

# 第七章-特征值和特征向量

## (2): QR 分解和 QR 算法

# 目录

---

1. 背景
2. QR 分解和 Householder 方法
3. QR 算法
4. 总结

幂法及其变式可以求解特定的特征值和特征向量。

目标：同时求解**所有**的特征值和特征向量。

# 目录

---

1. 背景
2. QR 分解和 Householder 方法
3. QR 算法
4. 总结

# QR 分解

---

## 定理 (QR 分解)

- ▶ 对于任何的非奇异  $n$  阶矩阵  $\mathbf{A}$ , 则  $\mathbf{A}$  可分解为  $\mathbf{A} = \mathbf{QR}$ ; 其中  $\mathbf{Q}$  为正交矩阵 (即  $\mathbf{Q}^T = \mathbf{Q}^{-1} \leftrightarrow \mathbf{QQ}^T = \mathbf{I}, \mathbf{Q}^T\mathbf{Q} = \mathbf{I}$ ),  $\mathbf{R}$  为上三角矩阵。
- ▶ 当  $\mathbf{R}$  的对角元素都为正数时, 该 QR 分解唯一。

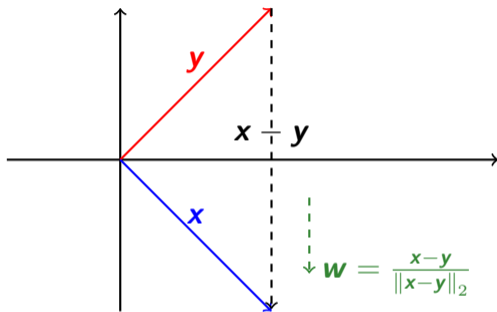
接下来, 我们会学习如何找到这样的 QR 分解。

探究关系  $Q^T \mathbf{A} = \mathbf{R}$  的第一列，我们至少需要找到某个  $Q$  使得

$$Q^T \mathbf{a}_1 = \begin{bmatrix} r_1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}, \text{ 其中 } \mathbf{a}_1 \text{ 是矩阵 } \mathbf{A} \text{ 的第一列。}$$

问题：  $|r_1|$  和  $\|\mathbf{a}_1\|_2$  需要有什么关系吗？

我们探究一般的情况，如何通过一个正交矩阵实现变换  $Q\mathbf{x} = \mathbf{y}$ ，其中  $\mathbf{x}$  和  $\mathbf{y}$  是给定的向量，且  $\|\mathbf{x}\|_2 = \|\mathbf{y}\|_2$



我们观察到：

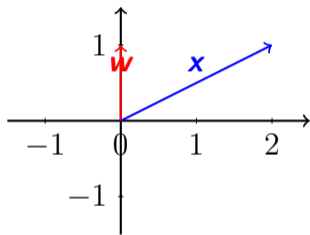
$$\mathbf{y} = \mathbf{x} - (\mathbf{x} - \mathbf{y}) = \mathbf{x} - \|\mathbf{x} - \mathbf{y}\| \mathbf{w} = \mathbf{x} - 2\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle \mathbf{w} = (\mathbf{I} - 2\mathbf{w}\mathbf{w}^T) \mathbf{x}.$$

**练习：**请验证  $\mathbf{I} - 2\mathbf{w}\mathbf{w}^T$  是对称的正交矩阵。

## 定义 (初等反射阵)

假设向量  $\|\mathbf{w}\|_2 = 1$ , 矩阵  $\mathbf{H} = \mathbf{I} - 2\mathbf{w}\mathbf{w}^T$  称为初等反射阵, 又记为  $\mathbf{H}(\mathbf{w})$ 。

练习: 请在图中大致画出  $\mathbf{H}(\mathbf{w})\mathbf{x}$



## 定理

初等反射阵  $\mathbf{H}$  为对称阵 ( $\mathbf{H}^T = \mathbf{H}$ ), 正交阵 ( $\mathbf{H}^T \mathbf{H} = \mathbf{I}$ ) 和对合阵 ( $\mathbf{H}^2 = \mathbf{I}$ )。



# 总结

---

## 定理

设  $\mathbf{x} \neq \mathbf{y} \in \mathbb{R}^n$ , 且  $\|\mathbf{x}\|_2 = \|\mathbf{y}\|_2$ , 则存在一个初等反射阵  $\mathbf{H}$ , 使得  $\mathbf{H}\mathbf{x} = \mathbf{y}$ 。

证明: 取  $\mathbf{w} = \frac{\mathbf{x}-\mathbf{y}}{\|\mathbf{x}-\mathbf{y}\|_2}$

## 定理 (推论)

设  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ , 令  $\sigma = \pm\|\mathbf{x}\|_2$ , 且  $\mathbf{x} \neq -\sigma\mathbf{e}_1$ , 则存在一个初等反射阵  $\mathbf{H} = \mathbf{I} - 2\frac{\mathbf{u}\mathbf{u}^T}{\|\mathbf{u}\|_2^2}$ , 使得  $\mathbf{H}\mathbf{x} = -\sigma\mathbf{e}_1$ , 其中  $\mathbf{u} = \mathbf{x} + \sigma\mathbf{e}_1$ 。

证明: 在最上面的定理中, 取  $\mathbf{y} = -\sigma\mathbf{e}_1$ 。

**提示:** 为避免有效数字的缺失, 我们会取  $\sigma = \text{sign}(x_1)\|\mathbf{x}\|_2$ ; 但实际情况中, 除非  $\mathbf{x}$  平行于  $\mathbf{e}_1$ , 否则  $\sigma = \pm\|\mathbf{x}\|_2$  都是可以的。

考虑矩阵  $\mathbf{A}$  的列  $\mathbf{A} = (\mathbf{A}_1 \ \mathbf{A}_2 \ \dots \ \mathbf{A}_n)$  则

$$\begin{aligned} \mathbf{H}\mathbf{A} &= (\mathbf{H}\mathbf{A}_1 \ \mathbf{H}\mathbf{A}_2 \ \dots \ \mathbf{H}\mathbf{A}_n) \\ &= \begin{pmatrix} -\sigma_1 & & & \\ 0 & \mathbf{H}\mathbf{A}_2 & \dots & \mathbf{H}\mathbf{A}_n \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} = \left( \begin{array}{c|ccc} -\sigma_1 & \star & \dots & \star \\ \hline 0 & & & \\ \vdots & & \mathbf{A}^{(2)} & \\ 0 & & & \end{array} \right) \end{aligned}$$

若我们希望系数为  $\sigma_1$ ，则可以通过

$$(-\mathbf{H})\mathbf{A} = \begin{pmatrix} \sigma_1 & & & \\ 0 & -\mathbf{H}\mathbf{A}_2 & \dots & -\mathbf{H}\mathbf{A}_n \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} = \left( \begin{array}{c|ccc} \sigma_1 & \star & \dots & \star \\ \hline 0 & & & \\ \vdots & & \mathbf{A}^{(2)} & \\ 0 & & & \end{array} \right)$$

对于  $\mathbf{A}^{(2)}$ ，我们可以重复过程找到某个对称且正交矩阵  $\mathbf{H}^{(2)}$ ，使得

$$\mathbf{H}^{(2)} \mathbf{A}^{(2)} = \left( \begin{array}{c|ccc} -\sigma_2 & \star & \cdots & \star \\ \hline 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{array} \mathbf{A}^{(3)} \right)$$

因此，

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & & & & \\ 0 & & & & \\ \vdots & & & & \\ 0 & & & & \end{pmatrix}}_{\tilde{\mathbf{H}}^{(2)}} \begin{pmatrix} -\sigma_1 & \star & \cdots & \cdots & \star \\ \hline 0 & & & & \\ \vdots & & & & \\ \vdots & & & & \\ 0 & & & & \end{pmatrix} \mathbf{A}^{(2)} = \begin{pmatrix} -\sigma_1 & \star & \cdots & \cdots & \star \\ 0 & -\sigma_2 & \star & \cdots & \star \\ 0 & 0 & & & \\ 0 & \vdots & & & \\ 0 & 0 & & & \end{pmatrix} \mathbf{A}^{(3)}$$

通过不断继续, 可得  $\tilde{H}^{(n)} \tilde{H}^{(n-1)} \dots \tilde{H}^{(2)} \tilde{H}^{(1)} \mathbf{A} = \mathbf{R}$  一个上三角矩阵, 其中  $\tilde{H}^{(k)}$  为第  $k$  层基于 Householder 构造的对称正交阵。在这个过程中, 我们可以保证  $R_{ii} \geq 0$ 。

最后, 令  $\mathbf{Q}^{-1} = \tilde{H}^{(n)} \tilde{H}^{(n-1)} \dots \tilde{H}^{(2)} \tilde{H}^{(1)}$ , 则  $\mathbf{A} = \mathbf{QR}$ 。

**练习:** 请验证这样定义出来的矩阵  $\mathbf{Q}$  为正交矩阵, 且

$$\mathbf{Q} = \tilde{H}^{(1)} \tilde{H}^{(2)} \dots \tilde{H}^{(n-1)} \tilde{H}^{(n)}$$

练习：请计算矩阵  $\mathbf{A}$  的 QR 分解，其中  $\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 2 & 2 & 1 \\ -2 & 1 & 0 \end{bmatrix}$

答案：  $\mathbf{Q} = \begin{bmatrix} 1/3 & -2/3 & 2/3 \\ 2/3 & 2/3 & 1/3 \\ -2/3 & 1/3 & 2/3 \end{bmatrix}$ ,  $\mathbf{R} = \begin{bmatrix} 3 & 0 & 1 \\ 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

# 计算复杂度

---

矩阵  $Q$  可由如下算法实现:

$$Q = I_n$$
$$Q = Q\tilde{H}^{(k)}, \quad k = 1, 2, \dots, n$$

这个过程中, 计算量为  $\mathcal{O}(n^2 + n(n-1) + \dots + n) = \mathcal{O}(n^3)$

计算上三角矩阵  $R$  的复杂度为  $\mathcal{O}(n^2 + (n-1)^2 + \dots + 1) = \mathcal{O}(n^3)$

总体而言, 基于 Householder 的 QR 算法的复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$ 。

# 目录

---

1. 背景
2. QR 分解和 Householder 方法
3. QR 算法
4. 总结

# QR 算法

给定  $\mathbf{A} \stackrel{\text{分解}}{=} \mathbf{QR}$ , 我们取  $\mathbf{B} \stackrel{\text{定义}}{=} \mathbf{RQ} = \mathbf{Q}^T \mathbf{A} \mathbf{Q}$

我们可以观察到  $\mathbf{A}$  和  $\mathbf{B}$  具有相同的特征值。

$$\mathbf{A} \equiv \mathbf{A}_1 \stackrel{\text{分解}}{=} \mathbf{Q}_1 \mathbf{R}_1$$

$$\mathbf{A}_2 \stackrel{\text{定义}}{=} \mathbf{R}_1 \mathbf{Q}_1 = \mathbf{Q}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{Q}_1 \quad \mathbf{A}_2 \stackrel{\text{分解}}{=} \mathbf{Q}_2 \mathbf{R}_2$$

$$\mathbf{A}_3 \stackrel{\text{定义}}{=} \mathbf{R}_2 \mathbf{Q}_2 \quad \mathbf{A}_3 \stackrel{\text{分解}}{=} \mathbf{Q}_3 \mathbf{R}_3$$

⋮

$$\mathbf{A}_k \stackrel{\text{分解}}{=} \mathbf{Q}_k \mathbf{R}_k$$

$$\mathbf{A}_{k+1} \stackrel{\text{定义}}{=} \mathbf{R}_k \mathbf{Q}_k$$

...



## 定理 (基本性质)

令  $\tilde{Q}_k = Q_1 Q_2 \cdots Q_k$ ,  $\tilde{R}_k = R_k R_{k-1} \cdots R_1$ , 则

- ▶  $A_{k+1}$  相似于  $A_k$ , 即  $A_{k+1} = Q_k^T A_k Q_k$
- ▶  $A_{k+1} = \tilde{Q}_k^T A_1 \tilde{Q}_k$
- ▶  $A^k$  的 QR 分解为  $A^k = \tilde{Q}_k \tilde{R}_k$

证明该结论将作为练习。

# QR 算法的收敛性

## 定理 (定理 9.18 QR 算法的收敛性)

设  $\mathbf{A} = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,

- 1° 如果  $\mathbf{A}$  的特征值满足:  $|\lambda_1| > |\lambda_2| > \cdots > |\lambda_n| > 0$ ;
- 2°  $\mathbf{A}$  满足一些其他条件: **【 $\mathbf{A}$  有标准形  $\mathbf{A} = \mathbf{XDX}^{-1}$  其中  $\mathbf{D} = \text{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_n)$ , 且设  $\mathbf{X}^{-1}$  有  $LU$  分解】**

则由 QR 算法产生的  $\{\mathbf{A}_k\}_{k=1}^{\infty}$  收敛于上三角

$$\mathbf{A}_k \xrightarrow{\text{当 } k \rightarrow \infty} \begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \cdots & \times \\ & \lambda_2 & \ddots & \vdots \\ & & \ddots & \times \\ & & & \lambda_n \end{pmatrix}.$$

# 对于对称矩阵的 QR 算法

---

## 定理 (定理 9.19)

若对称阵  $\mathbf{A}$  满足定理 9.18 的条件, 则由 QR 算法产生的  $\{\mathbf{A}_k\}$  收敛于对角阵。

# 目录

---

1. 背景
2. QR 分解和 Householder 方法
3. QR 算法
4. 总结

# 总结

---

- ▶ 知道 QR 分解是什么
- ▶ 能通过 Householder 方法计算 QR 分解，并了解其运算复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$
- ▶ 知道 QR 算法是什么，以及定理 9.18 和 9.19 的结论