# 目录

1	任务	$\cdot$ 1	2
	1.1	任务 1 的实现	2
	1.2	p 值对排序的影响分析	2
	1.3	p 值的合理设置建议	3
2	任务	. 2	3
	2.1	任务 2 的实现	3
	2.2	排名变化原因分析	4
3	任务	· 3	4
	3.1	利用幂法计算网页排名的思路	4
	3.2	任务 3 的实现	5
4	任务	· <b>4</b>	5
	4.1	三种改变顺序的思路	5
		4.1.1 方法一:增加目标网页的人链接数量	5
		4.1.2 方法二: 调整出链接分布	6
		4.1.3 方法三: 构建链接环路	6
		4.1.4 方法比较	6
	4.2	任务 4 的实现	6
	4.3	结果分析结论	6
5	任务	5	7
6	附加	H任务	8
	6.1	解题思路	8
	6.2	附加任务的实现	9
7	附录		9
	7.1	附录一: 任务 1,2 核心代码	9
	7.2	附录 2: 任务 3 核心代码	10
	7.3	附录 3: 任务 4 核心代码	11
	7.4	附录 4: 任务 5 核心代码	13
	7.5	附录 5: 附加任务核心代码	14

# pagerank 算法实验报告

王启翔 524072910012

April 2025

## 1 任务 1

#### 1.1 任务 1 的实现

在用改进的 PageRank 算法讨论图 7.2 所示的小型网络时,我们取 p = 0.85,请依次改取 p = 0.75, p = 0.8 以及 p = 0.9,然后观察网页排名结果的变化情况。



图 7.2

得到根据改进的 PageRank 算法公式

$$x_k = p \sum_{j \in L_k} \frac{x_j}{n_j} + (1 - p) \frac{1}{n}$$

以邻接矩阵

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

作为输入用代码实现改进的 PageRank (代码见附录 1),输出结果为表 1。

#### 1.2 p 值对排序的影响分析

通过观察不同 p 值下的 PageRank 结果,可以总结出以下规律:

- 1. 网页重要性分布变化: 随着 p 值增大, 网页 3 的 PageRank 值显著增加(从 0.375 增至 0.410), 而其他网页的重要性逐渐降低。这表明更高的 p 值增强了"权威页面"(如网页 3)的影响力。
- 2. 排序稳定性: 在所有 p 值下,网页的排名顺序保持不变( $3 \rightarrow 4 \rightarrow 1 \rightarrow 2$ )。这说明当前网络结构中存在明显的权威层级,即使调整 p 值也不会改变相对顺序。

	p = 0.75				p = 0.85	p = 0.90		
	p = 0.75		p = 0.80		p = 0.60	p = 0.90		
网页	PageRank 值	网页	PageRank 值	网页	PageRank 值	网页	PageRank 值	
3	0.37546	3	0.38633	3	0.39790	3	0.41031	
4	0.24669	4	0.24468	4	0.24229	4	0.23946	
1	0.21577	1	0.21402	1	0.21227	1	0.21048	
2	0.16208	2	0.15497	2	0.14754	2	0.13975	

表 1: 不同阻尼系数 p 下的 PageRank 结果对比

3. 收敛速度: 较大的 p 值(如 0.90)会使 PageRank 分布更加集中,导致头部网页与尾部网页的差距拉大; 较小的 p 值(如 0.75)则使分布更均匀。

#### 1.3 p 值的合理设置建议

阻尼系数 p 的选择取决于具体应用场景:

- 1. 理论标准值: Google 创始人最初提出的 PageRank 算法中,建议使用 p = 0.85。这一数值在理论上平衡了"用户继续浏览"和"随机跳转"的概率。
- 2. 网络特性适配:
  - 对于链接结构稀疏的小网络,可适当降低 p 值(如 0.7 0.8)以增加随机性。
  - 对于链接密集的大型网络, p = 0.85 通常是合理选择。
- 3. 应用目标调整:
  - 若需突出核心权威页面,可增大p值。
  - 若希望更多边缘页面获得曝光, 可减小 p 值。

在本案例中,由于所有 p 值下排名稳定且网页 3 优势明显,建议保持 p = 0.85 作为默认选择。若需进一步分析,可以尝试在 0.8 0.9 范围内进行敏感性测试,观察排名变化的临界点。

# 2 任务 2

#### 2.1 任务 2 的实现

计算图 7.4 所示小型网络的排名,分析其排名与图 7.2 所示小型网络排名发生变化的原因. 同样地,将邻接矩阵设置为

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

运行代码,得到表二的结果。

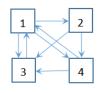


图 7.4

p = 0.75		p = 0.80		p = 0.85		p = 0.90	
网页	PageRank 值						
1	0.35491	1	0.36159	1	0.36815	1	0.37459
3	0.28592	3	0.28699	3	0.28796	3	0.28884
4	0.20794	4	0.20499	4	0.20208	4	0.19920
2	0.15123	2	0.14642	2	0.14181	2	0.13738

表 2: 增加一条网页 3 指向网页 1 的链接后不同 p 值下的 PageRank 结果

#### 2.2 排名变化原因分析

当增加一条从网页 3 指向网页 1 的线后,排名发生了变化。原因在于 PageRank 算法是基于网页之间的链接结构来计算网页的重要性。网页 3 原本就具有一定的影响力,增加指向网页 1 的链接后,网页 1 获得了额外的"投票"(从网页 3 传递过来的权重)。

随着阻尼系数 p 的增大,网页之间链接的权重对 PageRank 值的影响更为显著。因为较大的 p 值意味着用户更倾向于沿着现有链接进行浏览,所以新增加的链接所传递的权重对目标网页(网页 1)的 PageRank 值提升效果更加明显。

在不同的 p 值下,虽然网页 1 的排名始终保持第一,但它的 PageRank 值随着 p 的增大而不断增加,同时其他网页(如网页 2、4)的 PageRank 值有所下降,这是由于权重在网页之间的重新分配导致的。而网页 3 的 PageRank 值变化相对较小,可能是因为它自身的链接结构较为复杂,新增加的一条链接对其整体权重影响不大。

# 3 任务 3

#### 3.1 利用幂法计算网页排名的思路

利用幂法计算网页排名主要基于 PageRank 算法的原理。首先,根据网页之间的链接关系构建邻接矩阵。在邻接矩阵中,若网页i指向网页j,则对应矩阵元素设为 1,否则为 0。构建好邻接矩阵后,将其每一列元素进行标准化处理,得到转移矩阵。转移矩阵的每一列元素之和为 1,它表示从一个网页跳转到其他网页的概率。

幂法通过迭代计算来逼近 PageRank 向量。迭代公式为  $\mathbf{r}^{(k+1)} = (1-d)\frac{\mathbf{e}}{n} + dP\mathbf{r}^{(k)}$ ,其中  $\mathbf{r}^{(k)}$  是 第 k 次迭代的 PageRank 向量, $\mathbf{e}$  是全 1 向量,n 是网页总数,d 是阻尼系数(通常取 0.8-0.9 之间的

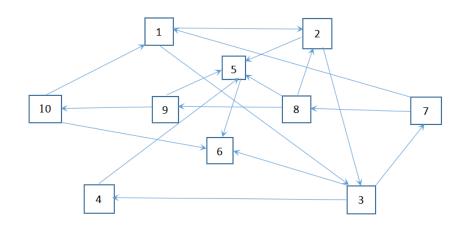


图 1:图 7.5

值,如 0.85),P 是转移矩阵。从一个初始的 PageRank 向量(通常是每个元素都相等的向量)开始,不断迭代,直到相邻两次迭代的 PageRank 向量差异小于预先设定的收敛阈值(如  $10^{-6}$ ),此时得到的向量就是各个网页的 PageRank 值,根据这些值可以对网页进行排名。

#### 3.2 任务 3 的实现

利用幂法计算图 7.5 所示网络的排名. 按照上面的思路,书写代码(见附录 2)并运算,运算结果为表 3 所示。

排名	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
网页	6	5	3	2	1	4	7	8	10	9
PageRank 值	0.1009	0.0729	0.0474	0.0386	0.0376	0.0284	0.0284	0.0271	0.0246	0.0227

表 3: 网页排名结果

# 4 任务 4

#### 4.1 三种改变顺序的思路

#### 4.1.1 方法一:增加目标网页的人链接数量

让网页 5 和网页 6(PageRank 值最高的两个) 增加指向网页 9(最差的) 的链接,构建邻接矩阵 A' ( $A'_{4,1}=1$  ,  $A'_{4,2}=1$  ),再构建转移矩阵 P' ,通过幂法(d=0.85 ,n=10 , $\mathbf{r}_0=\frac{\mathbf{e}}{n}$  ,tol=1e-6 , $max\_iter=1000$  )迭代计算  $\mathbf{r}^{(k+1)}=(1-d)\frac{\mathbf{e}}{n}+dP'\mathbf{r}^{(k)}$  ,得 PageRank 值向量  $\mathbf{r}'$  。

#### 4.1.2 方法二: 调整出链接分布

减少网页 3 指向网页 6 和网页 4 指向网页 5 的链接,增加指向网页 4 的链接( $A_{6,3}''=0$  , $A_{8,3}''=0$  ,  $A_{4,3}''=0$  ), 构建邻接矩阵 A'' 及转移矩阵 P'' ,用幂法同参数迭代  $\mathbf{r}^{(k+1)}=(1-d)\frac{\mathbf{e}}{n}+dP''\mathbf{r}^{(k)}$  ,得  $\mathbf{r}''$  。

#### 4.1.3 方法三: 构建链接环路

在网页 6 和 9 间添加双向链接( $A_{5,4}^{\prime\prime\prime}=1$  , $A_{4,5}^{\prime\prime\prime}=1$  ),构建邻接矩阵  $A^{\prime\prime\prime}$  及转移矩阵  $P^{\prime\prime\prime}$  ,幂法同参数迭代  $\mathbf{r}^{(k+1)}=(1-d)\frac{\mathbf{e}}{n}+dP^{\prime\prime\prime}\mathbf{r}^{(k)}$  ,得  $\mathbf{r}^{\prime\prime\prime}$  。

#### 4.1.4 方法比较

比较三种方法所得 PageRank 值向量中网页 4 对应值  $r_4'$ 、 $r_4''$ 、 $r_4'''$ ,若  $r_4' > r_4''$  且  $r_4' > r_4'''$ ,则增加入链接数量法更优;若  $r_4''$  最大,调整出链接分布法更优;若  $r_4'''$  最大,构建链接环路法更优。也可观察对整个网络排名影响综合评估。

#### 4.2 任务 4 的实现

按照上面的思路, 书写代码(见附录 3) 并运算, 运算结果如下:

原始排名: 网页 9 排名第 10, PageRank 值 =0.022673

方法 1: 网页 9 排名第 1, PageRank 值 =0.235616 (提升了 9 位)

方法 2: 网页 9 排名第 10, PageRank 值 =0.023609 (提升了 0 位)

方法 3: 网页 9 排名第 2, PageRank 值 =0.242295 (提升了 8 位)

最优方法是方法 1, 网页 9 的排名提升了 9 位

各方法的 PageRank 值提升百分比:

方法 1: 939.21%

方法 2: 4.13%

方法 3: 968.66%

#### 4.3 结果分析结论

通过对上述结果的分析,可以得出以下结论:

1. 不同方法效果差异明显: 三种方法对网页 9 的排名提升效果呈现出显著差异。方法 1 大幅提升了网页 9 的排名和 PageRank 值,使其从第 10 位跃升至第 1 位, PageRank 值提升幅度高达 939.21%; 方法 2 几乎未改变网页 9 的排名, PageRank 值仅提升了 4.13%; 方法 3 使网页 9 排名提升至第 2 位, PageRank 值提升幅度为 968.66%。这表明不同的链接添加策略在影响网页排名方面具有不同的效力。

- 2. 增加入链接数量效果最佳: 方法 1 采用增加目标网页入链接数量的策略,成为提升网页 9 排名的最优方法。这体现了在当前网络结构中,依据 PageRank 算法"更多高质量页面指向的页面排名更高"的原则,增加指向目标网页的链接能有效提升其重要性和排名。
- 3. 调整出链接分布效果不佳: 方法 2 通过调整出链接分布的方式,对网页 9 的排名提升作用甚微。可能是因为当前网络结构中,这种调整未能有效改变目标网页的权重分配,或者该调整相对于其他因素对目标网页的影响较小。
- 4. 构建链接环路有一定效果: 方法 3 利用构建链接环路的策略,使网页 9 的排名有了较大提升,虽不及方法 1,但也将其提升至第 2 位。说明在该网络中,合适的链接环路可增强相关网页间的相互影响,从而提升目标网页排名。
- 5. 综合评估的必要性:在评估不同方法的优劣时,不能仅依据目标网页排名的提升幅度,还需综合考虑对整个网络排名的影响。尽管方法 1 对网页 9 的提升效果显著,但需进一步分析其是否对其他网页排名产生不利影响,如是否导致重要网页排名大幅下降等。只有全面考量这些因素,才能准确评估不同策略在实际应用中的价值。

### 5 任务 5

使用幂迭代法,得出计算结果以图标展示 (表 4 和图 2,代码在附录 4):

	第一组		第二组			第三组		
排名	PageRank 值	网站索引	排名	PageRank 值	网站索引	排名	PageRank 值	网站索引
1	0.103640	7	11	0.011635	76	21	0.009086	85
2	0.048393	54	12	0.010597	51	22	0.009086	109
3	0.038737	53	13	0.010234	223	23	0.007897	102
4	0.030473	18	14	0.010044	101	24	0.006217	32
5	0.024795	9	15	0.009989	342	25	0.005412	41
6	0.024160	15	16	0.009940	382	26	0.004790	187
7	0.020895	1	17	0.009884	19	27	0.004782	124
8	0.020707	10	18	0.009758	3	28	0.004640	83
9	0.018037	222	19	0.009698	56	29	0.004640	84
10	0.011996	55	20	0.009317	421	30	0.004640	88

表 4: 哈佛大学相关网站排名(前 30 名)

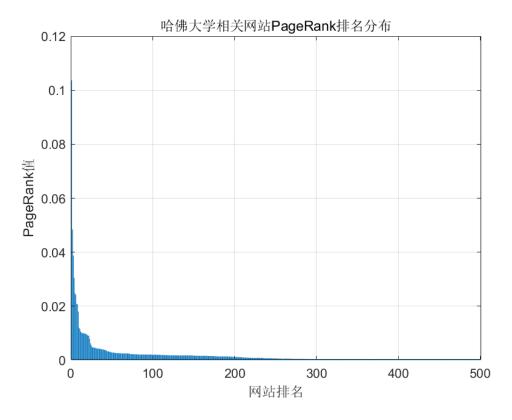


图 2: 哈佛 pagerank

# 6 附加任务

### 6.1 解题思路

6 支篮球队进行单循环比赛,每场比赛只计胜负,没有平局,比赛结果如下,请给出排名。

	A	В	С	D	Е	F
A		1	0	1	1	1
В	0		0	1	1	1
С	1	1		1	0	0
D	0	0	0		1	1
Е	0	0	1	0		1
F	0	0	1	0	0	

#### 构建比赛结果矩阵

根据题目所给比赛结果构建矩阵 A, 矩阵元素 A(i,j) 表示球队 j 战胜球队 i 的情况(1 表示胜,0 表

示负)。

#### 归一化处理

对矩阵 A 按列进行归一化,若某列元素和大于 0,则该列元素除以其列元素之和,使每列元素和为 1。数学表达式为: 若  $\sum_{i=1}^{n} A(i,j) > 0$ ,则  $A(i,j) = \frac{A(i,j)}{\sum_{i=1}^{n} A(i,j)}$ ,其中 n 为矩阵 A 的行数(即球队数量)。

#### 构建矩阵 M

设置阻尼系数 p=0.85,结合归一化后的 A 和初始得分矩阵 S 构建矩阵 M,模拟比赛结果对球队得分的影响。具体构建方式为 M=pA+(1-p)S。

#### 幂法迭代

设置收敛阈值 tol 和最大迭代次数  $max\_iter$ ,从初始得分向量 r 开始迭代,每次迭代更新得分向量 r。 迭代公式为  $r^{(k+1)} = Mr^{(k)}$ ,其中 k 表示迭代次数。当相邻两次迭代的得分向量差值的范数小于阈值时停止迭代,即当  $\|r^{(k+1)} - r^{(k)}\| < tol$  时停止。

#### 计算排名

对最终得分向量 r 归一化后,按得分从高到低排序得到排名 ranking。并输出各球队排名、名称和得分,从而确定各球队在比赛中的名次情况。

#### 6.2 附加任务的实现

使用代码实现上述过程,结果如表5所示。

排名	球队	得分
1	С	0.26947
2	A	0.18760
3	$\mathbf{E}$	0.16918
4	F	0.13953
5	В	0.13165
6	D	0.10258

表 5: 6 支篮球队比赛排名结果

### 7 附录

#### 7.1 附录一: 任务 1,2 核心代码

```
A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0; \\ & 0 & 0 & 0 & 1; \\ & 1 & 0 & 0 & 0; \\ & & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix};
n = size(A, 1);
```

```
p_{values} = [0.75, 0.8, 0.9]; % 不同的 p值
for i = 1:length(p_values)
    p = p_values(i);
    S = ones(n)/n;
    M = p*A + (1 - p)*S;
   [V,D] = eig(M);
\mathbf{diag}(D);
% 计算排名
[\sim, ranking] = sort(x, 'descend');
7.2 附录 2: 任务 3 核心代码
% 构建邻接矩阵
A = zeros(10);
A([2 \ 3 \ 5 \ 6 \ 9 \ 10], \ 1) = 1;
A([1 \ 3 \ 5 \ 6 \ 8], \ 2) = 1;
A([4 \ 6 \ 7 \ 8 \ 10], \ 3) = 1;
A(10, 4) = 1;
A([5 \ 6 \ 9], \ 7) = 1;
A([5 \ 6 \ 9], \ 8) = 1;
A([5 \ 6 \ 10], \ 9) = 1;
% 构建转移矩阵
col\_sums = sum(A, 1);
col\_sums(col\_sums == 0) = 1;
P = bsxfun(@rdivide, A, col_sums);
% 幂法参数设置
d = 0.85; % 阻尼系数
n = 10; % 节点个数
r = ones(n, 1) / n; % 初始 PageRank 向量
tol = 1e-6; % 收敛阈值
max_iter = 1000; % 最大迭代次数
% 幂法迭代
for k = 1:max\_iter
```

```
r_prev = r;
    r = (1 - d) * ones(n, 1) / n + d * P * r;
    if norm(r - r_prev) < tol
        break;
    end
end
%排序处理
[ranked_values, indices] = sort(r, 'descend');
ranking = (1:n);
7.3 附录 3: 任务 4 核心代码
% 构建邻接矩阵
A = zeros(10);
A([2 \ 3], 1) = 1;
A([3 \ 5], 2) = 1;
A([4 \ 6 \ 7], \ 3) = 1;
A(5, 4) = 1;
A(6, 5) = 1;
A([1 \ 8], 7) = 1;
A([2 \ 5 \ 9], \ 8) = 1;
A([5 \ 10], 9) = 1;
A([1 \ 6], 10) = 1;
%目标网页
target_page = 9;
% 方法1: 增加入链接数量
A1 = A;
A1(target\_page, 6) = 1;
A1(target\_page, 5) = 1;
% 方法2: 调整出链接分布
A2 = A;
A2(6, 3) = 0;
A2(5, 4) = 0;
```

```
% 方法3: 构建链接环路
A3 = A;
A3(6, target\_page) = 1;
A3(target\_page, 6) = 1;
% 计算 PageRank的函数
function r = compute\_pagerank(A, d, tol, max\_iter)
    % 构建转移矩阵
    col\_sums = sum(A, 1);
    col\_sums(col\_sums == 0) = 1;
   P = bsxfun(@rdivide, A, col_sums);
   % 初始化PageRank向量
    n = size(A, 1);
    r = ones(n, 1) / n;
   % 幂法迭代
    for k = 1:max\_iter
       r_prev = r;
       r = (1 - d) * ones(n, 1) / n + d * P * r;
        if norm(r - r_prev) < tol
           break;
       end
    end
end
% 参数设置
d = 0.85;
              % 阻尼系数
              % 收敛阈值
tol = 1e-6;
max_iter = 1000; % 最大迭代次数
% 计算原始网络的 PageRank
r_original = compute_pagerank(A, d, tol, max_iter);
% 计算三种方法的 PageRank
r_method1 = compute_pagerank(A1, d, tol, max_iter);
r_method2 = compute_pagerank(A2, d, tol, max_iter);
```

```
r_method3 = compute_pagerank(A3, d, tol, max_iter);
% 比较目标网页的排名提升
[~, original_rank] = sort(r_original, 'descend');
[~, rank1] = sort(r_method1, 'descend');
[\, {\scriptstyle \sim} \, , \,\, {\rm rank2} \, ] \,\, = \,\, {\bf sort} \, (\, {\rm r\_method2} \, , \,\, \, \, {\rm 'descend'} \, ) \, ;
[\sim, rank3] = sort(r_method3, 'descend');
% 查找目标网页在各排名中的位置
original_pos = find(original_rank == target_page);
pos1 = find(rank1 == target_page);
pos2 = find(rank2 = target_page);
pos3 = find(rank3 == target_page);
%比较目标网页的PageRank值
value_original = r_original(target_page);
value1 = r_method1(target_page);
value2 = r_method2(target_page);
value3 = r_method3(target_page);
   附录 4: 任务 5 核心代码
load Harvard500.mat
whos
A = Problem.A;
n = size(A, 1);
d = 0.85;
v = ones(n, 1) / n;
% 处理没有出链的页面 (即行和为0的情况)
rowsum = sum(A, 2);
no\_outlinks = (rowsum == 0);
A(no\_outlinks, :) = 1/n;
P = A \cdot / sum(A, 2);
% 计算PageRank (使用幂迭代法)
\max iter = 100;
```

```
tolerance = 1e-8;
x = v;
\mathbf{for} \ iter = 1 {:} \max\_iter
   x_old = x;
   x = d * P' * x + (1-d) * v;
    if norm(x - x_old, 1) < tolerance
       fprintf('PageRank算法在第二%du次迭代后收敛\n', iter);
       break;
   end
end
% 按PageRank值排序
[rank_values, rank_indices] = sort(x, 'descend');
% 显示排名前十的网站
fprintf('排名\tPageRank值\t网站索引\n');
for i = 1:50
    fprintf('%d\t%.6f\t\t%d\n', i, rank_values(i), rank_indices(i));
end
% 可视化排名分布
figure;
bar(1:n, x(rank_indices));
title('哈佛大学相关网站PageRank排名分布');
xlabel('网站排名');
ylabel('PageRank值');
grid on;
7.5 附录 5: 附加任务核心代码
```

```
% 构建比赛结果矩阵
A = [0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1];
     0 0 0 1 1 1;
     1 1 0 1 0 0;
     0 0 0 0 1 1;
     0 0 1 0 0 1;
     0 0 1 0 0 0];
n = size(A, 1); % 球队数量
```

```
% 归一化处理
for i = 1:n
    if sum(A(:,i)) > 0
       A(:,i) = A(:,i)/sum(A(:,i));
    end
end
S = ones(n)/n; % 初始得分矩阵
%设置阻尼系数
p = 0.85;
% 构建矩阵M
M = p*A + (1 - p)*S;
% 幂法迭代参数设置
tol = 1e-6; % 收敛阈值
max_iter = 1000; % 最大迭代次数
r = ones(n, 1) / n; % 初始得分向量
% 幂法迭代
\mathbf{for} \ k = 1 \colon \! \max \! \_ \mathrm{iter}
    r\_prev = r;
    r = M * r;
    if norm(r - r_prev) < tol
        break;
    end
end
% 归一化最终得分向量
r = r / sum(r);
% 计算排名
[~, ranking] = sort(r, 'descend');
```