

# 数值代数习题课讲义 3

游瀚哲

2023 年 11 月 30 日

## 一、书面作业讲解

1、 $A^T A = \begin{pmatrix} 35 & 44 \\ 44 & 56 \end{pmatrix}, A^T b = \begin{pmatrix} 9 \\ 12 \end{pmatrix}, x = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix}$

2、 $A^T A = \begin{pmatrix} 6 & 3 & 1 & 1 \\ 3 & 9 & 3 & 3 \\ 1 & 3 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 1 & 1 \end{pmatrix}, A^T b = \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ , 可知其解为  $(3/5, 2/15, 0, 0)^T + u(0, 1, -3, 0)^T + v(0, 0, 1, -1)^T$

3、变换前后二范数不变, 从而  $\alpha = 5$ 。可知  $v = x - Hx = (0, -5, 0, 0, 3, 4)^T$ ,  $w = \frac{v}{\|v\|} = \frac{\sqrt{2}}{10}(0, -5, 0, 0, 3, 4)^T$ , 则  $H = I - 2ww^T$  为所求的变换。

4、即  $5c + 12s = -5s + 12c$ , 有  $17s = 7c$ , 解得  $s = \pm \frac{7\sqrt{2}}{26}, c = \pm \frac{17\sqrt{2}}{26}, \alpha = \pm \frac{13\sqrt{2}}{2}$

5、 $-sx_1 + cx_2 = 0$ , 设  $s = a + bi, x_i = a_i + b_i i$  可知

$$\begin{cases} -a_1 a + b_1 b + b_2 c = 0 \\ -b_1 a - a_1 b + a_2 c = 0 \end{cases}$$

若  $|x_1| = 0$ , 取  $s = 1, c = 0$  即可, 否则方程组中  $a, b$  线性无关, 可令  $c = 1$  得到此方程的特解, 再对模长进行归一化即可。

6、当  $x$  的第二个分量非零, 类似可构造二阶 Givens 方阵  $Q$  使得  $Qx$  的第二个分量为 0, 计算可发现 Givens 变换只影响两行。

于是得到算法: 对  $x$  除第一行外的每一行, 若为 0 则跳过, 否则找到对应将其置为 0 的 Givens 变换  $P_i$ 。同理, 对  $y$  除第一行外的每一行找到将其置为 0 的 Givens 变换  $Q_i$ 。则  $K = \prod_{i=2}^n Q_i^T \prod_{i=n}^2 P_i$

即为所求。

7、类似习题 3，先计算  $v = x - Hx, w = \frac{v}{\|v\|}$ ，则  $H = I - 2ww^T$  为所求的变换。

8、思路事实上与定理 3.3.1 完全一致，只是改变操作顺序与边的序号。归纳构造：

假设后  $k-1$  列已符合要求，而  $H_k$  将倒数第  $k$  列  $(a_1, \dots, a_{n-k}, a_{n-k+1}, \dots, a_n, a_{n+1}, \dots, a_m)^T$  变为  $(0, \dots, 0, \alpha, a_{n-k+2}, \dots, a_n, 0, \dots, 0)^T$ 。这样得到的  $w$  只有第  $n-k+2$  到第  $n$  个分量非零。

可知  $H = I - 2ww^T$  不会破坏已符合要求的部分，从而成立。

9、由第 8 题知存在正交  $Q$ , s.t.  $QL = \begin{pmatrix} L_1 \\ O \end{pmatrix}$ ,

设  $QPb = \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \end{pmatrix} z = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix}$ ,  $\|Lz - Pb\|_2^2 = \|QLz - QPb\|_2^2 = \|L_1 z_1 - c_1\|_2^2 + \|c_2\|_2^2$  由于  $L$  为单位下三角，其列满秩，于是  $L_1$  非奇异。只需求解  $L_1 z_1 = c_1$  即可。

当  $Ux = z$  时，由于排列方阵  $P$  为正交方阵， $\|Ax - b\|_2 = \|PAx - Pb\|_2 = \|LUx - Pb\|_2 = \|Lz - Pb\|_2$  即证

10. 由定理 3.1.4 可知  $A^T AXb = A^T b$  对任何  $b$  成立，取  $b$  为  $e_i$  并拼接可知  $A^T AXI = A^T I = A^T$ ，同取转置有  $X^T A^T A = A$ 。

在  $A^T AXI = A^T$  两边同时左乘  $X^T$  可知  $AX = X^T A^T AX = X^T A^T = (AX)^T$ ， $A = X^T A^T A = (AX)^T A = AXA$ 。

11、类似第 6 题，选取 Givens 变换  $P_i$  使得  $A_{n,1}$  变为 0，注意，这使得  $A_{n,n-1}, A_{n-1,n}$  变为非 0 项，由下到上逐渐消去第一列，最终使得  $A$  变为上 Hessenberg 阵。

从上到下再选取 Givens 变换  $Q_i$  使得  $A_{i+1,i}$  变为 0。则变化后得到的  $R, Q = \prod_{i=1}^{n-1} Q_i \prod_{i=1}^{n-2} P_i$  即为所求。

12、利用  $\|x\|_2^2 = x^T x$  展开即证等式。

当  $\|Ax - b\|_2$  最小时， $2\alpha w^T A^T (Ax - b) + \alpha^2 \|Aw\|_2^2 \geq 0$ ，若  $A^T (Ax - b) \neq 0$ ，可取合适的  $w \in \pm e_i$ ，使得  $2w^T A^T (Ax - b) < 0$ ，再令  $\alpha \rightarrow 0^+$  即有矛盾。于是，必须  $A^T (Ax - b) = 0$ 。

## 二、程序作业讲解

本次作业中，QR 分解计算时间复杂度较高，且在计算 1.1 时可能出现 nan。