《数值分析方法》课程

稀疏矩阵特征值 项目报告

Xm H 2023. 11. 19

目录

一、项目简介 3
二、模块介绍 4
2.1 矩阵生成4
2.2 Power Method Algorithm6
2.3 QR Algorithm8
2.4 Arnoldi Algorithm
2.5 IRAM Algorithm
三、项目运行与结果16

一、项目简介

本项目使用matlab代码,实现了Power Method算法,QR 算法,Arnoldi 迭代算法,IRAM 算法,计算矩阵的特征值。

项目具体内容:

- 1. 生成随机矩阵
- (1) 生成一个 10x10 维度的随机矩阵。
- (2) 生成一个 10000x10000 维度且密度为 0.001 的随机稀疏矩阵,并统计矩阵中非零元素数量。
 - (3) 利用库函数计算(1)和(2)中矩阵的特征值。
- 2. 给出 Power Method 的伪代码并用代码实现,能够输出绝对值最大的特征值。
- (1) 利用 Power Method 计算题目 1(1) 中矩阵的绝对值最大的特征值。
- (2) 利用 Power Method 计算题目 1(2) 中稀疏矩阵的绝对值最大的特征值。
- 3. 给出 QR 算法的伪代码并用代码实现,并能够实现输出前 k 个绝对值最大的特征值,其中
- k 为自定义参数。
- (1) 利用 QR 算法计算题目 1(1) 中矩阵的前 4 个绝对值最大的特征值。
- (2) 利用 QR 算法计算题目 1(2) 中稀疏矩阵的前 5 个绝对值最大的特征值。
- 4. 用代码实现 Arnoldi 迭代算法,并能够实现输出前 k 个绝对值最大的特征值,其中 k 为自

定义参数。

- (1) 利用 Arnoldi 迭代算法计算题目 1 (1) 中矩阵的前 6 个绝对值最大的特征值。
- (2) 利用 Arnoldi 迭代算法计算题目 1(2) 中稀疏矩阵的前 7 个绝对值最大的特征值。
- 5. (bonus, 非必做)给出 ERAM 或 IRAM 算法的伪代码并用代码实现,并能够实现输出前 k 个绝对值最大的特征值,其中 k 为自定义参数。
- (1) 利用 ERAM 或 IRAM 算法计算题目 1 (2) 中稀疏矩阵的前 8 个绝对值最大的特征值。

二、项目简介

2.1 矩阵生成模块

I 算法描述:

- 1. 生成一个 10x10 的复数随机矩阵。实部和虚部都是随机生成的。
- 2. 生成一个 100x100 维度且密度为 0.1 的随机稀疏矩阵。首先生成实数部分的稀疏矩阵,然后找到矩阵中 所有非零元素的位置,为这些非零元素加上一个随机的纯虚数,生成虚部,最后重新构造矩阵生成复数 稀疏矩阵。
- 3. 统计稀疏矩阵中非零元素的数量。
- 4. 计算 10x10 随机矩阵的特征值。
- 5. 计算 100x100 稀疏矩阵的特征值,这里计算的是最大的 100 个特征值。

II 代码分析:

```
#1. 生成簡例矩阵
# (1)生成一个 10×10 的随机矩阵
matrix_10×10 = rand(10)+li*rand(10);

# (2)生成一个 100×100 维度目密度为 0.1 的随机稀疏矩阵
#生成安数部分
sparse_matrix = sprand(100, 100, 0.1);

# 找到矩阵所有非零元素的位置
[row, col, val] = find(sparse_matrix);

# 为所有非零元素加上一个随机的纯虚数, 生成虚部
val = val + li * rand(size(val));

# 重新构造矩阵生成复数矩阵
sparse_matrix = sparse(row, col, val, size(sparse_matrix, 1), size(sparse_matrix, 2));

# 统计稀疏矩阵中非零元素的数量
non_zero_elements = nnz(sparse_matrix);

# (3) 计算 10×10 随机矩阵的特征值
eigenvalues_10×10 = eig(matrix_10×10);

# 計算 100×100 稀疏矩阵的特征值
eigenvalues_sparse = eigs(sparse_matrix, 100);
```

图1矩阵生成部分源码

由于矩阵的生成和统计非零元素较为简单,未涉及复杂算法,直接使用matlab库函数实现;

- 1. 使用matlab的rand函数生成复矩阵:
- 2. 使用sparse函数随生成一个实稀疏矩阵,然后找到非零元素,加上虚部生成稀疏复矩阵;
- 3. 用nnz函数直接统计非零元素;
- 4. 用eig和eigs函数求随机生成的复矩阵的特征值,作为标准值,用于检验之后算法结果的正确性。

III计算结果分析:

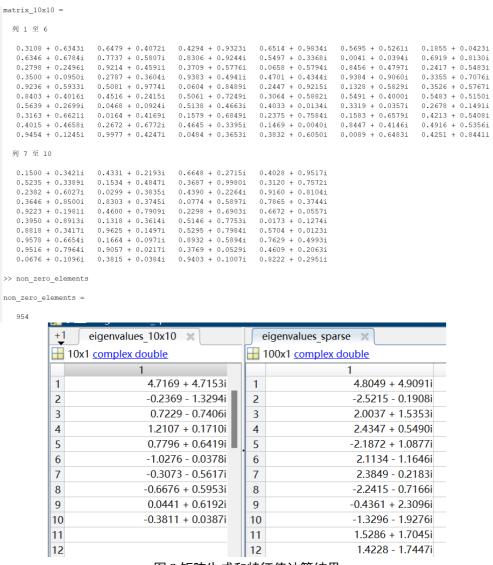


图 2 矩阵生成和特征值计算结果

如图为随机矩阵和特征值结果,稀疏矩阵生成结果过大,图略。 IV 计算性能分析:

- 生成随机矩阵:这部分的时间复杂度和空间复杂度都是 O(n^2),其中 n 是矩阵的维度。因为生成一个n 维的随机矩阵需要 n^2 次操作,同时也需要 n^2 的空间来存储这个矩阵。
- 生成稀疏矩阵:这部分的时间复杂度和空间复杂度都是O(m),其中m是矩阵中非零元素的数量。因为 生成一个稀疏矩阵只需要对非零元素进行操作,同时也只需要存储非零元素。
- 3. 计算特征值:对于一般的 n 维矩阵, eig 函数计算特征值的时间复杂度是 O(n^3),空间复杂度是 O(n^2)。但是对于稀疏矩阵,由于大部分元素都是零,所以可以使用特殊的算法来提高效率。在 MATLAB 中, eigs 函数就是专门用来计算稀疏矩阵特征值的,它的时间复杂度和空间复杂度都是 O(m) 其中 m 是矩阵中非零元素的数量。

2.2 Power Method Algorithm

I 算法描述:

```
    函数 Power_Method(A, max_iter, TOL) 返回 lambda
    随机初始化一个非零向量 v
    对于 i 从 1 到 max_iter
    计算 w = A * v
    计算 w 的 2-范数,得到 norm_w
    计算 new_v = w / norm_w
    如果 new_v 和 v 的差的 2-范数小于 TOL,则跳出循环
    更新 v = new_v
    计算 lambda = v' * A * v
    返回 lambda
```

伪代码如上,这个函数实现的是幂法(Power Method),用于求解矩阵A的最大特征值。在每次迭代中,它首先计算矩阵A和向量v的乘积,然后将结果归一化,得到新的向量new_v。如果new_v和v的差的2-范数小于给定的容差TOL,那么就停止迭代,或直到达到最大迭代次数。最后,它计算最大特征值1ambda,然后返回。

II 代码分析:

图 3幂法源代码

输入: 矩阵 A, 最大迭代次数 max iter, 容差 TOL

输出: 最大特征值 lambda

计算范数的代码如注释所见,由于matlab已内置向量范数函数norm,故不自行封装norm函数,之后直接调用matlab的norm函数计算范数,也加快程序速度。

III计算结果分析:

>> Main
Power_Method_find_max_eigenvalue_10x10 =
 4.7169 + 4.7153i

Power_Method_find_max_eigenvalue_sparse =
 4.8049 + 4.9091i

图 4Power Method计算结果

如图,对比图2中的特征值,可见计算结果正确,且实际运行过程中计算速度较快。

- 时间复杂度:这段代码的时间复杂度主要取决于两个部分,一是矩阵和向量的乘法 A*v, 二是向量的 2-范数计算 norm(new_v-v)。对于一个 n 维的矩阵,矩阵和向量的乘法的时间复杂度是 O(n^2),向量的 2-范数计算的时间复杂度是 O(n)。因此,这段代码的总时间复杂度是 O(max_iter * n^2),其中 max_iter 是迭代次数。
- 空间复杂度:这段代码的空间复杂度主要取决于矩阵 A 和向量 v。对于一个 n 维的矩阵,矩阵 A 的空间复杂度是 O(n^2),向量 v 的空间复杂度是 O(n)。因此,这段代码的总空间复杂度是 O(n^2)。

2.3 QR Algorithm

I 算法描述:

```
1. 函数 QR_Algorithm(A, k, max_iter) 返回 eigenvalues
2. 对于 m 从 1 到 max_iter
3. 获取矩阵 A 的阶数 n
4. 初始化 Q 和 R 为 n x n 的零矩阵
5. 对于 i 从 1 到 n
6. 设置 v = A 的第 i 列
7. 对于 j 从 1 到 i-1
8. 计算 R(j, i) = Q 的第 j 列 和 v 的点积
9. 更新 v = v - R(j, i) * Q 的第 j 列
10. 计算 R(i, i) = v 的 2-范数
11. 计算 Q 的第 i 列 = v / R(i, i)
12. 更新 A = R * Q
13. 提取 A 的对角线元素,得到 eigenvalues_temp
14. 将 eigenvalues_temp 降序排列
15. 提取 eigenvalues_temp 的前 k 个元素,得到 eigenvalues
16. 返回 eigenvalues
```

这个函数实现的是QR算法,用于求解矩阵A的特征值。在每次迭代中,它首先使用Gram-Schmidt过程进行QR分解,然后更新矩阵A。最后,它提取A的对角线元素作为特征值,将特征值降序排列,然后返回前k个特征值。QR分解的伪代码如下:

```
17. 函数 QR_Decomposition(A) 返回 Q, R

18. 获取矩阵 A 的阶数 n

19. 初始化 Q 和 R 为 n x n 的零矩阵

20. 对于 i 从 1 到 n %通过 Gram-Schmidt 过程进行 QR 分解

21. 设置 v = A 的第 i 列

22. 对于 j 从 1 到 i-1

23. 计算 R(j, i) = Q 的第 j 列 和 v 的点积

24. 更新 v = v - R(j, i) * Q 的第 j 列

25. 计算 R(i, i) = v 的 2-范数

26. 计算 Q 的第 i 列 = v / R(i, i)

27. 返回 Q, R
```

Gram-Schmidt过程是一种将一组向量正交化的方法: 1. 从输入的向量集合中取出第一个向量,将其归一化,得到第一个正交向量; 2. 取出下一个向量,减去其在已有正交向量上的投影,得到一个与已有正交向量都正交的新向量,然后将新向量归一化,得到下一个正交向量; 重复第2步,直到所有的向量都被处理。

QR分解中,先使用Gram-Schmidt过程对矩阵的列进行正交化,得到正交矩阵Q。然后,计算上三角矩阵R,使得原矩阵A等于Q和R的乘积。

II 代码分析:

```
function eigenvalues = QR_Algorithm(A, k, max_iter)
   for m = 1:max_iter
       n = size(A, 1);
       Q = zeros(n);
       R = zeros(n);
       for i = 1:n
       v = A(:, i);
           for j = 1:i-1
               R(j, i) = Q(:, j)' * v;
               v = v - R(j, i) * Q(:, j);
           end
       R(i, i) = norm(v);
       Q(:, i) = v / R(i, i);
       end
           A = R * Q;
   end
eigenvalues_temp = diag(A);% 提取对角线上的特征值
eigenvalues_temp = sort((eigenvalues_temp), 'descend');% 降序排列特征值
eigenvalues = eigenvalues_temp(1:k);% 取前k个特征值
```

图表 5QR算法源代码

输入: 矩阵 A, 要求的特征值个数 k, 最大迭代次数 max_iter

输出: 矩阵 A 的前 k 个特征值

该代码即通过QR分解和迭代的matlab代码实现,将矩阵A通过迭代收敛为上三角矩阵,最后提取对角线上的元素即特征值。

III计算结果分析:

```
QR_Algorithm_find_kth_max_eigenvalue_10x10 =

4.7169 + 4.7153i
-0.2369 - 1.3294i
1.2107 + 0.1710i
0.7229 - 0.7406i

QR_Algorithm_find_kth_max_eigenvalue_sparse =

4.8049 + 4.9091i
-2.5215 - 0.1908i
2.0037 + 1.5353i
2.4347 + 0.5490i
-2.1872 + 1.0877i
```

图 6QR分解算法计算结果

如图,对比图2中的特征值,可见计算结果正确。在实际运行过程中对100x100的矩阵,QR方法速度较慢,符合O(n^3)的时间复杂度

- 时间复杂度:这段代码的时间复杂度主要取决于两个部分,一是 QR 分解,二是矩阵的乘法。对于一个 n 维的矩阵,QR 分解的时间复杂度是 O(n^3),矩阵的乘法的时间复杂度也是 O(n^3)。因此,这段代码的总时间复杂度是 O(max iter * n^3),其中 max iter 是迭代次数。
- 空间复杂度:这段代码的空间复杂度主要取决于矩阵 A、Q 和 R。对于一个 n 维的矩阵,矩阵 A、Q 和 R 的空间复杂度都是 O(n^2)。因此,这段代码的总空间复杂度是 O(n^2)

2.4 Arnoldi Algorithm

I 算法描述:

```
1. 函数 Arnoldi_Algorithm(A, k, dimension) 返回 eigenvalues, Q
2. 获取矩阵 A 的阶数 n
3. 初始化 Q 为 n x dimension 的零矩阵
4. 初始化 H 为 dimension x dimension 的零矩阵
5. 生成一个随机的 n 维向量,存储在 Q 的第一列,并进行归一化
6. %step7-15 进行 Arnoldi 迭代
7. 对于 j 从 1 到 dimension
8. 计算 v = A * Q 的第 j 列
9. 对于 i 从 1 到 j
10. 计算 H(i, j) = Q 的第 i 列 和 v 的点积
11. 更新 v = v - H(i, j) * Q 的第 i 列
12. 如果 j 小于 dimension
13. 计算 H(j+1, j) = v 的 2-范数
14. 如果 H(j+1, j) 等于 0,则跳出循环
15. 更新 Q 的第 j+1 列 = v / H(j+1, j)
16. 调用 QR_Algorithm 函数求解 H 的特征值,得到 eigenvalues
17. 返回 eigenvalues, Q
```

该算法通过Arnoldi迭代来构造一个正交矩阵Q和一个Hessenberg矩阵H,使得AQ=QH。然后,我们可以通过求解Hessenberg矩阵H的特征值来得到矩阵A的特征值。

在每次迭代中,它首先计算矩阵A和向量Q的第j列的乘积,然后通过Gram-Schmidt过程进行正交化,得到新的向量v。当j小于dimension,如果v的2-范数为0,说明已经找到A的所有特征值,跳出循环;否则,更新Q的第j+1列。最后,它调用QR_Algorithm函数求解Hessenberg矩阵H的特征值,然后返回特征值和Q矩阵。

II代码分析:

```
function [eigenvalues, Q] = Arnoldi_Algorithm(A, k, dimension)
   n = size(A, 1);
   Q = zeros(n, dimension);
   H = zeros(dimension, dimension);
   Q(:, 1) = randn(n, 1);
   for j = 1:dimension
        for i = 1:j
           H(i, j) = Q(:, i)' * v;
           v = v - H(i, j) * Q(:, i);
        if j < dimension
           H(j+1, j) = norm(v);
           if H(j+1, j) == 0
               break;
           Q(:, j+1) = v / H(j+1, j);
       end
    eigenvalues = QR_Algorithm(H, k,10000); %调用QR算法求解特征值
```

图表 7Arnoldi算法源码

函数输入: 矩阵A, 迭代次数k, 子空间维度dimension;

函数输出: k个最大特征值, 特征向量矩阵Q:

在通过Arnoldi迭代得到dimension维的H矩阵之后,调用之前实现的QR算法来求解H的特征值 Ⅲ计算结果分析:

Arnoldi_Algorithm_find_kth_max_eigenvalue_10x10 =

4.7169 + 4.7153i

-0.2369 - 1.3294i

1.2107 + 0.1710i

0.7229 - 0.7406i

-1.0276 - 0.0378i

0.7796 + 0.6419i

Arnoldi_Algorithm_find_kth_max_eigenvalue_sparse =

4.8049 + 4.9091i

-2.5215 - 0.1908i

2.0037 + 1.5353i

2.4347 + 0.5490i

-2.1872 + 1.0877i

2.1134 - 1.1646i

2.3849 - 0.2183i

图 8 Arnoldi算法计算结果

如图,对比图2中的特征值,可见计算结果正确,精度足够。在实际运行过程中对100x100的矩阵,计算速度比QR分解快许多,符合 O(n^2)的时间复杂度

- 时间复杂度: Arnoldi 算法的时间复杂度主要取决于两个部分,一是矩阵与向量的乘法,二是 Gram-Schmidt 正交化过程。对于一个 n 阶的矩阵,矩阵与向量的乘法的时间复杂度是 O(n^2),Gram-Schmidt 正交化过程的时间复杂度也是 O(n^2)。因此,Arnoldi 算法的总时间复杂度是 O(dimension * n^2),其中 dimension 是我们希望得到的特征值的数量。
- 空间复杂度: Arnoldi 算法的空间复杂度主要取决于矩阵 A、Q 和 H。对于一个 n 阶的矩阵,矩阵 A 的空间复杂度是 O(n^2),矩阵 Q 的空间复杂度是 O(n * dimension),矩阵 H 的空间复杂度是 O(dimension^2)。因此,Arnoldi 算法的总空间复杂度是 O(n^2 + n * dimension + dimension^2)。

2.5 IRAM Algorithm

I 算法描述:

这段代码实现的是隐式重启Arnoldi方法(IRAM),用于计算矩阵的特征值和特征向量。以下是其算法描述: 1. 执行k步Arnoldi迭代。如果在这个过程中找到所有的特征值,那么就计算Hk的特征值和特征向量,然后计算A的特征向量,并返回结果。 2. 计算Arnoldi迭代的总步数 m。 3. 进行隐式重启的迭代。在每一次迭代中,首先执行p步Arnoldi迭代。如果在这个过程中找到所有的特征值,那么就计算Hm的特征值和特征向量,然后计算A的特征向量,并返回结果。 4. 检测是否发生特征值deflation。 如果发生了特征值deflation,那么就提取Vm和Hm的部分列和子矩阵,然后计算H1的特征值和特征向量,对修正后的A矩阵重新进行IRAM迭代,最后合并特征值和特征向量,并返回结果。 5. 如果没有发生特征值deflation,那么就计算Hm的特征值和特征向量,对特征值进行排序,提取剩余的特征值,然后用QR shift更新矩阵Hm和Vm,计算新的残差fk,最后更新Hk和Vk。 6. 重复步骤3-5,直到满足停止条件。

II 代码分析:

```
[ Hk, Vk, fk, flag ] = IRAM_Arnoldi_iter( A, k, v1);
if flag
    [y, theta] = eig(Hk);
    theta = diag(theta);
    x = Vk * y;
    return
end
m = k + p;
for iter = 1:1000
    [ Hm, Vm, fm, flag ] = Arnoldi Implicitly Restart(A, Hk, Vk, fk, p);
    if flag
        [y, theta] = eig(Hm);
        theta = diag(theta);
        x = Vm * y;
        return
    end
```

先调用IRAM Arnoldi iter函数进行初始的迭代

之后进入隐式重启的迭代,调用Arnoldi_Implicitly_Restart函数进行重启迭代

```
subdiag = diag(Hm, -1);
[subdiag_minval, subdiag_min] = min(abs(subdiag)); %找到次对角线元素的最小值和最小值的索引
if subdiag_minval <= 0.001</pre>
   V1 = Vm(:, 1:subdiag_min);
   H1 = Hm(1:subdiag_min, 1:subdiag_min); %提取Hm的左上角subdiag_min*subdiag_min子矩阵
   if norm(H1) < 0.01
      theta = [];
      x = [];
   [y, theta] = eig(H1);
   theta = diag(theta);
   x = V1 * y;
   A_rec = (eye(length(A)) - V1 * V1') * A; %计算修正后的A矩阵
   [ theta_rec, x_rec ] = IRAM_Algorithm( A_rec, k, p, Vm(:, subdiag_min + 1));
   theta = [theta; theta_rec];
   x = [x, x_rec];
   return
```

之后检测是否发生特征值deflation

若出现deflation,则修正A矩阵,再重新调用IRAM函数计算剩余特征值

```
[y, theta] = eig(Hm);
theta = diag(theta);
[~, ind] = sort(theta, 'descend');
ind = ind(k + 1:m);
et = zeros(m, 1);
et(m) = 1;
for i = 1:numel(ind)
   [Q, R] = qr(Hm - theta(ind(i)) * eye(m));
    Hm = R * Q + theta(ind(i)) * eye(m);
   Vm = Vm * Q;
    et = Q' * et;
end
beta = Hm(k + 1, k);
sigma = et(k);
fk = beta * Vm(:, k + 1) + sigma * fm;
Hk = Hm(1:k, 1:k);
Vk = Vm(:, 1:k);
```

计算当前循环得到的Hessenberg矩阵的特征值 进行QR shift操作,得到新的Hk和Vk,循环。

```
[m,n] = size(A);
k = length(Hk);
V = zeros(n, k+p);
V(:,1:k) = Vk;
H = zeros(k+p, k+p);
H(1:k,1:k) = Hk;
f = fk;
for j = 1:p
    beta = norm(f);
    if beta == 0
       beta
       flag = 1;
       H = H(1:k+j-1,1:k+j-1);
       V = V(:,1:k+j-1);
       return;
   end
   V(:,k+j) = f/beta;
   H(k+j,k+j-1) = beta; % 更新Hessenberg矩阵
   w = A*V(:,k+j);
    H(1:k+j, k+j) = V(:,1:k+j)'*w; % 更新Hessenberg矩阵
   f = w - V(:,1:k+j)*H(1:k+j, k+j);
```

IRAM_Arnoldi_iter函数算法与Arnoldi中类似,Arnoldi_Implicitly_Restart函数源码如图所示,基本算法和Arnoldi迭代类似,只不过对应H,V矩阵的维度有所改变

III计算结果分析:

```
IRAM_Algorithm_find_kth_max_eigenvalue_sparse =
  4.8049 + 4.9091i
 -2.5215 - 0.1908i
  2.0037 + 1.5353i
  2.4347 + 0.5490i
 -2.1872 + 1.0877i
  2.1134 - 1.1646i
  2.3849 - 0.2183i
 -2.2415 - 0.7166i
  -0.4361 + 2.3096i
  -1.3296 - 1.9276i
  1.5286 + 1.7045i
  1.4228 - 1.7447i
 -0.7169 - 2.1012i
 -0.0690 - 2.2151i
 -1.2806 + 1.7966i
  2.0123 + 0.8558i
  0.8458 + 2.0140i
 -0.1046 + 2.1480i
 -0.5779 + 2.0389i
  -0.7587 + 1.9641i
```

如图,对比图2中的特征值,可见计算结果正确,精度足够。且在实际运行过程中对100x100的矩阵,该算法速度很快

- 时间复杂度: 这段代码的主要操作包括矩阵的乘法、QR分解和特征值计算。以下是对这些操作的性能分析: 1.矩阵乘法: 矩阵乘法的时间复杂度为 O(n^3), 其中 n 是矩阵的维数。在这段代码中,矩阵乘法主要出现在 Vm = Vm * Q;这一行。由于 Vm 和 Q 都是 m 维的,所以这一操作的时间复杂度为 O(m^3)。2.QR分解: QR分解的时间复杂度也为 O(n^3),其中 n 是矩阵的维数。在这段代码中,QR分解主要出现在[Q, R] = qr(Hm theta(ind(i)) * eye(m));这一行。由于 Hm 是 m 维的,所以这一操作的时间复杂度为 O(m^3)。3.特征值计算: 特征值计算的时间复杂度为 O(n^3),其中 n 是矩阵的维数。在这段代码中,特征值计算主要出现在[y, theta] = eig(Hm);这一行。由于 Hm 是 m 维的,所以这一操作的时间复杂度为 O(m^3)。这段代码的总时间复杂度为 O(m^3)。
- 空间复杂度:对于空间复杂度,这段代码主要存储了几个 m 维的矩阵(如 Hm、Vm、Q 和 R)和向量(如 et 和 theta)。因此,这段代码的空间复杂度为 O(m^2)。

三、项目运行与结果

用matlab打开代码文件夹,直接运行Main脚本