

# 非对称特征值问题

July 22, 2019

## 非对称矩阵特征值/特征向量的计算

基本约定 1:  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 、非对称、稠密

基本约定 2:  $|\lambda_1| \geq |\lambda_2| \geq \cdots \geq |\lambda_n| \geq 0$

本讲主要讨论如何计算  $A$  的[全部特征值和/或特征向量](#)  
主要介绍以下方法:

- 幂迭代方法
- 反迭代方法 (位移策略, Rayleigh 商迭代)
- 正交迭代方法
- QR 方法

关于稠密矩阵特征值计算的参考资料有:

- J.H.Wilkinson, The Algebraic Eigenvalue Problem, 1965
- B.N.Parlett, The Symmetric Eigenvalue Problem, 2nd Eds., 1998
- G.W.Stewart, Matrix Algorithms, Vol II: Eigensystems, 2001
- G.H.Golub and C.F.Van Loan, Matrix Computations, 2013
- P.Arbenz, The course 252-0504-00G,

[Numerical Methods for Solving Large Scale Eigenvalue Problems, 2018.](#) (该课程的主页)

## 1 幂迭代

[幂迭代](#) 是计算特征值和特征向量的一种简单易用的算法。  
虽然简单, 但它却建立了计算特征值和特征向量的算法的一个基本框架。  
[算法 1.1](#) 幂迭代算法 (Power Iteration)

1: Choose an initial guess  $x(0)$  with  $\|x(0)\|_2 = 1$

2: set  $k = 0$

3: while not convergence do

4:  $y^{(k+1)} = Ax^{(k)}$

5:  $x^{(k+1)} = y^{(k+1)} / \|y^{(k+1)}\|_2$

6:  $\mu_{k+1} = (x^{(k+1)}, Ax^{(k+1)})$

7:  $k = k + 1$

8: end while

幂迭代的收敛性

假设 1:  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  可对角化, 即  $A = V\Lambda V^{-1}$ , 其中

$$\Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n), \quad V = [v_1, \dots, v_n] \in \mathbb{C}^{n \times n}, \quad \|v_i\|_2 = 1$$

假设 2:  $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq |\lambda_3| \geq \dots \geq |\lambda_n|$  由于  $V$  的列向量组构成  $\mathbb{C}^n$  的一组基, 因此  $x^{(0)}$  可表示为

$$x^{(0)} = \alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \dots + \alpha_n v_n = V[\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n]^\top$$

我们假定  $\alpha_1 \neq 0$ , 即  $x^{(0)}$  不属于  $\text{span}\{v_2, v_3, \dots, v_n\}$  (由于  $x^{(0)}$  是随机选取的, 从概率意义上讲, 这个假设通常是成立的).

于是我们可得

$$\begin{aligned} A^k x^{(0)} &= (V\Lambda V^{-1})^k V \begin{bmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{bmatrix} = V\Lambda^k \begin{bmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{bmatrix} = V \begin{bmatrix} \alpha_1 \lambda_1^k \\ \alpha_2 \lambda_2^k \\ \vdots \\ \alpha_n \lambda_n^k \end{bmatrix} \\ &= \alpha_1 \lambda_1^k V \begin{bmatrix} 1 \\ \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_1}\right)^k \\ \vdots \\ \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \left(\frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right)^k \end{bmatrix} \end{aligned}$$

又  $|\lambda_i/\lambda_1| < 1, i = 2, 3, \dots, n$ , 所以

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \left(\frac{\lambda_i}{\lambda_1}\right)^k = 0, \quad i = 2, 3, \dots, n$$

故当  $k$  趋向于无穷大时, 向量

$$\left[1, \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_1}\right)^k, \dots, \frac{\alpha_n}{\alpha_1} \left(\frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right)^k\right]^\top, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

收敛到  $e_1 = [1, 0, \dots, 0]^T$

所以向量  $x^{(k)} = A^k x^{(0)} / \|A^k x^{(0)}\|_2$  收敛到  $\pm v_1$ , 即  $\lambda_1$  的特征向量. 而  $\mu_k = (x^{(k)})^* A x^{(k)}$  则收敛到  $v_1^* A v_1 = \lambda_1$  † 幂迭代的收敛快慢取决于  $|\lambda_2/\lambda_1|$  的大小,  $|\lambda_2/\lambda_1|$  越小, 收敛越快.

- 幂迭代只能用于计算 (模) 最大的特征值和其相应的特征向量
- 当  $|\lambda_2/\lambda_1|$  接近于 1 时, 收敛速度会非常慢
- 如果模最大的特征值是一对共轭复数, 则幂迭代可能会失效.

加速技巧: 位移策略

出发点: 加快幂迭代算法的收敛速度  $\iff$  尽可能地减小  $|\lambda_2/\lambda_1|$

位移策略: 计算  $A - \sigma I$  的特征值

我们称  $\sigma$  为位移, 满足

(1)  $\lambda_1 - \sigma$  是  $A - \sigma I$  的模最大特征值

(2)  $\max_{2 \leq i \leq n} \left| \frac{\lambda_i - \sigma}{\lambda_1 - \sigma} \right|$  尽可能地小

其中第一个条件保证最后所求得特征值是我们所要的, 第二个条件用于加快幂迭代的收敛速度.

缺点: (1)  $\sigma$  很难选取; (2) 加速效果有限

改进: 与反迭代相结合, 能起到很好的加速效果

## 2 反迭代

用幂迭代求  $A^{-1}$  的模最小特征值, 这就是反迭代

算法 2.1 反迭代算法 (Inverse Iteration)

1: Choose an initial guess  $x(0)$  with  $\|x(0)\|_2 = 1$

2: set  $k = 0$

3: while not convergence do

4:  $y^{(k+1)} = (A - \sigma I)^{-1} x^{(k)}$

5:  $x^{(k+1)} = y^{(k+1)} / \|y^{(k+1)}\|_2$

6:  $\mu_{k+1} = (x^{(k+1)}, A x^{(k+1)})$

7:  $\sigma = \mu_{k+1}, k = k + 1$

8: end while

显然:  $\mu_k$  收敛到  $\sigma$  最近的特征值,  $x^{(k)}$  收敛到对应的特征向量

†理论上, 反迭代 + 位移策略, 可以计算矩阵的任意一个特征值

优点:

- 若  $\sigma$  与某个特征值  $\lambda_k$  非常接近, 则反迭代算法的收敛速度非常快
- 只要选取合适的位移  $\sigma$ , 就可以计算  $A$  的任意一个特征值.

缺点:

- 每步迭代需要解一个线性方程组  $(A - \sigma I)y^{(k+1)} = x^{(k)}$  这需要对  $A - \sigma I$  做 LU 或 PLU 分解
- 与幂迭代一样, 反迭代算法一次只能求一个特征值
- 怎样选取位移  $\sigma$ ?  $\rightarrow$  Rayleigh 商动态选取, 自动调整

## 2.1 Rayleigh 商迭代

出发点: 使得  $\sigma$  与所求的特征值越靠近越好.

期望能直接给出一个理想位移是不太现实的. 比较现实的方法就是动态调整, 使得位移逐渐靠近某个特征值.

Rayleigh 商迭代: 以 Rayleigh 商  $\mu_k$  为第  $k$  步的位移

理由:  $\mu_k$  会逐渐收敛到某个特征值.

### 算法 2.2 Rayleigh 商迭代 (Rayleigh Quotient Iteration, RQI)

1. Choose an initial vector  $x(0)$  with  $\|x(0)\|_2 = 1$
2. set  $k = 0$
3. compute  $\sigma = (x^{(0)})^* A x^{(0)}$
4. while not convergence do
5.  $y^{(k+1)} = (A - \sigma I)^{-1} x^{(k)}$
6.  $x^{(k+1)} = y^{(k+1)} / \|y^{(k+1)}\|_2$
7.  $\mu_{k+1} = (x^{(k+1)}, A x^{(k+1)})$
8.  $\sigma = \mu_{k+1}$
9.  $k = k + 1$
10. end while

RQI 算法的收敛性

一般来说, 如果 Rayleigh 商迭代收敛到  $A$  的一个单特征值, 则至少是二次收敛的, 即具有局部二次收敛性. 如果  $A$  是对称的, 则能达到局部三次收敛, 详情见后面的对称特征值问题.

缺点:

由于每次迭代的位移是不同的, 因此每次迭代需要求解一个不同的线性方程组, 这使得运算量大大增加.

因此通常应用于 [三对角矩阵](#) 的特征值计算

### 3 正交迭代

出发点: 同时计算多个特征值/特征向量

策略: 同时采用多个初始向量, 希望收敛到  $A$  的一个不变子空间

[算法 3.1](#) 正交迭代算法 (Orthogonal Iteration)

1: Choose an initial vector  $n \times p$  column orthogonal matrix  $Z_0$

2: set  $k = 0$

3: while not convergence do

4:     compute  $Y^{(k+1)} = AZ_{(k)}$

5:      $Y_{(k+1)} = Z_{(k+1)}\hat{R}_{k+1}$

6:      $k = k + 1$

7: end while

[说明:](#)

在算法中使用 QR 分解是为了保持  $z_k$  的列正交性, 使得其列向量组构成子空间  $\text{span}\{A^k Z_0\}$  的一组正交基. 一方面提高算法的数值稳定性, 另一方面避免所有列都收敛到最大特征值所对应的特征向量.

收敛性分析

假设  $A$  是对角化的, 即  $A = V\Lambda V^{-1}$ , 其中  $\Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$ , 且  $|\lambda_1| \geq \dots \geq |\lambda_p| > |\lambda_{p+1}| \geq \dots \geq |\lambda_n|$ . 则可得

$$\text{span}\{Z_k\} = \text{span}\{Y_k\} = \text{span}\{AZ_{k-1}\}, \quad k = 1, 2, \dots$$

由此可知

$$\text{span}\{Z_k\} = \text{span}\{A^k Z_0\} = \text{span}\{V\Lambda^k V^{-1} Z_0\}$$

我们注意到

$$\Lambda^k V^{-1} Z_0 = \lambda_p^k \begin{bmatrix} (\lambda_1/\lambda_p)^k & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & (\lambda_n/\lambda_p)^k \end{bmatrix} V^{-1} Z_0 \triangleq \lambda_p^k \begin{bmatrix} W_p^{(k)} \\ W_{n-p}^{(k)} \end{bmatrix}$$

由于当  $i > p$  时有  $|\lambda_i/\lambda_p| < 1$ , 所以当  $k$  趋于无穷大时,  $W_{n-p}^{(k)}$  趋向于  $0$ , 令  $V = [V_p, V_{n-p}]$ , 则

$$V\Lambda^k V^{-1}Z_0 = \lambda_p^k [V_p, V_{n-p}] \begin{bmatrix} W_p^{(k)} \\ W_{n-p}^{(k)} \end{bmatrix} = \lambda_p^k (V_p W_p^{(k)} + V_{n-p} W_{n-p}^{(k)})$$

所以当  $k \rightarrow \infty$  时, 有

$$\begin{aligned} \text{span}\{Z_k\} &= \text{span}\{V\Lambda^k V^{-1}Z_0\} = \text{span}\{V_p W_p^{(k)} + V_{n-p} W_{n-p}^{(k)}\} \\ &\rightarrow \text{span}\{V_p W_p^{(k)}\} = \text{span}\{V_p\} \end{aligned}$$

即  $\text{span}\{Z_k\}$  趋向于  $A$  的一个  $p$  维不变子空间  $\text{span}\{V_p\}$

**定理** 给定正整数  $p(1 \leq p \leq n)$ , 考虑算法 3.1, 假设  $A$  是可对角化的, 且  $|\lambda_1| \geq \dots \geq |\lambda_p| > |\lambda_{p+1}| \geq \dots \geq |\lambda_n|$ . 则  $\text{span}\{Z_k\}$  收敛到  $A$  的一个  $p$  维不变子空间.

**说明:**

如果  $A$  不可对角化, 利用 Jordan 标准型, 可以到同样的结论, 见 [Watkins 2007, Watkins-Elsner 1991].

† 在正交迭代中, 如果我们取  $Z_0 = I$ , 则可得到一类特殊的正交迭代算法. 此时, 在一定条件下, 正交迭代会收敛到  $A$  的 Schur 标准型.

## 4 QR 迭代

### 4.1 算法介绍

### 4.2 QR 迭代与幂迭代的关系

### 4.3 QR 迭代与反迭代的关系

### 4.4 QR 迭代与正交迭代的关系

### 4.5 QR 迭代的收敛性

### 4.6 带位移的 QR 迭代

### 4.1 算法介绍

**基本思想:** 通过不断的正交相似变换, 将  $A$  转化为 (拟) 上三角形形式

**算法 4.1** QR 迭代算法 (QR Iteration)

1: Set  $A_1 = A$  and  $k = 1$

2: while not convergence do

3:      $[Q_k, R_k] = qr(A_k)$

4:     compute  $A_{k+1} = R_k Q_k$

5:  $k = k + 1$

6: end while

正交相似性在 QR 迭代算法中, 我们有

$$A_{k+1} = R_k Q_k = (Q_k^\top Q_k) R_k Q_k = Q_k^\top (Q_k R_k) Q_k = Q_k^\top A_k Q_k$$

由这个递推关系可得

$$A_{k+1} = Q_k^\top A_k Q_k = \cdots = Q_k^\top Q_{k-1}^\top \cdots Q_1^\top A Q_1 \cdots Q_{k-1} Q_k$$

记  $\tilde{Q}_k = Q_1 \cdots Q_{k-1} Q_k = \begin{bmatrix} \tilde{q}_1^{(k)} & \tilde{q}_2^{(k)} & \cdots & \tilde{q}_n^{(k)} \end{bmatrix}$  则

$$A_{k+1} = \tilde{Q}_k^\top A \tilde{Q}_k \quad (1)$$

即  $A_{k+1}$  与  $A$  正交相似

## 4.2 QR 迭代与幂迭代的关系

记  $\tilde{R}_k = R_k R_{k-1} \cdots R_1$ , 则有

$$\begin{aligned} \tilde{Q}_k \tilde{R}_k &= \tilde{Q}_{k-1} (Q_k R_k) \tilde{R}_{k-1} = \tilde{Q}_{k-1} (A_k) \tilde{R}_{k-1} \\ &= \tilde{Q}_{k-1} (\tilde{Q}_{k-1}^\top A \tilde{Q}_{k-1}) \tilde{R}_{k-1} \\ &= A \tilde{Q}_{k-1} \tilde{R}_{k-1} \end{aligned}$$

由此递推下去, 即可得

$$\tilde{Q}_k \tilde{R}_k = A^{k-1} \tilde{Q}_1 \tilde{R}_1 = A^{k-1} Q_1 R_1 = A^k$$

故

$$\tilde{Q}_k \tilde{R}_k e_1 = A^k e_1$$

假设  $|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq \cdots \geq |\lambda_n|$ , 则当  $k$  充分大时,  $A^k e_1$  收敛到  $A$  的模最大特征值  $\lambda_1$  所对应的特征向量.

→ 故  $\tilde{Q}_k$  的第一列  $\tilde{q}_1^{(k)}$  也收敛到  $\lambda_1$  所对应的特征向量

因此, 当  $k$  充分大时,  $A \tilde{q}_1^{(k)} \rightarrow \lambda_1 \tilde{q}_1^{(k)}$

由  $A_{k+1} = \tilde{Q}_k^\top A \tilde{Q}_k$  可知  $A_{k+1}$  的第一列

$$A_{k+1}(:, 1) = \tilde{Q}_k^\top A \tilde{q}_1^{(k)} \rightarrow \lambda_1 \tilde{Q}_k^\top \tilde{q}_1^{(k)} = \lambda_1 e_1$$

结论

$A_{k+1}$  的第一列的第一个元素收敛到  $\lambda_1$ , 而其他元素都趋向于 0. 收敛速度取决于  $|\lambda_2/\lambda_1|$  的大小

### 4.3 QR 迭代与反迭代的关系

观察  $\tilde{Q}_k$  的最后一列. 由  $A_{k+1} = \tilde{Q}_k^\top A \tilde{Q}_k$  可知

$$A \tilde{Q}_k = \tilde{Q}_k A_{k+1} = \tilde{Q}_k Q_{k+1} R_{k+1} = \tilde{Q}_{k+1} R_{k+1}$$

所以有

$$\tilde{Q}_{k+1} = A \tilde{Q}_k R_{k+1}^{-1}$$

由于  $\tilde{Q}_{k+1}$  和  $\tilde{Q}_k$  都是正交矩阵, 上式两边转置后求逆, 可得

$$\tilde{Q}_{k+1} = \left( \tilde{Q}_k^\top \right)^{-1} = \left( (R_{k+1}^{-1})^\top \tilde{Q}_k^\top A^\top \right)^{-1} = (A^\top)^{-1} \tilde{Q}_k R_{k+1}^\top$$

观察等式两边矩阵的最后一列, 可得

$$\tilde{q}_n^{(k+1)} = c_1 (A^\top)^{-1} \tilde{q}_n^{(k)} (c_1 \text{ 为某个常数})$$

以此类推, 可知

$$\tilde{q}_n^{(k+1)} = c (A^\top)^{-k} \tilde{q}_n^{(1)} (c \text{ 为某个常数})$$

假定  $|\lambda_1| \geq \dots \geq |\lambda_{n-1}| > |\lambda_n| > 0$  则  $\lambda_n^{-1}$  是  $(A^\top)^{-1}$  的模最大特征值. 由幂迭代可知  $\tilde{q}_n^{(k+1)}$  收敛到  $\lambda_n^{-1}$  所对应的特征向量, 即

$$(A^\top)^{-1} \tilde{q}_n^{(k+1)} \rightarrow \lambda_n^{-1} \tilde{q}_n^{(k+1)} \quad (k \rightarrow \infty)$$

所以

$$A^\top \tilde{q}_n^{(k)} \rightarrow \lambda_n \tilde{q}_n^{(k)} \quad (k \rightarrow \infty)$$

由  $A_{k+1} = \tilde{Q}_k^\top A \tilde{Q}_k$  可知  $A_{k+1}^\top$  的最后一列

$$A_{k+1}^\top(:, n) = \tilde{Q}_k^\top A^\top \tilde{q}_n^{(k)} \rightarrow \lambda_n \tilde{Q}_k^\top \tilde{q}_n^{(k)} = \lambda_n e_n$$

□□

$A_{k+1}$  的最后一行的最后一个元素收敛到  $\lambda_n$ , 而其它元素都趋向于 0. 收敛速度取决于  $|\lambda_n/\lambda_{n-1}|$  的大小

### 4.4 QR 迭代与正交迭代的关系

下面的定理给出了 QR 迭代算法与正交迭代算法 ( $Z_0 = I$ ) 之间的关系.

**定理** 假定正交迭代算法 3.1 和 QR 算法 4.1 中所涉及的 QR 分解都是唯一的.  $A_k$  是由 QR 迭代算法 4.1 生成的矩阵,  $Z_k$  是由正交迭代算法 3.1 (取  $Z_0 = I$ ) 生成的矩阵, 则有

$$A_{k+1} = Z_k^\top A Z_k$$

### 4.5 QR 迭代的收敛性

**定理** 设  $A = V \Lambda V^{-1} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 其中  $\Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$ , 且  $|\lambda_1| > |\lambda_2| > \dots > |\lambda_n|$ . 若  $V^{-1}$  的所有顺序主子矩阵都非奇异 (即  $V^{-1}$  存在 LU 分解), 则  $A_k$  的对角线以下的元素收敛到 0



说明:

需要指出的是, 由于  $D_k$  的元素不一定收敛, 故  $A_{k+1}$  对角线以上 (不含对角线) 的元素不一定收敛, 但这不妨碍  $A_{k+1}$  的对角线元素收敛到  $A$  的特征值 (即  $A_{k+1}$  的对角线元素是收敛的)

例 QR 迭代算法演示 (见 *EigQR.m*). 设

$$A = X \begin{bmatrix} 9 & & & \\ & 5 & & \\ & & 3 & \\ & & & 1 \end{bmatrix} X^{-1}$$

其中  $X$  是由 MATLAB 随机生成的非奇异矩阵.

在迭代过程中, 对于  $A_k$  的下三角部分中元素, 如果其绝对值小于某个阈值  $tol$ , 则直接将其设为 0, 即

$$a_{ij}^{(k)} = 0 \quad \text{if} \quad i > j \quad \text{and} \quad |a_{ij}^{(k)}| < tol$$

这里我们取  $tol = 10^{-6} \max_{1 \leq i, j \leq n} \{|a_{ij}^{(k)}|\}$ , 迭代过程如下:

```

A =
    6.5629e+00    3.1505e+00    2.4882e+00   -4.5006e+00
    3.1564e+00    4.6079e+00    1.4346e+00   -2.9295e+00
   -3.5367e-02    9.7647e+00    7.7607e+00   -8.7044e+00
    3.7514e+00    2.4217e+00    5.2685e-01   -9.3141e-01

A_7 =
    1.0079e+01    2.0598e+00   -8.7382e-02   -1.4010e+01
   -2.6356e+00    3.9694e+00    5.3709e+00    2.8474e+00
   -1.0317e-02   -1.8888e-02    2.9523e+00   -1.4913e+00
           0   -1.4296e-05    1.3377e-03    9.9898e-01

A_8 =
    9.8306e+00    3.5979e+00   -1.4282e+00    1.4272e+01
   -1.1084e+00    4.1983e+00    5.1778e+00    7.8545e-01
   -2.9432e-03   -1.2199e-02    2.9714e+00    1.5095e+00
           0           0   -4.5563e-04    9.9966e-01

A_12 =
    9.0830e+00    4.6472e+00   -2.4491e+00    1.3798e+01
   -7.2867e-02    4.9207e+00    4.7783e+00    3.7229e+00
   -2.9534e-05   -1.5694e-03    2.9963e+00    1.5315e+00
           0           0           0    1.0000e+00

A_13 =
    9.0460e+00    4.6811e+00    2.4859e+00   -1.3767e+01
   -3.9787e-02    4.9562e+00   -4.7591e+00   -3.8330e+00
           0    9.3992e-04    2.9978e+00    1.5328e+00
           0           0           0    1.0000e+00

A_22 =
    9.0002e+00    4.7219e+00   -2.5302e+00    1.3729e+01
   -1.9625e-04    4.9998e+00    4.7355e+00    3.9669e+00
           0           0    3.0000e+00    1.5346e+00
           0           0           0    1.0000e+00

A_28 =
    9.0000e+00    4.7221e+00   -2.5304e+00    1.3729e+01
           0    5.0000e+00    4.7354e+00    3.9675e+00
           0           0    3.0000e+00    1.5346e+00
           0           0           0    1.0000e+00

```

## 4.6 带位移的 QR 迭代

为了加快 QR 迭代的收敛速度, 可以采用[位移策略](#)和[反迭代](#)的思想  
[算法 4.2](#) 带位移的 QR 迭代算法 (QR Iteration with shift)

- 1: Set  $A_1 = A$  and  $k = 1$
- 2: while not convergence do
- 3: Choose a shift  $\sigma_k$
- 4:  $[Q_k, R_k] = qr(A_k - \sigma_k I)$
- 5: compute  $A_{k+1} = R_k Q_k + \sigma_k I$
- 6:  $k = k + 1$
- 7: end while

正交相似性

$$\begin{aligned} A_{k+1} &= R_k Q_k + \sigma_k I = (Q_k^\top Q_k) R_k Q_k + \sigma_k I \\ &= Q_k^\top (A_k - \sigma_k I) Q_k + \sigma_k I \\ &= Q_k^\top A_k Q_k \end{aligned}$$

位移  $\sigma_k$  的选取

在前面的分析可知,  $A_{k+1}(n, n)$  收敛到  $A$  的模最小特征值.

若  $\sigma_k$  就是  $A$  的一个特征值, 则  $A_k - \sigma_k I$  的模最小特征值为 0, 故 QR 算法迭代一步就收敛. 此时

$$A_{k+1} = R_k Q_k + \sigma_k I = \begin{bmatrix} A_{k+1}^{(n-1) \times (n-1)} & * \\ 0 & \sigma_k \end{bmatrix}$$

$A$  的其它特征值可通过对  $A_{k+1}^{(n-1) \times (n-1)}$  使用带位移 QR 迭代算法得到.

通常, 如果  $\sigma_k$  与  $A$  的某个特征值非常接近, 则收敛速度通常会很快. 由于  $A_k(n, n)$  收敛到  $A$  的一个特征值, 所以在实际使用中, 一个比较直观的位移选择策略是  $\sigma_k = A_k(n, n)$ . 事实上, 这样的位移选取方法通常会使得 QR 迭代算法有二次收敛速度.

[例](#) 带位移的 QR 迭代算法演示 (`EigQRshift.m`).

所有数据和设置与[例 4.1](#) 相同, 在迭代过程中, 取  $\sigma_k = A_k(n, n)$ . 如果  $A_k(n, n)$  已经收敛, 则取  $\sigma_k = A_k(n-1, n-1)$

## 5 带位移的隐式 QR 迭代

[直接实施 QR 方法的困难: 运算量](#)

每一步迭代需要做一次 QR 分解和矩阵乘积, 运算量为  $O(n^3)$  即使每计算一个特征值只需迭代一步, 则总运算量为  $O(n^4)$

我们的目标: 从  $O(n^4)$  减小到  $O(n^3)$

```

A =
    6.5629e+00    3.1505e+00    2.4882e+00   -4.5006e+00
    3.1564e+00    4.6079e+00    1.4346e+00   -2.9295e+00
   -3.5367e-02    9.7647e+00    7.7607e+00   -8.7044e+00
    3.7514e+00    2.4217e+00    5.2685e-01   -9.3141e-01

A_5 =
    5.5186e+00   -3.0411e-01    4.4529e+00   -5.1700e+00
   -4.9782e+00    8.5660e+00    3.0148e+00    1.3331e+01
   -3.9116e-02   -1.7945e-03    2.9153e+00   -1.4587e+00
           0           0           0    1.0000e+00

A_7 =
    9.4467e+00    4.2553e+00   -2.0222e+00   -1.4068e+01
   -4.6678e-01    4.5533e+00    4.9737e+00   -2.5126e+00
           0           0    3.0000e+00   -1.5346e+00
           0           0           0    1.0000e+00

A_10 =
    9.0000e+00   -4.7221e+00    2.5304e+00    1.3729e+01
           0    5.0000e+00    4.7354e+00   -3.9676e+00
           0           0    3.0000e+00   -1.5346e+00
           0           0           0    1.0000e+00

```

实现方法: 两个步骤

(1) 首先通过相似变化将  $A$  转化成一个上 Hessenberg 矩阵

(2) 对这个 Hessenberg 矩阵实施隐式 QR 迭代

隐式 QR 迭代:

在 QR 迭代算法中, 并不进行显式的 QR 分解和矩阵乘积, 而是通过特殊手段来实现从  $A_k$  到  $A_{k+1}$  的迭代, 并且将运算量控制在  $O(n^2)$  量级, 从而将总运算量降到  $O(n^3)$

## 5.1 上 Hessenberg 矩阵

上 Hessenberg 矩阵:  $H = [h_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$  当  $i > j + 1$  时, 有  $h_{ij} = 0$

定理 设  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 则存在正交矩阵  $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$  使得  $QAQ^T$  是上 Hessenberg 矩阵

下面我们以一个  $5 \times 5$  的矩阵  $A$  为例, 给出具体的转化过程, 采用的工具为 Householder 变换.

第一步: 令  $Q_1 = \text{diag}(I_{1 \times 1}, H_1)$ , 其中  $H_1$  是对应于向量  $A(2:5, 1)$  的 Householder 矩阵. 于是可得

$$Q_1 A = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \end{bmatrix}$$

由于用  $Q_1^T$  右乘  $Q_1 A$ , 不会改变  $Q_1 A$  的第一列元素的值, 故

$$A_1 \triangleq Q_1 A Q_1^T = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \end{bmatrix}$$

第二步: 令  $Q_2 = \text{diag}(I_{2 \times 2}, H_2)$ , 其中  $H_2$  是对应于向量  $A_1(3:5, 2)$  的 Householder 矩阵, 则用  $Q_2$  左乘  $A_1$  时, 不会改变  $A_1$  的第一列元素的值. 用  $Q_2^T$  右乘  $Q_2 A_1$  时, 不会改变  $Q_2 A_1$  前两列元素的值. 因此

$$Q_2 A_1 = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \end{bmatrix} \quad \square A_2 \triangleq Q_2 A_1 Q_2^T = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \end{bmatrix}$$

**第三步:** 令  $Q_3 = \text{diag}(I_{3 \times 3}, H_3)$ , 其中  $H_3$  是对应于向量  $A_2(4:5, 3)$  的 Householder 矩阵, 则有

$$Q_3 A_2 = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & 0 & * & * \end{bmatrix} \quad \square A_3 \triangleq Q_3 A_2 Q_3^\top = \begin{bmatrix} * & * & * & * & * \\ * & * & * & * & * \\ 0 & * & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & 0 & * & * \end{bmatrix}$$

这时我们就将  $A$  转化成一个上 **Hessenberg** 矩阵, 即  $Q A Q^\top = A_3$ , 其中  $Q = Q_3 Q_2 Q_1$  是正交矩阵,  $A_3$  是上 **Hessenberg** 矩阵.