# 图分析说明文档

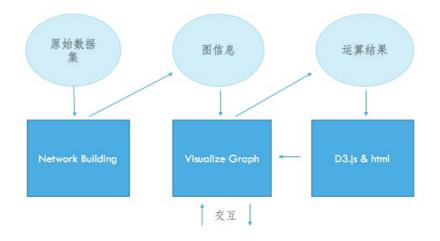
江俊广 2015011584 毛誉陶 2016013249

### 目录

| 樃 | [述   | 1 |
|---|--|---|
|   | 选取数据集<br>流程及框架<br>运行环境   |   |
| 必 | 做项说明   | 1 |
|   | 根据用户指定计算最短路径<br>根据用户指定计算最小生成树<br>根据用户指定(边阈值)计算图的连通分量<br>计算节点的中心度 |   |
| 选 | 做项说明   | 4 |
|   | 网络图的构建<br>数据采集<br>可视化分析  |   |

## 一、概述

- 选取的数据集:「豆瓣影评数据」和自采数据集「知乎话题数据」。
- 框架及流程



我们的图分析程序主要由三部分构成。

首先是用C++进行网络图的构建(NetworkBuilding),由于该部分占用较多的时间和空间资源,在得到结果文件("output/network.csv")后就不再运行。

然后用C++进行核心算法的实现(VisualizeGraph),并且将计算得到的结果输出到json文件。

最后用QT和D3实现算法的可视化,QT主要用于接受用户的输入,D3实现了 图的可视化。

■ 程序运行环境: Mac联网环境。

### 二、必做项说明(核心算法的实现)

由于全图较为稀疏,因此采用邻接表存储。每个节点存储所有关联边的编号,同时每条边也存储所有关联节点的编号。设总节点数目为n,总边数为e。

### ■ 根据用户指定计算最短路径

最短路径采用Dijkstra算法,最小生成树采用Prim算法,两种算法本质上都是优先级搜索,不同点在于优先级计算方式不同,因此程序中统一采用优先级搜索PFS进行

实现。

### 单连通域优先级搜索 (PFS) 的实现算法

- 1. 所有节点处于未访问状态,所有节点的优先级数都为最低。维护一个优先级队列, 将搜索的起始节点的一个拷贝加入队列。
- 如果优先级队列为空,则搜索完毕。否则,从优先级队列中弹出优先级最高的节点,如果发现该节点拷贝对应的原节点已经被访问,则舍弃该节点;否则访问原节点。转3。
- 3. 更新原节点的所有邻居节点的优先级数,并且将那些优先级发生了更新的邻居节点的拷贝加入到优先级队列(此处采用懒惰删除策略,尽管优先级队列中可能出现同个节点的多个拷贝,但是第2步保证了只对同个节点访问一次,其他拷贝会被自动舍弃)。至此、当前节点访问完毕。转2。

### 多连通域优先级搜索 (pfs) 的实现算法

多连通域的优先级搜索(pfs)只要遍历所有的节点,从每个尚未访问的节点出发进行一次单连通域优先级搜索即可,因此总的时间复杂度为O(n+e)。

#### 最短路径的 Dijkstra 优先级更新器

由Dijkstra算法知,通过节点u去更新节点v的优先级的公式如下。

节点v的优先级 =  $min\left\{$ 节点u的优先级 +  $\dot{D}(u,v)$ 的权重,节点v的优先级  $\right\}$  边的权重说明

网络图构建(NetworkBuilding)中得到了两个用户之间的关系权重relation(u,v),取其中最大者记做MaxRelation。

则在计算最短路径或者计算最小生成树中的边权重时采用如下公式。

$$weight(u, v) = \begin{cases} MaxRelation - relation(u, v), if(edge(u, v)exists) \\ \infty, else \end{cases}$$

通过这种方式计算出的最短路径,保证是通过那些关系较为密切的用户找到的一条最短路径,这与我们平常的逻辑较为吻合。

### ■ 根据用户指定计算最小生成树

#### 最小生成树的Prim优先级更新器

由Prim算法知,通过节点u去更新节点v的优先级的公式如下。

节点v的优先级 = min {节点u的优先级 + 边(u,v)的权重}

其余算法与计算最短路径相同, 不再赘述。

### ■ 根据用户指定(边阈值)计算图的连通分量

用户可以设定两个阈值,一个是用户关系的总阈值thread,另外一个是用户评分相似度的阈值similarityThread。

每个连通域通过编号group来区分。

#### 算法

- 1. 从网络构建后的结果文件中删去所有边的权重小于thread或者小数部分小于 similarityThread的边,构建出一个图。
- 2. 从某个未访问的节点 v 出发, 设定其*group*就是自身的编号。其所有邻居节点的*group* 和 v 相同, 再从其邻居节点出发进行同样的访问。本质上是深度优先搜寻。搜索完毕后转 3。
- 3. 如果全图存在尚未访问的节点 v,则转 2。否则全图已经访问完毕。

因此总的时间复杂度为O(n+e)。

### ■ 节点的中心度

#### 介数中心度的算法

- 1. 初始时所有结点的介数中心度=0
- 2. 对所有结点 s 进行下列操作:
  - a) 若 s 为孤立点,则跳过;
  - b) 否则,以 s 作为源点,调用 Dijkstra 算法求得 s 到所有结点(例如结点 t)的最短路径,每条最短路径 Pst 上除了 s 和 t 之外的所有结点的介数中心度加一。
- 3. 由于介数中心度在路径 Pst 和路径 Pts 中被重复计入, 因此每个结点的介数中心度除以 2。

#### 紧密中心度的算法

对所有结点 s 进行下列操作:

- a) 若 s 为孤立点,则跳过;
- b) 否则,以 s 作为源点,调用 Dijkstra 算法求得 s 到所有结点(例如结点 t)的最短路径。求 s 到其所在连通域的所有结点最短路径的平均值。该平均值越小,该结点越紧密。

#### 算法效率分析

算法的主要瓶颈在于 Dijkstra 算法,由于使用了优先级队列,因此每次 Dijkstra 算法的时间复杂度都是 O(nlogn)。共调用 n 次,故总的时间复杂度为 O(n²logn)。

### 三、选做项的说明

### ■ 网络图的构建 (以豆瓣影评数据为例)

#### 用户关系的定义

假如两个用户A、B有看过相同的电影,则二者之间存在一条边。

该边的权重=共同看过的电影数目+评分近似程度

由于A看过的所有电影的平均分介于[0,10.0],因此定义

#### A、B的评分近似程度

 $=(10.0-|A看过的电影平均分-B看过的电影平均分)\times0.08+0.1$ 

从而将他们的平均分之差(范围为[0,10])映射到评分相似度(范围为[0.1,0.9])

#### 网络图的构建算法

- 1. 首先从Movie.csv中读入电影名称+评分,采用哈希表(QHash)存储电影,保证同样名称的电影只被加入一次。
- 2. 从User.csv中读入电影名称+用户名称,同样采用哈希表存储用户,每个用户看过的电影用集合(QSet)存储。同时将每个用户存入该电影的评论者中。
- 3. 对所有用户进行一次遍历、分别计算他们各自看过的电影的平均分。
- 4. 对所有的电影进行一次遍历,将每部电影的所有评论者两两关联。
- 5. 输出所有的关联边的两个端点和权重。

### 时间复杂度分析

设电影数目为 $N_1$ ,一部电影最多的评论者为 $N_2$ ,全图的边数为M

各个步骤的时间复杂度分别为

| 步骤 | 时间复杂度         |
|----|---------------|
| 1  | $O(N_1)$      |
| 2  | $O(N_1N_2)$   |
| 3  | $O(N_1N_2)$   |
| 4  | $O(N_1N_2^2)$ |
| 5  | O(M)          |

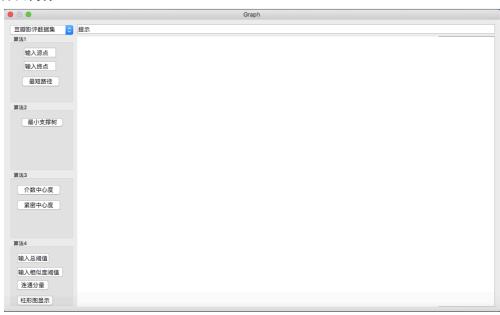
从上表中可以发现,第4步是该算法主要消耗时间和空间的步骤。

### ■ 数据采集

我们用爬虫爬取了知乎的话题和关注用户,在网络构建中话题对应电影,关注话题的用户对应看过电影的用户,取消小数部分的边权。话题共有 1622 个,用户与话题的对应关系共有 32582 对。在可执行程序中可以选择使用哪个数据集。

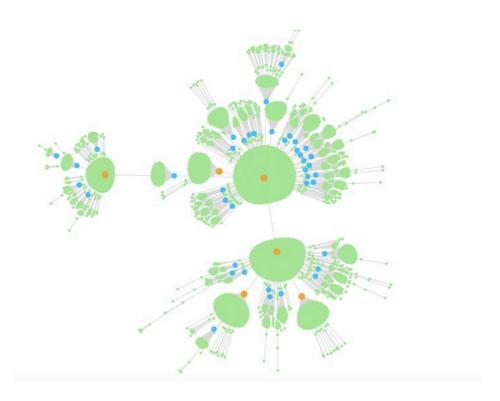
### ■ 可视化分析

### 1. 界面简介



可于左上角选择数据集。

#### 2. 最小生成树可视化结果

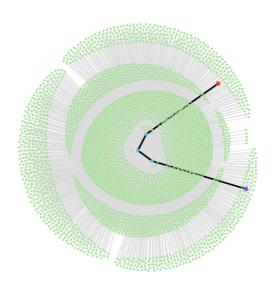


注1: 只保留非孤立点的节点以加快d3的显示速度。

注2: 最小生成树和最短路径的可视化中只保留总阈值>5,相似度阈值>0.8的边。

橙色点表示度数大于100的点,蓝色点表示度数大于10小于100的点

3. 最短路径可视化结果 (例如源点为4,终点为459时可以得到类似结果)

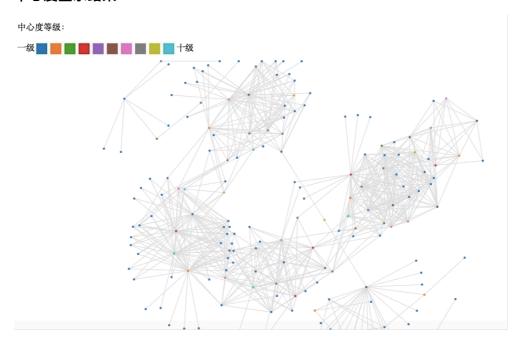


注: 只保留最短路径以及和最短路径相邻的节点。

红点为起点, 紫点为终点, 蓝点为最短路径上的点, 加粗的边即最短路径。

若输入的两点之间无路径,则会在提示框提示。

### 4. 中心度显示结果

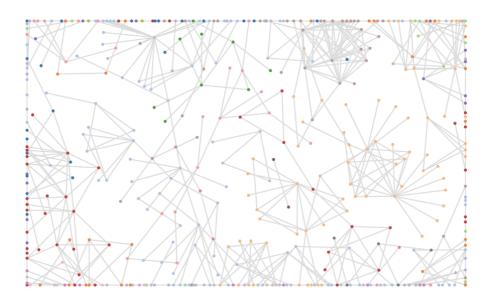


将中心度划分成十个等级,用不同颜色表示,使点的紧密度直观可见。

注:中心度的可视化中只保留总阈值>20,相似度阈值>0.88的边。

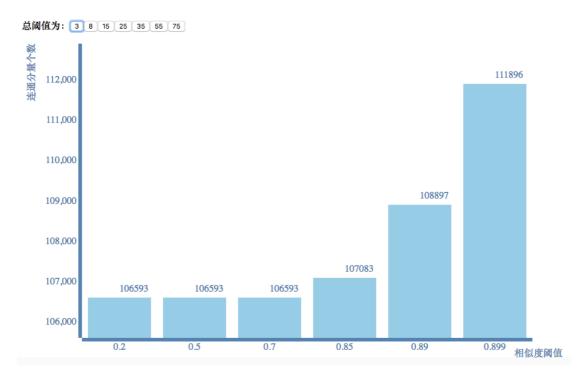
### 5. 给定阈值下的连通分量可视化结果

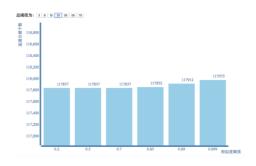


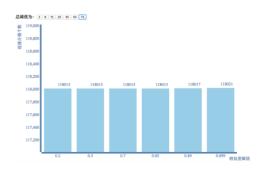


第一张图为阈值较大时的结果,第二张图时阈值小一些的结果。不同颜色代表不同连通支。(当相似度阈值在0.895至0.9之间,总阈值大于20时,可以得到较多的非平凡连通分支;其余情况非平凡连通分支数较少)

### 6. 连通分量随阈值 t 变化情况







柱形图显示在总阈值给定(通过按钮进行选择)的情况下相似度阈值与连通分量之间的关系。总阈值(整数部分)主要影响两个用户之间共同看过的电影数目,相似度阈值(小数部分)影响两个用户看过的电影的评分相似度。

### 由图可得:

- 1. 相同总阈值情况下,相似度阈值越大,连通分量个数越大;
- 2. 相同相似度阈值下,总阈值越大,连通分量个数越大;
- 3. 总阈值小的情况下,相似度阈值影响更大。
- 4. 总阈值在大于8之后,连通分量个数随总阈值变化程度较小。