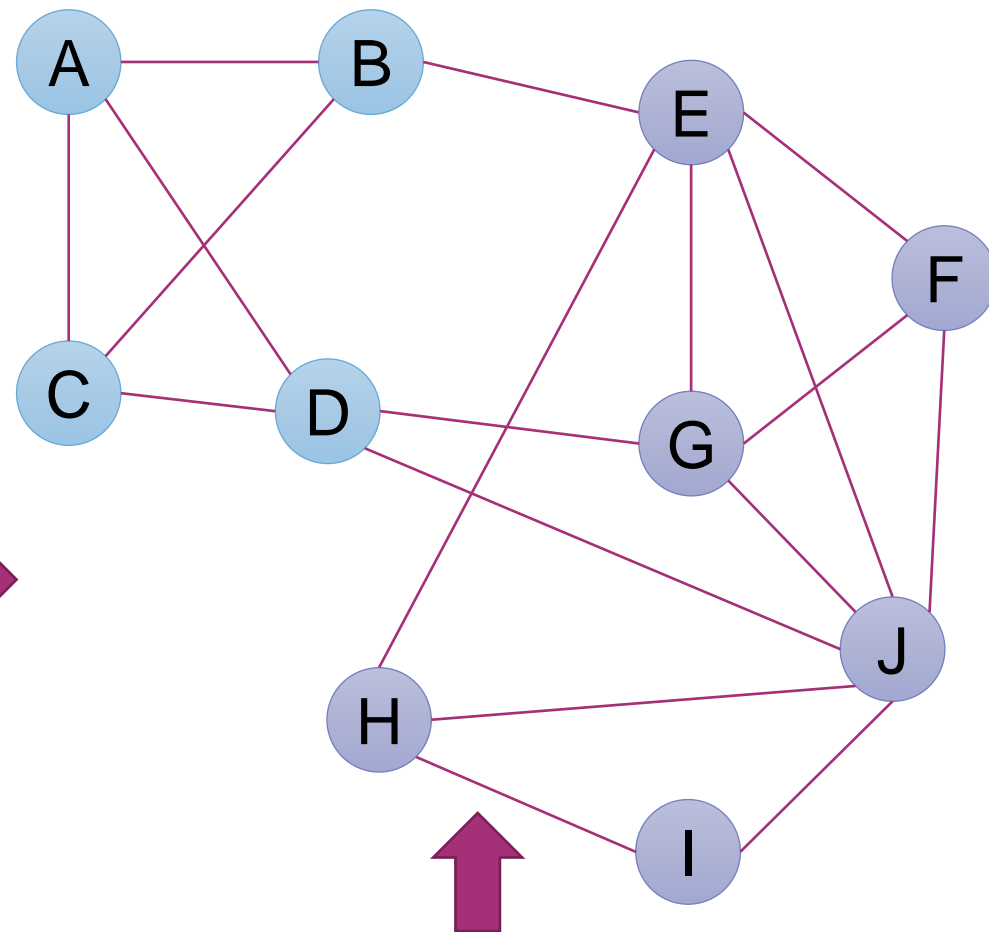
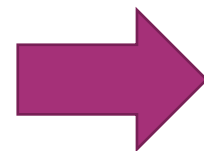
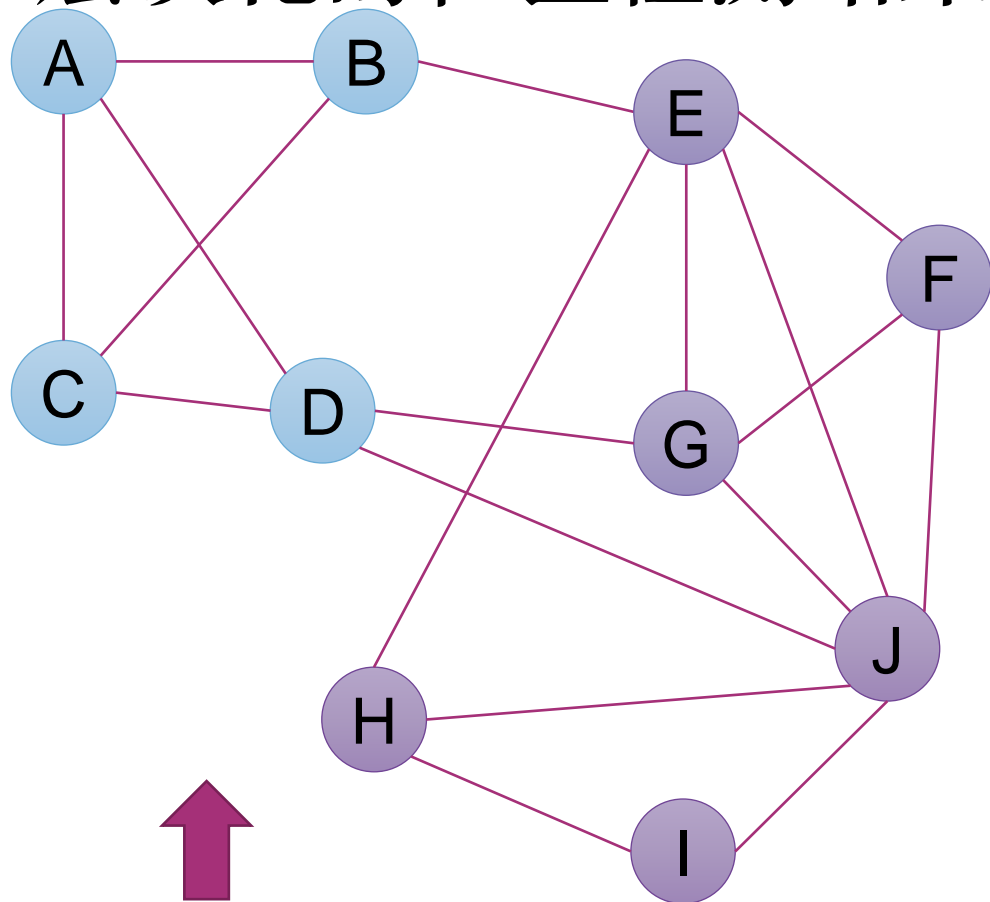
图的社区检测：Louvain算法&标签传播（LPA）

□将社区抽象成super node



算法运行示例

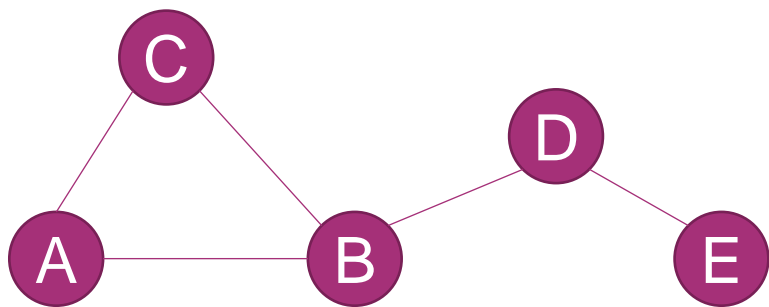
□ 层次化的社区检测结果



```
[{'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

□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