社会网络影响力最大化的核重构算法及传播模型

刘钰峰 郅欢欢 周喻鑫

(湖南大学信息科学与工程学院 湖南 长沙 410082)

摘要 社会网络影响最大化问题是当前的研究热点之一。针对 SI(Susceptible-Infected) 信息传播模型未考虑节点间亲密关系对信息传播的影响,提出一种 ESI(Extended Susceptible-Infected) 信息传播模型。为避免由于挖掘的初始节点之间的距离选择不当,陷入局部最优影响力,提出一种新的启发式算法——核重构算法 CRA (Core Reconstitutions Algorithm)。该算法引入了 k 阶核心集和重合率的概念,通过重合率合理控制初始节点的影响范围,依次找出影响力最优的节点。基于新浪微博的实验表明,ESI 传播模型优于 SI 传播模型,CRA 算法比现有启发式算法具有更优的全局影响效果。

关键词 社交网络 信息传播模型 k 阶核心集 重合率 CRA

中图分类号 TP393 文献标识码 A DOI: 10. 3969/j. issn. 1000-386x. 2018. 06. 051

CORE RECONSTRUCTION ALGORITHM AND PROPAGATION MODEL FOR MAXIMIZING SOCIAL NETWORK INFLUENCE

Liu Yufeng Zhi Huanhuan Zhou Yuxin

(College of Information Science and Engineering , Hunan University , Changsha 410082 , Hunan , China)

Abstract The issue of maximizing social network influence is one of the current research hotspots. In view of SI (Susceptible-Infected) information propagation model does not consider the impact of intimacy between nodes on information dissemination , an ESI (Extended Susceptible-Infected) information propagation model was proposed. In order to avoid the improper selection of the distance between the initial nodes of the mining , and to fall into the local optimal influence , a new heuristic algorithm—Core Reconstitutions Algorithm (CRA) was proposed. The algorithm introduced the concept of k-order core set and coincidence rate. Through the coincidence rate , the initial node's influence range was reasonably controlled , and the most influential nodes were found in turn. Experiments based on Sina Weibo show that the ESI propagation model is superior to the SI propagation model , and the CRA algorithm has better global effect than the existing heuristic algorithm.

Keywords Social network Information propagation model K-order core set Coincidence rate CRA

0 引 言

近年来,大规模社会网络(如 facebook、新浪微博、人人网等)迅速发展,这为"口碑"与"病毒营销"提供了机遇,随之也产生了一个关键的问题,即如何从大规模的社会网络中挖掘一些节点,并使这些节点在网络中传播影响最大化[1-4]。

在社会网络中,判断初始节点的影响力需要借助相应的传播模型。独立级联传播模型 IC(Independent

Cascade Model) 和线性阈值传播模型 LT(Linear Threshold Model) 是最基本的传播模型 除此之外 在社会网络传播过程中通用的信息传播模型还有 SI、SIR、SIS^[5-7]等。Gopalan 等^[8]提出 SI 信息传播模型在社交网络中运用广泛 ,且效果比较好。Zhang 等^[9] 经过对社会网络结构分析 根据节点的度将节点进行分类 ,提出了改进的 SI 信息传播模型。Xu 等^[10]接着提出了SIS 的信息传播模型。Hacid 等^[11]基于 SIR 信息传播模型和 SIS 信息传播模型进行影响力的传播预测。本文针对 SI 信息传播模型未考虑节点间亲密关系对信

收稿日期: 2017-09-03。刘钰峰 博士 注研领域: 社会网络和智能搜索引擎。郅欢欢 硕士生。周喻鑫 硕士生。

息传播的影响 提出了一种 ESI 信息传播模型。

社会网络节点影响力最大化问题的研究由来已 久 Richardson 等[12] 最先将社会网络节点影响力最大 化作为一个算法问题提出,选取特定初始节点使影响 力最大化。之后 相关研究者[13-23] 先后提出了不同的 算法来解决社会网络节点影响最大化问题。Kempe 等 提出了贪心爬山算法[16],影响结果达到最优解的 63%。但该算法运算量大日时间复杂度较高,不适用 于大型网络。Goyal^[17] 等对贪心算法改进后提出了一 种影响最大化算法 Celf + + 。 Chen 等[18] 提出了一种 启发式算法 DegreeDiscount ,当一个节点被选为初始节 点后 那么计算这个节点的邻居节点的度时就打一定 的折扣。Kitsak^[19]等提出了一种基于覆盖的最大核算 法和最大度算法。Zhou 等[20] 基于节点的位置特征提 出了一种效率较高的影响最大化算法。Estevez 等[21] 提出了 SCG(Slow Crack Growth) 算法,选取度大的初 始节点 考虑到度大的初始节点会存在重复邻居节点 / 所以选取的初始节点需要尽可能的分散。曹玖新 等[22]提出了基于 k 核的影响最大化算法 CCA(Core Cover-ing Algorithm) 用一个距离因子 d 控制初始节点 的距离。Zhou^[23]基于 SI 信息传播模型,利用社团划 分来选择影响最大化的节点(本文称之为 MSI 算法)。 对于影响最大化问题,许多研究者提出了时间复杂度 相对较低的启发式算法,但其节点影响力效果却不如 贪心算法。针对该问题,本文提出了一种影响效率高 且时间复杂度较低的启发式算法 CRA。

1 信息传播模型

1.1 SI 信息传播模型

SI 信息传播模型是最重要的社会网络信息传播模型之一,该模型认为每个节点只有两种状态: 影响状态是 S(i) 与未影响状态 I(i) ,且节点只能从未影响状态向影响状态单向转变。 SI 传播模型基本思想如下: 首先得到节点 t-1 时的影响状态 根据邻居节点的影响状态与已影响的邻居节点的影响概率 α ,得到所有邻居节点对该节点的影响概率 ,最后得到 t 时该节点的影响状态。

1.2 ESI 信息传播模型

在 SI 信息传播模型中,节点与已影响邻居节点间的影响程度用一个常数 α 来进行计算,但在真实社会网络节点影响传播过程中,节点间的关系不同,被影响的程度也不同。通常两个节点之间越亲密,就会更加关注对方的消息,节点间的影响概率就会越大。比如

两个相邻节点表示的用户关系比较亲密,那么其中一个用户发的消息就可能很快影响另一个用户,而对于相邻的是个几乎没有联系的用户,那么就不一定会被影响,所以在信息传播的过程中,要考虑节点间的这种影响因素。基于此,本文提出了ESI信息传播模型。

1.2.1 节点影响过程

本文引入节点间亲密度的概念表示节点间互动的 亲密程度 ,用 A_{ij} 表示节点 i 和节点 j 的亲密度 则节点间亲密度计算如下:

$$A_{ij} = \frac{S_i \cap S_j}{S_i \cup S_j} \quad i \in V \quad j \in Z_i$$
 (1)

式中: S_i 表示该节点 i 的消息集合 S_j 表示节点 i 的邻居 节点 j 的消息集合 Z_i 表示节点 i 的邻居节点集合 ,用 e_{ij} 表示邻居节点 j 对节点 i 的影响概率 ,则其计算 如下:

$$e_{ij} = c\alpha + (1-c) A_{ij}$$
 $i \in V$ $j \in Z_i$ (2) 式中: 假设 α 是节点起初可能被已影响节点影响的概率 属于 $[0,1]$ 。 c 表示一个调和因子 属于 $[0,1]$ 。

以下考虑节点被影响的过程 本文使用 $P_{i,t}$ 表示节点 t 时刻被影响的概率。 $P_{i,t}$ 主要与三个因素有关: 1)该节点的邻居节点 t-1 时刻到 t 时刻对其影响的概率; 2)该节点 t-1 时刻的影响概率; 3)该节点的邻居节点的影响状态。

本文使用 χ_i ,来表示节点i在t-1时刻到t时刻未被已影响的邻居节点j影响的概率:

$$\chi_{i,t} = ((1 - e_{i,j}) p_{j,t-1}) \quad i \in V \quad j \in Z_i$$
 (3) 邻居节点 j 在 $t-1$ 时刻未影响的概率为(1 - $p_{j,t-1}$)。

 $\delta_{i,t}$ 用来表示节点 i 在 t-1 时刻到 t 时刻未被邻居 节点 j 影响的概率为:

$$\delta_{i,i} = \chi_{i,i} + (1 - p_{j,i-1}) = ((1 - e_{i,j}) p_{j,i-1})$$

$$i \in V \quad j \in Z_i$$
(4)

节点 i 存在的邻居节点 j 有多个 "所以用 $\beta_{i,j}$ 来表示所有邻居节点 $j \in Z_i$ 从 t-1 时刻到 t 时刻未能影响节点 i 的概率为:

$$\beta_{i,i} = \prod_{j \in Z_i} \delta_{i,j} = \prod_{j \in Z_i} ((1 - e_{i,j}) p_{j,i-1} + (1 - p_{j,i}))$$

$$i \in V$$
(5)

相反 $_{i}$ 用 $\phi_{i,i}$ 来表示节点 $_{i}$ 在 $_{t}$ $_{t}$ $_{t}$ 时刻到 $_{t}$ 时刻被它的邻居节点影响的概率为:

$$\phi_{i,i} = 1 - \beta_{i,i} = 1 - \prod_{j \in Z_i} ((1 - e_{i,j}) p_{j,i-1} + (1 - p_{j,i-1}))$$

$$i \in V$$
(6)

 $(1 - \varphi_{i,t})$,所以节点 t 时刻被影响的概率为:

$$p_{i,i} = 1 - (1 - p_{i,i-1}) (1 - \phi_{i,i})$$
 $i \in V$ (7)
由式(6) 代入式(7) 可得:

$$\begin{split} p_{i\,i} &= 1 - \left(1 - p_{i\,i-1}\right) \left(1 - \left(1 - q_{i\,j}\right) - \left(1 - q_{i\,j}\right) \right) \\ &= \\ 1 - \left(1 - p_{i\,i-1}\right) \left(\prod_{j \in Z_i} \left(1 - e_{i\,j} p_{j\,i-1}\right)\right) \quad i \in V \ (8) \end{split}$$

将
$$\prod_{i \in Z_i} (1 - e_{ij} p_{ji-1})$$
 进行分解得到:

$$\prod_{j \in Z_{i}} (1 - e_{ij} p_{ji-1}) = 1 - \sum_{j \in Z_{i}} (e_{ij} p_{ji-1}) + \sum_{j_{1} j_{2} \in Z_{i}} (e_{ij_{1}} p_{j_{1} j-1} \cdot e_{ij_{2}} p_{j_{2} j-1}) - \sum_{j_{1} j_{2} j_{3} \in Z_{i}} (e_{ij_{1}} p_{j_{1} j-1} \cdot e_{ij_{2}} p_{j_{2} j-1}) + \cdots \quad i \in V$$
(9)

式(9) 后面的值非常小,可忽略不计,得到:

$$\prod_{j \in Z_i} (1 - e_{ij} p_{jj-1}) = 1 - \sum_{j \in Z_i} (e_{ij} p_{jj-1}) \quad i \in V \quad (10)$$

由式(8) 和式(10) 得到:

$$\begin{aligned} p_{i\,I} &= 1 - \left(1 - p_{i\,I-1}\right) \left(1 - \sum_{j \in Z_i} \left(e_{i\,j} p_{j\,I-1}\right)\right) &= \\ p_{i\,I-1} &+ \sum_{j \in Z_i} \left(e_{i\,j} p_{j\,I-1}\right) - p_{i\,I-1} \sum_{j \in Z_i} \left(e_{i\,j} p_{j\,I-1}\right) & i \in V \end{aligned} \tag{11}$$

同理, $p_{i,i-1}\sum_{j\in Z_i}(e_{i,j}p_{j,i-1})$ 的值非常小,舍去,简化得:

$$p_{i,i} = p_{i,i-1} + \sum_{j \in Z_i} (e_{i,j} p_{j,i-1}) \quad i \in V$$
 (12)

式中: $\sum_{j\in \mathbb{Z}_i} (e_{ij}p_{j,-1})$ 表示节点 i 的所有邻居节点影响概率。节点 i 与其邻居节点 j 间的边用 b_{ij} 表示。在社会网络中,如果两节点为邻居节点,则存在边 b_{ij} ,值为 1 否则为 0。得到:

$$p_{ij} = p_{ij-1} + \sum_{i=V} (e_{ij}b_{ij}p_{jj-1}) \quad i \in V$$
 (13)

式(13)表示了一个节点从t-1到t影响概率变化的过程,也反映了节点的影响状态的变化。

1.2.2 模型框架

用向量 $P_t = [p_1, p_2, \dots p_n]$ 表示所有节点 $i \in V$ 在 t 时刻的影响概率 $p_{i,j} = 1$ 表示节点 i 在 t 时刻已被影响 $p_{i,j} = 0$ 表示节点 i 在 t 时刻未被影响。用矩阵 E 表示节点与邻居节点影响的概率矩阵 表示如下:

$$\boldsymbol{E}_{ij} = \begin{cases} e_{ij}b_{ij} & i \in V & j \in Z_i \\ 0 & i \in V & j \notin Z_i \end{cases} \tag{14}$$

由传播过程得:

$$\boldsymbol{P}_{t} = \boldsymbol{P}_{t-1} + (\boldsymbol{E}\boldsymbol{P}_{t-1}^{\mathrm{T}})^{\mathrm{T}}$$
 (15)

在 t 足够大时, 节点的概率可能大于 1, 所以运用

控制概率函数如下:

$$G([x_1, x_2, \dots, x_n]) = [\min\{x_1, 1\}, \min\{x_2, 1\}, \dots, \min\{x_n, 1\}]$$
(16)

将式(14)代入式(15)得到:

$$\boldsymbol{P}_{t} = \boldsymbol{G}(\boldsymbol{P}_{t-1} + (EP_{t-1}^{\mathrm{T}})^{\mathrm{T}})$$
 (17)

式(17) 主要表示了 ESI 信息传播模型中所有节点随时间被影响的变化过程,在 t=0 时,初始节点的影响概率为 1,通过任意时间 t,可得到整个网络节点的影响状态。

社会网络影响最大化问题除了借助相应传播模型 外 . 最重要的是初始节点的挖掘。

2 基于 k 阶核心集的影响最大化算法

2.1 k 阶核心集

不同于曹玖新等^[22]提出的 k 核 本文提出 k 阶核心集的概念。对网络中的每一个节点 ,其 k 阶核心集的定义是与之 k 级关联的节点集合 ,而 k 核是度值不少于 k 的节点推出的最大连通子图。以下是具体定义:

定义 1 k 阶。在图 G = (V S) 社交网络拓扑结构中,节点 $i(i \in V)$ 会存在直接相连的节点,本文将其直接相连的节点称为第一阶节点,将它的间接节点称为第二阶节点,以此类推可以得到 k 阶的节点。

定义 2 k 阶核心集。在图 G = (V S) 社交网络拓扑结构中 根据节点级联特征可以得到节点 $i(i \in V)$ 的 k 阶所有节点 ,即 k 阶核心集节点用 $S^k(i)$ ($i \in V$) 表示。选取初始节点时 ,节点核心集需满足 $S^1(i) > ((\bigcup_{i \in V} S^{k'}(i)) / k)$ $k' \in \{1 \ 2 \ , \cdots \ k\}$,节点 i 为 k 阶核心集的核心节点。

如图 1 所示一个网络节点无向图 ,节点 1 的一阶节点是 $4 \times 8 \times 21$,二阶节点是 $2 \times 5 \times 7 \times 12 \times 13 \times 14 \times 16$,三阶节点是 $9 \times 11 \times 15 \times 18$ 。当 k=2 时 ,可以得到 $S^2(1)=\{4 \ 8 \ 21 \ 2 \ 5 \ 7 \ 12 \ 13 \ 14 \ 16\}$ 。

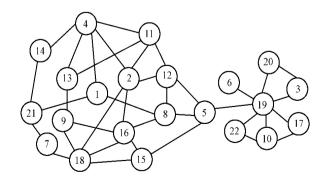


图 1 网络节点关系示意图

定义 3 重合率定义为节点 i 与邻居节点 j 的 k 阶 共同节点集合与两节点 k 阶核心集占比 i 使用 i j 表示如下:

$$P(i \ j) = \frac{(\bigcup_{i \in M} S^{k}(i)) \cap S^{k}(j)}{(\bigcup_{i \in M} S^{k}(i)) \cup S^{k}(j)} \quad i \in M \quad j \in V \quad (18)$$

式中: M 表示已选择的初始节点集合 $I \cup S^k(i)$ 表示已 选择的初始节点的 k 阶核心集。

重合率的范围控制初始节点的影响状况 P 太高, 易局部影响最大化: P 太低 初始节点 k 阶核心集边缘 节点的连通性不好,不易被影响。所以本文提出了合 适的重合率计算方法如下:

$$P(i j) \in (\alpha \beta) \quad \alpha \beta \in (0, 1)$$
 (19)

$$\alpha = \frac{S^k(j)/2}{(\bigcup S^k(i)) \cup S^k(j)} \quad i \in M \quad j \in V$$
 (20)

$$\alpha = \frac{S^{k}(j)/2}{\left(\bigcup_{i \in M} S^{k}(i)\right) \cup S^{k}(j)} \quad i \in M \quad j \in V \quad (20)$$

$$\beta = \sqrt{\frac{S^{k}(j)}{\left(\bigcup_{i \in M} S^{k}(i)\right) \cup S^{k}(j)}} \quad i \in M \quad j \in V \quad (21)$$

本文讨论的 CRA 算法主要根据节点 k 阶核心集 初步选取 再通过重合率确定。当 k 为 1 ,通过重合率 范围得到的新的初始节点一般处于上一个初始节点一 阶节点附近,这样得到的初始节点集没有足够的扩散, 进而可能造成局部影响最大化,所以一般 k 从 2 开始 选取。

2.2 CRA 算法

CRA 算法的基本思想简述如下: 1) 根据 k 阶核心 集 选择核心集数量大且一阶核心集不小于平均每阶 核心集的节点: 2) 将选择满足条件的节点进行标记, 并将其一阶核心集进行标记,表示不能再被选择;3) 重合率范围判断 将新选节点与所有已选初始节点进 行重合率计算。重合率的控制给各初始节点的 k 阶核 心集边缘节点提供了多次被影响的机会。

算法 1 基于核重构的社会网络影响最大化算法 输入: 社会网络节点 G = (V S) , 节点个数 N , 初始 节点个数 m

输出: 初始节点集合 M

- 1. Initialize $M = \emptyset$
- 2. Get($MaxS^{k}(x_1)$) and($S^{1}(x_1) > ((\bigcup_{i=1}^{k} S^{k'}(x_1)) / k)$
- 3. $x_1 \in M$ And mark($x_1 \not C(x_1)$)
- 4. $get(MaxS^{k}(x_{2}))$ and $(S^{1}(x_{2}) > ((\bigcup_{i \in V} S^{k'}(x_{2})) / k)$
- 5. If $x_2 \in (Cv(x_1 \cup C(x_1)))$
- Calculate $P(x_1, x_2)$ Calculate α Calculate β
- 7. If $P(x_1, x_2) \in (\alpha, \beta)$
- $x_2 \in M$ And mark $(x_2, C(x_2))$
- 9.
- 10. mark x_2 And Return step 4

- End If 11.
- 12. End If

该算法中的 $get(MaxS^k(x_i))$ 表示选择出 k 阶核心 集数量最大的节点 $mark(x_1, C(x_1))$ 表示选择满足条 件的节点进行标记,并将其一阶核心集进行标记。Cv $(x_1 \cup C(x_1))$ 表示节点 V 中未标记节点。

2.3 时间复杂度分析

CRA 算法节点核心集比较过程是对每一个节点 的 k 阶核心集进行对比 ,故时间复杂度为 O(n) ; 节点 标记的过程是只对选择的初始节点的一阶的核心集进 行标记 故时间复杂度小于 O(n); 重合率计算与范围 比较过程是只对选择的初始节点进行比较,所以CRA 算法的时间复杂度是 O(n)。

实验设计

3.1 数据集

本文通过新浪微博开放的 API 接口[24] 利用网络 数据挖掘器挖掘出部分用户和对应的粉丝,以及用户 转发的微博。通过爬虫程序预处理总共得到 11 080 个节点 1 288 045 条边 以及节点在 2014 年 8 月 1 日 到 12 月 31 日对应转发的微博消息 806 854 条。

3.2 实验对比

为了验证 CRA 算法 与其他算法进行实验对比。 对比实验算法如表1所示。

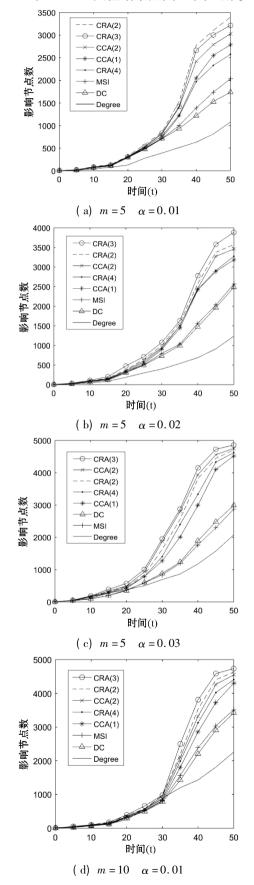
表 1 对比算法

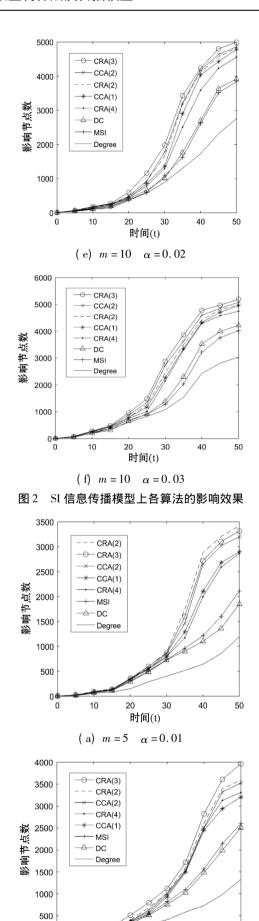
算法	算法描述
Degree	选取 m 个度值最大节点的算法
Degree Cover ^[19]	初始节点的邻居节点进行标记的启发式 算法 .简称 DC
MSI ^[23]	基于社团划分选取最终影响数量最多的 <i>m</i> 个初始节点
CCA(d) [22]	通过核数层次和距离因子得 m 个初始节点的启发式算法 d 设为 1 和 2
CRA(k)	本文提出的根据 k 级关联节点和重合率 p 得 m 个初始节点的启发式算法 k 设为 2 、 3 、 4

3.3 结果分析

本文的实验结果评价指标可概括为以下两点: (1) 影响范围。通过相同的时间,节点最终被影响的 数量。(2) 算法的运行时间。如何用较短的时间找到 初始节点。在传播影响节点图中 / 轴表示信息传播 模型中的时间步 t y 轴表示节点的影响数量。

本文将初始节点 m 分别为 5 和 10 进行实验。在 SI 信息传播模型和 ESI 信息传播模型上 α 分别为 $0.01\sqrt{0.02}$ 和 0.03。实验结果如图 $2\sqrt{8}$ 3 所示。





10

时间(t)

(b) m = 5 $\alpha = 0.02$

50

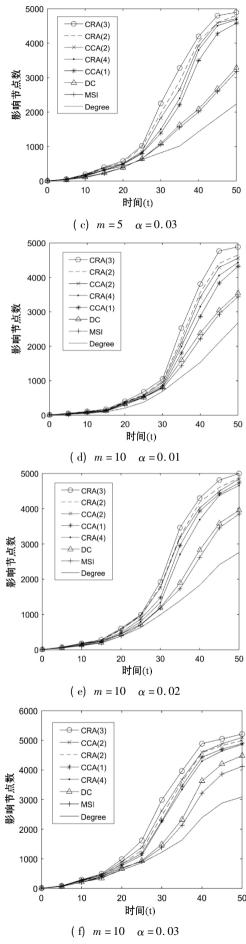


图 3 ESI 信息传播模型上各算法的影响效果

从图 2 和图 3 的对比可以看出,算法在 ESI 信息 传播模型上节点影响效果要优于 SI 信息传播模型 其 中 CRA、CCA、Degree 算法比较明显,这表明节点间的 亲密关系对节点的传播也起很重要的作用。而且本文 提出的 CRA 算法比其他四种算法的最终的影响效果 明显更好。在影响数量上 相同的初始节点 m 和影响 概率 α 情况下 ,CRA 的最终影响节点数量都是最多 的。在影响速度上,CRA 算法影响节点速度也是最快 的。如图 2(b-f) 和图 3(b-f) 所示 ,CRA(3) 比 CCA (2) 算法的性能更好,这充分证明考虑节点的 k 级节 点关联特性比节点的层次性更重要。如图 2(e-f)和 图 3(e-f) 所示 ,DC 算法的影响效果优于 MSI 算法, 同时 Degree 算法影响效果变的趋于平缓。这表明节 点的影响最大化过程一定要考虑初始节点的距离因 素。在本文实验中 ,CRA(2) 、CRA(3) 比 CRA(4) 算法 的影响效果更优。这主要是因为 CRA(4) 算法考虑的 是四阶邻居节点特征 在节点的传播过程中 离初始节 点远的节点不易被影响。一旦存在未影响的节点,那 么这些未影响节点的邻居节点更不易影响。虽然重合 率保证存在一些重复的边缘节点,使它们可以多次被 影响,但是并不能保证这些重复节点一定被影响。所 以并非阶数 k 越大 ,CRA 算法性能越好。 阶数 k 需要 根据总节点数适宜选取。

4 结 语

本文针对社交网络节点影响最大化问题,根据节点的 k 阶核心集与重合率,提出了 CRA 算法。针对 SI 信息传播模型未考虑邻居节点间的亲密度的问题,对 其进行改进得出 ESI 传播模型。分别在 SI 信息传播模型和 ESI 信息传播模型进行实验,与其他几种算法进行比较,得到如下结论: 1) 所有算法在 ESI 信息传播模型下,节点影响效果更好。2) 在不同的传播概率下,CRA 算法的影响效果都是最好的,传播过程中影响节点的速度也是最快的。在接下来的研究中,一方面是通过机器学习的方法来更加准确地预测节点间的影响概率。另一方面是推算数据集节点总数与 k 阶核心集特性对 k 值的影响,并推导使节点影响最大化的 k 值。

参考文献

[1] Chen W, Wang Y, Yang S. Efficient influence maximization in social networks [C]// ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining. ACM, 2009: 199-208. 2018年6月

Jun. 2018

- [2] Zhang H, Dinh T N, Thai M T. Maximizing the Spread of Positive Influence in Online Social Networks [C]// IEEE, International Conference on Distributed Computing Systems. IEEE, 2013: 317–326.
- [3] Jiang B , Hegde N , Massoulie L , et al. How to Optimally allocate your budget of attention in social networks [C]// IN-FOCOM 2013 Proceedings IEEE. IEEE 2013: 2373-2381.
- [4] Borgs C, Brautbar M, Chayes J, et al. Maximizing social influence in nearly optimal time [C]// Acm-Siam Symposium on Discrete Algorithms. Society for Industrial and Applied Mathematics, 2014: 946-957.
- [5] Wei Z, Ye Y, Tan H, et al. Information Diffusion Model Based on Social Network [C]// Proceedings of the 2012 International Conference of Modern Computer Science and Applications. Springer Berlin Heidelberg, 2013: 145-150.
- [6] Xu B Liu L. Information diffusion through online social networks [C]// IEEE International Conference on Emergency Management and Management Sciences. IEEE 2010: 53-56.
- [7] Lu Z, Wen Y, Cao G. Information diffusion in mobile social networks: The speed perspective [C]// INFOCOM, 2014 Proceedings IEEE. IEEE, 2014: 1932–1940.
- [8] Gopalan A, Banerjee S, Das A K, et al. Random mobility and the spread of infection [C]// INFOCOM, 2011 Proceedings IEEE. IEEE, 2011: 999-4007.
- [9] Zhang H, Dinh T N, Thai M T. Maximizing the Spread of Positive Influence in Online Social Networks [C]//IEEE, International Conference on Distributed Computing Systems. IEEE 2013: 317-326.
- [10] Xu B ,Liu L. Information diffusion through online social networks [C]// IEEE International Conference on Emergency Management and Management Sciences. IEEE 2010: 53-56.
- [11] Hacid H ,Hacid H. A predictive model for the temporal dynamics of information diffusion in online social networks
 [C]// International Conference on World Wide Web. ACM ,
 2012: 1145-1152.
- [12] Richardson M ,Domingos P. Mining knowledge-sharing sites for viral marketing [C]//Eighth ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining. ACM , 2002: 61-70.
- [13] Zhang Wei ,Ye Yanqing ,Tan Hanlin , et al. Information Diffusion Model Based on Social Network [C]// Proceedings of the 2012 International Conference of Modern Computer Science and Applications. Springer Berlin Heidelberg , 2013: 145-150.
- [14] Tang Y , Xiao X , Shi Y. Influence maximization: near-optimal time complexity meets practical efficiency [C]// SIG-MOD' 14 Proceedings of the 2014 ACM SIGMOD International Conference on Management of Data. 2014: 75-86.

- [15] Kimura M, Saito K. Approximate Solutions for the Influence Maximization Problem in a Social Network [C]// Knowledge— Based Intelligent Information and Engineering Systems, International Conference, Kes 2006, Bournemouth, Uk, October 9-11, 2006, Proceedings. DBLP, 2006: 937-944.
- [16] Kempe D, Kleinberg J. Maximizing the spread of influence through a social network [C]// ACM SIGKDD International Conference on Knowledge Discovery and Data Mining. ACM, 2003: 137-146.
- [17] Goyal A , Lu W , Lakshmanan L V S. CELF ++: optimizing the greedy algorithm for influence maximization in social net works [C]// International Conference Companion on World Wide Web. ACM , 2011: 47-48.
- [18] Chen W ,Lu W Zhang N. Time-Critical Influence Maximization in Social Networks with Time-Delayed Diffusion Process
 [J]. Chinese Journal of Engineering Design ,2012 ,19(5): 340-344.
- [19] Kitsak M , Gallos L K , Havlin S , et al. Identification of influential spreaders in complex networks [J]. Nature Physics , 2011 ,6(11): 888-893.
- [20] Zhou T, Cao J, Liu B, et al. Location Based Influence Maximization in Social Networks [C]// ACM International on Conference on Information and Knowledge Management. ACM, 2015: 1211-1220.
- [21] Estevez P A , Vera P , Saito K. Selecting the Most Influential Nodes in Social Networks [C]// International Joint Conference on Neural Networks. IEEE , 2007: 2397–2402.
- [22] 曹玖新,董丹,徐顺,等. 一种基于 k-核的社会网络影响 最大化算法[J]. 计算机学报,2015,38(2):238-248.
- [23] Zhao J. Initial spreaders in online social networks [C]// Communication, Control, and Computing. IEEE, 2017: 180-186.
- [24] http://open.weibo.com/.

(上接第205页)

- [12] 蔡伯峰,蔡伟达,王宜怀. KW01-ZigBee 无线传感网应用开发平台的研制[J]. 电子技术应用,2017,43(3):55-56,58.
- [13] 王志超,刘波,花於锋. 基于移动 4G 与 ZigBee 无线传感 网的网关设计 [J]. 计算机测量与控制,2014,22(3):863-865.
- [14] 张建国. 中国移动 NB-JoT 部署策略研究 [J]. 移动通信, 2017 41(1):25-30.
- [15] 岑荣滢 姜琴 , 扈健玮 , 等. 面向智能家居应用的 ZigBee-WiFi 网关[J]. 计算机系统应用 2017 26(1): 232-235.