

## 二次规划求解实例 (起作用集)

2018年6月17日 9:03

例8.3

$$\begin{cases} \min \frac{1}{2} [(x-3)^2 + (y-1)^2] - 5 \\ \text{s.t.} \quad 3-y \geq 0, \\ \quad \quad 4-x-y \geq 0 \\ \quad \quad 2-x \geq 0 \\ \quad \quad x \geq 0, y \geq 0 \end{cases}$$

上这一约束  $x_i \geq 0, i=1,2,\dots,n$ , 几乎总是有的, 可以通过适当的变量替换和松弛处理.

PP 若  $x_i \in \mathbb{R}$ ,  $x_i = x_i^+ - x_i^-$ ,  $x_i^+, x_i^- \geq 0$ .

对小规模低维问题, 可先分析一下可行域情况: 先选取一个初值. 这里可以选④的顶点或边界. 这里显然一个合理的选择是  $A_1 = \{3, 5\}$ ,  $x_1 = (2, 0)$ . 但我们不能假设总是能通过绘图得到有用的信息, 所以我们在教科书上的做法, 仅从  $A_1$  方便构建的角度, 直接观察约束, 取  $A_1 = \{1, 4\}$ ,  $x_1 = (0, 3)$ . 这样对应子问题为:

$$\begin{cases} \min \frac{1}{2} [(x-3)^2 + (y-1)^2] - 5 \\ \text{s.t.} \quad y=3, x=0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \min \frac{1}{2} [9+4] - 5$$

对一个常数不可能有任何改进, 故  $d_1 = (0, 0)^T$ . 此时检查  $\lambda_k$ :

$$\nabla_x \mathcal{L}(x, \lambda) = \begin{bmatrix} x-3 \\ y-1 \end{bmatrix} - \lambda_1 \begin{bmatrix} 0 \\ -1 \end{bmatrix} - \lambda_2 \begin{bmatrix} -1 \\ -1 \end{bmatrix} - \lambda_3 \begin{bmatrix} -1 \\ 0 \end{bmatrix} - \lambda_4 \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} - \lambda_5 \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

代入  $\lambda_2 = \lambda_3 = \lambda_5 = 0$ ,  $x=0, y=3$ , 得:

$$\begin{cases} -3 - \lambda_4 = 0 \\ 2 + \lambda_1 = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \lambda_1 = -2 \\ \lambda_4 = -3 \end{cases} \Rightarrow \lambda_k = \{-2, 0, 0, -3, 0\}.$$

不满足 KKT. 这里  $\lambda_4$  更小, 我们选择去掉这个约束. 于是  $A_1 = \{1\}$ . 问题变为:

$$\begin{cases} \min \frac{1}{2} [(x-3)^2 + (y-1)^2] - 5 \\ \text{s.t.} \quad y=3 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \min \frac{1}{2} (x-3)^2 - 3 \Rightarrow d = (3, 0)^T.$$

从图中可以看出  $d_1$  已违背约束  $C_2, C_3$ . 且有  $d_1$  方向上首先违背的是  $C_2$ . 我们从代数形式, 我们不需要逐次

$C_1$ , 因为  $C_1$  在  $A_1$  中.

$C_4, C_5$ , 因为

$$a_4^T d_1 = (1, 0) \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = 3 > 0, \text{ 在 } d_1 \text{ 方向.}$$

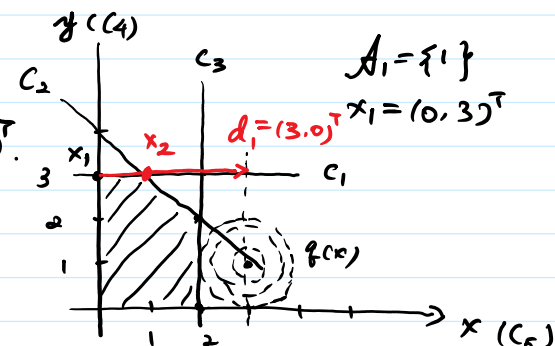
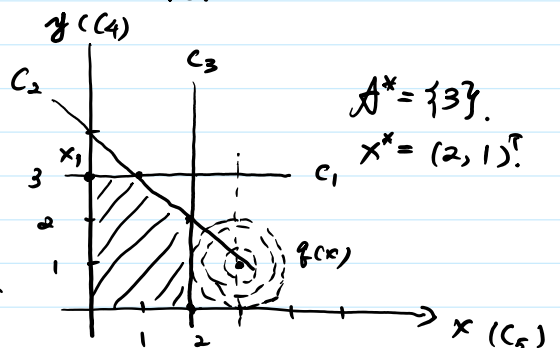
$$a_5^T d_1 = (0, 1) \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = 0, \text{ 和 } d_1 \text{ 平行}$$

均不可能进  $d_1$ .

只需验证:

$C_2, C_3$ , 因为

$$a_2^T d_1 = (-1, -1) \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = -3 < 0, \text{ 在 } d_1 \text{ 方向.}$$



$c_2, c_3$  均为

$$a_2^T \cdot d_1 = (-1, -1) \cdot \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = -3 < 0, \text{ 在 } d_1 \text{ 前方.}$$

$$a_3^T \cdot d_1 = (-1, 0) \cdot \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = -3 < 0, \text{ 在 } d_1 \text{ 前方.}$$

在两个可能的阻挡中, 选“近”的一个, 通过计算阻挡的位置:

$$\min \left\{ 1, \frac{-1 - a_2^T x_1}{a_2^T d_1} = (-1 - (-1, -1) \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \end{pmatrix}) / -3 = \frac{1}{3}, \frac{-2 - a_3^T x_1}{a_3^T d_1} = (-2 - (-1, 0) \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \end{pmatrix}) / -3 = \frac{2}{3} \right\} \quad \left( b = \begin{bmatrix} -3 \\ -4 \\ -2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \text{ 注意符号} \right)$$

$$= \frac{1}{3} = \alpha_1. \text{ 取 } x_2 = x_1 + \alpha_1 \cdot d_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \end{pmatrix} + \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}. \quad (\text{以上操作, 注意几何意义和代数变换的一致性})$$

此时, 必有  $c_2 = 1 - 1 - 3 = 0$ , 活跃. 取  $A_2 = \{1, 2\}$ . (原因?)

接下来的过程是机械的. 自己回家完成剩下步骤.

等值优化子问题的求解:

对  $x_k$  和  $A_k$ , 我们需要求解等值约束优化:

$$\min f(x) \\ \text{s.t. } a_i^T x = b_i, \quad i \in A_k$$

这里记  $A_k = [a_1, a_2, \dots, a_m]$ . 则约束可记为:

$$A_k^T x = b, \quad b = (b_1, b_2, \dots, b_m)^T.$$

对此问题, 我们可以用之前介绍过的零空间方法: 即对  $A_k \in \mathbb{R}^{n \times m}$  做 QR 分解:

$$A_k = Q_k \begin{bmatrix} R_k \\ 0 \end{bmatrix} = [Q_1^{(k)} \quad Q_2^{(k)}] \begin{bmatrix} R_k \\ 0 \end{bmatrix},$$

其中  $Q_k \in \mathbb{R}^{n \times n}$  是正交阵,  $R_k \in \mathbb{R}^{m \times m}$  是非奇异上三角阵,  $Q_1^{(k)} \in \mathbb{R}^{n \times m}$ ,  $Q_2^{(k)} \in \mathbb{R}^{n \times (n-m)}$ .

若从  $k$  步到  $k+1$  步, 增加了一个约束  $p$ , 则

$$A_{k+1} = A_k \cup \{p\},$$

且

$$A_{k+1} = [A_k \quad a_p] \quad (\text{多了一列}),$$

显然  $A_{k+1} \in \mathbb{R}^{n \times (m+1)}$ . 现在我们需要计算

$$A_{k+1} = Q_{k+1} \begin{bmatrix} R_{k+1} \\ 0 \end{bmatrix}.$$

然而并没有必要重新计算. (注意)

$$Q_k Q_k^T = [Q_1^{(k)} \quad Q_2^{(k)}] \begin{bmatrix} Q_1^{(k)T} \\ Q_2^{(k)T} \end{bmatrix} = Q_1^{(k)} Q_1^{(k)T} + Q_2^{(k)} Q_2^{(k)T} = I_{n \times n}$$

而

$$\begin{aligned} A_{k+1} &= [A_k \quad a_p] = Q_k \begin{bmatrix} R_k & Q_1^{(k)T} a_p \\ 0 & Q_2^{(k)T} a_p \end{bmatrix} \\ &= [Q_1^{(k)} \quad Q_2^{(k)}] \begin{bmatrix} R_k & Q_1^{(k)T} a_p \\ 0 & Q_2^{(k)T} a_p \end{bmatrix} \\ &= [A_p \quad (Q_1^{(k)} Q_1^{(k)T} + Q_2^{(k)} Q_2^{(k)T}) a_p] = [A_k \quad a_p]. \end{aligned} \quad (8.22)$$

实际上就是除最后一列, 已分解. 我们只需继续分解, 即将  $Q_2^{(k)T} a_p$  通过正交变换为  $\gamma \cdot e_1^{(n-m)}$ , 此时, 求 Householder 矩阵  $\hat{Q} \in \mathbb{R}^{(n-m) \times (n-m)}$ , 使

$$\hat{Q} (Q_2^{(k)T} a_p) = \begin{bmatrix} \gamma \\ 0 \\ \vdots \end{bmatrix} = \gamma \cdot e_1^{(n-m)},$$

由 Householder 矩阵构造:

由Householder变换定义:

$$\gamma = \|Q_2^{1/2} a_p\|.$$

而完整的QR分解为,

$$A_{k+1} = Q_k \begin{bmatrix} R_k & Q_1^{(k)T} a_p \\ 0 & Q^T \begin{bmatrix} \delta \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \end{bmatrix} = Q_k \begin{bmatrix} I_{m \times m} & 0 \\ 0 & Q^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} R_k & Q_1^{(k)T} a_p \\ 0 & \delta e_1^{(n-m)} \end{bmatrix}$$

12

$$\begin{aligned} Q_{k+1} &= Q_k \begin{bmatrix} I_{m \times m} & 0 \\ 0 & Q^T \end{bmatrix}, \quad R_{k+1} = \begin{bmatrix} R_k & Q_1^{(k)T} a_p \\ 0 & \gamma \end{bmatrix} \\ &= [Q_1^{(k)} \quad Q_2^{(k)}] \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & Q^T \end{bmatrix} = [Q_1^{(k)} \quad Q_2^{(k)} Q^T] = [Q_1^{(k+1)} \quad Q_2^{(k+1)}]. \end{aligned}$$

注意此处,  $Q_1^{(k)} \in \mathbb{R}^{n \times m}$ , 而  $Q_1^{(k+1)} \in \mathbb{R}^{n \times (m+1)}$ . 故  $Q_2^{(k+1)}$  为  $Q_2^{(k)} Q_1^{(k)T}$  的左  $n-m-1$  列. 而相应地,

$$Z_{k+1} = (x_2^{(k+1)}) \in \mathbb{R}^{n \times (n-m-1)}$$

而对  $A_k$  中某一元素被移出的情况, 则出现的情况是

$A_k = Q_k \begin{bmatrix} R_k \\ 0 \end{bmatrix} = Q_k \begin{bmatrix} * & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * \\ 0 & 0 & 0 & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$ , 此时  $R_k = \begin{bmatrix} * & * & * \\ 0 & * & * \\ 0 & 0 & * \\ 0 & 0 & * \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

↑ 列移出      ↑  $Q_k$  不变      ↑ 列移出.      ← 需要消去.

即  $R_k$  不是上三角阵, 我们需要

$$\hat{Q} R_k = \begin{bmatrix} R_{k+1} \\ 0 \end{bmatrix},$$

其中  $\pi_{m+1}$  是上三角阵. 对此后不难发现, 我们实际上只需消去原方程组上  $m-q$  个非零元. 对此可用 Givens 变换逐行消去. 此即  $\tilde{A}$  的构建方式. 而后, 可令

$$Q_{k+1} = Q_k \begin{bmatrix} \hat{Q}^T & 0 \\ 0 & T \end{bmatrix},$$

而  $Z_{n+1}$  为  $Q_{n+1}$  的  $n-m+1$  列.