# 大数据计算及应用

作业 1: 使用 Wikipedia 数据集计算 PageRank 值

# 实验报告

May 1, 2020

曹元议 1711425 王雨奇 1711299 段非 1711264

# **Contents**

1	概述		1		
	1.1	PageRank 算法产生背景	1		
	1.2	PageRank 算法原理	1		
	1.3	PageRank 算法的几个问题以及优化	3		
		1.3.1 Spider Trap 和 Dead End	3		
		1.3.2 优化稀疏矩阵	4		
		1.3.3 矩阵的分块计算	5		
2	数据	集说明	6		
3	代码细节说明				
	3.1	分块计算 PageRank	7		
		3.1.1 Pagerank 类和分块思路介绍	7		
		3.1.2 Pagerank 类成员函数介绍	9		
		3.1.3 程序入口	22		
	3.2	基础 PageRank	23		
4	运行过程及云主机截图 2′				
	4.1	参数值默认	27		
	4.2	只改变参数 <b>β</b>	31		
		4.2.1 $\beta = 0.8$	31		
		4.2.2 $\beta = 0.9$	33		
	4.3	只改变参数 $\epsilon$	35		
		4.3.1 $\epsilon = 1 \times 10^{-5}$	35		
		4.3.2 $\epsilon = 1 \times 10^{-7}$	36		
	4.4	只改变分块大小	38		
		4.4.1 改变分块大小为 50	38		
		4.4.2 改变分块大小为 500	40		
	4.5	运行只优化稀疏矩阵的程序	42		
5	实验结果及分析 44				
	5.1	teleport 参数 <i>β</i> 对程序运行结果的影响	44		
	5.2	迭代终止条件 $\epsilon$ 对程序运行结果的影响	45		
	5.3	分块的大小对程序运行结果的影响	46		
	5 4	总结	47		

# 1 概述

### 1.1 PageRank 算法产生背景

在互联网应用的早期阶段,搜索引擎采用分类目录的方法,通过人工进行网页分类,并整理出高质量的网页。但是后来随着网页的逐渐增多,人工分类已经不现实,这个时期的搜索引擎采用文本检索的方法,即计算用户检索的关键词与网页内容的相关度,返回所有结果,但关键词并不能反映网页的质量,搜索效果不好。

20 世纪 90 年代后期,Larry Page 和 Sergey Brin 提出了 PageRank 算法,即网页排名、网页级别,它可以根据网页之间相互的超链接关系来衡量特定网页相对于搜索引擎索引中的其他网页而言的重要程度,Google 用它来体现网页的相关性和重要性,在搜索引擎优化操作中是经常被用来评估网页优化的成效因素之一。

## 1.2 PageRank 算法原理

PageRank 算法评价网页质量的方法可以概括为下面内容:如果一个网页被其他网页链接,说明该网页的重要性较高;同时,被高质量网页链接的网页,其重要性也会相应提高。下图可以反映一个网页节点重要度的大小不仅取决于链接向它的网页节点的数量,还取决于链接向它的网页节点的重要度大小。

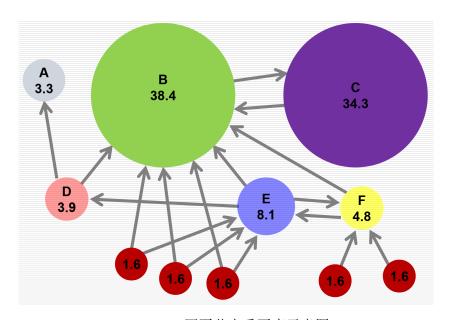


Figure 1: 网页节点重要度示意图

基于如上叙述,我们可以总结出 PageRank 算法的核心:某个网页下一时刻的重要度 (r 值)等于所有链接向它的页面的当前重要度 (r 值)除以其对应的出链个数的总

和,即:

$$r_j = \sum_{i \to j} \frac{r_i}{d_i}$$

其中, $d_i$  为节点 i 的出链个数。

下图可以更好地解释 PageRank 算法的思想:

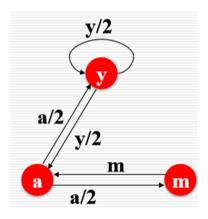


Figure 2: PageRank 算法的思想

从该图中,我们可以得到三个节点的重要度计算公式:

$$r_y = \frac{r_y}{2} + \frac{r_a}{2}$$
$$r_a = \frac{r_y}{2} + r_m$$
$$r_m = \frac{r_a}{2}$$

由上图可知,每个页面将自己的一部分 r 值传递给其他页面,我们可以通过计算传递给某个页面的所有 r 值的和来计算出它的 r 值。在 PageRank 算法初始的执行时,我们可以给每个页面赋予一个初始 r 值—— $\frac{1}{N}$ ,其中 N 为页面总数,然后通过迭代计算得到该页面的 r 值。迭代计算停止的条件为:

新的所有页面的 r 值与旧的所有页面的 r 值之间的差值和小于一个预先设定的值  $\epsilon$ ,即:

$$|r^{(t+1)}-r^{(t)}|_1 < \epsilon$$

其中  $|x|_1 = \sum_{1 \leq i \leq N} |x|_1$  是  $L_1$  范式。

在实际计算过程中,我们可以使用二维矩阵 M 来迭代更新每个页面的 r 值。M 矩阵的生成方法为: 如果节点 i 指向 j,那么  $M_{ji}=\frac{1}{d_i}$ ,否则  $M_{ji}=0$ ,一般来说 M 矩阵的每一列和为 1。

有了矩阵 M,PageRank 的迭代算法就可以表示为  $V_n = MV_{n-1}$ ,其中 V 是行向量,记录了每个页面当前的 r 值。

### 1.3 PageRank 算法的几个问题以及优化

#### 1.3.1 Spider Trap 和 Dead End

Spider Trap 指某个或某几个页面的只有指向自己的出链,这样会使迭代结果中只有这几个页面的 r 值很高,其他页面的 r 值为零。

Dead End 就是指一个没有出链的节点,这时矩阵 M 的该列为零,这种节点会逐渐吞噬掉整个数据集的能量,导致迭代的最后结果为零。此时数据集组成的图不是强连通的,即存在某一类节点不指向其他节点,这种情况下我们的算法就不满足收敛性了。

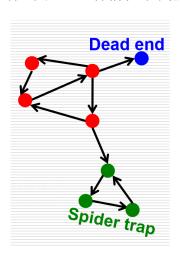


Figure 3: Spider Trap 和 Dead End 示意图

我们可以使用 teleport 来解决这两个问题,即假设每个页面有很小概率拥有一个指向其他页面的链接,在每次的计算过程中,以  $\beta$  的概率按照网络的真实情况走,再以  $(1-\beta)$  的概率平均的走向其他所有节点。这样,对于 Spider Trap 的情况,可以对每个节点使用 teleport(每迭代一次就为向量 V 的每个分量加上  $\frac{1-\beta}{N}$ );对于 Dead End 的情况,可以对 Dead End 节点使用 teleport(需要对矩阵 M 全 0 的列进行预处理,将全 0 列的每个分量改为  $\frac{1}{N}$ )。

对于下图 *m* 节点是 Spider Trap 和 Dead End 的示意图分别如下:

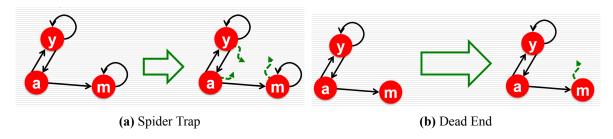


Figure 4: teleport 示意图

事实上,下图的算法可以同时解决这两个问题,并且在有 Dead End 节点的情况下不需要对矩阵 M 进行预处理。即在每次的计算过程中,以  $\beta$  的概率按照网络的真实情况走,再将每次因为 Dead End 节点所丢失的 r 值加回给每个节点。如果矩阵 M 当中没有 Dead End 节点,则与对每个节点使用 teleport 的方法等效。本次实验将使用下图的算法。

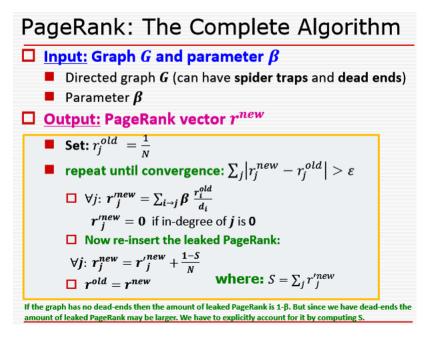


Figure 5: The Complete Algorithm

#### 1.3.2 优化稀疏矩阵

假设数据集中一共包含 N 个节点,那么基于"每个网页平均约有十个外向链接"的理论,我们并不需要  $N \times N$  大小的空间来存储矩阵 M,相反, $10 \times N$  的空间就已经足够了,这足以证明矩阵 M 的稀疏程度。为了减小系统运行时的空间消耗,可以使用链表来存储矩阵 M,链表中的每个元素包含了数据集中的源节点、该节点的出度、以及它所指向的目的节点。使用链表矩阵 M 进行一次迭代的算法和示意图如下,**本次实验将会** 

把上面的 The Complete Algorithm 和下面进行一次迭代的算法结合到一起,此时  $r^{new}$  的所有分量应初始化为 0。

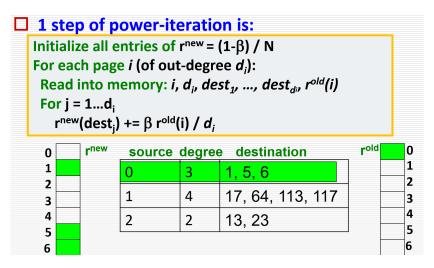


Figure 6: 稀疏矩阵优化示意图

#### 1.3.3 矩阵的分块计算

尽管在上一小节提到我们已经使用链表来优化了稀疏矩阵,减小了空间损耗,但这对于庞大的原始数据集来说还是不够的。举例来说,和上一节类似,假设数据集中一共包含N个节点,那么矩阵M的大小是 $10\times N$ ,当数据集中存在10亿个网页时,每个节点的信息至少需要使用8个字节存储,那么其空间消耗就是 $10\times 10^9\times 8=80$ GB。

对于如此巨大的数据量,我们不可能一次性将其全部读入内存进行处理、计算。因此在这种情况下,选择将矩阵 M 和每次迭代的  $r^{old}$  存到磁盘中,这里假设内存可以存下本次迭代的  $r^{new}$ 。但是如果内存小到连本次迭代的  $r^{new}$  都存不下,就会选择将  $r^{new}$  打散,在这种情况下, $r^{new}$  被打散成多少块,每次迭代就要从磁盘中读取多少次整个矩阵 M 和  $r^{old}$ ,导致一次迭代计算的时间复杂度大幅增加。

因此可以采用 Block-Stripe Update Algorithm。该算法可以将矩阵 M 打散,在每一次计算某个节点下一时刻的 r 值时,只需将链表中目标节点包含当前节点的链表元素项加载到内存中,因为只有这些项决定了该节点的 r 值。这种做法使得整个迭代过程对矩阵 M 的读取次数接近为 1(因为打散后的矩阵 M 比不打散的矩阵 M 略大)。与只将 $r^{new}$  打散而不将 M 打散的方式相比,虽然从磁盘中读取  $r^{old}$  的次数没变(这个无法优化),但是也节省了很大的时间开销。本次实验采用的分块方法也是基于 Block-Stripe Update Algorithm。为了和算法原本的提出背景相契合,所以计算过程尽量使用文件操作,即  $r^{old}$  和分块矩阵中的每一块都存入文件中,计算时也从  $r^{old}$  文件和分块矩阵文件中读取相应数据,每次迭代的 PageRank 值也写入新生成的  $r^{old}$  文件中。

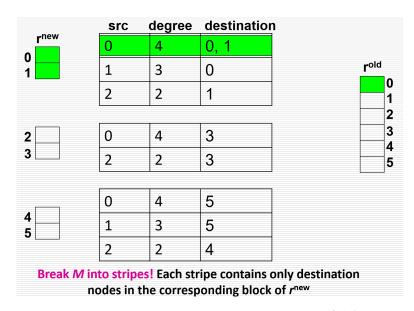


Figure 7: Block-Stripe Update Algorithm 示意图

# 2 数据集说明

在原始数据集文件WikiData.txt中,每一行包含两个节点 ID:源节点和目的节点,表示存在一条从源节点指向目的节点的边。举例来说,下表给出了该数据集的前 8 行数据,在第一行中源节点 30 和目的节点 1412 就表示,该数据集存在一条边是从节点 30 指向节点 1412 的。

源节点	目的节点
30	1412
30	3352
30	5254
30	5543
30	7478
3	28
3	30
3	39

Table 1: 原始数据集文件 WikiData.txt 的前八行数据

经过统计可以了解到,在原始数据集中,出现的最小的节点 ID 为 3,最大的节点 ID 为 8297,在节点 ID 从 0 到 8297 的这些节点中共有 7115 个 ID 被使用(即这些节点

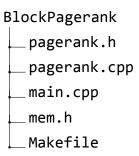
存在出链或入链),有 6110 个节点存在出链(因此 Dead End 节点 ID 有 7115 – 6110 = 1005 个)。而从 0 到 8297 节点中没有出现过的节点 ID 是既不存在出链也不存在入链的,由于计算过程中会对节点 ID 重新编号,这些点将不会被考虑进去,因此最终生成的结果文件result\_all.txt只有 7115 个结点的信息。详细统计信息在生成的文件node\_statistics.txt中。

# 3 代码细节说明

本次实验的所有代码使用 C++ 语言编写。

# 3.1 分块计算 PageRank

以下是分块计算 PageRank 的源码结构:



BlockPagerank/pagerank.h里面是Pagerank类的定义,还有程序中使用的一些宏定义;BlockPagerank/pagerank.cpp是Pagerank类成员函数的定义;BlockPagerank/main.cpp是程序入口;BlockPagerank/mem.h是程序中使用的其他人写好的测量进程内存的模块;BlockPagerank/Makefile是在Linux系统下编译和运行该程序的规则。

### 3.1.1 Pagerank 类和分块思路介绍

为了使代码条理更清晰简洁,我们将 PageRank 算法进行封装,设计了一个Pagerank类并附上了相应的类定义。具体情况如下所示:

#### BlockPagerank/pagerank.h class Pagerank 22 23 { 24 private: /\* Pagerank 参数 \*/ 25 double beta; // teleport parameter double epsilon; // 收敛条件系数 27 int maxBlockSize; // 一个分块最多有多少个目的节点 28 int maxIterCount; // 如果源数据导致难以迭代至收敛, 最大的迭代次数 29 30 /\* 临时使用变量 \*/ 31 int maxNodeID, minNodeID; // 出现的最大和最小的节点 ID 32 int allNodeCount; // 统计出现的节点 ID 总数 34 **int** realIterCount; // 实际迭代次数 35 map<int, int> idMap; // 储存实际节点 ID 与节点在程序中的编号的映射 **int** blockCount; // 实际分块个数 bool special; // 判断 allNodeCount 能不能整除 maxBlockSize 37 38 public: 39 Pagerank(); ~Pagerank(); 40 void setBeta(double beta); 41 void setEpsilon(double epsilon); 42 void setMaxBlockSize(double maxBlockSize); 43 void setMaxIterCount(double maxIterCount); void loadMatrixFromFile(char \*filename); // 从文件中读取矩阵信息 void calculate(); // 计算 Pagerank 值 46 void writeResultIntoFile(); // 将计算结果写入到文件 47 48 };

其中,类名为Pagerank,双精度值beta用来代表我们的 teleport 参数。而双精度值epsilon用来表示进行迭代运算后需要达到的精度要求。而变量maxBlockSize用来存储一个分块最多有多少个目的节点,maxIterCount用来表示最大的迭代次数(这样,在源数据难以迭代至收敛的情况下,程序也可以自动退出迭代,从而退出程序)。

maxNodeID和minNodeID则用来表示出现的最大和最小的节点ID,allNodeCount表示出现的节点的总数,而realIterCount则表示实际迭代次数。而映射idMap用来存储实际节点ID 与节点在程序中的编号的映射,blockCount表示实际分块的个数。为了保证maxBlockSize和blockCount和allNodeCount之间的存储关系,一个blockCount需要满足里面足够的maxBlockSize的节点大小,因此引入bool变量special来判断allNodeCount能不能整除maxBlockSize。上述就是全部的Pagerank类的成员变量。

在此之外,Pagerank类成员函数主要有setBeta()、setEpsilon()、setMaxBlockSize()、setMaxIterCount(),这四个是设置相应的类变量参数。loadMatrixFromFile()则是从文件中读取矩阵信息,calculate()用来计算PageRank值,而writeResultIntoFile()则是将计算结果写入到文件。

简要介绍一下分块的思路:如果allNodeCount能整除maxBlockSize,则设置special变量的值为false,分块个数blockCount的值为allNodeCount / maxBlockSize,此时每个块的目的节点 ID 个数为maxBlockCount;反之设置special变量的值为true,分块个数是allNodeCount / maxBlockSize + 1,此时块0到blockCount - 2的目的节点 ID 个数为maxBlockCount,最后一块(块号为blockCount - 1)的目的节点 ID 个数为allNodeCount % maxBlockCount。所有分块的信息将保存在文件夹BlockPagerank/blocks中,其中第 0 个分块对应的文件为block0.txt,以此类推。在这样的方法之下,一个目的节点在所属块的 ID 为该节点在程序中的 ID 模除所属块的块号。需要注意的是,在分块过程当中和计算的时候,程序会按照源文件节点 ID 大小的相对顺序重新编排 ID,例如在源文件WikiData.txt中出现的最小节点 ID 为 3,则这个节点在程序中的 ID 为 0;如果源文件当中的节点 ID 为 4,则这个节点在程序中的 ID 为 1,以此类推,这个映射关系保存在idMap当中。

#### 3.1.2 Pagerank 类成员函数介绍

在这一部分,我们针对Pagerank类进行更细致的讲解分析,

首先,Pagerank类的的构造函数如下,用于初始化 PageRank 参数和创建生成的分块文件夹和rold文件夹:

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
19 Pagerank::Pagerank()
20 {
       this->beta = 0.85;
21
       this->epsilon = 1e-9;
22
       this->maxBlockSize = 100;
23
       this->maxIterCount = 1000;
24
25 #ifdef WIN32
       if (_access("blocks", 0) == -1)
26
27
           _mkdir("blocks");
       else
           system("del blocks /Q");
29
       if (_access("rold", 0) == -1)
30
           _mkdir("rold");
31
       else
```

```
system("del rold /Q");
33
  #else
       if (access("blocks", 0) == -1)
35
           system("mkdir -p blocks");
36
       else
37
           system("rm -rf blocks/*");
38
       if (access("rold", 0) == -1)
39
           system("mkdir -p rold");
40
41
       else
           system("rm -rf rold/*");
42
43 #endif
44 }
```

其中beta值为0.85,这是常规的PageRank算法推荐的参数值。epsilon设置为1e-9,maxBlockSize设置为100,表示一个分块最多有100个目的节点。maxIterCount设置为1000。在这个基础上,我们针对Linux和Windows分别设置了相互独立地设置创建分块文件夹和rold文件夹的命令,提高程序的通用性。

接下来是析构函数和setBeta()、setEpsilon()、setMaxBlockSize()、setMaxIterCount()。其中析构函数用于清除映射idMap的内容,后面四个函数的定义是设置四个核心参数值。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
  Pagerank::~Pagerank()
47
       idMap.clear();
48
49
  }
50
  void Pagerank::setBeta(double beta)
51
52
  {
       this->beta = beta;
53
54 }
55
  void Pagerank::setEpsilon(double epsilon)
56
57
  {
       this->epsilon = epsilon;
58
59
60 void Pagerank::setMaxBlockSize(double maxBlockSize)
  {
61
```

```
this->maxBlockSize = maxBlockSize;

this->maxBlockSize = maxBlockSize;

void Pagerank::setMaxIterCount(double maxIterCount)

this->maxIterCount = maxIterCount;

}
```

接下来是函数loadMatrixFromFile(), PageRank 算法读入原始数据,并进行节点统计的分析,进行相关前置计算,并且将数据事先进行分块。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
  void Pagerank::loadMatrixFromFile(char *filename)
71
       assert(filename);
72
       ifstream infile(filename);
73
       if (!infile.is_open())
74
75
           perror(filename);
76
           exit(1);
77
       }
78
       cout << "Loading matrix from file " << filename << ".....";</pre>
79
  #ifdef TIME TEST
81
       start_time = clock();
82 #endif // TIME TEST
```

程序开始是一个打开文件函数,这里加入了if (!infile.is\_open())的容错机制,如果未能找到源文件,则输出错误信息。然后打开时间函数,开始计时。

```
BLockPagerank/pagerank.cpp

map<int, set<int>> allEdges;
int fromNodeID, toNodeID;

maxNodeID = 0;

minNodeID = INT_MAX;

allNodeCount = 0;

bool idStat[10000] = { 0 };
```

接下来设置allEdges映射结构暂存从文件中读入的数据,运用节点值和该节点的出度节点的值的集合分别作为key和value存入allEdges。将maxNodeID设置为 0,

minNodeID设置为INT\_MAX(最大值)。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
        while (infile >> fromNodeID >> toNodeID)
89
        {
90
            allEdges[fromNodeID].insert(toNodeID);
91
            idStat[fromNodeID] = true;
92
            idStat[toNodeID] = true;
93
            if (max(maxNodeID, fromNodeID) == fromNodeID)
94
95
            {
96
                maxNodeID = fromNodeID;
97
            }
98
            if (max(maxNodeID, toNodeID) == toNodeID)
99
100
                maxNodeID = toNodeID;
101
            }
            if (min(minNodeID, fromNodeID) == fromNodeID)
103
                minNodeID = fromNodeID;
104
105
            if (min(minNodeID, toNodeID) == toNodeID)
106
107
            {
108
                minNodeID = toNodeID;
109
            }
110
111
        infile.close();
```

读入原始数据,并存入相关数据结构即可,顺便计算出每个节点的出度和入度,最 大节点数和最小节点数。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
        for (int i = 0; i < 10000; i++)</pre>
114
115
        {
             if (idStat[i])
116
117
             {
                 idMap[i] = allNodeCount;
118
                 allNodeCount++;
119
120
             }
121
        }
122
   #ifdef TIME_TEST
        end_time = clock();
123
```

```
time_ = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
total_time += time_;
cout << "done." << endl;
cout << "Time cost in loading matrix: " << time_ << "s" << endl;
#else
cout << "done." << endl;
#endif // TIME_TEST</pre>
```

接下来按照节点 ID 的大小顺序为每个节点重新编号,建立节点 ID 和序号之间的映射关系,并且计时器会得出上述过程的具体耗时。为实验进行参考。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
133
        ofstream outfile;
134 #ifdef STAT
        cout << "Generating node statistics file.....";</pre>
135
   #ifdef TIME_TEST
136
137
        start_time = clock();
   #endif // TIME_TEST
138
        outfile.open("node_statistics.txt");
139
        outfile << "Source node count: " << allEdges.size() << endl;</pre>
140
141
        outfile << "All node count: " << allNodeCount << endl;</pre>
        outfile << "Max node ID: " << maxNodeID << endl;</pre>
142
143
        outfile << "Min node ID: " << minNodeID << endl;</pre>
144
        for (int i = 0; i < 10000; i++)
145
146
             outfile << "[ id: " << i << " ";
147
             if (!idStat[i])
148
149
                 outfile << "not used";</pre>
             }
150
             else
151
152
             {
                 outfile << "used" << " ";
153
                 if (allEdges.find(i) == allEdges.end())
154
155
                 {
                      outfile << "degree: 0";</pre>
156
                 }
157
158
                 else
                 {
159
```

```
outfile << "degree: " << allEdges[i].size() << " outNode: ";</pre>
160
                      set<int>::iterator iter = allEdges[i].begin();
161
                      while (iter != allEdges[i].end())
162
163
                           outfile << *iter << ", ";
164
                           iter++;
165
166
                      }
                 }
167
             outfile << " ]" << endl;</pre>
169
170
        }
        outfile.close();
171
```

按照一定格式输出节点统计信息即可,统计信息包含节点的出度节点和入度节点情况,最大节点值和最小节点值等信息,详见生成的node statistics.txt中。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
        cout << "Blocking matrix.....";</pre>
183
   #ifdef TIME_TEST
184
        start_time = clock();
185
   #endif // TIME_TEST
186
       blockCount = allNodeCount / maxBlockSize; // 计算分块个数
187
188
        special = allNodeCount % maxBlockSize != 0; // 判断能不能整除
189
       if (special) // 校正
190
191
            blockCount++;
192
       vector<ofstream> makeBlocks(blockCount);
193
        for (int i = 0; i < blockCount; i++) // 提前打开分块文件, 避免 I/O 过于密
194
        集,减少分块时间
195
        {
            char tempstr[50] = { 0 };
196
197
            sprintf(tempstr, "blocks/block%d.txt", i);
            makeBlocks[i].open(tempstr, ios::app);
198
199
        }
        map<int, set<int>>::iterator iter1 = allEdges.begin();
200
        map<int, set<int>> edgesInBlock;
```

接下来开始对处理后数据进行分块处理,确定分块个数,并打开所有分块文件blocks/block%d.txt。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
       while (iter1 != allEdges.end()) // 遍历 allEdges 的每个条目
202
       {
203
           // 提取出 allEdges 该源节点条目所在的块信息,注意这里使用的节点序号是上面
204
           重新编的序号
205
           set<int>::iterator iter2 = iter1->second.begin();
           while (iter2 != iter1->second.end())
206
207
               int temp = idMap[*iter2];
208
209
               edgesInBlock[temp / maxBlockSize].insert(temp);
               iter2++;
210
211
           }
212
213
           // 将分块信息写入到文件
214
           map<int, set<int>>>::iterator iter3 = edgesInBlock.begin();
           while (iter3 != edgesInBlock.end())
215
216
217
               int blockID = iter3->first;
               // 分块文件每一行的格式为:
218
               // 源节点 ID 源节点出度 源节点在这个块的出度数 目的节点 1ID 目的
219
               节点 2ID .....
               220
               iter1->second.size() << " ";</pre>
221
               makeBlocks[blockID] << iter3->second.size() << " ";</pre>
               set<int>::iterator iter4 = iter3->second.begin();
222
               while (iter4 != iter3->second.end())
223
224
               {
                   makeBlocks[blockID] << *iter4 << " ";</pre>
225
                   iter4++;
226
227
               }
               makeBlocks[blockID] << endl;</pre>
228
               iter3++;
229
230
           }
231
           edgesInBlock.clear();
           iter1++;
232
233
       }
       allEdges.clear();
234
235
       edgesInBlock.clear();
236
       for (int i = 0; i < blockCount; i++)</pre>
237
       {
```

```
238
             makeBlocks[i].close();
239
        }
240
        makeBlocks.clear();
   #ifdef TIME_TEST
241
242
        end time = clock();
        time_ = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
243
244
        total_time += time_;
        cout << "done." << endl;</pre>
245
        cout << "Time cost in blocking matrix: " << time << "s" << endl;</pre>
247 #else
        cout << "done." << endl;</pre>
248
249 #endif // TIME_TEST
250 }
```

后续将生成分块文件,遍历allEdges的每个条目,提取出allEdges中该源节点条目所在的块信息到edgesInBlock中,按照新的编号进行计算,并按照格式向相应的分块文件输出每个节点具体所在的数据块信息。分块文件每一行的格式为:

源节点ID 源节点出度 源节点在这个块的出度数 目的节点1ID 目的节点2ID ...... 接下来是calculate()函数的计算细节:

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
252 void Pagerank::calculate()
253 {
       cout << "Calculating pagerank....." << endl;</pre>
254
255 #ifdef TIME_TEST
       start time = clock();
256
  #endif // TIME_TEST
257
258
       /* 初始化变量 */
       realIterCount = 0; // 迭代次数
259
       double dvalue = 0.0; // convergence
260
       const char *curr_rold = "rold/rold%d.dat"; // 每次迭代的 rold 都从单独的文
261
       件中存取,由句柄 rold 和 rnew 进行操作
       const char *currBlock = "blocks/block%d.txt"; // 分块文件
       char tempstr[50] = { 0 }; // 字符串缓冲区
263
       vector<double> rnew_; // 计算过程中,单独的分块对应的 rnew
264
       double init = 1.0 / (double)allNodeCount;
265
       fstream rold; // rold 对应的句柄
266
267
       fstream rnew; // 本次迭代的 rnew 对应的句柄
268
       ifstream readBlock; // 读取分块矩阵的句柄
```

```
269
        // 初始化向量 rold 和 rnew
270
        sprintf(tempstr, curr_rold, realIterCount);
271
        rold.open(tempstr, ios::in | ios::out | ios::binary | ios::trunc);
272
        sprintf(tempstr, curr rold, realIterCount + 1);
273
        rnew.open(tempstr, ios::in | ios::out | ios::binary | ios::trunc);
274
275
        rold.seekp(∅, ios::beg);
        rnew.seekp(0, ios::beg);
276
        rold.seekg(0, ios::beg);
278
        rnew.seekg(∅, ios::beg);
279
        for (int i = 0; i < allNodeCount; i++)</pre>
280
            rold.write((char*)&init, sizeof(double));
281
282
        }
283
        while (realIterCount < maxIterCount)</pre>
285
        {
286
            cout << "Iteration: " << realIterCount << endl;</pre>
287
            double leaked = 0.0; // 用于计算 Leaked pagerank
288
            double temprank = 0.0;
```

首先,做好将分块数据读入内存的准备,初始化迭代次数、每次迭代的rold都从单独的文件rold/rold%d.dat中存取,文件由句柄rold和rnew进行操作,以及初始化分块文件路径,设置好文件指针,将每个节点初始值写入第一个rold文件rold/rold0.dat中,打开本次迭代新生成的rold文件。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
289
   #ifdef DEBUG
290
            cout << "Calculating blocks....." << endl;</pre>
   #endif // DEBUG
291
            for (int i = 0; i < blockCount; i++) // 分块计算
292
293
                sprintf(tempstr, currBlock, i);
294
295
                readBlock.open(tempstr);
                int src = 0, degree = 0, size = 0;
296
                int rnew size = special && i == blockCount - 1 ?
297
                allNodeCount%maxBlockSize : maxBlockSize;
                rnew_.resize(rnew_size, 0.0); // 当前块的 rnew 初始化为 0
298
                while (readBlock >> src >> degree >> size)
299
```

```
{
300
301
                     int dst = 0;
302
                     rold.seekg(src*sizeof(double), ios::beg);
                     rold.read((char*)&temprank, sizeof(double)); // 从文件中读入
303
                     rold 值
                     while (size)
304
305
                          readBlock >> dst;
306
307
                          rnew_[dst % maxBlockSize] += beta*temprank /
                          (double)degree;
                          size--;
308
                     }
                 }
310
311
                 for (int j = 0; j < rnew_.size(); j++)</pre>
312
                     leaked += rnew [j];
                     rnew.write((char*)&rnew_[j], sizeof(double));
314
315
316
                 rnew_.clear();
317
                 readBlock.close();
318
             }
```

接下来就是按照分块个数blockCount,依次计算每个分块中节点的 PageRank 值。对于其中一个块,先将该块从文件blocks/block%d.txt中读入内存(具体是数据块中每个节点和该节点的出度节点和入度节点),以及从上次迭代的rold文件将源节点的 PageRank 值读入内存,对相应的节点按照 PageRank 基础公式进行更新计算并存入当前块的rnew\_。然后对该分块的每一个节点的加和加在leaked变量上,将该分块的 PageRank 值从rnew\_写入到本次迭代新生成的rold文件,为修正 PageRank 值做准备(依次将因 Dead End 流失的 PageRank 值加回来)。以下通过leaked修正 PageRank 值通过同时读写新生成的rold文件):

```
BLockPagerank/pagerank.cpp

// 所有分块计算完之后将 Leaked pagerank 加回来

#ifdef DEBUG

cout << "Calculating leaked pagerank....." << endl;

#endif // DEBUG

leaked = (1.0 - leaked) / (double)allNodeCount;

rnew.seekg(0, ios::beg);
```

```
rnew.seekp(∅, ios::beg);
326
327
             for (int j = 0; j < allNodeCount; j++)</pre>
328
             {
329
                 double curr = 0;
                 rnew.seekg(j*sizeof(double), ios::beg);
330
                 rnew.read((char*)&curr, sizeof(double));
331
332
                 curr += leaked;
                 rnew.seekp(j*sizeof(double), ios::beg);
333
                 rnew.write((char*)&curr, sizeof(double));
334
335
             }
336
            // 计算 convergence
337
    #ifdef DEBUG
338
             cout << "Calculating convergence....." << endl;</pre>
339
    #endif // DEBUG
340
341
             rnew.seekg(∅, ios::beg);
             rold.seekg(∅, ios::beg);
342
             dvalue = 0.0;
343
344
            while (true)
345
             {
346
                 double old, new_;
347
                 rnew.read((char*)&new_, sizeof(double));
                 rold.read((char*)&old, sizeof(double));
348
                 if (rnew.eof() || rold.eof())
349
                     break;
350
                 dvalue += fabs(new_ - old);
351
352
             }
             rnew.close();
353
             rold.close();
354
             realIterCount++;
355
356
357
            // 判断是否收敛
             cout << "Convergence: " << dvalue << endl;</pre>
358
             if (dvalue <= epsilon)</pre>
359
360
                 break;
361
             // 重置 rold 和 rnew
362
             sprintf(tempstr, curr_rold, realIterCount);
363
             rold.open(tempstr, ios::in | ios::binary);
364
             sprintf(tempstr, curr_rold, realIterCount + 1);
365
```

```
rnew.open(tempstr, ios::in | ios::out | ios::binary | ios::trunc);
366
            rnew.seekp(0, ios::beg);
367
            rnew.seekg(0, ios::beg);
368
            rold.seekg(∅, ios::beg);
369
370
        }
        if (rold.is_open())
371
372
            rold.close();
        if (rnew.is_open())
373
374
            rnew.close();
375
   #ifdef TIME_TEST
        end time = clock();
376
        time_ = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
378
        total_time += time_;
        cout << "Calculate pagerank complete." << endl;</pre>
379
        cout << "Time cost in calculate pagerank: " << time_ << "s" << endl;</pre>
380
381 #else
        cout << "Calculate pagerank complete." << endl;</pre>
382
383 #endif // TIME_TEST
384
        cout << "Real iteration count: " << realIterCount << endl;</pre>
385
   #ifdef MEM_TEST
386
        double currentSize = (double)getCurrentRSS() / 1024 / 1024;
        cout << "Calculate memory cost: " << currentSize << " MB" << endl;</pre>
387
388 #endif // MEM_TEST
389 }
```

最后就是判断该次计算的数据是否收敛,如果不收敛,则打开新生成的rold文件作为计算时要读取的rold向量和下次迭代新生成的rold文件,为下一次计算做准备。如果收敛则提前退出最外层循环。至此,所有节点的 PageRank 值计算结束,然后输出迭代次数,测量当前使用物理内存的总量和计算需要的时间。

后续的writeResultIntoFile()函数为生成结果并输出: 先将最后生成的rold文件(对应realIterCount)全部读入内存,并将程序中使用的节点 ID 还原回源数据中的节点 ID, 按照 PageRank 值从大到小对数据进行排序,然后按照一定的格式将排序后的结果输出到result\_all.txt和result\_top100.txt中。result\_top100.txt的内容就是result\_all.txt的前 100 行。最后统计所有节点 PageRank 的总和,用于结果分析。

```
BlockPagerank/pagerank.cpp
391 void Pagerank::writeResultIntoFile()
392
   {
        ofstream outfile1("result_all.txt");
393
        ofstream outfile2("result top100.txt");
394
        cout << "Writing result into file result all.txt and</pre>
395
        result_top100.txt.....";
   #ifdef TIME_TEST
396
        start_time = clock();
397
398
   #endif // TIME_TEST
        char tempstr[50] = { 0 };
399
        vector<pair<double, int>> result(allNodeCount, pair<double, int>(0.0,
400
401
        sprintf(tempstr, "rold/rold%d.dat", realIterCount);
402
        ifstream readRank(tempstr, ios::in | ios::binary); // 从最后一个 rold 导
        入 Pagerank 值
403
        double temp;
404
        readRank.seekg(∅, ios::beg);
        int i = 0;
405
        while (true)
406
407
        {
            readRank.read((char*)&temp, sizeof(double));
408
            if (readRank.eof())
409
410
                break;
            result[i].first = temp;
411
            // 根据重新编的号查找实际节点 ID
412
            map<int, int>::iterator idMap_inv = find_if(idMap.begin(),
413
            idMap.end(),
                [i](const map<int, int>::value_type item)
414
415
            {
416
                return item.second == i;
417
            });
            if (idMap inv != idMap.end())
418
419
            {
                result[i].second = (*idMap_inv).first;
420
421
            }
            i++;
422
423
        }
424
        readRank.close();
425
```

```
sort(result.rbegin(), result.rend()); // 对结果由大到小进行排序, sort 默认
426
       对 first 进行排序
427
       // 输出结果
428
       // 格式为: [NodeID] [Score]
429
       double sum = 0.0;
430
431
       int count = 0;
       for (int i = 0; i < result.size(); i++)</pre>
432
           434
           "]" << endl;
           if (count < 100)
               outfile2 << "[" << result[i].second << "] [" <<
436
               result[i].first << "]" << endl;</pre>
           sum += result[i].first;
437
438
           count++;
439
       }
       outfile1.close();
440
441
       outfile2.close();
442
       result.clear();
443
   #ifdef TIME_TEST
444
       end_time = clock();
       time_ = (double)(end_time - start_time) / CLOCKS_PER_SEC;
445
       total_time += time_;
446
       cout << "done." << endl;</pre>
447
       cout << "The sum of pagerank: " << sum << endl;</pre>
448
       cout << "Time cost in writing result: " << time_ << "s" << endl;</pre>
449
450 #else
       cout << "done." << endl;</pre>
451
       cout << "The sum of pagerank: " << sum << endl;</pre>
452
453 #endif // TIME_TEST
454 }
```

#### 3.1.3 程序入口

以下是程序入口函数main()函数。首先通过parse\_args()解析命令行参数并设置程序运行的参数值和输入文件(如果不指定参数则使用默认参数,该函数由于和实验原理相关度不大因此省略,具体可以查询源代码文件),然后从文件中读取矩阵信息、计算 PageRank 值、输出结果到文件。最终统计程序运行的总时间和程序占用的峰值内存

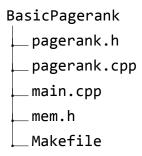
大小(也就是程序运行时最多使用了多少物理内存)。

在BlockPagerank/main.cpp的第 103 行即是源数据文件的调用位置!

```
BlockPagerank/main.cpp
int main(int argc, char *argv[])
101 {
102
        parse_args(argc, argv);
103
        p.loadMatrixFromFile(srcFile);
        p.calculate();
104
105
        p.writeResultIntoFile();
106 #ifdef TIME_TEST
        cout << "Total time cost: " << total_time << "s" << endl;</pre>
107
108 #endif // TIME TEST
109 #ifdef MEM_TEST
110
        double peakSize = (double)getPeakRSS() / 1024 / 1024;
        cout << "Total memory cost: " << peakSize << " MB" << endl;</pre>
111
112 #endif // MEM_TEST
        return 0;
113
114 }
```

## 3.2 基础 PageRank

以下是基础 PageRank 的源码结构,和分块计算 PageRank 的源码结构大致相同:



为了从运行速度,内存占用等代码运行性能方面对比我们的分块 PageRank 算法,我们又实现了一遍基础 PageRank 算法。基础 PageRank 算法与分块 PageRank 算法代码结构基本相同,主要区别体现在loadMatrixFromFile()和calculate()函数上面,并且类定义中没有与分块相关的变量。其中,对于基础 PageRank 算法的loadMatrixFromFile()函数部分,我们不需要对处理的源数据进行分块存储,而是直接生成稀疏矩阵文件matrix

.txt,这样是与分块 PageRank 算法互相区别,因而loadMatrixFromFile()函数在基础 PageRank 算法中的实现要比分块 PageRank 算法简单,其核心代码如下所示:

```
BasicPagerank/pagerank.cpp
       for (int i = 0; i < 10000; i++)</pre>
       {
84
            if (idStat[i])
            {
85
                idMap[i] = allNodeCount;
87
                allNodeCount++;
88
            }
89
       }
       ofstream outfile;
91
       map<int, set<int>>::iterator iter1 = allEdges.begin();
       outfile.open("matrix.txt");
93
       while (iter1 != allEdges.end()) // 遍历 allEdges 的每个条目
94
95
            // 将矩阵信息写入到文件中, 注意这里使用的节点序号是上面重新编的序号
96
            outfile << idMap[iter1->first] << " " << iter1->second.size() << "</pre>
            set<int>::iterator iter2 = iter1->second.begin();
98
           while (iter2 != iter1->second.end())
            {
                outfile << idMap[*iter2] << " ";</pre>
101
102
                iter2++;
103
104
            outfile << endl;
105
            iter1++;
106
       outfile.close();
107
```

上述代码即是将数据信息存入内存中,没有进行分块处理,处理后生成的稀疏矩阵保存在matrix.txt中。后续进行运算时直接将该文件的数据全部读入内存即可。

第二个区别是在calculate()运算阶段:

```
| double init = 1.0 / (double)allNodeCount;
| fstream rold; // rold 对应的句柄
| ifstream readMatrix; // 读取稀疏矩阵的句柄
```

首先对变量进行初始化,可以看到没有之前的与分块相关的参数,这里进行的运算直接是将整个矩阵进行矩阵运算进行迭代,算出最后的收敛值。然后就是向rold.dat文件写入每个节点 PageRank 初始值。这里rold文件只有rold.dat一个,每次迭代计算完的 PageRank 新值将覆盖里面的旧值。

具体运算如下所示,

```
BasicPagerank/pagerank.cpp
        while (realIterCount < maxIterCount)</pre>
193
194
        {
195
            cout << "Iteration: " << realIterCount << endl;</pre>
            double leaked = 0.0; // 用于计算 Leaked pagerank
196
197
            double temprank = 0.0;
198
            rnew.resize(allNodeCount, 0.0);
            readMatrix.open("matrix.txt");
199
            int src = 0, degree = 0;
200
            while (readMatrix >> src >> degree)
201
202
                 int dst = 0, size = degree;
203
                 rold.seekg(src*sizeof(double), ios::beg);
204
205
                 rold.read((char*)&temprank, sizeof(double));
206
                 while (size)
207
                 {
                     readMatrix >> dst;
208
209
                     rnew[dst] += beta*temprank / (double)degree;
210
                     size--;
                 }
211
212
            }
213
            for (int j = 0; j < rnew.size(); j++)</pre>
214
            {
215
                 leaked += rnew[j];
216
            readMatrix.close();
217
218
219
            // 计算完之后将 Leaked pagerank 加回来
220 #ifdef DEBUG
```

```
cout << "Calculating leaked pagerank....." << endl;</pre>
221
    #endif // DEBUG
222
             leaked = (1.0 - leaked) / (double)allNodeCount;
223
224
             for (int j = 0; j < rnew.size(); j++)</pre>
225
             {
                 rnew[j] += leaked;
226
227
             }
228
229
             // 计算 convergence
    #ifdef DEBUG
230
             cout << "Calculating convergence....." << endl;</pre>
231
    #endif // DEBUG
232
             rold.seekg(0, ios::beg);
233
             dvalue = 0.0;
234
             int i = 0;
235
             while (true)
236
237
             {
                 double old;
238
239
                 rold.read((char*)&old, sizeof(double));
240
                 if (rold.eof())
241
                     break;
242
                 dvalue += fabs(rnew[i] - old);
243
                 i++;
             }
244
245
            // 更新 rold
246
             rold.close();
247
            rold.open("rold.dat", ios::in | ios::out | ios::binary | ios::trunc);
248
             rold.seekp(∅, ios::beg);
249
             rold.seekg(0, ios::beg);
250
251
             for (int j = 0; j < rnew.size(); j++)</pre>
252
                 rold.write((char*)&rnew[j], sizeof(double));
253
254
             }
255
             realIterCount++;
256
             rnew.clear();
257
258
             // 判断是否收敛
259
             cout << "Convergence: " << dvalue << endl;</pre>
260
```

依照是否小于等于限制的epsilon值作为最外层循环提前退出的条件,当计算值大于限制的epsilon值时,持续进行计算,而计算就是每次迭代从matrix.txt读入所有数据和从rold.dat文件当前源节点的 PageRank,按照公式计算,向rold.dat文件写入本次迭代的新值,最后判断是否收敛即可。当然,此时rnew的大小就等于allNodeCount了,存在vecter结构中,一次迭代的过程中不需要反复从rold文件中读取。

# 4 运行过程及云主机截图

本次实验的运行我们使用到了阿里云的服务器,其系统为 CentOS 7。在 Ubuntu 16.04 系统中使用 ssh 登录。

为了更好地分析实验结果,本次实验通过改变 teleport 参数  $\beta$ 、迭代终止条件  $\epsilon$  值和分块的大小三个参数,对使用分块的程序进行了七次运行。此外,针对基础的、只优化了稀疏矩阵而没有分块的程序也运行了一次,用来和分块版本的程序进行对比。下面是八次运行的结果截图:

# 4.1 参数值默认

在默认情况下运行程序:  $\beta = 0.85$ ,  $\epsilon = 1 \times 10^{-9}$ , 每个块最多 100 个节点。后面几次程序运行所选择的参数以此为基准。此时不需要任何参数,直接输入指令make run运行,如下图所示。

通过图 31 和图 32 可以了解到本次 PageRank 算法的执行流程和各部分耗时:

- 1. 首先读取原始数据集文件WikiData.txt, 生成矩阵, 用时 0.03 秒;
- 2. 统计节点信息,生成node\_statistics.txt文件,用时 0.03 秒;
- 3. 矩阵分块, 用时 0.13 秒;
- 4. 迭代对各节点的 PageRank 值进行计算,一共迭代了 26 次,用时 1.89 秒,内存开销7.05469MB;

5. 将结果写入result\_all.txt和result\_top100.txt文件,它们分别记录了所有 节点的 PageRank 值以及其中值最高的 100 个节点,在这两个文件中,结果均以[节点ID] [PageRank值]的方式进行记录,该步用时 0.31 秒。

最后总结来看,可以了解到:本次运行的总体时间开销为2.39秒,空间开销7.16406MB。 图 32中最后的命令1s -1 blocks | grep "^-" | wc -1用来统计分块文件的个数,即矩阵被分成了多少块,在本次运行中一共生成了72个块。

```
Foot@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make run
./pagerank
Loading matrix from file WikiData.txt.....done.

Time cost in loading matrix: 0.03s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.03s
Blocking matrix.....done.
Time cost in blocking matrix: 0.13s
Calculating pagerank.....
Iteration: 0
Convergence: 1.07315
Iteration: 1
Convergence: 0.335084
Iteration: 2
Convergence: 0.0874721
Iteration: 3
Convergence: 0.00593034
Iteration: 4
Convergence: 0.00593034
Iteration: 5
Convergence: 0.00168686
Iteration: 6
Convergence: 0.000618817
Iteration: 7
Convergence: 0.000267177
Iteration: 8
Convergence: 0.000122854
Iteration: 9
Convergence: 2.85231e-05
Iteration: 10
Convergence: 1.40884e-05
Iteration: 11
Convergence: 1.40884e-05
Iteration: 12
Convergence: 6.73935e-06
Iteration: 13
Convergence: 1.62595e-06
```

Figure 8: 运行过程 1

```
Tteration: 15
Convergence: 8.11404e-07
Iteration: 16
Convergence: 3.95849e-07
Iteration: 17
Convergence: 1.96826e-07
Iteration: 18
Convergence: 1.96826e-07
Iteration: 18
Convergence: 9.68908e-08
Iteration: 19
Convergence: 4.80222e-08
Iteration: 20
Convergence: 2.3826e-08
Iteration: 21
Convergence: 1.17844e-08
Iteration: 21
Convergence: 5.88263e-09
Iteration: 23
Convergence: 2.90481e-09
Iteration: 24
Convergence: 1.46067e-09
Iteration: 25
Convergence: 7.19871e-10
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 1.89s
Real iteration count: 26
Calculate memory cost: 7.05469 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.31s
Total time cost: 2.39s
Total memory cost: 7.16406 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# ls -l blocks | grep "^-" | wc -l
72
```

Figure 9: 运行过程 2

```
72
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# cat result_top100.txt
[4037] [0.00460717]
[15] [0.00367986]
[6634] [0.00358685]
[2625] [0.00328366]
[2398] [0.00252377]
[2237] [0.00252377]
[2237] [0.00249663]
[4191] [0.00256785]
[7553] [0.00216973]
[5254] [0.0023536]
[1297] [0.00194584]
[4335] [0.0019356]
[1497] [0.00194584]
[4335] [0.00193676]
[7620] [0.0019368]
[5412] [0.00193781]
[6946] [0.00180842]
[3352] [0.00176396]
[6832] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.0017698]
[762] [0.001757]
[8293] [0.00170201]
[828] [0.00170201]
[28] [0.0016662]
```

Figure 10: 运行结果

此外,下图为本次执行过程中生成的块文件,共72个,以及记录每次迭代各节点 PageRank 值的文件rold。

```
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank]
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# ls blocks
block0.txt block20.txt block31.txt block42.txt block53.txt block64.txt
block10.txt block21.txt block32.txt block43.txt block54.txt block65.txt
block11.txt block22.txt block33.txt block44.txt block55.txt block65.txt
block12.txt block23.txt block34.txt block46.txt block56.txt block67.txt
block13.txt block24.txt block35.txt block46.txt block57.txt block68.txt
block13.txt block25.txt block36.txt block46.txt block57.txt block68.txt
block14.txt block26.txt block37.txt block48.txt block58.txt block69.txt
block16.txt block26.txt block37.txt block48.txt block59.txt block6.txt
block16.txt block27.txt block38.txt block49.txt block59.txt block70.txt
block17.txt block28.txt block39.txt block60.txt block60.txt block71.txt
block19.txt block29.txt block30.txt block50.txt block62.txt block7.txt
block19.txt block20.txt block40.txt block51.txt block62.txt block8.txt
block19.txt block30.txt block40.txt block52.txt block63.txt block9.txt
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold
rold10.dat rold15.dat rold20.dat rold23.dat rold3.dat
rold11.dat rold16.dat rold20.dat rold25.dat
rold3.dat rold17.dat rold20.dat rold3.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
rold13.dat rold18.dat rold22.dat rold2.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
rold13.dat rold18.dat rold22.dat rold2.dat rold6.dat
[root@izw293g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# srold6.dat
```

Figure 11: 本次执行过程中生成的块文件和每次迭代的向量文件

块文件block0.txt如下图所示,每行表示一个节点对其他节点的指向关系,前三个数值分别为重新编号的节点 ID、节点重要度、以及它指向的本块中的节点个数,从第四个数值开始就是被其指向的各节点的 ID 号。例如第一行的数据表示,ID 为 0 的节点重要度为 23,在本块,即 0 99 号节点中(块大小为 100),有 4 个节点被 0 号节点指向,分别是 25、27、36 和 51。注意这里说的节点 ID 都是在程序中重新编排的,不是源数据的节点 ID。

```
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank]
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz: BlockPagerank] # cat blocks/block0.txt
0 23 4 25 27 36 51
1 29 8 5 7 25 27 35 52 53 70
2 23 14 3 5 7 20 27 30 35 47 51 52 58 70 84 88
3 302 23 0 5 7 16 20 25 26 27 30 31 32 35 36 47 51 52 53 58
75 81 84 88 89
4 24 12 3 25 27 29 32 35 51 52 58 70 88 99
5 182 20 3 7 16 20 25 27 30 31 33 36 46 47 51 52 53 58 70 75
81 84
6 81 15 5 7 20 25 27 30 31 51 52 53 58 70 75 81 89
8 786 15 0 3 5 16 20 25 27 30 31 35 47 51 84 88 99
8 743 27 3 5 7 12 16 20 25 27 30 31 35 47 51 84 88 99
8 743 27 3 5 7 12 16 20 25 27 30 31 35 47 51 84 88 99
9 65 6 5 25 27 53 67 75
10 11 2 25 27
11 114 13 0 7 20 25 27 29 46 51 52 53 58 70 90
12 50 14 5 20 25 27 29 30 35 46 51 52 53 58 90 99
13 15 2 25 27
14 45 12 0 5 7 25 27 29 30 35 47 51 52 90
15 12 3 27 33 52
16 39 12 0 3 20 25 27 30 31 33 47 51 52 58 84
17 187 16 0 3 16 27 30 31 33 47 51 52 53 58 70 75 84 99
18 76 9 25 27 32 51 58 70 81 84 99
19 2 1 27
20 74 9 26 27 30 35 36 47 52 75 89
```

Figure 12: block0.txt

下图展示的是rold0.dat文件,其中记录了各节点的初始 PageRank 值,由于其为二进制文件,且程序中使用double类型存储该值,因此下图中每 8 个字节对应一个节点的 PageRank 值。可以看出,初始时所有节点的重要度相同。

```
© □ root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# xxd rold/rold@.dat

0000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000010: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000020: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000030: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000040: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000050: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000060: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000060: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000080: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000080: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000080: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000080: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

0000080: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?

00000000: 4598 684f 036c 223f 4598 684f 036c 223f E.ho.l"?E.ho.l"?
```

Figure 13: rold0.dat

针对此情况生成的结果文件result\_all.txt和result\_top100.txt已经在压缩包中给出。里面的节点 ID 对应源数据的节点 ID,且只统计出现在源文件中的 7115 个节点 ID 的 PageRank 值。

### 4.2 只改变参数 β

#### **4.2.1** $\beta = 0.8$

改变  $\beta$ , 使其为 0.8;  $\epsilon = 1 \times 10^{-9}$ , 每个块最多 100 个节点两个条件不变。

输入命令make ARGS="-b 0.8" run运行,这样只会改变参数  $\beta$ ,而其他两个变量  $\epsilon$  和最大块大小仍然按照默认值—— $1 \times 10^{-9}$  和 100 运行。

```
root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make ARGS="-b 0.8" run
./pagerank -b 0.8

Loading matrix from file WikiData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.03s

Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.03s

Blocking matrix.....done.

Time cost in blocking matrix: 0.13s

calculating pagerank.....

Iteration: 0

Convergence: 1.01002

Iteration: 1

Convergence: 0.296822

Iteration: 2

Convergence: 0.0729261

Iteration: 3

Convergence: 0.0176776

Iteration: 4

Convergence: 0.00437961

Iteration: 5

Convergence: 0.00117248

Iteration: 6

Convergence: 0.000404818

Iteration: 7

Convergence: 0.000164501

Iteration: 8

Convergence: 7.11915e-05

Iteration: 9

Convergence: 3.26708e-05

Iteration: 10

Convergence: 1.46413e-05
```

**Figure 14:** 运行过程 1

```
Teration: 11
Convergence: 6.80636e-06
Iteration: 12
Convergence: 3.06437e-06
Iteration: 13
Convergence: 1.44079e-06
Iteration: 14
Convergence: 6.54899e-07
Iteration: 15
Convergence: 3.07591e-07
Iteration: 16
Convergence: 6.650938e-08
Iteration: 17
Convergence: 6.60938e-08
Iteration: 19
Convergence: 3.06219e-08
Iteration: 19
Convergence: 3.06219e-08
Iteration: 20
Convergence: 3.142844e-08
Iteration: 20
Convergence: 3.10507e-09
Iteration: 21
Convergence: 1.45883e-09
Iteration: 22
Convergence: 1.45883e-09
Iteration: 24
Convergence: 1.7991e-10
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 1.83s
Real iteration count: 24
Calculate memory cost: 7.10547 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.32s
Total time cost: 2.34s
Total memory cost: 7.42188 MB
[root@izwz93g@fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]#
```

Figure 15: 运行过程 2

```
Total memory cost: 7.42188 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# cat result_top100.txt
[4037] [0.00451539]
[15] [6.00354166]
[6634] [0.0032586]
[2625] [0.00311145]
[2470] [0.0047462]
[2398] [0.00244721]
[4191] [0.00225076]
[2554] [0.002052]
[7553] [0.002052]
[7553] [0.002053]
[1186] [0.00163307]
[2328] [0.0019518]
[7620] [0.00183765]
[4335] [0.00183765]
[4335] [0.0019518]
[7632] [0.00177241]
[2654] [0.00177241]
[2654] [0.00177241]
[2654] [0.00169672]
[8293] [0.00169672]
[8293] [0.00169672]
[8293] [0.00169673]
[737] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7631] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7631] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7632] [0.00165487]
[7631] [0.00165228]
[6474] [0.00162944]
[1441] [0.00162328]
[6774] [0.001690445]
[6575] [0.00159464]
```

Figure 16: 运行结果

#### **4.2.2** $\beta = 0.9$

改变  $\beta$ , 使其为 0.9;  $\epsilon = 1 \times 10^{-9}$ , 每个块最多 100 个节点两个条件不变。输入命 令make ARGS="-b 0.9" run运行。

```
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPage
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make
./pagerank - b 0.9
Loading matrix from file WikiData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.02s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.04s
Blocking matrix.....done.
Time cost in blocking matrix: 0.13s
Calculating pagerank.....
Iteration: 0
Convergence: 1.13627
Iteration: 1
Convergence: 0.375665
Iteration: 2
Convergence: 0.103834
Iteration: 3
Convergence: 0.0028316
Iteration: 4
Convergence: 0.00237696
Iteration: 5
Convergence: 0.000923267
Iteration: 6
Convergence: 0.000923267
Iteration: 7
Convergence: 0.0000923267
Iteration: 8
Convergence: 0.000106093
Iteration: 9
Convergence: 5.3488e-05
Iteration: 11
Convergence: 2.79734e-05
Iteration: 12
Convergence: 7.49439e-06
Iteration: 13
Convergence: 7.49439e-06
Iteration: 13
Convergence: 7.49439e-06
Iteration: 13
Convergence: 3.83232e-06
                  🕽 🖨 🗊 root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank
        [root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make ARGS="-b 0.9" run
```

**Figure 17:** 运行过程 1

```
Teration: 15
Convergence: 2.02495e-06
Iteration: 16
Convergence: 1.046e-06
Iteration: 17
Convergence: 5.50689e-07
Iteration: 18
Convergence: 2.87032e-07
Iteration: 18
Convergence: 2.87032e-07
Iteration: 19
Convergence: 1.50631e-07
Iteration: 20
Convergence: 7.9131e-08
Iteration: 21
Convergence: 4.14408e-08
Iteration: 22
Convergence: 2.19035e-08
Iteration: 23
Convergence: 1.14521e-08
Iteration: 24
Convergence: 3.18176e-09
Iteration: 25
Convergence: 1.70349e-09
Iteration: 27
Convergence: 1.70349e-09
Iteration: 27
Convergence: 8.86331e-10
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 2.07s
Real iteration count: 28
Calculate memory cost: 7.10547 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.32s
Total time cost: 2.58s
Total memory cost: 7.42188 MB
[root@izwz93g0fulgw9p065e9nwz BlockPagerank]# ■
```

Figure 18: 运行过程 2

```
Total memory cost: 7.42188 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# cat result_top100.txt
[4037] [0.00468003]
[6634] [0.00395283]
[15] [0.00380942]
[2625] [0.00345569]
[2398] [0.00277401]
[2237] [0.00250494]
[2470] [0.00228783]
[4191] [0.00236783]
[7553] [0.00228606]
[5254] [0.00228128]
[2328] [0.00212469]
[5412] [0.0020337]
[7632] [0.0020337]
[7632] [0.00204385]
[1186] [0.0020413]
[7632] [0.0020446]
[4875] [0.0020448]
[6882] [0.0021888]
[6946] [0.00200466]
[4875] [0.00187025]
[737] [0.00187025]
[737] [0.00187025]
[737] [0.00188309]
[6889] [0.00182899]
[3089] [0.00173755]
[2535] [0.00173755]
[2535] [0.00173755]
```

Figure 19: 运行结果

可以看出只改变  $\beta$  结果与默认条件下( $\beta$  = 0.85)的运行结果有偏差。包括每次迭代的 Convergence、迭代次数、结果文件中每个节点的 PageRank 值。

## 4.3 只改变参数 $\epsilon$

### **4.3.1** $\epsilon = 1 \times 10^{-5}$

改变  $\epsilon$ ,使其为  $1 \times 10^{-5}$ ;  $\beta = 0.85$ ,每个块最大节点数 100 两个条件不变。输入命令make ARGS="-e 1e-5" run运行。

Figure 20: 运行过程

```
Total memory cost: 7.41797 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# cat result_top100.txt
[4037] [0.00460717]
[15] [0.00367987]
[6634] [0.00358652]
[2625] [0.00328368]
[2398] [0.00260863]
[2470] [0.00252378]
[2237] [0.00252878]
[2237] [0.00216972]
[5254] [0.00216972]
[5254] [0.0025855]
[1297] [0.0029665]
[4191] [0.0025578]
[2328] [0.00216972]
[5254] [0.0019870]
[5254] [0.0019870]
[5254] [0.0019870]
[5254] [0.0019856]
[4335] [0.00193676]
[7620] [0.00193206]
[5412] [0.00193206]
[5412] [0.00198012]
[3352] [0.00178396]
[6946] [0.00178396]
[6932] [0.00178396]
[6032] [0.00178396]
[6032] [0.00178396]
[6032] [0.00178396]
[6032] [0.00178396]
[6032] [0.00176699]
[762] [0.00179503]
[2066] [0.0017572]
[8293] [0.00170531]
[3089] [0.00170531]
[3089] [0.00166621]
```

Figure 21: 运行结果

#### 上图对比图 31 和图 32

可以看出,本次运行过程中 PageRank 计算的迭代次数只有 13 次,与默认情况下  $(1 \times 10^{-9})$  迭代 26 次相比明显减少。

### **4.3.2** $\epsilon = 1 \times 10^{-7}$

改变  $\epsilon$ ,使其为  $1\times 10^{-7}$ ;  $\beta=0.85$ ,每个块最大节点数 100 两个条件不变。输入命令make ARGS="-e 1e-7" run运行。

```
© □ root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make ARGS="-e 1e-7" run
./pagerank -e 1e-7
Loading matrix from file WikiData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.03s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.03s
Blocking matrix.....done.
Time cost in blocking matrix: 0.12s
Calculating pagerank.....
Iteration: 0
Convergence: 1.07315
Iteration: 1
Convergence: 0.335084
Iteration: 2
Convergence: 0.0874721
Iteration: 3
Convergence: 0.0025288
Iteration: 4
Convergence: 0.00593034
Iteration: 5
Convergence: 0.00168686
Iteration: 6
Convergence: 0.000618817
Iteration: 7
Convergence: 0.000618817
Iteration: 7
Convergence: 0.000257177
Iteration: 8
Convergence: 0.000122854
Iteration: 9
Convergence: 5.99031e-05
Iteration: 10
Convergence: 2.85231e-05
Iteration: 11
Convergence: 1.40884e-05
```

Figure 22: 运行过程 1

```
Iteration: 12
Convergence: 6.73935e-06
Iteration: 13
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 1.62595e-06
Iteration: 15
Convergence: 8.11404e-07
Iteration: 15
Convergence: 8.11404e-07
Iteration: 16
Convergence: 3.95849e-07
Iteration: 17
Convergence: 1.96826e-07
Iteration: 18
Convergence: 9.68908e-08
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 1.34s
Real iteration count: 19
Calculate memory cost: 7.09375 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.33s
Total time cost: 1.85s
Total memory cost: 7.16406 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]#
```

Figure 23: 运行过程 2

```
Total memory cost: 7.16406 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# cat result_top100.txt
[4037] [0.00460717]
[15] [0.00367986]
[6634] [0.00358685]
[2625] [0.00328366]
[2398] [0.00260864]
[2470] [0.00252377]
[2237] [0.00249663]
[4191] [0.00252377]
[2338] [0.00216973]
[5254] [0.0021501]
[2328] [0.00203926]
[1186] [0.00203553]
[1297] [0.00193553]
[4791] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.0019357]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193676]
[470] [0.00193781]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [0.00178396]
[470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470] [470
```

Figure 24: 运行结果

可以看出只改变  $\epsilon$  结果与默认条件( $\epsilon=1\times10^{-9}$ )相比,每次迭代的 Convergence 不会变化,迭代次数会发生变化。相应地,结果文件中每个节点的 PageRank 值也会发生变化。

# 4.4 只改变分块大小

### 4.4.1 改变分块大小为 50

令每个块最多有 50 个节点;  $\beta$  = 0.85,  $\epsilon$  = 1 × 10<sup>-9</sup> 两个条件不变。输入命令make ARGS="-n 50" run运行。

```
Froot@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make ARGS="-n 50" run
./pagerank -n 50
Loading matrix from file WikiData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.03s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.02s
Blocking matrix.....done.
Time cost in blocking matrix: 0.15s
Calculating pagerank.....

Iteration: 0
Convergence: 1.07315
Iteration: 1
Convergence: 0.0874721
Iteration: 2
Convergence: 0.0874721
Iteration: 3
Convergence: 0.0225288
Iteration: 4
Convergence: 0.00593034
Iteration: 5
Convergence: 0.000618817
Iteration: 6
Convergence: 0.000618817
Iteration: 7
Convergence: 0.0000267177
Iteration: 8
Convergence: 0.000122854
Iteration: 9
Convergence: 5.99031e-05
Iteration: 10
Convergence: 1.40884e-05
Iteration: 11
Convergence: 1.40888e-05
Iteration: 12
Convergence: 6.73935e-06
```

Figure 25: 运行过程 1

```
Teration: 13
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 1.62595e-06
Iteration: 15
Convergence: 3.95849e-07
Iteration: 16
Convergence: 3.95849e-07
Iteration: 17
Convergence: 1.96826e-07
Iteration: 18
Convergence: 9.68908e-08
Iteration: 19
Convergence: 4.80222e-08
Iteration: 20
Convergence: 2.3826e-08
Iteration: 20
Convergence: 5.88263e-09
Iteration: 22
Convergence: 5.88263e-09
Iteration: 23
Convergence: 2.90481e-09
Iteration: 24
Convergence: 7.19871e-10
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 2.275
Real iteration count: 26
Calculate memory cost: 7.10547 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.32s
Total nemory cost: 7.67869 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# ls -l blocks | grep "^-" | wc -l
143
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]#
```

Figure 26: 运行过程 2

Figure 27: 运行结果

## 4.4.2 改变分块大小为 500

令每个块最多有 500 个节点;  $\beta$  = 0.85,  $\epsilon$  = 1 × 10<sup>-9</sup> 两个条件不变。 输入命令make ARGS="-n 500" run运行。

```
© □ □ root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BlockPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank]# make ARGS="-n 500" run
./pagerank -n 500
Loading matrix from file WikiData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.03s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.03s
Blocking matrix.....done.
Time cost in blocking matrix: 0.08s
Calculating pagerank.....

Iteration: 0
Convergence: 1.07315
Iteration: 1
Convergence: 0.0874721
Iteration: 2
Convergence: 0.025288
Iteration: 4
Convergence: 0.00593034
Iteration: 5
Convergence: 0.00168686
Iteration: 6
Convergence: 0.00068817
Iteration: 7
Convergence: 0.000267177
Iteration: 8
Convergence: 0.000122854
Iteration: 8
Convergence: 0.000122854
Iteration: 10
Convergence: 2.85231e-05
Iteration: 11
Convergence: 1.40884e-05
Iteration: 12
Convergence: 6.73935e-06
```

Figure 28: 运行过程 1

Figure 29: 运行过程 2

```
| Toot@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BlockPagerank | Toot@izwz93g0fu1g0.00367986 | Toot@izwz93g0fu1g0.003583685 | Toot@izwz93g0fu1g0.00252377 | Toot@izwz93g0fu1g0.00252377 | Toot@izwz93g0fu1g0.00249663 | Toot@izwz93g0fu1g0.00216973 | Toot@izwz93g0fu1g0.00216973 | Toot@izwz93g0fu1g0.002353 | Toot@izwz93g0fu1g0.002353 | Toot@izwz93g0fu1g0.002353 | Toot@izwz93g0fu1g0.00193676 | Toot@izwz93g0fu1g0.0019
```

Figure 30: 运行结果

## 4.5 运行只优化稀疏矩阵的程序

最后,对只优化了稀疏矩阵,而没有分块的程序运行一次。

在BasicPagerank文件夹下输入命令make run,以默认的参数设置运行,其中  $\beta$  = 0.85,  $\epsilon$  = 1 × 10<sup>-9</sup> 。

```
© □ □ root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz:/file/BasicPagerank

[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BasicPagerank]# make run
./pagerank
Loading matrix from file WiklData.txt.....done.
Time cost in loading matrix: 0.08s
Generating node statistics file.....done.
Time cost in generating statistics file: 0.04s
Calculating pagerank.....
Iteration: 0
Convergence: 1.07315
Iteration: 1
Convergence: 0.335084
Iteration: 2
Convergence: 0.0874721
Iteration: 3
Convergence: 0.0025288
Iteration: 4
Convergence: 0.00593034
Iteration: 5
Convergence: 0.00168686
Iteration: 6
Convergence: 0.00018817
Iteration: 7
Convergence: 0.000267177
Iteration: 8
Convergence: 0.000267177
Iteration: 8
Convergence: 5.99031e-05
Iteration: 10
Convergence: 5.99031e-05
Iteration: 11
Convergence: 1.40884e-05
Iteration: 12
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 13
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 13
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 3.36671e-06
Iteration: 14
Convergence: 1.62595e-06
```

Figure 31: 运行过程 1

```
Iteration: 15
Convergence: 8.11404e-07
Iteration: 16
Convergence: 3.95849e-07
Iteration: 17
Convergence: 1.96826e-07
Iteration: 18
Convergence: 9.68908e-08
Iteration: 9
Convergence: 4.80222e-08
Iteration: 20
Convergence: 2.3826e-08
Iteration: 21
Convergence: 1.17844e-08
Iteration: 22
Convergence: 5.88263e-09
Iteration: 23
Convergence: 2.90481e-09
Iteration: 24
Convergence: 1.46067e-09
Iteration: 25
Convergence: 7.19871e-10
Calculate pagerank complete.
Time cost in calculate pagerank: 0.46s
Real iteration count: 26
Calculate memory cost: 6.96875 MB
Writing result into file result_all.txt and result_top100.txt.....done.
The sum of pagerank: 1
Time cost in writing result: 0.32s
Total time cost: 0.9s
Total memory cost: 6.99219 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BasicPagerank]#

■

Interaction of the cost in the cost in sulting result: 0.32s
Total memory cost: 6.99219 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BasicPagerank]#

■

Interaction: 15
Convergence: 1.45046e901
Convergence: 7.19871e-10
Calculate memory cost: 6.99219 MB
[root@izwz93g0fu1gw9p065e9nwz BasicPagerank]#

■

Interaction: 15
Convergence: 8.11404e-07
Convergence: 1.46067e-09
Co
```

Figure 32: 运行过程 2

Figure 33: 运行结果

# 5 实验结果及分析

按照第 4 节的实验截图,我们会分析 teleport 参数  $\beta$ 、迭代终止条件  $\epsilon$  值、分块的大小三个参数分别改变时,对 PageRank 的运行产生的影响。具体方法为: 以默认条件 ( $\beta$  = 0.85, $\epsilon$  = 1 × 10<sup>-9</sup>,每个块最多 100 个节点)为标准,每次改变三个参数中的一个,而保持另外两个参数不变,来分析程序运行的情况。

# 5.1 teleport 参数 $\beta$ 对程序运行结果的影响

保持  $\epsilon = 1 \times 10^{-9}$ ,每个块最多 100 个节点,使  $\beta$  分别为 0.8、0.85、0.9 时,结果分析如下:

				运行结果			
序号	β	$\epsilon$	块大小	迭代次数	时间消耗	空间消耗	块总数
1	0.8	1.00E-09	100	24	2.34 s	7.42188 MB	72
2	0.85	1.00E-09	100	26	2.39 s	7.16406MB	72
3	0.9	1.00E-09	100	28	2.58 s	7.42188 MB	72

**Table 2:** teleport 参数 β 对程序运行结果的影响

可以看出, $\beta$  值的变化主要影响了运行的迭代次数和时间开销,而空间消耗的改变并不明显,且块总数也因为块大小没有改变而保持不变。随着  $\beta$  值的变大,程序在计算 PageRank 值时的迭代次数也会相应增加,时间消耗相应增多,如下图所示。

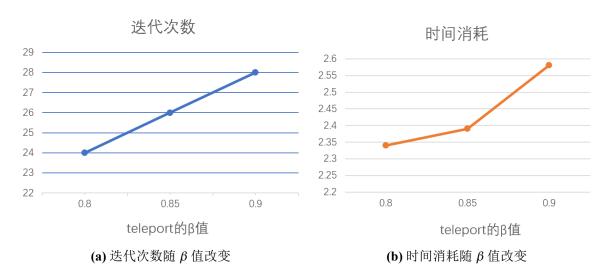


Figure 34: 迭代次数和时间消耗随  $\beta$  值改变

### 5.2 迭代终止条件 $\epsilon$ 对程序运行结果的影响

保持  $\beta$  = 0.85,每个块最多 100 个节点不变,使  $\beta$  分别为  $1 \times 10^{-5}$ 、 $1 \times 10^{-7}$ 、 $1 \times 10^{-9}$ 时,结果分析如下:

运行参数				运行结果			
序号	β	$\epsilon$	块大小	迭代次数	时间消耗	空间消耗	块总数
1	0.85	1.00E-05	100	13	1.46 s	7.41797 MB	72
2	0.85	1.00E-07	100	19	1.85 s	7.16406MB	72
3	0.85	1.00E-09	100	26	2.39 s	7.16406MB	72

Table 3: 迭代终止条件  $\epsilon$  改变对程序运行结果的影响

可以看出,随着 $\beta$ 不断减小,迭代的终止条件越来越严格,继而导致的是PageRank 计算的迭代次数成倍的增加,运行时间也会相应地增加,如下图所示。而 $\epsilon$ 改变对于空间消耗并不会产生很大影响,且由于块总数只受块大小的影响,因此也不会改变。

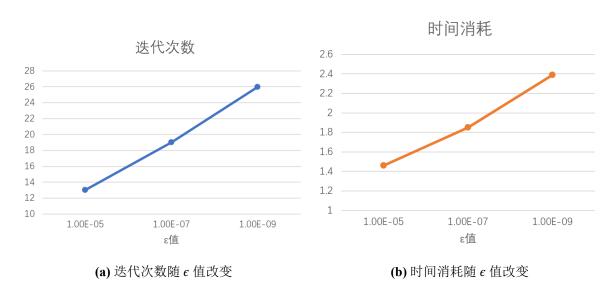


Figure 35: 迭代次数和时间消耗随  $\epsilon$  值改变

## 5.3 分块的大小对程序运行结果的影响

保持  $\beta$  = 0.85,  $\epsilon$  = 1 × 10<sup>-9</sup> 不变,查看不分块、块大小为 50、100、500 时的运行结果,如下表所示:

运行参数				运行结果			
序号	β	$\epsilon$	块大小	迭代次数	时间消耗	空间消耗	块总数
1	0.85	1.00E-09	/	26	0.9 s	6.99219 MB	/
2	0.85	1.00E-09	50	26	2.79 s	7.67969 MB	143
3	0.85	1.00E-09	100	26	2.39 s	7.16406 MB	72
4	0.85	1.00E-09	500	26	1.66 s	7.125 MB	15

Table 4: 块大小改变对程序运行结果的影响

与前两个参数  $\beta$  和  $\epsilon$  不同,分块计算的目的是为了将记录矩阵的链表打散、分块,避免每次计算 PageRank 值过程中产生不必要的磁盘读写,进而减小内存和时间开销。因此分块操作并不会对节点的 PageRank 值或是迭代次数产生影响,这一点在上表中已有所印证。此外,对于块总数来说,根据程序当中计算的公式:块总数=节点个数/块大小,可知块总数和块大小之间为反比例函数关系。

改变分块大小主要影响体现在内存空间和时间上消耗的变化。首先从时间上来看,由于不将矩阵分块时,没有分块的时间消耗和一次迭代时额外读取多次rold文件的开

销,因此时间开销最小,而当我们使用分块矩阵算法时,程序会用一定的时间来做分块工作并且要读取多次rold文件,因此导致了时间开销增加;而随着每个块所能包含的最多节点数逐渐增加,时间的开销也会越来越小(主要是读取rold文件次数变少),并逐渐逼近不分块的情况下的时间开销,因为不分块也就意味着每个块所能容纳的最大节点数为无穷,这是符合预期的。在空间消耗方面,理论上来说使用分块算法所造成的内存空间开销会比不分块时小,但本次的实验结果与理论相反,我们通过分析总结出以下两个原因:一是编译器的优化,在本次实验中,编译器的优化选项为02优化,这会使得程序运行时间和运行内存被优化,因此这会对程序运行时间和运行内存的分析产生一定影响;二是本次实验的数据集不够大,因此没有很好地体现出使用分块算法的优势,这也就导致了实验结果与预计相反的结果。

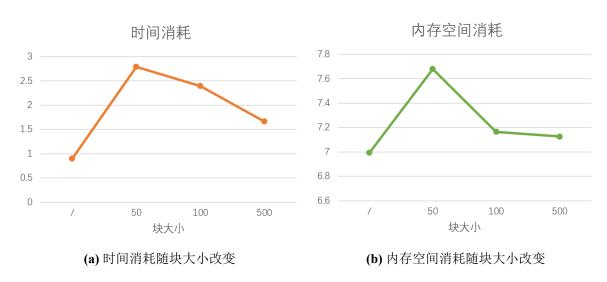


Figure 36: 时间消耗和内存空间消耗随块大小改变

### 5.4 总结

- 1. 对于以上几次运行的结果,可以看出,微调参数  $\beta$ 、 $\epsilon$  不会对结果文件result\_all.tx t和result\_top100.txt中节点 ID 的排序产生太大影响,而影响的主要是迭代次数和计算时间,还有每个节点的 PageRank 值。改变  $\beta$  会导致每次迭代的 Convergence 发生改变;改变  $\epsilon$  不会导致每次迭代的 Convergence 发生变化,但是迭代次数会改变。 $\epsilon$  值越小,收敛条件越严格,迭代次数就越多,结果精度就越高。
- 2. 调整分块大小不会改变迭代次数和生成的结果,而计算时间和内存用量会有改变, 这也印证了程序当中分块算法的正确性。
- 3. 由第 2 节可知,原始数据集是有一些 Dead End 节点的,而使用了 The Complete

Algorithm,将每次因为 Dead End 节点所丢失的 PageRank 值加回给每个节点。所以无论有没有 Dead End 节点,无论如何改变参数,实验结果中收敛之后所有节点 PageRank 值相加的和总为 1,这也印证了程序当中实现的 PageRank 基础算法的正确性。

- 4. 除了时间消耗以外,我们试图分析内存消耗,但是却没有得出特别好的结果,总结原因如下:
  - 原始数据集不够大, 体现不出分块算法的优势
  - 编译器的优化导致运行时间和内存被优化,影响对内存消耗的判断
  - 进行分块操作时和计算 PageRank 值的时候会额外定义一些临时变量,再加上每次运行的时候,进程所处的当前环境也有略微不同,也会影响对内存消耗的判断
  - 测试的时候也许应该选择更合适的参数
  - 由于对计算 PageRank 值的内存测量只是简单地测量进程当前占用的物理内存大小,也许需要更强大的内存分析工具