## 最优化:建模、算法与理论 参考答案

 丁思哲
 邓展望
 李天佑
 陈铖
 谢中林
 俞建江

 刘浩洋
 文再文

版本: v1.01 (更新于 2022.05.09)

教材链接: https://bicmr.pku.edu.cn/~wenzw/optbook.html

# 目录

第一章	最优化简介	1
第二章	基础知识	5
第三章	优化建模	21
第四章	典型优化问题	31
第五章	最优性理论	43
第六章	无约束优化算法	61
第七章	约束优化算法	73
第八章	复合优化算法	93
更新历史	史	117
致谢		119

ii 目录

### 第一章 最优化简介

**1.1** 考虑稀疏优化问题,我们已经直观地讨论了在  $\ell_0$  ,  $\ell_1$  ,  $\ell_2$  三种范数下问题的解的可能形式. 针对一般的  $\ell_p$  "范数":

$$||x||_p \stackrel{\text{def}}{=} (\sum_{i=1}^n |x|^p)^{1/p}, \quad 0$$

我们考虑优化问题:

$$\min ||x||_p, 
s.t. Ax = b.$$

试着用几何直观的方式(类似于图 1.2)来说明当  $p \in (0,2)$  取何值时,该优化问题的解可能具有稀疏性.

解 (丁思哲). Ax = b 表示空间中的直线, $\|x\|_p (0 引导的 <math>\{x\|\|x\|_p \le C\}$  表示空间中的  $\ell_p$  范数球. 优化问题实际是找到最小的 C,使得范数球与 Ax = b 相交. 在  $\mathbb{R}^2$  空间中,不同 p 的范数球情形 如图 1.1 所示.

- 当  $p \in (0,1)$  时, $\ell_p$  范数球是内凸的,因此最小的 C 对应的范数 球与直线的交点一般都是坐标轴上的顶点,因此  $\ell_p$  范数的解具有稀疏性;
- 当 p = 1 时, $\ell_p$  范数球呈现"正方形",且正方形的顶点恰在坐标轴上,因此在一定条件下(例如直线不与正方形的某边平行)最小的 C 对应的范数球与直线的交点一般也是坐标轴上的顶点,因此  $\ell_1$  范数的解也具有稀疏性;
- 当  $p \in (1,2)$  时, $\ell_p$  范数球是外凸的,此时最小的 C 对应的范数 球与直线的交点不一定在坐标轴上,那么  $\ell_p$  范数的解一般不具有稀疏性.

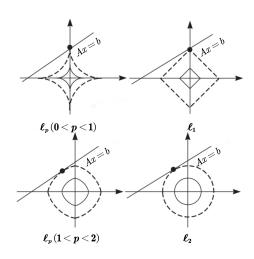


图 1.1  $\ell_p$  范数优化问题的求解

**1.2** 给定一个函数  $f(x): \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  及其一个局部最优点  $x^*$ ,则该点沿任何方向  $d \in \mathbb{R}^n$  也是局部最优的,即 0 为函数  $\phi(\alpha) \stackrel{\text{def}}{=} f(x^* + \alpha d)$  的一个局部最优解. 反之,如果  $x^*$  沿任何方向  $d \in \mathbb{R}^n$  都是局部最优解,则  $x^*$  是否为 f(x) 的一个局部最优解?若是,请给出证明;若不是,请给出反例.

解 (俞建江).  $x^*$  不一定是 f(x) 的局部最优解. 反例: 如用极坐标表示 f

$$f(r,\theta) = \begin{cases} r \sin(\frac{r}{\theta}), & \theta \in (0, 2\pi), \\ 0, & \theta = 0. \end{cases}$$

在任一方向上,r=0 都是局部最优解,但 x=0 的任一邻域内都存在 x' 使得 f(x')<0. 造成这一现象的原因之一是,某些函数在局部具有一定的振荡特性.

1.3 试给出如下点列的 Q-收敛速度:

(a) 
$$x^k = \frac{1}{k!}, k = 1, 2, \dots;$$

(b) 
$$x^{k} = \begin{cases} \left(\frac{1}{4}\right)^{2^{k}}, & k \text{ 为偶数}, \\ \frac{x^{k-1}}{k}, & k \text{ 为奇数}. \end{cases}, \quad k = 1, 2, \cdots$$

解 (俞建江,丁思哲).

(a) 该点列是 Q-超线性收敛的. 因为

$$\lim_{k \to \infty} \frac{\left\| x^{k+1} - x^* \right\|}{\left\| x^k - x^* \right\|} = \lim_{k \to \infty} \frac{1}{|k+1|} = 0.$$

(b) 该点列是 Q-超线性收敛的. 因为  $x^* = 0$ , 而若 k 是奇数, 则成立

$$\lim_{k \to \infty} \frac{\left\| x^{k+1} - x^* \right\|}{\left\| x^k - x^* \right\|} = \lim_{k \to \infty} k \frac{\left| x^{k+1} \right|}{\left| x^{k-1} \right|} = \lim_{k \to \infty} \frac{k}{64^{2^{k-1}}} = 0,$$

若 k 是偶数,则成立

$$\lim_{k\to\infty}\frac{\left\|x^{k+1}-x^*\right\|}{\left\|x^k-x^*\right\|}=\lim_{k\to\infty}\frac{1}{k+1}\frac{\left|x^k\right|}{\left|x^k\right|}=0.$$

- **1.4** 考虑函数  $f(x) = x_1^2 + x_2^2$ ,  $x = (x_1, x_2) \in \mathbb{R}^2$ , 以及迭代点列  $x^k = (1 + \frac{1}{2^k})(\cos k, \sin k)^{\mathrm{T}}, k = 1, 2, \cdots$ , 请说明
  - (a)  $\{f(x^{k+1})\}$  是否收敛? 若收敛,给出 Q-收敛速度;
  - (b)  $\{x^{k+1}\}$  是否收敛? 若收敛,给出 Q-收敛速度.

解 (俞建江).

(a) 该点列收敛,且  $f(x^{k+1}) = (1 + \frac{1}{2^k})^2, k \to \infty$  时  $f \to 1$ . 因为

$$\lim_{k\to\infty}\frac{\left\|x^{k+1}-x^*\right\|}{\left\|x^k-x^*\right\|}=\lim_{k\to\infty}\frac{(1+\frac{1}{2^{k+1}})^2-1}{(1+\frac{1}{2^k})^2-1}=\frac{1}{2},$$

所以该点列还是 Q-线性收敛的.

(b) 该点列不收敛. 因为显然  $\cos k$  和  $\sin k$  都不收敛,但  $1 + \frac{1}{2^k}$  收敛到 1.

### 第二章 基础知识

2.1 说明矩阵 F 范数不是算子范数(即它不可能被任何一种向量范数所诱导). 提示: 算子范数需要满足某些必要条件,只需找到一个 F 范数不满足的必要条件即可.

解 (俞建江). 对任一算子范数  $\|\cdot\|$  及  $I_n$  (n 阶单位矩阵),

$$||I_n|| = \max_{||x||=1} ||I_n x|| = 1,$$

又有  $||I_n||_F = \sqrt{n}$ ,因此 Frobenius 范数不是算子范数.

**2.2** 证明: 矩阵 A 的 2 范数等于其最大奇异值,即

$$\sigma_1(A) = \max_{\|x\|_2 = 1} \|Ax\|_2.$$

解(俞建江,丁思哲). 由矩阵 2 范数和向量 2 范数的定义,

$$||A||_2 = \max_{||x||_2=1} ||Ax||_2 = \max_{||x||_2=1} [(Ax)^T Ax]^{\frac{1}{2}} = \max_{||x||_2=1} [x^T (A^T A)x]^{\frac{1}{2}}.$$

注意到  $A^{\mathrm{T}}A$  是实对称且半正定的,不妨设其 n 个非负实特征值为

$$\lambda_1 \geqslant \lambda_2 \geqslant \cdots \geqslant \lambda_n \geqslant 0.$$

实对称矩阵 n 不同特征值对应的特征向量必正交,因此不妨设它们对应的正交规范特征向量为  $v_1, v_2, \cdots, v_n$ ,则对任一满足  $||x||_2 = 1$  的向量  $x \in \mathbb{R}^n$  成立线性组合结构

$$x = \sum_{i=1}^{n} \alpha_i v_i, \quad \sum_{i=1}^{n} \alpha_i^2 = 1,$$

其中  $\alpha_i \in \mathbb{R}$  是系数. 将上式代入定义,得

$$x^{\mathrm{T}} A^{\mathrm{T}} A x = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i \alpha_i^2 \leqslant \lambda_1,$$

也即  $||A||_2 \leq \lambda_1$ .

另一方面, 若取  $x = v_1$ , 则有

$$x^{\mathrm{T}} A^{\mathrm{T}} A x = v_1^{\mathrm{T}} A^{\mathrm{T}} A v_1 = \lambda_1,$$

故  $||A||_2 \geqslant \lambda_1$ .

综上,

$$||A||_2 = \max_{||x||_2=1} ||Ax||_2 = \sqrt{\lambda_1} = \sqrt{\lambda_{max}(A^{\mathrm{T}}A)} = \sigma_1(A).$$

- 2.3 证明如下有关矩阵范数的不等式:
  - (a)  $||AB||_F \le ||A||_2 ||B||_F$ ,
  - (b)  $|\langle A, B \rangle| \leq ||A||_2 ||B||_*$ .

解 (俞建江).

(a) 利用 F 范数的定义,

$$||AB||_F^2 = \langle AB, AB \rangle$$
$$= \operatorname{Tr}(B^{\mathsf{T}}A^{\mathsf{T}}AB)$$
$$= \operatorname{Tr}(BB^{\mathsf{T}}A^{\mathsf{T}}A).$$

 $A^{\mathrm{T}}A$  是对称半正定阵,它可以被正交对角化.因此存在正交矩阵 T,使得

$$T^{\mathrm{T}}A^{\mathrm{T}}AT = \mathrm{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_n).$$

其中  $\lambda_1 \geqslant \lambda_2 \geqslant \cdots \geqslant \lambda_n \geqslant 0$ . 利用 T, 对 F 范数的定义可作

$$\operatorname{Tr}(BB^{\mathsf{T}}A^{\mathsf{T}}A) = \operatorname{Tr}(T^{\mathsf{T}}BB^{\mathsf{T}}TT^{\mathsf{T}}A^{\mathsf{T}}AT)$$

$$\leqslant \lambda_{1}\operatorname{Tr}(T^{\mathsf{T}}BB^{\mathsf{T}}T)$$

$$= \lambda_{1}\operatorname{Tr}(BB^{\mathsf{T}})$$

$$= ||A||_{2}^{2}||B||_{F}^{2},$$

因此  $||AB||_F \leq ||A||_2 ||B||_F$  成立.

(b) 设  $A,B \in \mathbb{R}^{m \times n}$ , 不妨设  $m \geqslant n$ . B 存在 SVD 分解

$$B = U_B \Sigma_B V_B^{\mathrm{T}}, \quad U_B \in \mathbb{R}^{m \times m}, V_B \in \mathbb{R}^{n \times n},$$

其中  $U_B$ ,  $V_B$  都是正交矩阵, $\Sigma_B$  是对角矩阵. 利用矩阵内积的定义,

$$|\langle A, B \rangle| = \operatorname{Tr}(B^{T}A)$$

$$= \operatorname{Tr}(V_{B}\Sigma_{B}U_{B}^{T}A)$$

$$= \operatorname{Tr}(\Sigma_{B}U_{B}^{T}AV_{B}),$$

其中记  $\Sigma_B = \operatorname{diag}(\tilde{b}_1, \tilde{b}_2, \cdots, \tilde{b}_n).$ 

规定  $\tilde{A} = U_B^{\mathrm{T}} A V_B = (\tilde{a_{ij}})_{m \times n}$ ,对  $\tilde{A}$  的每个对角元  $\tilde{a}_{ii}$ ,成立

$$\begin{aligned} |\tilde{a}_{ii}| &\leqslant \sqrt{\tilde{a}_{1i}^2 + \tilde{a}_{2i}^2 + \dots + \tilde{a}_{mi}^2} \\ &= \frac{\|\tilde{A}e_i\|_2}{\|e_i\|_2} \\ &= \|\tilde{A}e_i\|_2 \\ &\leqslant \|A\|_2, \end{aligned}$$

因此有

$$\langle A, B \rangle = \operatorname{Tr}(\Sigma_B \tilde{A})$$

$$= \sum_{i=1}^n \tilde{b}_i \tilde{a}_{ii}$$

$$\leq ||A||_2 \sum_{i=1}^n \tilde{b}_i$$

$$= ||A||_2 ||B||_*.$$

2.4 设矩阵 A 为

$$A = \begin{bmatrix} I & B \\ B^{\mathrm{T}} & I \end{bmatrix},$$

其中  $||B||_2 < 1$ , I 为单位矩阵, 证明: A 可逆且

$$||A||_2 ||A^{-1}||_2 = \frac{1 + ||B||_2}{1 - ||B||_2}.$$

解 (俞建江).

- (a) 当  $||B||_2 = 0$  时, B = 0, 结论显然成立.
- (b) 当  $0 < \|B\|_2 < 1$  时,考虑特征值方程  $\det(\lambda I A) = 0 (\lambda \neq 1)$ , 注意到

$$\det(\lambda I - A) = 0$$

$$\Leftrightarrow \det\begin{pmatrix} (\lambda - 1)I & -B \\ -B^{T} & (\lambda - 1)I \end{pmatrix} = 0$$

$$\Leftrightarrow \det\begin{pmatrix} (\lambda - 1)I & -B \\ 0 & (\lambda - 1)I - \frac{1}{\lambda - 1}B^{T}B \end{pmatrix} = 0$$

$$\Leftrightarrow \det((\lambda - 1)^{2}I - B^{T}B) = 0.$$

因此  $\lambda_{\max} = 1 + \sigma_1(B) = 1 + \|B\|_2$ ,  $\lambda_{\min} = 1 - \|B\|_2$ . 故

$$||A||_2 ||A^{-1}||_2 = \frac{\lambda_{\text{max}}}{\lambda_{\text{min}}} = \frac{1 + ||B||_2}{1 - ||B||_2}.$$

**2.5** 假设 A 和 B 均为半正定矩阵,求证:  $\langle A, B \rangle \geqslant 0$ . 提示: 利用对称矩阵的特征值分解.

解 (俞建江). 由 A 是半正定矩阵, 对 A 进行谱分解

$$A = T^{\mathrm{T}} \Sigma_{\Lambda} T$$
.

其中 T 是正交矩阵,  $\Sigma_A$  是对角线元素全非负的对角矩阵. 则

$$\langle A, B \rangle = \operatorname{Tr}(T^{\mathsf{T}} \Sigma_A T B)$$
  
=  $\operatorname{Tr}(\Sigma_A T B T^{\mathsf{T}}).$ 

显然  $TBT^{T}$  也是半正定矩阵,其对角线元素都非负,因此

$$\langle A, B \rangle = \text{Tr}(\Sigma_A T B T^{\mathrm{T}}) \geqslant 0.$$

- 2.6 计算下列矩阵变量函数的导数.
  - (a)  $f(X) = a^{\mathrm{T}}Xb$ , 这里  $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $a \in \mathbb{R}^{m}, b \in \mathbb{R}^{n}$  为给定的向量;
  - (b)  $f(X) = \text{Tr}(X^{T}AX)$ , 其中  $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$  是长方形矩阵, A 是方阵 (但不一定对称);

(c)  $f(X) = \ln \det(X)$ , 其中  $X \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , 定义域为  $\{X \mid \det(X) > 0\}$  (注意这个习题和例 2.1 的 (3) 的区别).

解(俞建江,丁思哲).

(a) 对任意方向的  $V \in \mathbb{R}^{m \times n}$  和  $t \in \mathbb{R}$ , 有

$$\lim_{t \to 0} \frac{f(X + tV) - f(X)}{t}$$

$$= a^{\mathrm{T}}Vb = \mathrm{Tr}(a^{\mathrm{T}}Vb) = \mathrm{Tr}(ba^{\mathrm{T}}V) = \langle ab^{\mathrm{T}}, V \rangle,$$

因此  $\nabla f(X) = ab^{\mathrm{T}}$ .

(b) 对任意方向的  $V \in \mathbb{R}^{m \times n}$  和  $t \in \mathbb{R}$ ,有

$$f(X + tV) - f(X) = t \operatorname{Tr}(V^{\mathsf{T}} A X + X^{\mathsf{T}} A V) + \mathcal{O}(t^{2})$$
$$= t \left( \langle A X, V \rangle + \langle A^{\mathsf{T}} X, V \rangle \right) + \mathcal{O}(t^{2}),$$

因此  $\nabla f(X) = (A + A^{\mathrm{T}})X$ .

(c) 对任意方向的  $V \in \mathbb{R}^{n \times n}$  和  $t \in \mathbb{R}$ ,

$$f(X+tV) - f(X) = \ln(\det(X+tV)) - \ln(\det(X))$$
$$= \ln(\det(I+tVX^{-1})).$$

设  $VX^{-1}$  的所有特征值为  $\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_n$ (可能有复数). 则  $I + tVX^{-1}$  的所有特征值为  $1 + t\lambda_1, 1 + t\lambda_2, \cdots, 1 + t\lambda_n$ . 利用

$$\det(I + tVX^{-1}) = \prod_{i=1}^{n} (1 + t\lambda_i)$$

的结论,成立

$$f(X + tV) - f(X) = \ln \prod_{i=1}^{n} (1 + t\lambda_n)$$
$$= t \sum_{i=1}^{n} \lambda_i + \mathcal{O}(t^2)$$
$$= t \operatorname{Tr}(VX^{-1}) + \mathcal{O}(t^2)$$
$$= t \langle X^{-T}, V \rangle + \mathcal{O}(t^2),$$

即最终成立  $\nabla f(X) = X^{-T}$ .

2.7 考虑二次不等式

$$x^{\mathrm{T}}Ax + b^{\mathrm{T}}x + c \leq 0$$

其中 A 为 n 阶对称矩阵,设 C 为上述不等式的解集.

- (a) 证明: 当 A 正定时, C 为凸集;
- (b) 设 C' 是 C 和超平面  $g^{\mathrm{T}}x + h = 0$  的交集  $(g \neq 0)$ ,若存在  $\lambda \in \mathbb{R}$ ,使得  $A + \lambda g g^{\mathrm{T}}$  半正定,证明:C' 为凸集.

解(俞建江).

(a) 记  $f(x) = x^{\mathrm{T}} A x + b^{\mathrm{T}} x + c$ ,则  $\nabla^2 f(x) = 2A > 0$ ,知 f(x) 是严格凸函数.对  $\forall x_1, x_2 \in C$  以及  $t \in (0, 1)$ ,

$$f(tx_1 + (1-t)x_2) \le tf(x_1) + (1-t)f(x_2) \le 0,$$

因此  $tx_1 + (1-t)x_2 \in C$ , 知 C 是凸集.

(b) 对  $\forall x_1, x_2 \in C'$  以及  $t \in (0,1)$ ,记  $x_3 = tx_1 + (1-t)x_2$ . 显然  $x_3$  在超平面  $g^{\mathrm{T}}x + h = 0$  上,只需再证明  $x_3 \in C$ . 容易验证:

$$f(x_3) = tf(x_1) + (1-t)f(x_2) - t(1-t)(x_2 - x_1)^{\mathrm{T}}A(x_2 - x_1)$$
$$= tf(x_1) + (1-t)f(x_2) + \lambda t(1-t)(x_2 - x_1)^{\mathrm{T}}gg^{\mathrm{T}}(x_2 - x_1)$$
$$- t(1-t)(x_2 - x_1)^{\mathrm{T}}(A + \lambda gg^{\mathrm{T}})(x_2 - x_1),$$

由于  $(x_2 - x_1)^T g = 0$ ,因此  $(x_2 - x_1)^T g g^T (x_2 - x_1) = 0$ . 那么, 再由  $A + \lambda g g^T$  半正定,得  $f(x_3) \leq 0$ . 故  $x_3 \in C$ ,命题得证.  $\square$ 

- **2.8** (鞍点问题) 设函数  $f: \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^m \to \mathbb{R}$  满足如下性质: 当固定  $z \in \mathbb{R}^m$  时, f(x,z) 关于 x 为凸函数; 当固定  $x \in \mathbb{R}^n$  时, f(x,z) 关于 z 是凹函数,则称 f 为凸 凹函数.
  - (a) 设 f 二阶可导,试利用海瑟矩阵  $\nabla^2 f$  给出 f 为凸 凹函数的一个二阶条件;
  - (b) 设 f 为凸 凹函数且可微,且在点  $(\bar{x}, \bar{z})$  处满足  $\nabla f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$ ,求证: 对任意 x 和 z,如下鞍点性质成立:

$$f(\bar{x}, z) \leqslant f(\bar{x}, \bar{z}) \leqslant f(x, \bar{z}).$$

进一步证明 ƒ 满足极小 - 极大性质:

$$\sup_{z} \inf_{x} f(x, z) = \inf_{x} \sup_{z} f(x, z).$$

(c) 设 f 可微但不一定是凸 – 凹函数,且在点  $(\bar{x},\bar{z})$  处满足鞍点性质

$$f(\bar{x}, z) \leqslant f(\bar{x}, \bar{z}) \leqslant f(x, \bar{z}), \quad \forall x, z$$

求证:  $\nabla f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$ .

注: 这个题目的结论和之后我们要学习的拉格朗日函数有密切联系.

解 (俞建江,丁思哲).

(a) 设 f 的海瑟矩阵是

$$\nabla^2 f = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix},$$

其中

 $A_{11} \in \mathbb{R}^{n \times n}, A_{12} \in \mathbb{R}^{n \times m}, A_{21} \in \mathbb{R}^{m \times n}, A_{22} \in \mathbb{R}^{m \times m}.$ 

则  $\nabla_x^2 f = A_{11}$ ,  $\nabla_z^2 f = A_{22}$ . 若固定 z 时 f 关于 x 凸,则  $A_{11}$  半正定;若固定 x 时 f 关于 z 凹,则  $A_{22}$  半负定. 这就是由海瑟矩阵给出的二阶条件.

(b) 先证明第一个不等式. 由于 f(x,z) 关于 x 是凸函数, 利用凸函数的性质有

$$f(x,\bar{z}) \geqslant f(\bar{x},\bar{z}) + \nabla_x f(\bar{x},\bar{z})(x-\bar{x}) = f(\bar{x},\bar{z}),$$

同理可得左半边的不等式.

再证明  $\sup_{z} \inf_{x} f(x,z) = f(\bar{x},\bar{z})$ . 首先

$$\inf_{x} f(x, z) \leqslant f(\bar{x}, z) \leqslant f(\bar{x}, \bar{z}),$$

故

$$\sup_{z} \inf_{x} f(x, z) \leqslant f(\bar{x}, \bar{z}),$$

又

$$\sup_{z} \inf_{x} f(x, z) \geqslant \inf_{x} f(x, \bar{z}) \geqslant f(\bar{x}, \bar{z}),$$

因此  $\sup_z\inf_x f(x,z)=f(\bar x,\bar z)$ . 同理得  $\inf_x\sup_z f(x,z)=f(\bar x,\bar z)$ ,因此等式得证.

(c) 只需分别证明  $\nabla_x f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$  和  $\nabla_z f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$ . 用反证法证明. 先假设  $\nabla_x f(\bar{x}, \bar{z}) \neq 0$ , 取向量  $v = (\nabla_x f(\bar{x}, \bar{z})^T, 0)^T$ , 对  $f(\bar{x} + tv, \bar{z})$ (其中  $t \neq 0$ ) 在  $(\bar{x}, \bar{z})$  处展开一阶,得

$$f(\bar{x} + tv, \bar{z}) = f(\bar{x}, \bar{z}) + t \|\nabla_x f(\bar{x}, \bar{z})\|^2 + \mathcal{O}(t^2).$$

若取 t < 0 且绝对值足够小,就有  $f(\bar{x} + tv, \bar{z}) < f(\bar{x}, \bar{z})$ ,与题设矛盾. 因此假设不成立, $\nabla_x f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$ . 同理可得  $\nabla_z f(\bar{x}, \bar{z}) = 0$ . 综上,命题成立.

- 2.9 利用凸函数二阶条件证明如下结论:
  - (a) ln-sum-exp 函数:  $f(x) = \ln \sum_{k=1}^{n} \exp x_k$  是凸函数;
  - (b) 几何平均:  $f(x) = (\prod_{k=1}^{n} x_k)^{1/n} (x \in \mathbb{R}_{++}^n)$  是凹函数;
  - (c) 设  $f(x) = \left(\sum_{i=1}^{n} x_i^p\right)^{1/p}$ , 其中  $p \in (0,1)$ , 定义域为 x > 0, 则 f(x) 是凹函数.

解 (俞建江).

(a) 求海瑟矩阵,为了方便记  $S = \sum_{k=1}^{n} \exp x_k$ 。则

$$\nabla^2 f = \frac{1}{S^2} \cdot \begin{bmatrix} e^{x_1} (S - e^{x_1}) & -e^{x_1} e^{x_2} & \cdots & -e^{x_1} e^{x_n} \\ -e^{x_2} e^{x_1} & e^{x_2} (S - e^{x_2}) & \cdots & -e^{x_1} e^{x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -e^{x_n} e^{x_1} & -e^{x_n} e^{x_2} & \cdots & e^{x_n} (S - e^{x_n}) \end{bmatrix}.$$

现在只需证明  $\nabla^2 f$  半正定.

对  $\forall y = (y_1, y_2, \cdots, y_n)^{\mathrm{T}} \in \mathbb{R}^n (y \neq 0),$ 成立

$$y^{\mathrm{T}} \nabla^2 f y = \frac{1}{S^2} \left[ \sum_{k=1}^n y_k^2 e^{x_k} \sum_{k=1}^n e^{x_k} - \left( \sum_{k=1}^n y_k e^{x_k} \right)^2 \right],$$

利用柯西不等式可知  $y^{\mathrm{T}}\nabla^2 f y \geqslant 0$ . 因此  $\nabla^2 f \succeq 0$ .

(b) 求海瑟矩阵,得

$$\nabla f(x) = \frac{f}{n} \left( \frac{1}{x_1}, \frac{1}{x_2}, \cdots, \frac{1}{x_n} \right)^{\mathrm{T}},$$

$$\nabla^2 f(x) = -\frac{f}{n^2} \begin{bmatrix} \frac{n-1}{x_1^2} & -\frac{1}{x_1 x_2} & \cdots & -\frac{1}{x_1 x_n} \\ -\frac{1}{x_2 x_1} & \frac{n-1}{x_2^2} & \cdots & -\frac{1}{x_2 x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -\frac{1}{x_n x_1} & -\frac{1}{x_n x_2} & \cdots & \frac{n-1}{x_n^2} \end{bmatrix}.$$

设 
$$J(x) = \text{Diag}\left(\frac{1}{x_1}, \cdots, \frac{1}{x_n}\right)$$
, 注意到  $\nabla^2 f(x) =$ 

$$-\frac{f}{n^2}J(x)\begin{bmatrix} n-1 & -1 & \cdots & -1 \\ -1 & n-1 & \cdots & -1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -1 & -1 & \cdots & n-1 \end{bmatrix}J(x).$$

容易验证上式中间的矩阵是个实对称矩阵且其特征值为 n (该特征值是 n-1 重的) 和 0,是半正定矩阵,因此  $\nabla^2 f(x)$  是半负定矩阵.

(c) 求海瑟矩阵,设 
$$J(x) = \text{Diag}\left(\frac{1}{x_1}, \dots, \frac{1}{x_n}\right)$$
,得

$$\nabla f(x) = \left( \left( \frac{f}{x_1} \right)^{1-p}, \left( \frac{f}{x_2} \right)^{1-p}, \cdots, \left( \frac{f}{x_n} \right)^{1-p} \right)^{\mathrm{T}},$$

$$\nabla^2 f(x) = -\frac{1-p}{f} J(x) A(x) J(x),$$

其中

$$A(x) = \begin{bmatrix} (f^p - x_1^p)x_1^p & -x_1^p x_2^p & \cdots & -x_1^p x_n^p \\ -x_2^p x_1^p & (f^p - x_2^p)x_2^p & \cdots & -x_2^p x_n^p \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -x_n^p x_1^p & -x_n^p x_2^p & \cdots & (f^p - x_n^p)x_n^p \end{bmatrix}.$$

只需证明 A(x) 半正定. 对  $\forall y \in \mathbb{R}^n$  且  $y \neq 0$ ,

$$y^{\mathrm{T}}A(x)y = (\sum_{k=1}^{n} y_{k}^{2} x_{k}^{p}) f^{p} - (\sum_{k=1}^{n} y_{k} x_{k}^{p})^{2}$$
$$= (\sum_{k=1}^{n} y_{k}^{2} x_{k}^{p}) (\sum_{k=1}^{n} x_{k}^{p}) - (\sum_{k=1}^{n} y_{k} x_{k}^{p})^{2},$$

并由柯西不等式得  $y^{\mathrm{T}}A(x)y \ge 0$ . 因此  $A(x) \succeq 0$ ,  $\nabla^2 f(x) \le 0$ .

#### 2.10 证明定理 2.12.

解 (俞建江). 先证充分性. 对  $\forall x_1, x_2 \in \mathbf{dom} f, \forall t \in (0,1)$ , 记  $x_3 = tx_1 + (1-t)x_2$ . 显然  $(x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2)) \in \mathbf{epi} f$ , 由题设  $\mathbf{epi} f$  是 凸集,得

$$(x_3, tf(x_1) + (1-t)f(x_2)) \in \mathbf{epi} f$$
,

即

$$f(x_3) \leqslant t f(x_1) + (1 - t) f(x_2),$$

因此 f(x) 是凸函数.

再证明必要性. 对  $\forall (x_1,t_1), (x_2,t_2) \in \mathbf{epi} f, \forall t \in (0,1), \ 记 (x_3,t_3) = t(x_1,t_1) + (1-t)(x_2,t_2).$  由 f(x) 凸函数性质:

$$f(x_3) \leqslant t f(x_1) + (1-t)f(x_2) \leqslant t t_1 + (1-t)t_2 = t_3$$

得到  $(x_3, t_3) \in \operatorname{epi} f$ . 故 epi f 是凸集.

### 2.11 考虑如下带有半正定约束的优化问题:

min 
$$\operatorname{Tr}(X)$$
,  
s.t.  $\begin{bmatrix} A & B \\ B^{\mathrm{T}} & X \end{bmatrix} \succeq 0$ ,  
 $X \in \mathcal{S}^n$ ,

其中 A 是正定矩阵.

(a) 利用附录 B.1.9 中的 Schur 补的结论证明此优化问题的解为  $X = B^{T}A^{-1}B$ ;

(b) 利用定理 2.13 的 (8) 证明: 函数  $f(A,B) = \text{Tr}(B^{T}A^{-1}B)$  关于 (A,B) 是凸函数,其中 f(A,B) 的定义域 **dom**  $f = S_{++}^{m} \times \mathbb{R}^{m \times n}$ .

解 (俞建江).

(a) 记:

$$M = \begin{bmatrix} A & B \\ B^{\mathrm{T}} & X \end{bmatrix},$$

A 在 M 中的 Schur 补  $D = X - B^{T}A^{-1}B$ , M 半正定当且仅当 D 半正定,

$$\mathrm{Tr}(X)=\mathrm{Tr}(B^{\mathrm{T}}A^{-1}B)+\mathrm{Tr}(D)\geqslant\mathrm{Tr}(B^{\mathrm{T}}A^{-1}B)$$

当且仅当 D=0 时上式取到等号. 因此优化问题的解为  $X=B^{\mathrm{T}}A^{-1}B$ .

(b) 取函数 g(A, B, X) = Tr(X), 定义域为

$$\operatorname{dom} g = \left\{ (A, B, X) \mid A \succ 0, \begin{bmatrix} A & B \\ B^{\mathrm{T}} & X \end{bmatrix} \succeq 0 \right\},$$

显然 dom g 是凸集. 又由第一小问知:

$$f(A,B) = \inf_{X} g(A,B,X),$$

再利用定理 2.13(8) 即可.

- 2.12 求下列函数的共轭函数:
  - (a) 负熵:  $\sum_{i=1}^n x_i \ln x_i$ ;
  - (b) 矩阵对数:  $f(x) = -\ln \det(X)$ ;
  - (c) 最大值函数:  $f(x) = \max_{i} x_i$ ;
  - (d) 二次锥上的对数函数:  $f(x,t) = -\ln(t^2 x^T x)$ , 注意这里 f 的自变量是 (x,t).

解 (丁思哲).

(a) 若补充定义  $\lim_{x\to 0} x \ln x = 0$ ,  $\operatorname{dom} f = \{x \mid x \ge 0\}$ . 由共轭函数的定义,取  $y \in \mathbb{R}^n$ ,且.

$$f^{*}(y) = \sup_{x \in \text{dom } f} \{y^{T}x - f(x)\}$$

$$= \sup_{x \in \text{dom } f} \{\sum_{i=1}^{n} y_{i}x_{i} - \sum_{i=1}^{n} x_{i} \ln x_{i}\}$$

$$= \sum_{i=1}^{n} e^{y_{i}-1}.$$

(b) 显然  $\mathbf{dom}\,f=\{X\in\mathbb{R}^{n\times n}\mid\det(X)>0\}$ . 我们先形式化地引入  $Y\in\mathbb{R}^{n\times n}$ ,假设下述运算都是有意义的. 共轭函数

$$\begin{split} f^*(Y) &= \sup_{X \in \text{dom}\, f} \{ \mathrm{Tr}(Y^{\mathrm{T}}X) - f(X) \} \\ &= \sup_{X \in \text{dom}\, f} \{ \mathrm{Tr}(Y^{\mathrm{T}}X) + \ln \det(X) \}, \end{split}$$

因为

$$d(\operatorname{Tr}(Y^{\mathsf{T}}X)) = \operatorname{Tr}(d(Y^{\mathsf{T}}X)) = \operatorname{Tr}(Y^{\mathsf{T}}dX),$$
  
$$d(\ln \det(X)) = \det(X)^{-1}d(\det(X)) = \operatorname{Tr}(X^{-1}dX),$$

因此

$$\frac{\mathrm{d}(\mathrm{Tr}(Y^{\mathrm{T}}X) + \ln \det(X))}{\mathrm{d}X} = Y + (X^{\mathrm{T}})^{-1}.$$

故取  $X = -(Y^{T})^{-1}$  时,满足

$$f^*(Y) = -n - \ln \det(-Y),$$

其中 Y 的定义域是  $\{Y \in \mathbb{R}^{n \times n} \mid \det(-Y) > 0\}$ .

(c) 分情况讨论. 若  $||y||_1 \le 1$  且  $y \ge 0$ ,则  $y \ne x$  内积时不会改变 x 分量的符号,且一定成立

$$y^{\mathrm{T}}x \leqslant \max_{i} x_{i},$$

故此时  $f^*(y) = 0$ .

若不然,则或有  $||y||_1 > 1$ . 不妨设  $j = \underset{i}{\operatorname{arg max}} x_i \perp y_j = 1 + \delta$ 

 $(\delta > 0$  且其他坐标取 0),那么

$$f^*(y) = \sup_{x \in \mathbb{R}^n} \{ y^{\mathrm{T}} x - x_j \}$$
$$= \sup_{x_j \in \mathbb{R}} \{ \delta x_j \}$$
$$\to \infty.$$

又或存在 i 使得  $y_i < 0$ ,类似可证  $f^*(y)$  不存在. 综上, $f^*(y) = 0$ ,定义域是  $\{y \in \mathbb{R}^n \mid y \ge 0, ||y||_1 \le 1\}$ .

(d) 考虑取  $y \in \mathbb{R}^n$ ,  $q \in \mathbb{R}$ , 且

$$f^*(y, q) = \sup_{x, t} \{ y^{\mathrm{T}} x + qt + \ln(t^2 - x^{\mathrm{T}} x) \},$$

分别对

$$g(x, y, t, q) = y^{\mathrm{T}}x + qt + \ln(t^2 - x^{\mathrm{T}}x)$$

中的变量 x,t 求其稳定点,得等式组

$$x = \frac{1}{2} (t^2 - x^{\mathrm{T}} x) y,$$
 (2.1)

$$t = -\frac{1}{2} \left( t^2 - x^{\mathrm{T}} x \right) q. \tag{2.2}$$

利用 (2.1) 和 (2.2) 即可注意到  $x = -\frac{t}{q}y$ . 此式代入 g 可以消去 x,代入等式 (2.2) 可以用 y 和 q 表示 t. 此时

$$g(y, t, q) = -\frac{t}{q} y^{\mathrm{T}} y + qt + \ln\left(t^2 - \frac{t^2}{q^2} y^{\mathrm{T}} y\right),$$

并且  $t = \frac{-2q}{q^2 - y^T y}$ . 将 t 的表达式代入 g 消去 t, 得到

$$f^*(y,q) = -2 + \ln(\frac{4}{q^2 - y^{\mathrm{T}}y}),$$

定义域为  $\{(y,q) \mid q^2 - y^{\mathrm{T}}y > 0\}.$ 

#### 2.13 求下列函数的一个次梯度:

- (a)  $f(x) = ||Ax b||_2 + ||x||_2$ ;
- (b)  $f(x) = \inf_{y} ||Ay x||_{\infty}$ , 这里可以假设能够取到  $\hat{y}$ , 使得  $||A\hat{y} x||_{\infty} = f(x)$ .

解 (俞建江).

(a) 一个次梯度为:

$$g(x) = \begin{cases} \frac{A^{\mathrm{T}}(Ax - b)}{\|Ax - b\|_{2}} + \frac{x}{\|x\|_{2}}, & Ax - b \neq 0, \ x \neq 0, \\ \frac{A^{\mathrm{T}}(Ax - b)}{\|Ax - b\|_{2}}, & Ax - b \neq 0, \ x = 0, \\ \frac{x}{\|x\|_{2}}, & Ax - b = 0, \ x \neq 0, \\ 0, & Ax - b = 0, \ x = 0. \end{cases}$$

(b) 记  $h(x,y) = \|Ax - y\|_{\infty}$ , 显然 h(x,y) 关于  $\{x,y\}$  整体是凸函数. 因此必有  $0 \in \frac{\partial h(x,y)}{\partial y}\Big|_{y=\hat{y}}$ . 不妨设 Ay-x 的第 i 个分量满足

$$f(x) = |(A\hat{y} - x)_i|,$$

由定理 2.25, f(x) 的一个次梯度为

$$-\operatorname{sign}\left((A\hat{y}-x)_i\right)e_i = \operatorname{sign}\left((x-A\hat{y})_i\right)e_i. \quad \Box$$

**2.14** 利用定理 2.24 来求出最大特征值函数  $f(x) = \lambda_1(A(x))$  的次微分  $\partial f(x)$ , 其中 A(x) 是关于 x 的线性函数

$$A(x) = A_0 + \sum_{i=1}^{n} x_i A_i, \quad A_i \in \mathcal{S}^m, i = 0, \dots, n.$$

说明 f(x) 何时是可微函数.

解 (俞建江). 易知

$$f(x) = \sup_{\|u\|_2 = 1} u^{\mathrm{T}} A u = \sup_{\|u\|_2 = 1} u^{\mathrm{T}} A_0 u + \sum_{i=1}^n x_i u^{\mathrm{T}} A_i u.$$

设 A(x) 最大特征值的特征子空间为 V,集合  $C=V\cap\{u|||u||_2=1\}$ . 有

$$\partial f(x) = \mathbf{conv} \left\{ (u^{\mathsf{T}} A_1 u, u^{\mathsf{T}} A_2 u, \cdots, u^{\mathsf{T}} A_n u) \mid u \in C \right\},\,$$

当 A(x) 最大特征值的几何重数为 1 时, f(x) 是可微函数.

**2.15** 设 f(x) 为 m-强凸函数,求证:对于任意的  $x \in \text{int dom } f$ ,

$$f(x) - \inf_{y \in \operatorname{dom} f} f(y) \leqslant \frac{1}{2m} \mathrm{dist}^2(0, \partial f(x)),$$

其中  $\operatorname{dist}(z,S)$  表示点 z 到集合 S 的欧几里得距离.

解 (俞建江). 对  $\forall x, y \in \mathbf{int} \operatorname{dom} f$ , 由引理 2.2, 对  $\forall g \in \partial f(x)$ ,

$$f(y) - f(x) \geqslant g^{\mathrm{T}}(y - x) + \frac{m}{2} ||y - x||_{2}^{2} \geqslant -\frac{1}{2m} ||g||_{2}^{2},$$

后一个不等式在  $y-x=-\frac{g}{m}$  时取等. 变号后有:

$$f(x) - f(y) \leqslant \frac{1}{2m} ||g||_2^2,$$

由于 y,g 均是任取的,不等式左边取极大,右边取极小,成立

$$f(x) - \inf_{y \in \text{dom } f} f(y) \leqslant \frac{1}{2m} \text{dist}^2(0, \partial f(x)).$$

### 第三章 优化建模

**3.1** 证明: 方程组 (3.6.1) 的解不是唯一的.

解 (李天佑). 若 (3.6.1) 存在解  $x_0$ ,则

$$b_k^2 = |\langle a_k, x_0 \rangle|^2 = |\langle a_k, -x_0 \rangle|^2.$$

可知  $-x_0$  也是 (3.6.1) 的一组解.

3.2 设有一片 9×9 的空地,每一小块空地可以改成池塘或者稻田.由于稻田需要经常灌溉,因此设计的时候每一块稻田至少要与一块池塘相邻(前、后、左、右四个方向视为相邻).我们的最终目标是让稻田的数量达到最大.试将这个实际问题转化为优化问题,该优化问题中的目标函数和约束是如何设计的?

解 (李天佑). 设  $x_{ij}$  代表空地第 i 排第 j 列的用地类型,  $x_{ij} = 1$  代表稻田,  $x_{ij} = 0$  代表池塘. 优化问题可写为

$$\max_{x} \quad \sum_{1 \leqslant i,j \leqslant 9} x_{ij}$$
 s.t. 
$$|x_{ij} - x_{(i-1)j}| + |x_{ij} - x_{(i+1)j}| +$$
 
$$|x_{ij} - x_{i(j-1)}| + |x_{ij} - x_{i(j+1)}| \geqslant 1, \quad i, j = 1, 2, \dots, 9$$
 
$$x_{0,k} = x_{k,0} = x_{10,k} = x_{k,10} = 1, \quad k = 1, 2, \dots, 9$$
 
$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i, j = 1, 2, \dots, 9.$$

3.3 给定正交矩阵 
$$U = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & -\frac{\sqrt{3}}{2} \\ 0 & \frac{\sqrt{3}}{2} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$
 及矩阵  $A = U \mathrm{Diag}(10^{-6}, 2, 3) U^{\mathrm{T}}$ ,

分别计算  $b = (0,0,0)^{\mathrm{T}}$  和  $b = (10^{-4},0,0)^{\mathrm{T}}$  的情形下模型 (3.2.4) 和 (3.2.6) 的解,其中参数  $\mu$  待定,并分析得到的结果.

解 (李天佑). 对模型 (3.2.4) 中  $f(x) = \frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2$  进行求导,令导数  $\nabla_x f(x) = A^{\mathrm{T}} (Ax - b) = 0$ ,得到解  $x = A^{-1}b$ .  $b = (0, 0, 0)^{\mathrm{T}}$  时模型 (3.2.4) 的解为

$$x_1 = A^{-1}b = (0, 0, 0)^{\mathrm{T}}.$$

 $b = (10^{-4}, 0, 0)^{\mathrm{T}}$  时模型 (3.2.4) 的解为

$$x_2 = A^{-1}b = (10^2, 0, 0)^{\mathrm{T}}.$$

对模型 (3.2.6) 中  $f(x) = \frac{1}{2} \|Ax - b\|_2^2 + \mu \|x\|_2^2$  求导,令导数  $\nabla_x f(x) = A^{\mathrm{T}}(Ax - b) + 2\mu x = 0$ ,得到解  $x = (A^{\mathrm{T}}A + 2\mu I)^{-1}A^{\mathrm{T}}b$ .  $b = (0, 0, 0)^{\mathrm{T}}$  时模型 (3.2.6) 的解为

$$x_1 = (A^{\mathrm{T}}A + 2\mu I)^{-1}A^{\mathrm{T}}b = (0, 0, 0)^{\mathrm{T}},$$

 $b = (10^{-4}, 0, 0)^{\mathrm{T}}$  时模型 (3.2.6) 的解为

$$x_2 = (A^{\mathrm{T}}A + 2\mu I)^{-1}A^{\mathrm{T}}b = (\frac{10^2}{1 + 2 \times 10^{12}\mu}, 0, 0)^{\mathrm{T}}.$$

模型 (3.2.4) 中矩阵 A 是病态的,故当 b 有轻微扰动时,解 x 有较大的影响;模型 (3.2.6) 中增加了一个 L2 正则项,解  $x_1$  与解  $x_2$  极为接近,正则项的存在使得优化模型的解更加稳定.

**3.4** 在主成分分析中,我们需要计算高维空间中的数据点到低维空间中的 投影. 试给出  $a \in \mathbb{R}^n$  在由一般矩阵  $X \in \mathbb{R}^{n \times p} (p < n)$  的列向量张成的空间中的投影,这里 X 可能不是列正交矩阵,也可能秩小于 p.

解 (李天佑). 求解 a 在矩阵  $X \in \mathbb{R}^{n \times p} (p < n)$  的列向量张成的空间中的投影,写为优化问题

$$\min_{b \in \mathbb{R}^p} \quad \|Xb - a\|_2^2,$$

对其求导并今导数为 0, 得到

$$X^{\mathrm{T}}Xb = X^{\mathrm{T}}a.$$

不妨设矩阵有分块  $X = (X_1, X_2)$ ,  $X_1$  列满秩,  $X_2$  可用  $X_1$  线性表示  $X_2 = X_1 P$ . 对  $b = (b_1, b_2)^{\mathrm{T}}$  做相同分块, 方程可写为

$$\begin{pmatrix} X_1^\mathrm{T} X_1 & X_1^\mathrm{T} X_2 \\ X_2^\mathrm{T} X_1 & X_2^\mathrm{T} X_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} X_1^\mathrm{T} a \\ X_2^\mathrm{T} a \end{pmatrix}.$$

令  $X_2b_2 = 0$ , 由于 p < n, 非零解是存在的. 代入  $X_2 = X_1P$ , 得

$$\begin{pmatrix} X_1^{\mathrm{T}} X_1 & X_1^{\mathrm{T}} X_2 \\ X_2^{\mathrm{T}} X_1 & X_2^{\mathrm{T}} X_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} X_1^{\mathrm{T}} X_1 b_1 \\ P^{\mathrm{T}} X_1^{\mathrm{T}} X_1 b_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} X_1^{\mathrm{T}} a \\ P^{\mathrm{T}} X_1^{\mathrm{T}} a \end{pmatrix}.$$

由于  $X_1$  列满秩, $X_1^{\mathrm{T}}X_1$  可逆,可解得  $b_1 = (X_1^{\mathrm{T}}X_1)^{-1}X_1^{\mathrm{T}}a$ . 投影表示为

$$\operatorname{Proj}(a) = \begin{pmatrix} X_1 & X_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix} = X_1 (X_1^{\mathsf{T}} X_1)^{-1} X_1^{\mathsf{T}} a. \qquad \Box$$

**3.5** 假设 A = I,请分别计算优化问题 (3.2.6) 和 (3.2.7) 的解. 进一步地, 当  $\lambda$  和  $\sigma$  满足何种关系时,两个问题的解是一样的?

解 (李天佑). 优化问题 (3.2.6) 的解为  $x_1 = \frac{1}{1+\mu}b$ . 当  $||b||_2 \le \sigma$  时,优化问题 (3.2.7) 的解为  $x_2 = b$ ; 当  $||b||_2 \le \sigma$  时,

$$||x - b||_{2}^{2} = ||x||_{2}^{2} - 2x^{T}b + ||b||_{2}^{2}$$

$$\geqslant ||x||_{2}^{2} - 2||x||_{2}||b||_{2} + ||b||_{2}^{2}$$

$$= (||x||_{2} - ||b||_{2})^{2}$$

$$\geqslant (\sigma - ||b||_{2})^{2},$$

当且仅当  $x_2 = \frac{\sigma}{\|b\|_2} b$  时取得等号. 当  $\frac{1}{1+\mu} = \frac{\sigma}{\|b\|_2}$ ,即  $\|b\|_2 = \sigma(1+\mu)$  时,两个问题的解相同.

**3.6** 给定向量  $a,b \in \mathbb{R}^n$ , 分别考虑取  $\ell_1,\ell_2,\ell_\infty$  范数时, 优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}} \quad \|xa - b\|$$

的解.

解 (李天佑). 记 
$$a = (a_1, a_2, \dots, a_n)^{\mathrm{T}}, b = (b_1, b_2, \dots, b_n)^{\mathrm{T}}.$$

•  $\ell_1$  范数.  $||xa - b||_{\ell_1} = \sum_{i=1}^n |xa_i - b_i|$ . 不妨设  $a_i \neq 0$ , 否则无视该项,又不妨令  $\frac{b_1}{a_1} \leqslant \frac{b_2}{a_2} \leqslant \cdots \leqslant \frac{b_n}{a_n}$ , 否则重新排序. 那么 $f(x) = \sum_{i=1}^n |a_i||x - \frac{b_i}{a_i}| = l_i x + m_i, \quad x \in [\frac{b_i}{a_i}, \frac{b_{i+1}}{a_{i+1}}),$ 

因此 f(x) 可写为分段线性函数. 既然如此, 存在某个 k 使得

$$l_{k-1} = \sum_{i=1}^{k-1} |a_i| - \sum_{j=k}^n |a_j| \le 0,$$
  
$$l_k = \sum_{i=1}^k |a_i| - \sum_{j=k+1}^n |a_j| \ge 0,$$

故  $x = \frac{b_k}{a_k}$  时,函数有最小值  $\sum_{i=1}^n \left| \frac{b_k}{a_k} a_i - b_i \right|$ .

- $\ell_2$  范数.  $\|xa b\|_2^2 = \|a\|_2^2 x^2 2(a^{\mathrm{T}}b)x + \|b\|_2^2$ , 当  $x = \frac{a^{\mathrm{T}}b}{\|a\|_2^2}$  时, 函数有最小值  $\|b\|_2^2 \frac{(a^{\mathrm{T}}b)^2}{\|a\|_2^2}$ .
- $\ell_{\infty}$  范数.  $\|xa b\|_{\ell_{\infty}} = \max_{1 \leq i \leq n} |xa_i b_i| = \max_{1 \leq i \leq n} |a_i| |x \frac{b_i}{a_i}|$  为分段线性函数,并且是凸函数. 因此一定存在 i < j 使得最小点在二者边界处取到,不妨设  $\frac{b_i}{a_i} < \frac{b_j}{a_j}, \ x \in (\frac{b_i}{a_i}, \frac{b_j}{a_j}),$

$$|a_i|(x - \frac{b_i}{a_i}) = |a_j|(\frac{b_j}{a_j} - x),$$

解得 
$$x = \frac{\operatorname{sign}(a_i)b_i + \operatorname{sign}(a_j)b_j}{|a_i| + |a_i|}$$
.

#### 3.7 考虑线性观测模型

$$b_i = a_i^{\mathrm{T}} x + \varepsilon_i, \quad i = 1, 2, \cdots, m,$$

其中  $a_i, b_i$  为观测数据, $\varepsilon_i$  为独立同分布的噪声,x 是要估计的参数. 在下面的假设下,请利用最大似然估计方法构造相应的优化问题来估计参数 x.

- (a) 噪声  $\varepsilon_i \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2)$ ,其密度函数为  $p(z) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} \exp(-\frac{z^2}{2\sigma^2})$ ;
- (b) 噪声  $\varepsilon_i$  服从拉普拉斯(Laplace)分布,其密度函数为  $p(z) = \frac{1}{2a} \exp(-\frac{|z|}{a}), \ a > 0;$
- (c) 噪声  $\varepsilon_i$  为 [-a,a](a>0) 上的均匀分布,其密度函数为  $p(z)=\frac{1}{2a}, z \in [-a,a].$

解 (李天佑).

(a) 对数似然函数为

$$l(x) = \sum_{i=1}^{m} \ln p(b_i - a_i^{\mathrm{T}} x)$$
$$= -\sum_{i=1}^{m} (\ln \sqrt{2\pi\sigma} + \frac{(b_i - a_i^{\mathrm{T}} x)^2}{2\sigma^2}),$$

故优化问题可写为:

$$\max_{x} \quad l(x) \Leftrightarrow \min_{x} \quad \sum_{i=1}^{m} (b_{i} - a_{i}^{\mathrm{T}} x)^{2}.$$

(b) 对数似然函数为

$$l(x) = \sum_{i=1}^{m} \ln p(b_i - a_i^{\mathrm{T}} x)$$
  
=  $-\sum_{i=1}^{m} (\ln 2a + \frac{|(b_i - a_i^{\mathrm{T}} x)|}{a}),$ 

故优化问题可写为:

$$\max_{x} \quad l(x) \Leftrightarrow \min_{x} \quad \sum_{i=1}^{m} |b_{i} - a_{i}^{\mathrm{T}} x|.$$

(c) 似然函数为

$$L(x) = \prod_{i=1}^{m} p(b_i - a_i^{\mathrm{T}} x)$$

$$= \begin{cases} (\frac{1}{2a})^m &, & \max_{1 \le i \le m} |b_i - a_i^{\mathrm{T}} x| \le a, \\ 0 &, & \text{else,} \end{cases}$$

故优化问题可构造为  $\min_{x} \max_{1 \leqslant i \leqslant m} |b_i - a_i^{\mathrm{T}} x|$ .

3.8 在逻辑回归中, 如果把 Sigmoid 函数 (3.3.1) 换成

$$\theta(z) = \frac{1}{2} + \frac{z}{2(1+|z|)},$$

试利用最大似然估计建立分类模型. 该模型得到的优化问题是否是凸的?

解 (李天佑). 注意到

$$p(b|a;x) = \theta(b \cdot a^{\mathrm{T}}x) = \frac{1}{2} + \frac{b \cdot a^{\mathrm{T}}x}{2(1+|a^{\mathrm{T}}x|)},$$

对数似然函数为

$$l(x) = \sum_{i=1}^{m} \ln \left( \frac{1}{2} + \frac{b_i \cdot a_i^{\mathrm{T}} x}{2(1 + |a_i^{\mathrm{T}} x|)} \right).$$

因此优化问题可写作

$$\min_{x} \sum_{i=1}^{m} \ln \left( \frac{1 + |a_{i}^{T}x|}{1 + |a_{i}^{T}x| + b_{i} \cdot a_{i}^{T}x} \right).$$

很容易验证该优化模型不是凸的.

3.9 给定以下带标签的数据:

标签	数据点
-1	(1,5,1), (9,5,1)
1	(8, 13, 13), (5, 1, 9)

请建立原始的支持向量机模型并计算分割超平面:

解(李天佑). 原始的支持向量机模型为

$$\max_{x,y,\gamma} \quad \gamma \quad \text{s.t.} \quad \frac{b_i(a_i^{\mathrm{T}}x+y)}{\|x\|_2} \geqslant \gamma, \quad i=1,2,3,4.$$

分割超平面可以是  $a_1, a_2$  与  $a_3, a_4$  对应中点的所在的平面,即

$$\begin{aligned} \frac{a_1 + a_3}{2} &= (\frac{9}{2}, 9, 7)^{\mathrm{T}}, & \frac{a_1 + a_4}{2} &= (3, 3, 5)^{\mathrm{T}}, \\ \frac{a_2 + a_3}{2} &= (\frac{17}{2}, 9, 7)^{\mathrm{T}}, & \frac{a_1 + a_3}{2} &= (7, 3, 5)^{\mathrm{T}}. \end{aligned}$$

可解得所在平面为  $x^{\mathrm{T}}w + y = 0$ , 其中  $x = (0, -1, 3)^{\mathrm{T}}$  且 y = 12.

**3.10** 用超平面(如  $a^{T}x + b = 0$ )来分类的模型称为线性分类模型. 证明逻辑回归是线性分类模型. 与支持向量机相比,逻辑回归的优缺点是什么?

解(李天佑). 在逻辑回归中, 预测样本属于类别1的概率是

$$p(1|a;x) = \mathcal{P}(t=1|a) = \theta(a^{\mathrm{T}}x),$$

属于类别-1 的概率是

$$p(-1|a;x) = 1 - p(1|a;x) = \theta(-a^{\mathrm{T}}x),$$

因此逻辑回归用超平面分类,是线性分类模型.

优点:逻辑回归相比 SVM,考虑到了全局的样本点;逻辑回归不需要归一化;逻辑回归更适合处理大规模分类问题.

缺点:逻辑回归对部分异常值敏感;逻辑回归是线性分类模型,SVM通过引入核函数可以变成非线性分类模型,应用更广泛.□

3.11 请分析如何将支持向量机方法应用到多分类问题中.

解 (李天佑).

#### (a) 成对分类方法

若存在 n 类数据点,可以分别求得每对之间的决策平面,综合  $C_n^2$  个决策平面进行分类.

#### (b) 一类对余类

若存在 n 类数据点,可以逐个选择某类数据,视为 +1 类,其余 n-1 个类视为 -1 类,共得到 n 个决策平面进行分类.

- **3.12** 考虑三个随机变量 X, Y, Z,取值集合均为  $\{1, 2, \dots, n\}$ .
  - (a) 在没有独立性假设的条件下,为了表示随机向量 (X, Y, Z) 的联合 概率质量函数 p(x, y, z),我们至少需要多少个参数?
  - (b) 如果在给定 X 的情况下, Y 和 Z 独立, 为了表示 p(x,y,z), 至 少需要多少个参数?

解(李天佑).

- (a) 至少需要  $n^3 1$  个参数.
- (b) 由于给定 X 的情况下, Y 和 Z 独立,

$$P(X = x, Y = y, Z = z)$$
  
=  $P(X = x)P(Y = y|X = x)P(Z = z|X = x, Y = y)$   
=  $P(X = x)P(Y = y|X = x)P(Z = z|X = x)$ ,

因此需要 
$$n-1+n(n-1)+n(n-1)=(2n+1)(n-1)$$
 个参数.  $\square$ 

**3.13** 给定 n 维高斯随机变量的一组实际取值:  $y^1, y^2, \dots, y^m$ . 试利用最大似然方法给出其精度矩阵的估计.

解 (李天佑). 对数似然函数为

$$l(X) = \ln \det(X) - tr(XS),$$

其中 
$$S = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (y^i - \bar{y})(y^i - \bar{y})^T$$
. 令  $\nabla_X l(X) = (X^{-1})^T - S^T = 0$ ,得到精度矩阵的估计  $X = S^{-1}$ .

- 3.14 试证明如下和 K-均值聚类相关的结论.
  - (a) 设  $S_i$  非空, 证明:

$$2n_i \sum_{a \in S_i} ||a - c_i||^2 = \sum_{a, a' \in S_i} ||a - a'||^2,$$

其中  $n_i$  为  $S_i$  中元素个数,  $c_i$  为  $S_i$  所有数据点的中心点.

(b) 证明:问题 (3.10.4)和问题 (3.10.5)等价.

解(李天佑).

(a) 由于 
$$c_i = \frac{1}{n_i} \sum_{a \in S_i} a$$
,
$$\|a - c_i\|^2 = \|a - \frac{1}{n_i} \sum_{a' \in S_i} a'\|^2$$

$$= \frac{1}{n_i^2} \|\sum_{a' \in S_i} (a - a')\|^2$$

$$= \frac{1}{n_i^2} \sum_{a'' \in S_i} \sum_{a' \in S_i} \langle a - a', a - a'' \rangle$$

$$= \frac{1}{n_i^2} \sum_{a'' \in S_i} \sum_{a' \in S_i} \frac{\|(a - a')\|^2 + \|(a - a'')\|^2 - \|(a'' - a')\|^2}{2}$$

$$= \frac{1}{n_i} \sum_{a' \in S_i} \|(a - a')\|^2 - \frac{1}{2n_i^2} \sum_{a'' \in S_i} \sum_{a' \in S_i} \|(a'' - a')\|^2.$$

进一步有

$$\sum_{a \in S_i} \|a - c_i\|^2 = \frac{1}{n_i} \sum_{a, a' \in S_i} \|(a - a')\|^2 - \frac{1}{2n_i} \sum_{a, a' \in S_i} \|(a - a')\|^2$$
$$= \frac{1}{2n_i} \sum_{a, a' \in S_i} \|(a - a')\|^2.$$

(b)  $(3.10.4) \Rightarrow (3.10.5)$ :

若 X 是 (3.10.4) 的解,对半定矩阵 X 进行分解  $X = YY^{\mathrm{T}}$ ,可 取  $Y = [\frac{1}{\sqrt{n_1}} \mathbf{1}_{S_1}, \frac{1}{\sqrt{n_2}} \mathbf{1}_{S_2}, \dots, \frac{1}{\sqrt{n_k}} \mathbf{1}_{S_k}]$ ,得到

$$YY^{\mathrm{T}}\mathbf{1} = \sum_{t=1}^{k} \frac{1}{n_t} \mathbf{1}_{S_t} n_t = \mathbf{1},$$

$$(Y^{\mathrm{T}}Y)_{ij} = \frac{1}{\sqrt{n_i}} \frac{1}{\sqrt{n_j}} \mathbf{1}_{S_i}^{\mathrm{T}} \mathbf{1}_{S_j} = \delta_{ij},$$

$$\operatorname{Tr}(DX) = \operatorname{Tr}(DYY^{\mathrm{T}}) = \operatorname{Tr}(DY^{\mathrm{T}}Y),$$

故 Y 是 (3.10.5) 的解.

 $(3.10.5) \Rightarrow (3.10.4)$ :

若 Y 是 (3.10.5) 的解,由于  $Y^{\mathrm{T}}Y = I_k, Y \ge 0$ ,由列正交可知 Y 每行最多一个非零元. 设  $Y = [y_1, y_2, \dots, y_k]$ ,则由  $\mathbf{1} = YY^{\mathrm{T}}\mathbf{1} = \sum_{t=1}^k y_t(y_t^{\mathrm{T}}\mathbf{1})$  可知,Y 每行有且仅有一个非零元.

设  $y_t$  有  $n_t$  个非零元,位置为  $S_t$ ,可知  $y_t$  非零元为  $\frac{1}{y_t^T \mathbf{1}}$ ,进一步推出  $y_t^T y_t = n_t (\frac{1}{y_t^T \mathbf{1}})^2 = 1$ ,得到  $y_t^T \mathbf{1} = \sqrt{n_t}$ , $y_t = \frac{1}{\sqrt{n_t}} \mathbf{1}_{S_t}$ . 令  $X = YY^T = \sum_{t=1}^k \frac{1}{n_t} \mathbf{1}_{S_t} \mathbf{1}_{S_t}^T$ ,其中  $S_1 \cup S_2 \cup \cdots \cup S_k$  为一个 n元集划分,则 X 是 (3.10.4) 的解.

### **3.15** 在 $\mathbb{R}^2$ 空间中, 定义小波框架

$$w_1 = \sqrt{\frac{2}{3}}(0,1)^{\mathrm{T}},$$

$$w_2 = \sqrt{\frac{2}{3}}(-\frac{\sqrt{3}}{2}, -\frac{1}{2})^{\mathrm{T}},$$

$$w_3 = \sqrt{\frac{2}{3}}(\frac{\sqrt{3}}{2}, -\frac{1}{2})^{\mathrm{T}}.$$

对于向量  $x = (1,3)^{\mathrm{T}}$ ,试给出其在小波框架下的稀疏表示.

解 (李天佑). 求  $(w_1, w_2, w_3)\alpha = x$  的稀疏解, 其解集为

$$\{\alpha = t \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{2} + 3\sqrt{6}}{2} \\ 0 \\ \sqrt{2} \end{pmatrix}, t \in \mathbb{R}\}.$$

因此稀疏解为

$$\alpha_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ -\frac{\sqrt{2} + 3\sqrt{6}}{2} \\ \frac{3\sqrt{6} - \sqrt{2}}{2} \end{pmatrix}, \ \alpha_2 = \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{2} + 3\sqrt{6}}{2} \\ 0 \\ \sqrt{2} \end{pmatrix}, \ \alpha_3 = \begin{pmatrix} \frac{3\sqrt{6} - \sqrt{2}}{2} \\ -\sqrt{2} \\ 0 \end{pmatrix}.$$

### 第四章 典型优化问题

**4.1** 将下面的问题转化为线性规划:给定  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^n$ ,

(a) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\|_1$$
, s.t.  $\|x\|_{\infty} \le 1$ ;

(b) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|x\|_1$$
, s.t.  $\|Ax - b\|_{\infty} \le 1$ ;

(c) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\|_1 + \|x\|_{\infty};$$

$$(\mathbf{d}) \ \min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \sum_{i=1}^m \max\{0, a_i^{\mathsf{T}} x + b_i\}.$$

解(丁思哲). 分别就本题存在的非线性项作如下转化:

• 目标函数中存在  $\ell_1$  范数的情形,例如  $||x||_1$ ,可以转化为

$$\begin{split} \min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \|x\|_1 &= \min_{x_i \in \mathbb{R}} \quad \sum_{i=1}^n |x_i| \\ \Rightarrow \min_{z_i \in \mathbb{R}_+} \quad \sum_{i=1}^n z_i \quad \text{s.t.} \quad -z_i \leqslant x_i \leqslant z_i. \end{split}$$

• 目标函数中存在  $\max$  函数的情形, 例如  $\max\{0, x_i\}$  的和. 注意到

$$\max\left\{0, x_i\right\} = \frac{|x_i| + x_i}{2},$$

就可以转化为目标函数中存在  $\ell_1$  范数的情形. 或者也可以引入  $z_i \ge 0$  并转化为

$$\min_{z_i \in \mathbb{R}_+} \quad \sum_{i=1}^n z_i \quad \text{s.t.} \quad z_i \geqslant x_i.$$

• 目标函数中存在  $\ell_{\infty}$  范数的情形,例如  $||x||_{\infty}$ . 注意到

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \|x\|_{\infty} = \min_{x_i \in \mathbb{R}} \quad \max\{|x_i|\}$$

$$\Rightarrow \min_{t \in \mathbb{R}_+} \quad t \quad \text{s.t.} \quad -t\mathbf{1} \leqslant x \leqslant t\mathbf{1}.$$

• 条件中存在  $\ell_{\infty}$  范数的情形. 参考上一项,例如对  $\|x\|_{\infty} \le \alpha$  变换为

$$-\alpha \mathbf{1} \leqslant x \leqslant \alpha \mathbf{1}.$$

根据以上变换的形式,各小问转化成的线性规划问题分别是:

(a)

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, z \in \mathbb{R}_+^m} \quad \sum_{i=1}^n z_i 
\text{s.t.} \quad -z \leqslant Ax - b \leqslant z, 
-1 \leqslant x \leqslant 1.$$

(b)

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, z \in \mathbb{R}^m_+} \quad \sum_{i=1}^m z_i$$
 s.t.  $-z \leqslant x \leqslant z$ , 
$$-\mathbf{1} \leqslant Ax - b \leqslant \mathbf{1}.$$

(c)

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^n, z \in \mathbb{R}^m_+, t \in \mathbb{R}_+} & \sum_{i=1}^m z_i + t \\ \text{s.t.} & -z \leqslant Ax - b \leqslant z, \\ & -t\mathbf{1} \leqslant x \leqslant t\mathbf{1}. \end{aligned}$$

(d)

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, z \in \mathbb{R}^m_+} \quad \sum_{i=1}^m z_i$$
s.t.  $z \geqslant Ax + b$ .

- **4.2** 求解下面的线性规划问题: 给定向量  $c \in \mathbb{R}^n$ ,
  - (a)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} c^{\mathrm{T}}x$ , s.t.  $\mathbf{0} \leqslant x \leqslant \mathbf{1}$ ;

(b) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} c^{\mathrm{T}} x$$
, s.t.  $-1 \leqslant x \leqslant 1$ ;

(c) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} c^{\mathrm{T}}x$$
, s.t.  $-1 \leqslant \mathbf{1}^{\mathrm{T}}x \leqslant 1$ ;

(d) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} c^{\mathrm{T}}x$$
, s.t.  $\mathbf{1}^{\mathrm{T}}x = 1$ ,  $x \ge 0$ ;

解 (邓展望).

(a) 问题可写为

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \sum_{i=1}^n c_i x_i \\
\text{s.t.} \quad \mathbf{0} \leqslant x \leqslant \mathbf{1}$$

所以当  $c_i > 0$  时  $x_i = 0$ ; 当  $c_i < 0$  时  $x_i = 1$ , 即 x 可写为  $x = (x_1, ..., x_n)^{\mathrm{T}}, \quad x_i = \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \mathrm{sign}\left(c_i\right).$ 

(b) 根据 (a) 的分析, 同理可知

$$x = (x_1, ..., x_n)^{\mathrm{T}}, \quad x_i = -\mathrm{sign}(c_i).$$

(c) 由于问题可写为

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \sum_{i=1}^n c_i x_i$$
s.t.  $-1 \leqslant \mathbf{1}^T x \leqslant 1$ ,

所以若  $c_i \neq c_j$ ,不妨设  $c_i > c_j$ ,则取  $x_i = -z, x_j = z$ ,其余分量为 0,目标函数的值为  $-z(c_i - c_j) \to -\infty(z \to +\infty)$ ,所以原问题无界.

该问题有解当且仅当 c = m1, 其中 m 为常数.

(d) 问题可写为

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \sum_{i=1}^n c_i x_i$$
s.t. 
$$\mathbf{1}^{\mathrm{T}} x = 1,$$

设  $c_j$  为  $c_i(i=1...n)$  中最小的项,则有

$$\sum_{i=1}^{n} c_i x_i \geqslant \sum_{i=1}^{n} c_j x_i = c_j$$

即解为 x = (0, ...1, ...0),其中第 j 个分量取 1.

**4.3** 在数据插值中,考虑一个简单的复合模型(取  $\phi$  为恒等映射,两层复合模型):

$$\min_{X_1 \in \mathbb{R}^{q \times p}, X_2 \in \mathbb{R}^{q \times q}} \quad \sum_{i=1}^m \|X_2 X_1 a_i - b_i\|_2^2,$$

其中  $a_i \in \mathbb{R}^p, b_i \in \mathbb{R}^q, i = 1, 2, \cdots, m$ .

- (a) 试计算目标函数关于  $X_1, X_2$  的导数;
- (b) 试给出该问题的最优解.

解 (俞建江). 将  $a_i, b_i$  整合成矩阵 A, B:

$$A = (a_1, a_2, \cdots, a_m) \in \mathbb{R}^{p \times m}, \ B = (b_1, b_2, \cdots, b_m) \in \mathbb{R}^{q \times m},$$

则目标函数等价于

$$f(X_1, X_2) = \sum_{i=1}^{m} ||X_2 X_1 a_i - b_i||_2^2$$
  
=  $||X_2 X_1 A - B||_F^2$   
=  $Tr((X_2 X_1 A - B)^T (X_2 X_1 A - B)).$ 

(a) 任取  $V \in \mathbb{R}^{q \times p}$  以及 t > 0,

$$f(X_1 + tV, X_2) - f(X_1, X_2) = 2t \text{Tr}((X_2 V A)^{\mathrm{T}}(X_2 X_1 A - B)) + \mathcal{O}(t^2)$$
  
=  $2t \langle V, X_2^{\mathrm{T}}(X_2 X_1 - B) A^{\mathrm{T}} \rangle + \mathcal{O}(t^2),$ 

故 
$$\frac{\partial f}{\partial X_1} = 2X_2^{\mathrm{T}}(X_2X_1A - B)A^{\mathrm{T}}.$$
  
类似地可得到  $\frac{\partial f}{\partial X_2} = 2(X_2X_1A - B)A^{\mathrm{T}}X_1^{\mathrm{T}}.$ 

(b)  $\diamondsuit X = X_2 X_1, \ g(X) = ||XA - B||_F^2,$  容易验证问题

$$\min_{X \in \mathbb{R}^{q \times p}} \|XA - B\|_F^2$$

与原问题等价. 令 
$$\frac{\partial g}{\partial X} = (XA - B)A^{\mathrm{T}} = 0$$
,即 
$$A(A^{\mathrm{T}}X^{\mathrm{T}} - B^{\mathrm{T}}) = 0,$$

显然这个方程有解,且由于  $g(X) = AA^{T}$  为半正定矩阵,方程的解即为原问题的解. 设等价问题的解集为 C,即原问题的最优解集是  $C_0 = \{(X_1, X_2) \mid X_2 X_1 \in C\}$ .

**4.4** 给定数据点  $a_i \in \mathbb{R}^n, b_i \in \mathbb{R}^n, i = 1, 2, \dots, m$ ,我们用二次函数拟合,即求  $X \in \mathcal{S}^n, y \in \mathbb{R}^n, z \in \mathbb{R}$  使得

$$b_i \approx f(a_i) = a_i^{\mathrm{T}} X a_i + y^{\mathrm{T}} a_i + z, \quad i = 1, 2, \dots, m.$$

这里假设数据点  $a_i \in \mathcal{B} = \{a \in \mathbb{R}^n \mid l \leqslant a \leqslant u\}$ . 相应的最小二乘模型为

$$\sum_{i=1}^{m} (f(a_i) - b_i)^2.$$

此外,对函数 f 有三个额外要求: (1) f 是凹函数; (2) f 在集合  $\mathcal{B}$  上是非负的,即  $f(a) \ge 0, \forall a \in \mathcal{B}$ ; (3) f 在  $\mathcal{B}$  上是单调非减的,即对任意的  $a, \hat{a} \in \mathcal{B}$  且满足  $a \le \hat{a}$ ,有  $f(a) \le f(\hat{a})$ .

请将上述问题表示成一个凸优化问题,并尽可能地简化.

解 (邓展望).

- 首先由于 f 为凹函数,所以 X 为负半定矩阵,即 -X 为半正定矩阵.
- 由于 *f* 在 *B* 上是单调非减的,根据凹函数的理论可知,凹函数在约束情况下的最小值只可能在边界取到所以约束为:

设
$$l = (l_1, l_2, ..., l_m), u = (u_1, u_2, ...u_m),$$

$$x^{\mathrm{T}}Xx^{\mathrm{T}} + y^{\mathrm{T}}x + z \geqslant 0, x_i = l_i$$
或者 $u_i$ .

• 再根据单调非减性,由于

$$f(a+\varepsilon) - f(a) = (a+\varepsilon)^{\mathrm{T}}X + (a+\varepsilon) + y^{\mathrm{T}}(a+\varepsilon) + z - a^{\mathrm{T}}Xa$$
$$-y^{\mathrm{T}}a - z$$
$$= 2\varepsilon Xa + y^{\mathrm{T}}\varepsilon \geqslant 0,$$

其中  $\varepsilon \ge 0$ , 因  $\varepsilon$  的任意性, 所以该不等式对任意  $a \in \mathcal{B}$  均成立.

综上, 凸优化问题可写为

$$\min_{X \in \mathcal{S}, y \in \mathbb{R}^n, z \in R} \quad \sum_{i=1}^m (a_i^{\mathsf{T}} X a_i - y^{\mathsf{T}} a_i - z + b_i)^2.$$
s.t.  $X \geqslant 0$ ,
$$x^{\mathsf{T}} X x^{\mathsf{T}} + y^{\mathsf{T}} x + z \geqslant 0, \quad x_i \in \{l_i, u_i\},$$

$$2\varepsilon X a + y^{\mathsf{T}} \varepsilon \geqslant 0, \quad \varepsilon \geqslant 0,$$

$$a \in \mathcal{B}.$$

4.5 考虑下面的复合优化问题:

$$\min_{x \in \mathbb{P}^n} \quad ||x||_1 + ||Dx - a||_2^2,$$

其中  $a \in \mathbb{R}^n$ ,  $D = \text{Diag}(d_1, d_2, \dots, d_n)$  均已知. 试给出最优解  $x^*$  的表达式.

解 (邓展望). 注:可参考课本 8.4.12

由于对每个分量考虑,原问题可化为

$$|x_i| + (d_i x_i - a_i)^2 = |x_i| + d_i^2 x_i^2 - 2a_i x_i d_i + a_i^2,$$

求解该问题则可给出 x\* 每个分量的表达式.

(a) 
$$-2d_i a_i + 1 \le 0, \ x_i^* = \frac{2d_i a_i - 1}{2d_i^2}.$$

(b) 
$$\stackrel{\text{H}}{=} -2d_i a_i - 1 \geqslant 0$$
,  $x_i^* = \frac{1 + 2d_i a_i}{2d_i^2}$ .

(c) 否则 
$$x_i^* = 0$$
.

4.6 考虑下面的复合优化问题:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||x||_0 + ||Dx - a||_2^2,$$

其中  $a \in \mathbb{R}^n$ ,  $D = \text{Diag}(d_1, d_2, \dots, d_n)$  均已知. 试给出最优解  $x^*$  的表达式.

解 (邓展望). 按 4.5 题的方法, 先给出  $x_i$  的表达式为

$$g(x_i) = \delta(x_i) + (d_i x_i - a_i)^2,$$

其中  $\delta(x_i) = 1$  当且仅当  $x_i \neq 0$ ,否则取 0. 则最优解分量  $x_i^*$  的表达式为:

- (b) 若  $d_i \neq 0$ ,

i. 若  $|a_i| \leq 1$ ,取  $x_i^* = 0$  较小,此时满足

$$g(0) \leqslant g(x_i). \quad (x_i \neq 0)$$

ii. 若 
$$|a_i|>1$$
,取使得  $(d_ix_i-a_i)^2$  最小的非零的  $x_i$  即可,那么 
$$x_i^*=\frac{a_i}{d_i}.$$

4.7 将不等式形式的半定规划问题 (4.5.1) 转化成标准形式 (4.5.2).

解 (俞建江). 将原问题先化为:

$$\min_{y \in \mathbb{R}^m} -b^{\mathrm{T}} y,$$
s.t. 
$$\sum_{i=1}^m y_i A_i \leq C.$$
(4.1)

我们可以求其对偶问题. 对不等式约束引入乘子  $X \in \mathcal{S}^n$  并且  $X \succeq 0$ ,拉格朗日函数为

$$L(y, X) = -b^{\mathrm{T}}y + \left\langle X, \left(\sum_{i=1}^{m} y_i A_i\right) - C\right\rangle,$$
  
$$= \sum_{i=1}^{m} y_i (-b_i + \langle A_i, X \rangle) - \langle C, X \rangle.$$

因为上式对 y 是仿射的, 故对偶函数可以描述为

$$g(X) = \inf_{y} L(y, X) = \begin{cases} -\langle C, X \rangle, & \langle A_i, X \rangle = b_i, \ i = 1, 2, \dots, m, \\ -\infty, & \not\exists \dot{\Xi}. \end{cases}$$

因此对偶问题可以写成

$$\min_{X \in \mathcal{S}^n} \quad \langle C, X \rangle, 
\text{s.t.} \quad \langle A_i, X \rangle = b_i, \ i = 1, 2, \dots, m, 
\quad X \succeq 0.$$
(4.2)

4.8 证明如下结论.

- (a) 设  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $X \in \mathcal{S}^n$ , 定义  $\overline{X} = \begin{bmatrix} X & x \\ x^{\mathrm{T}} & 1 \end{bmatrix}$ , 证明  $X \succeq xx^{\mathrm{T}}$  等价于  $\overline{X} \succ 0$ .
- (b) 设  $z \in \mathbb{R}^m$ , 矩阵值映射  $M(z): \mathbb{R}^m \to \mathcal{S}^n$  定义为

$$M(z) = A_0 + \sum_{i=1}^{m} z_i A_i, \quad A_i \in \mathcal{S}^n,$$

证明:  $\eta \geqslant \lambda_{\max}(M(z))$  等价于  $\eta I \succeq M(z)$ .

解 (俞建江).

- (a) 1 在  $\overline{M}$  中的 Schur 补为  $X xx^{\mathrm{T}}$ ,由定理 **B.3**, $\overline{M} \succeq 0$  当且仅 当  $M xx^{\mathrm{T}} \succ 0$ .
- (b) 由  $M(z) \in S^n$ , 对 M(z) 进行谱分解

$$M(z) = Q^{\mathrm{T}} D_z Q,$$

其中  $D_z = \operatorname{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_n) \ (\lambda_1 \geqslant \lambda_2 \geqslant \cdots \lambda_n)$ . 那么

$$\eta I \succeq M(z) 
\Leftrightarrow \eta I \succeq D_z 
\Leftrightarrow \eta \geqslant \lambda_1 = \lambda_{\max}(M(z)).$$

- **4.9** 给定矩阵  $A_i \in \mathcal{S}^m$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$ , 定义线性映射  $A(x) = A_0 + x_1 A_1 + \dots + x_n A_n$ , 令  $\lambda_1(x) \ge \lambda_2(x) \ge \dots \lambda_m(x)$  为矩阵 A(x) 的特征值. 将下面的优化问题转化为半定规划问题:
  - (a)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \lambda_1(x) \lambda_m(x)$ .
  - (b)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \sum_{i=1}^m |\lambda_i(x)|.$

解 (俞建江). 类似 4.8 题的分析方法, 可知:

(a) 原问题可转化为

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \alpha - \beta$$
  
s.t. 
$$\alpha I \succeq A(x),$$
  
$$\beta I \preceq A(x).$$

(b) 原问题可转化为

min 
$$\operatorname{Tr}(A^+) + \operatorname{Tr}(A^-)$$
  
s.t.  $A = A^+ - A^-,$   $\Box$   
 $A^+ \succeq 0, \quad A^- \succeq 0.$ 

- 4.10 将下面的优化问题转化为半定规划问题:
  - (a) 给定 (n+1) 个矩阵  $A_i \in \mathbb{R}^{p \times q}$ ,  $i=0,1,\cdots,n$ , 考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||A(x)||_2,$$

其中  $A(x) = A_0 + x_1 A_1 + \cdots + x_n A_n$  且  $\|\cdot\|_2$  为矩阵的谱范数 (即最大奇异值);

(b) 给定  $c \in \mathbb{R}^n$ ,  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$ ,  $B \in \mathbb{R}^{p \times n}$  以及  $d \in \mathbb{R}^p$ ,考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad c^{\mathsf{T}} x,$$
  
s.t. 
$$\|Ax + b\|_2 \leqslant \mathbf{1}^{\mathsf{T}} x,$$
  
$$Bx = d;$$

(c) 给定  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, F_i \in \mathcal{S}^m, i = 0, 1, \dots, n$ ,考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} (Ax + b)^{\mathrm{T}} F(x)^{-1} (Ax + b), \quad \text{s.t.} \quad F(x) \succ 0,$$

其中 
$$F(x) = F_0 + x_1 F_1 + x_2 F_2 + \dots + x_n F_n$$
.

解(邓展望). 根据下式可得等价约束情形

$$||A||_2 \leqslant t \Leftrightarrow A^{\top} A \leq t^2 I, \quad t \geqslant 0$$
$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} tI & A(x) \\ A(x)^{\top} & tI \end{pmatrix} \succeq 0.$$

因此转化的形式如下:

(a)

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, t \in \mathbb{R}} \quad t$$
s.t. 
$$\begin{bmatrix} tI_p & A(x) \\ A(x)^{\mathrm{T}} & tI_q \end{bmatrix} \succeq 0,$$

$$A(x) = A_0 + x_1 A_1 + \dots + x_n A_n.$$

(b) 
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad c^{\mathsf{T}} x,$$
 s.t. 
$$\begin{bmatrix} \mathbf{1}^{\mathsf{T}} x I_m & Ax + b \\ (Ax + b)^{\mathsf{T}} & \mathbf{1}^{\mathsf{T}} x I_n \end{bmatrix} \succeq 0,$$

(c)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n, t \in \mathbb{R}} t$ s.t.  $\begin{bmatrix} F(x) & Ax + b \\ (Ax + b)^{\mathrm{T}} & t \end{bmatrix} \succeq 0, \qquad \Box$   $F(x) = F_0 + x_1 F_1 + x_2 F_2 + \dots + x_n F_n.$ 

**4.11** 对于对称矩阵  $C \in \mathcal{S}^n$ ,记其特征值分解为  $C = \sum_{i=1}^n \lambda_i u_i u_i^{\mathrm{T}}$ ,假设

$$\lambda_1 \geqslant \cdots \geqslant \lambda_m > 0 > \lambda_{m+1} \geqslant \cdots \geqslant \lambda_n$$

考虑如下半定规划问题:

$$\min_{X \in \mathcal{S}^n} \quad \langle C, X \rangle,$$
s.t.  $u_i^{\mathrm{T}} X u_i = 0, i = m + 1, m + 2, \cdots, n,$ 

$$X \succeq 0.$$

试给出该问题最优解的表达式.

解 (俞建江). 最优解为 X = 0, 证明如下. 考虑

$$\langle C, X \rangle = \operatorname{Tr}(C^{\mathsf{T}}X)$$

$$= \operatorname{Tr}(\sum_{i=1}^{n} \lambda_{i} u_{i} u_{i}^{\mathsf{T}}X)$$

$$= \sum_{i=1}^{n} \lambda_{i} \operatorname{Tr}(u_{i}^{\mathsf{T}}X u_{i}),$$

由约束条件  $u_i^{\mathrm{T}}Xu_i=0 (i=m+1,m+2,\cdots,n)$  得  $\langle C,X\rangle\geqslant 0$  当且仅

当 
$$u_i^{\mathrm{T}} X u_i = 0 (i = 1, 2, \dots, m)$$
 时取到等号. 记  $T = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ , 
$$\mathrm{Tr}(u_i^{\mathrm{T}} X u_i) = 0 \quad (1 \leqslant i \leqslant n),$$
 
$$\Rightarrow \mathrm{Tr}(u_i u_i^{\mathrm{T}} X) = 0 \quad (1 \leqslant i \leqslant n),$$
 
$$\Rightarrow \mathrm{Tr}(TT^{\mathrm{T}} X) = 0$$
 
$$\Rightarrow \mathrm{Tr}(X) = 0,$$

又  $X \succeq 0$ ,因此 Tr(X) = 0 说明 X = 0.

**4.12** 如果在最大割问题 (4.5.6) 中,约束  $x_j \in \{-1,1\}$  改为  $x_j \in \{0,1\}$ ,即 对应优化问题

$$\max \frac{1}{2} \sum_{i < j} w_{ij} (1 - x_i x_j),$$
  
s.t.  $x_j \in \{0, 1\}, \ j = 1, 2, \dots, n.$ 

试给出其一个半定规划松弛.

解 (俞建江). 记  $W=(w_{ij})_{n\times n}$ ,作变量替换 y=2x-1,消去常数后原问题等价于

min 
$$y^{\mathrm{T}}Wy + 2b^{\mathrm{T}}y + c$$
  
s.t.  $y_i \in \{-1, 1\}, i = 1, 2, \dots, n,$ 

其中  $b = \frac{1}{2}(W + W^{T})\mathbf{1}, c = -3\mathbf{1}^{T}W\mathbf{1}.$  这等价于

min 
$$\left\langle \begin{pmatrix} W & b \\ b^{T} & c \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} Y & y \\ y^{T} & 1 \end{pmatrix} \right\rangle$$
  
s.t.  $Y = yy^{T}, Y_{ii} = 1, i = 1, 2, \dots, n$ .

将  $Y=yy^{\rm T}$  松弛为  $Y\succeq yy^{\rm T}$ ,又等价于  $\begin{pmatrix} Y&y\\y^{\rm T}&1 \end{pmatrix}\succeq 0$ . 因此得到松 弛形式

$$\begin{array}{ll} \min & \left\langle \overline{W}, \overline{Y} \right\rangle \\ \text{s.t.} & \overline{Y} \succeq 0, \ \overline{Y}_{ii} = 1, i = 1, 2, \cdots, n+1. \end{array}$$

4.13 对于非负矩阵分解问题

$$\min_{X \in \mathbb{R}^{d \times p}, Y \in \mathbb{R}^{p \times n}} \quad \|A - XY\|_F^2, \quad \text{s.t.} \quad X \geqslant 0, Y \geqslant 0,$$

其中矩阵  $A \in \mathbb{R}^{d \times n}$  是已知的. 证明: 在上面优化问题中添加约束  $YY^{\mathrm{T}} = I$ , 其可以写成 K-均值聚类问题.

解 (邓展望). 由课本 (3.10.3) 可知 K-均值聚类问题可写为:

$$\begin{array}{ll} \min \limits_{\Phi,H} & \|A-\Phi H\|_F^2, \\ \mathrm{s.t.} & \Phi \in \mathbb{R}^{n \times k},$$
每一行只有一个元素为 1,其余为 0, 
$$& H \in \mathbb{R}^{k \times p}. \end{array} \tag{4.3}$$

由于  $Y \ge 0$ ,再根据正交性,可知 Y 每一行只有一个元素为 1,其余 为 0,所以问题可转化为:

$$\begin{array}{ll} \underset{X,Y}{\min} & \|A^{\mathrm{T}} - YX\|_F^2, \\ \text{s.t.} & Y \in \mathbb{R}^{n \times p}, 每一行只有一个元素为 1,其余为 0, \\ & X \in \mathbb{R}^{p \times d}, X \geqslant 0. \end{array} \tag{4.4}$$

这是特殊情况下的均值聚类问题.

## 第五章 最优性理论

## 5.1 考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x,$$

其中  $A \in S^n$ ,  $b \in \mathbb{R}^n$ . 为了保证该问题最优解存在, A, b 需要满足什么性质?

解 (邓展望). A, b 需要满足 A 为半正定矩阵并且  $b \in \mathcal{R}(A)$  (即 b 位于 A 的像空间中). 实际上这也为充要条件. 定义

$$m(x) = \frac{1}{2}x^{\mathrm{T}}Ax + x^{\mathrm{T}}b \tag{5.1}$$

则我们有:

 $\Leftarrow$ : 由于  $g \in \mathcal{R}(B)$  , 所以存在  $p^*$  满足  $Ap^* = -b$  , 所以对任意  $\omega \in \mathbb{R}^n$  , 我们都有

$$\begin{split} m\left(p^* + \omega\right) &= b^{\mathrm{T}}\left(p^* + \omega\right) + \frac{1}{2}\left(p^* + \omega\right)^{\mathrm{T}}A\left(p^* + \omega\right) \\ &= \left(b^{\mathrm{T}}p^* + \frac{1}{2}p^{*\mathrm{T}}Ap^*\right) + b^{\mathrm{T}}\omega + \left(Ap^*\right)^{\mathrm{T}}\omega + \frac{1}{2}\omega^{\mathrm{T}}A\omega \\ &= m\left(p^*\right) + \frac{1}{2}\omega^{\mathrm{T}}A\omega \geqslant m\left(p^*\right), \end{split}$$

由此可知  $p^*$  是 m(p) 的最小值.

 $\Rightarrow$ : 若  $p^*$  是 m(p) 的最小值,所以  $\nabla m\left(p^*\right) = Ap^* + b = 0, \ b \in \mathcal{R}\left(A\right)$ . 再由于  $\nabla^2 m\left(p^*\right) = A$  为半正定矩阵,结果得证.

**5.2** 试举例说明对无约束光滑优化问题,二阶必要条件不是充分的,二阶充分条件也不是必要的(见定理 5.4).

解 (陈铖). 考虑  $f(x) = x^3$ , 在零点处满足二阶必要条件  $f'(x) = 3x^2 = 0$ , f''(x) = 6x = 0. 而 f(x) 是没有局部极小点的,0 点不是 f(x) 的局部极小点,这说明二阶必要条件不充分.

再考虑  $f(x) = x^4$ ,由于 f(x)是对称的,显然在 0 点处有极小点,而 f'(x) = 0,f''(x) = 0,不满足二阶充分条件( $\nabla^2 f(x)$  正定).这说明 二阶充分条件不必要.

#### 5.3 证明下列锥是自对偶锥:

- (a) 半正定锥  $\{X \mid X \succeq 0\}$  (全空间为  $S^n$ );
- (b) 二次锥  $\{(x,t) \in \mathbb{R}^{n+1} \mid t \ge ||x||_2 \}$  (全空间为  $\mathbb{R}^{n+1}$ ).

解 (陈铖).

(a) 半正定锥  $\{X \mid X \succeq 0\}$  (全空间为  $S^n$ ) 是自对偶锥.

该命题等价于证明,Y 对于任意半正定矩阵 X 有  $\langle X,Y\rangle \geqslant 0$  成立  $\Leftrightarrow Y$  是半正定矩阵.

⇒: 若  $Y \in S^n$  满足对于任意半正定矩阵 X, 有  $\langle X, Y \rangle \geqslant 0 \leftrightarrow Y \succeq 0$ . 考虑  $X = qq^T$ ,  $q \in \mathbb{R}^n$ , 得

$$\langle X,Y\rangle = tr(XY) = tr(qq^{\mathrm{T}}Y) = tr(q^{\mathrm{T}}Yq) = q^{\mathrm{T}}Yq.$$

由  $\langle X,Y\rangle\geqslant 0$  可得, $q^{\mathrm{T}}Yq\geqslant 0$  对于任意  $q\in\mathbb{R}^n$ ,这说明 Y 是半正定矩阵.

 $\Leftarrow$ : 令 X,Y 都是半正定矩阵,则 X 有分解形式  $X = QQ^{\mathrm{T}}$ ,  $Q = (q_1,q_2,\cdots,q_n)$ . 则

$$\langle X, Y \rangle = tr(XY)$$

$$= tr(QQ^{T}Y)$$

$$= tr(Q^{T}YQ)$$

$$= \sum_{i=1}^{n} q_{i}^{T}Yq_{i}.$$

由于 Y 是半正定的,因此  $\langle X,Y\rangle \geqslant 0$ .

(b) 二次锥  $\{(x,t) \in \mathbb{R}^{n+1} \mid t \ge ||x||_2\}$  (全空间为  $\mathbb{R}^{n+1}$ ). 令  $\mathcal{I} = \{(x,t) \in \mathbb{R}^{n+1} \mid t \ge ||x||_2\}$ . 我们要证明

$$(x',t') \in \mathcal{I} \quad \Leftrightarrow \quad \langle x',x \rangle + t't \geqslant 0, \forall (x,t) \in \mathcal{I}.$$

⇒: 若  $(x',t') \in \mathcal{I}$ ,即  $t' \geqslant \|x'\|_2$ ,对于任意  $(x,t) \in \mathcal{I}$ ,我们有  $tt' \geqslant \|x'\|_2 \|x\|_2 \geqslant |\langle x',x \rangle|,$ 

由此得到  $tt' + \langle x', x \rangle \ge 0$ .

5.4 考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x, \quad \text{s.t.} \quad \|x\|_2 \leqslant \Delta,$$

其中  $A \in \mathcal{S}_{++}^n$ ,  $b \in \mathbb{R}^n$ ,  $\Delta > 0$ . 求出该问题的最优解.

解 (陈铖). 原问题满足 Slater 条件.注意到原问题的约束等价于  $x^{\mathrm{T}}x \leq \Delta^2$ . 由此我们得到原问题的 KKT 条件:

$$Ax + b + \mu x = 0,$$
  
$$\mu(x^{\mathsf{T}}x - \Delta^2) = 0,$$
  
$$\mu \geqslant 0.$$

KKT 条件给出了原问题最优解的两种可能,即  $\mu=0$  的情况下满足 Ax+b=0,或者  $x^{\mathrm{T}}x-\Delta^2=0$  成立.

由于  $||A^{-1}b||$  是原目标函数在约束情况下的最优解,因此若  $||A^{-1}b|| \le \Delta$ ,则  $x = A^{-1}b$  是最优解.

 $\ddot{A} \|A^{-1}b\| > \Delta$ , 则原问题的最优解即等式约束下的最优解是

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x, \quad \text{s.t.} \quad \|x\|_2 = \Delta.$$

**5.5** 考虑函数  $f(x) = 2x_1^2 + x_2^2 - 2x_1x_2 + 2x_1^3 + x_1^4$ , 求出其所有一阶稳定点,并判断它们是否为局部最优点(极小或极大)、鞍点或全局最优点?

解 (陈铖). 首先计算 f(x) 关于  $x_1, x_2$  的梯度.

$$\frac{\mathrm{d}f(x)}{\mathrm{d}x_1} = 4x_1 - 2x_2 + 6x_1^2 + 4x_1^3,$$

$$\frac{\mathrm{d}f(x)}{\mathrm{d}x_2} = 2x_2 - 2x_1.$$

对于一阶稳定点,令上述两式为0,我们得到

$$x_1 = x_2,$$
  
 $x_1(1 + 3x_1 + 2x_1^2) = 0.$ 

由此得到三个一阶稳定点  $(x_1,x_2)=(0,0), (-1,-1)$  或 (-0.5,-0.5). 再考虑海瑟矩阵

$$\nabla^2 f(x) = \begin{bmatrix} 4 + 12x_1 + 12x_1^2 & -2 \\ -2 & 2 \end{bmatrix},$$

有

$$\nabla^2 f(0,0) = \nabla^2 f(-1,-1) = \begin{bmatrix} 4 & -2 \\ -2 & 2 \end{bmatrix},$$

$$\nabla^2 f(-0.5,-0.5) = \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ -2 & 2 \end{bmatrix}.$$

注意到 (0,0) 和 (-1,-1) 处海瑟矩阵都是正定矩阵. 因此都是局部最优点. 又根据 f(0,0)=f(-1,-1)=0 知这两个点也为全局最优点. 另一方面, (-0.5,-0.5) 处的海瑟矩阵为不定矩阵, 因此是一个鞍点.  $\square$ 

- 5.6 给出下列优化问题的显式解:
  - (a)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} c^{\mathrm{T}} x$ , s.t. Ax = b,  $\not \equiv A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$ ;
  - (b)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||x||_2$ , s.t. Ax = b;
  - (c)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad c^{\mathrm{T}}x$ , s.t.  $\mathbf{1}^{\mathrm{T}}x = 1$ ,  $x \geqslant 0$ ;
  - $(\mathrm{d}) \ \min_{X \in \mathbb{R}^{m \times n}} \quad \|X\|_* + \frac{1}{2} \|X Y\|_F^2, \ \ 其中 \ Y \in \mathbb{R}^{m \times n} \ 是已知的.$

解 (陈铖, 邓展望).

(a) 注意到 Ax = b 的解的集合可以表示为  $\{x \mid x = \eta + \xi, A\xi = 0\}$ , 其中  $\eta$  是 Ax = b 的一个特解. 由此可知,若存在  $\xi$  满足  $A\xi = 0$ , $c^{\mathrm{T}}\xi \neq 0$ ,则没有最优解. 反之,只有当 c 在 Ax = 0 的解空间对应的正交子空间中时,才有最小值. 且此时 x 是任意满足 Ax = b 的解.

(b) 对于这一问题,不妨设 A 是行满秩的,且目标函数等价于  $\frac{1}{2}||x||_2^2$ . 我们引入拉格朗日乘子  $\lambda$ ,构造拉格朗日函数

$$L(x,\lambda) = \frac{1}{2} ||x||_2^2 + \lambda^{\mathrm{T}} (Ax - b).$$

由于问题只有仿射约束,Slater 条件满足.对于全局最优解  $x^*$  ,当且仅当存在  $\lambda^*$  满足

$$\begin{cases} x^* + A^{\mathrm{T}}\lambda = 0, \\ Ax^* = b. \end{cases}$$

对于第一行公式同时左乘 A,得到

$$Ax^* + AA^{\mathrm{T}}\lambda = 0,$$

由于 A 是行满秩的,所以  $AA^{\mathrm{T}}$  是满秩矩阵,有  $\lambda = -(AA^{\mathrm{T}})^{-1}b$ . 则得到

$$x^* = A^{\mathrm{T}} (AA^{\mathrm{T}})^{-1} b.$$

- (c) 设 i 为 c 的最小分量的下标,则  $x = e_i$ ,即 x 为第 i 个分量为 1 的单位向量.
- (d) 令 Y 有奇异值分解  $Y = U\tilde{\Sigma}V^{\mathrm{T}}$ . 令  $X = UZV^{\mathrm{T}}$ , X 与 Z 有相同的奇异值. 由于正交变换不改变 F 范数,则有

$$\|X\|_* + \frac{1}{2}\|X - Y\|_F^2 = \|Z\|_* + \frac{1}{2}\|Z - \tilde{\Sigma}\|_F^2.$$

可以证明,当 Z 的奇异值  $\Sigma$  确定时,只有在  $Z=\Sigma$  时, $\|Z-\tilde{\Sigma}\|_F^2$  最小. 因此原问题转化为

$$\min_{\sigma_i \geqslant 0} \quad \sum_{i=1}^r \sigma_i + \sum_{i=1}^r \frac{1}{2} (\sigma_i - \tilde{\sigma})^2,$$

其中  $\tilde{\sigma}$  是 Y 的特征值. 我们可以得到  $\sigma_i = \max\{0, \tilde{\sigma}_i - 1\}$ . 由此得到最优解  $X = U\Sigma V^{\mathrm{T}}, \Sigma$  为对角矩阵且第 i 个对角元为  $\sigma_i = \max(0, \tilde{\sigma}_i - 1)$ .

- 5.7 计算下列优化问题的对偶问题.
  - (a)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||x||_1$ , s.t. Ax = b;

- (b)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} ||Ax b||_1;$
- (c)  $\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||Ax b||_{\infty};$
- $(\mathrm{d}) \ \min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x + 2 b^{\mathrm{T}} x, \quad \mathrm{s.t.} \quad \|x\|_2^2 \leqslant 1, \ \mathrm{其中} \ A \ \mathrm{为正定矩阵}.$

解 (陈铖).

(a) 引入拉格朗日乘子 $\lambda$ ,构造拉格朗日函数

$$L(x,\lambda) = ||x||_1 + \lambda^{\mathrm{T}}(Ax - b),$$

由于是等式约束,可得  $\lambda \in \mathbb{R}^m$ . 对于确定的  $\lambda$ ,令  $c = A^{\mathrm{T}}\lambda$ ,则

$$L(x,\lambda) = \sum_{i=1}^{n} (|x_i| + c_i x_i) - \lambda^{\mathrm{T}} b$$

由于 x 是任取的,因此为了使得  $\min_x L(x,\lambda)$  存在,需要满足  $|c_i| \leq 1$ ,即  $\|A^{\mathrm{T}}\lambda\|_{\infty} \leq 1$ . 在这一条件下, $x_i$  取零即为最小值. 由此得到对偶问题

$$\begin{aligned} & \max & -b^{\mathrm{T}}\lambda, \\ & \text{s.t.} & & \|A^{\mathrm{T}}\lambda\|_{\infty} \leqslant 1. \end{aligned}$$

(b) 令 y = Ax - b, 原优化问题等价于

$$\max ||y||_1,$$
  
s.t.  $Ax - y = b$ .

引入拉格朗日乘子 $\lambda$ ,构造拉格朗日函数

$$L(x, y, \lambda) = ||y||_1 + \lambda^{\mathrm{T}} (Ax - y - b),$$

只有在  $A^{\mathrm{T}}\lambda = 0$  且  $|\lambda_i| \leqslant 1$  时  $\min_{x,y} L(x,y,\lambda)$  存在. 此时

$$\min_{x,y} L(x,y,\lambda) = -b^{\mathrm{T}}\lambda$$

由此得到对偶问题

$$\max - b^{T} \lambda,$$
s.t.  $\|\lambda\|_{\infty} \leq 1,$ 

$$A^{T} \lambda = 0.$$

(c) 上述问题等价于

$$\begin{array}{ll} \min & y, \\ \text{s.t.} & Ax - b \leqslant y \mathbf{1}. \\ & Ax - b \leqslant -y \mathbf{1} \end{array}$$

引入拉格朗日乘子  $\lambda_1, \lambda_2$ ,构造拉格朗日函数

$$L(x, y, \lambda_1, \lambda_2) = y + \lambda_1^{\mathrm{T}}(Ax - b - y\mathbf{1}) + \lambda_2^{\mathrm{T}}(Ax - b + y\mathbf{1}),$$

且不等式的拉格朗日乘子非负,即  $\lambda_1 \ge 0$ ,  $\lambda_2 \ge 0$ . 为使得最小值有限,需要使得 x,y 的系数都为零,即得到

$$A^{\mathrm{T}}(\lambda_1 + \lambda_2) = 0, \quad \lambda_1^{\mathrm{T}} \mathbf{1} + \lambda_2^{\mathrm{T}} \mathbf{1} + 1 = 0.$$

由此得到对偶问题

$$\begin{aligned} & \max & -b^{\mathrm{T}}(\lambda_1 + \lambda_2), \\ & \text{s.t.} & A^{\mathrm{T}}(\lambda_1 + \lambda_2) = 0, \\ & -\lambda_1^{\mathrm{T}} \mathbf{1} + \lambda_2^{\mathrm{T}} \mathbf{1} + 1 = 0. \end{aligned}$$

(d) 引入拉格朗日乘子  $\lambda$ ,构造拉格朗日函数

$$L(x,\lambda) = x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x + \lambda (x^{\mathrm{T}} x - 1) = x^{\mathrm{T}} (A + \lambda I) x + 2b^{\mathrm{T}} x - \lambda.$$

当  $A + \lambda I$  正定时,  $\min_x L(x,\lambda)$  存在,而 A 是正定的,因此有  $\lambda \geqslant 0$ .

在这一条件下, $x = -(A + \lambda I)^{-1}b$  得到最小值. 此时有

$$\min_{x} L(x, \lambda) = -b^{\mathrm{T}} (A + \lambda I)^{-1} b - \lambda.$$

由此得到对偶问题

$$\max \quad -b^{\mathrm{T}}(A+\lambda I)^{-1}b-\lambda,$$
 s.t.  $\lambda\geqslant 0.$ 

**5.8** 如下论断正确吗?为什么? 对等式约束优化问题

min 
$$f(x)$$
,  
s.t.  $c_i(x) = 0$ ,  $i \in \mathcal{E}$ .

考虑与之等价的约束优化问题:

min 
$$f(x)$$
,  
s.t.  $c_i^2(x) = 0, i \in \mathcal{E}$ . (5.2)

设  $x^{\sharp}$  是上述问题的一个 KKT 点,根据 (5.5.8)式, $x^{\sharp}$  满足

$$0 = \nabla f(x^{\sharp}) + 2 \sum_{i \in \mathcal{E}} \lambda_i^{\sharp} c_i(x^{\sharp}) \nabla c_i(x^{\sharp}),$$
  
$$0 = c_i(x^{\sharp}), \quad i \in \mathcal{E},$$

其中  $\lambda_i^{\sharp}$  是相应的拉格朗日乘子. 整理上式得  $\nabla f(x^{\sharp}) = 0$ . 这说明对等式约束优化问题,我们依然能给出类似无约束优化问题的最优性条件.

解 (邓展望). 此处用到了 (5.5.8) 式,也即一般约束优化问题的最优性条件. 但是该定理需要满足

$$T_{\mathcal{X}}(x^{\sharp}) = \mathcal{F}(x^{\sharp}).$$

综上所述,若不满足 KKT 条件所需的约束品性,就不能用 KKT 条件去推导原问题的最优性条件. 因此这种说法是错误的. □

**5.9** 证明: 若在点 x 处线性约束品性(见定义 5.11)满足,则有  $T_{\mathcal{X}}(x) = \mathcal{F}(x)$ .

解 (陈铖). 我们知道  $T_{\mathcal{X}}(x) \subseteq \mathcal{F}(x)$ ,只需证明在线性约束品性下,若  $d \in \mathcal{F}(x)$ ,则有  $d \in T_{\mathcal{X}}(x)$ .

由于约束都是线性约束,可以写成如下形式

$$\begin{cases} A_1 x = b_1, \\ A_2 x \leqslant b_2. \end{cases}$$

令  $d \in \mathcal{F}(x)$  为任一线性化可行方向,令  $\mathcal{A}(x)$  为积极集,此时不等式约束中取等号的约束对应的矩阵  $A_2$  的部分记为  $A_2'$ ,则我们知道 d 满足

$$A_1 d = 0, \quad A_2' d \leqslant 0.$$

取  $z^k=x+t^kd$ ,  $\{t^k\}$  为一组正标量且  $\lim_{k\to\infty}t^k=0$ . 注意到  $z^k$  一定满足等式约束,且有

$$A_2'z^k = A_2'x + t^k A_2'd = t^k A_2'd \le 0,$$

当  $t^k$  取到较小的值时,x 处未取到等号的不等式约束在  $z^k$  上也满足. 因此可以得到  $z^k \in \mathcal{X}$ . 而我们显然有

$$\lim_{k \to \infty} \frac{z^k - x}{t^k} = d.$$

因此得到  $d \in T_{\mathcal{X}}(x)$ .

#### 5.10 考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} \quad x_1,$$
s.t. 
$$16 - (x_1 - 4)^2 - x_2^2 \ge 0,$$

$$x_1^2 + (x_2 - 2)^2 - 4 = 0.$$

求出该优化问题的 KKT 点,并判断它们是否是局部极小点、鞍点以及全局极小点?

解 (陈铖). 构造拉格朗日函数

$$L(x, \lambda, \nu) = x_1 + \nu(x_1^2 + (x_2 - 2)^2 - 4) - \lambda(16 - (x_1 - 4)^2 - x_2^2),$$

对 x<sub>1</sub>, x<sub>2</sub> 分别求导,得到稳定性条件

$$1 + 2\nu x_1 + 2\lambda(x_1 - 4) = 0,$$
  
$$2\nu(x_2 - 2) + 2\lambda x_2 = 0.$$

分别考虑互补松弛条件的两种情况,即  $\lambda=0$  或  $16-(x_1-4)^2-x_2^2=0$ . 若互补松弛条件要求  $\lambda=0$ ,则稳定性条件变为

$$1 + 2\nu x_1 = 0,$$
  
$$2\nu(x_2 - 2) = 0.$$

由第一行公式知  $\nu \neq 0$ ,因此得到  $x_2 = 2$ . 此时需要再考虑等式约束的可行性条件

$$x_1^2 + (x_2 - 2)^2 - 4 = 0,$$

得到  $x_1 = \pm 2$ . 此时得到 KKT 点  $(x_1, x_2, \lambda, \nu) = (\pm 2, 2, 0, \mp \frac{1}{4})$ . 而  $x_1 = -2$  且  $x_2 = 2$  不满足条件,因此取得 KKT 点  $(x_1, x_2, \lambda, \nu) = -\frac{1}{4}$  $(2,2,0,-\frac{1}{4}).$ 

若互补松弛条件要求  $16-(x_1-4)^2-x_2^2=0$ ,又有  $x_1^2+(x_2-2)^2-4=0$ ,综合两式得到  $(x_1,x_2)$  的两个解 (0,0),  $(\frac{8}{5},\frac{16}{5})$ . 根据这两个解可得 KKT 点  $(x_1,x_2,\lambda,\nu)=(0,0,\frac{1}{8},0)$ ,  $(\frac{8}{5},\frac{16}{5},\frac{3}{40},-\frac{1}{5})$ . 注意  $L(x,\lambda,\nu)$  关于 x 的海瑟矩阵为对角元均等于  $2(\lambda+\nu)$  的对角矩阵,因此  $(0,0,\frac{1}{8},0)$  为局部极小点,也是全局极小点. 其他的 KKT 点 均为局部极大点,没有数点

均为局部极大点,没有鞍点. 

5.11 考虑对称矩阵的特征值问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x, \quad \text{s.t.} \quad \|x\|_2 = 1,$$

其中  $A \in S^n$ . 试分析其所有的局部极小点、鞍点以及全局极小点.

解 (陈铖). 考虑 A 的特征值分解  $A = Q\Lambda Q^{T}$ , 今  $y = Q^{T}x$ , 原问题等 价于

$$\min_{y \in \mathbb{R}^n} \quad y^{\mathrm{T}} \Lambda y, \quad \text{s.t.} \quad \|y\|_2 = 1,$$

引入拉格朗日乘子 $\lambda$ ,构造拉格朗日函数

$$L(y, \lambda) = y^{\mathrm{T}} \Lambda y + \lambda (y^{\mathrm{T}} y - 1).$$

通过 KKT 条件, KKT 点满足

$$\begin{cases} (\Lambda + \lambda I)y = 0, \\ y^{\mathrm{T}}y = 1. \end{cases}$$

由此我们得到了 n 个 KKT 点,即  $(e_i, -\lambda_i), i = 1, 2, \dots, n, e_i$  为第 i个分量为 1 的单位向量,  $\lambda_i$  是 A 的第 i 个特征值.

拉格朗日函数的海瑟矩阵恰好为  $A + \lambda I$ ,因此除了最小特征值对应的 KKT 点以外,海瑟矩阵都有负特征值,因此这些 KKT 点都是鞍点, 而最小特征值对应的 KKT 点为全局极小点. 

**5.12** 类似于线性规划问题, 试分析半定规划 (5.4.20) 与其对偶问题 (5.4.21) 的最优值的关系(强对偶性什么时候成立,什么时候失效).

解 (陈铖). 在对 (5.4.20) 的分析中我们知道,其与其对偶问题互为对偶,假设原问题最优值为  $p^*$ ,对偶问题最优值为  $d^*$ .

- (a)  $p^*$  存在,即  $-\infty < p^* < \infty$ ,则原问题有可行解,且有最优解,此时强对偶原理成立, $p^* = d^*$ ,对偶问题有可行解且有最优解.
- (b)  $p^* = -\infty$ , 那么原始问题可行,但目标函数值无下界. 由弱对偶原理知  $d^* \leq p^*$ , 即  $d^* = -\infty$ , 因为对偶问题是对目标函数极大化,所以此时对偶问题不可行.
- (c)  $p^* = \infty$ ,那么原始问题无可行解,此时我们无法断定对偶问题是无上界还是无可行解,但不可能出现对偶问题有最优解的情况,即存在  $-\infty < d^* < \infty$ ,否则由强对偶原理, $p^* = d^*$ ,这与  $p^* = \infty$  矛盾.
- **5.13** 在介绍半定规划问题的最优性条件时,我们提到互补松弛条件可以是  $\langle X,S\rangle = 0$  或 XS = 0,证明这两个条件是等价的,即对  $X\succeq 0$  与  $S\succeq 0$  有

$$\langle X, S \rangle = 0 \leftrightarrow XS = 0.$$

提示:证明 X 和 S 可以同时正交对角化且对应的特征值满足互补松 弛条件.

解 (陈铖). 对 X 和 S 分别进行对角化  $X=Q\Lambda_1Q^{\mathrm{T}},\ S=R\Lambda_2R^{\mathrm{T}}.$  则 有

$$\langle X,S\rangle = \mathrm{Tr}(()XS) = \mathrm{Tr}(()Q\Lambda_1Q^{\mathrm{T}}R\Lambda_2R^{\mathrm{T}}) = \mathrm{Tr}(()\Lambda_1Q^{\mathrm{T}}R\Lambda_2) = 0,$$

其中  $\Lambda_1, \Lambda_2$  是对角矩阵,且对角元素从大到小排列. 由此可以得到  $q_1^{\mathrm{T}} r_1 = 0$ .

注意到对非零特征值对应的特征向量更换位置,如将 R 的第二列更换到第一列,同样可得到  $q_1^{\rm T}q_2=0$ ,因此我们可以得到  $q_i^{\rm T}r_j=0$ , $q_i$  为 X 的任意非零特征向量, $r_j$  为 S 的任意非零特征向量.

由此我们得到

$$\Lambda_1 Q^{\mathrm{T}} R \Lambda_2 = 0.$$

又有

$$XS = 0 \Leftrightarrow Q\Lambda_1 Q^{\mathrm{T}} R \Lambda_2 R^{\mathrm{T}} = 0 \Leftrightarrow \Lambda_1 Q^{\mathrm{T}} R \Lambda_2 = 0,$$

命题得证.

### 5.14 考虑等式约束的最小二乘问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad ||Ax - b||_2^2, \quad \text{s.t.} \quad Gx = h,$$

其中  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$  且  $\operatorname{rank}(A) = n$ ,  $G \in \mathbb{R}^{p \times n}$  且  $\operatorname{rank}(G) = p$ .

- (a) 写出该问题的对偶问题;
- (b) 给出原始问题和对偶问题的最优解的显式表达式.

解 (陈铖). (a) 不妨将等式约束写作 2Gx = 2h. 引入拉格朗日乘子  $\lambda$ , 构造拉格朗日函数

$$L(x,\lambda) = ||Ax - b||_{2}^{2} + 2\lambda^{T}(Gx - h)$$
  
=  $x^{T}A^{T}Ax - 2(b^{T}A - \lambda^{T}G)x + b^{T}b - 2\lambda^{T}h$ .

固定  $\lambda,\ x=(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}(A^{\mathrm{T}}b-G^{\mathrm{T}}\lambda)$  使拉格朗日函数取到最优解,此时

$$\min_{\boldsymbol{x}} L(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\lambda}) = -(\boldsymbol{A}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{b} - \boldsymbol{G}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{\lambda})^{\mathrm{T}}(\boldsymbol{A}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{A})^{-1}(\boldsymbol{A}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{b} - \boldsymbol{G}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{\lambda}) + \boldsymbol{b}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{b} - 2\boldsymbol{\lambda}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{h}.$$

由此得到对偶问题

$$\max_{\lambda \in \mathbb{R}^p} \quad -\lambda^{\mathrm{T}} G(A^{\mathrm{T}} A)^{-1} G^{\mathrm{T}} \lambda + 2b^{\mathrm{T}} A (A^{\mathrm{T}} A)^{-1} G^{\mathrm{T}} \lambda - 2h^{\mathrm{T}} \lambda.$$

(b) 考虑原始问题的 KKT 条件

$$\begin{cases} 2A^{\mathrm{T}}Ax - 2A^{\mathrm{T}}b + 2G^{\mathrm{T}}\lambda = 0, \\ Gx = h. \end{cases}$$

由于  $A^{\mathrm{T}}A$  满秩,得到  $x=(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}(A^{\mathrm{T}}b-G^{\mathrm{T}}\lambda)$ . 带入第二个条件,得到

$$G(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}(A^{\mathrm{T}}b - G^{\mathrm{T}}\lambda) = h,$$

因此  $\lambda = (G(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}G^{\mathrm{T}})^{-1}(G(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}A^{\mathrm{T}}b-h)$ . 进一步得到 x 的显式解为

$$x = (A^{\mathsf{T}}A)^{-1}(A^{\mathsf{T}}b - G^{\mathsf{T}}(G(A^{\mathsf{T}}A)^{-1}G^{\mathsf{T}})^{-1}(G(A^{\mathsf{T}}A)^{-1}A^{\mathsf{T}}b - h)).$$

对偶问题则为简单的无约束问题,最优解的显式表达式为

$$\lambda^* = (G(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}G^{\mathrm{T}})^{-1}(G(A^{\mathrm{T}}A)^{-1}A^{\mathrm{T}}b - h). \quad \Box$$

#### 5.15 考虑优化问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x, \quad \text{s.t.} \quad \|x\|_2 \leqslant 1,$$

其中  $A \in S^n$ ,  $b \in \mathbb{R}^n$ . 写出该问题的对偶问题,以及对偶问题的对偶问题.

解 (陈铖). 引入拉格朗日乘子  $\lambda$ , 约束等价于  $x^{\mathrm{T}}x\leqslant 1$ , 构造拉格朗日 函数

$$L(x,\lambda) = x^{\mathrm{T}} A x + 2b^{\mathrm{T}} x + \lambda (x^{\mathrm{T}} x - 1) = x^{\mathrm{T}} (A + \lambda I) x + 2b^{\mathrm{T}} x - \lambda.$$

为使得  $\min_{x} L(x,\lambda)$  存在,要求  $A + \lambda I$  正定,即  $\lambda > -\lambda_{\min}(A)$ . 此时  $x = -(A + \lambda I)^{-1}b$  取到最小值,由此得到

$$\min_{x} L(x,\lambda) = -b^{\mathrm{T}}(A+\lambda I)^{-1}b - \lambda.$$

令 A 有特征值分解  $A = Q\Sigma Q^{T}$ ,  $c = Q^{T}b$ , 则上式可写作

$$\begin{split} \min_{x} L(x, \lambda) &= -c^{\mathrm{T}} (\Sigma + \lambda I)^{-1} c - \lambda \\ &= -\sum_{i=1}^{n} \frac{c_{i}^{2}}{\lambda + \sigma_{i}} - \lambda, \end{split}$$

由此得到对偶问题

$$\max_{\lambda \in \mathbb{R}} -\sum_{i=1}^{n} \frac{c_i^2}{\lambda + \sigma_i} - \lambda$$
s.t.  $\lambda > -\sigma_i, i = 1, 2, \dots, n$ .

注意到  $\lambda$  趋近于  $-\sigma_i$  时目标函数趋近于负无穷,因此可以将不等式约束改为  $\lambda \ge -\sigma_i$ . 引入变量  $z_i = \lambda + \sigma_i$ ,原问题等价于

$$\max_{\lambda \in R, z \in \mathbb{R}^n} \quad -\sum_{i=1}^n \frac{c_i^2}{z_i} - \lambda$$
s.t.  $z_i - \lambda = \sigma_i$ ,
$$z_i \geqslant 0, i = 1, 2, \dots, n.$$

考虑这一问题的对偶问题,引入对应于等式约束的拉格朗日乘子 $\nu$ ,和对应于不等式约束的拉格朗日乘子 $\mu$ ,则有

$$L(z, \lambda, \nu, \mu) = -\sum_{i=1}^{n} \frac{c_i^2}{z_i} - \lambda - \mu^{\mathrm{T}} z - \nu^{\mathrm{T}} (z - \lambda \mathbf{1} - \sigma).$$

为使得  $\max_{\lambda,z} L(z,\lambda,\nu,\mu)$  存在,则需要满足

$$\mathbf{1}^{\mathrm{T}}\nu = 1, \quad \nu + \mu > 0.$$

由此得到

$$\max_{\lambda, z} L(z, \lambda, \nu, \mu) = -2 \sum_{i=1}^{n} |c_i| \sqrt{\mu_i + \nu_i} + \sigma^{\mathrm{T}} \nu,$$

因此对偶问题为

min 
$$-2\sum_{i=1}^{n} |c_i| \sqrt{\mu_i + \nu_i} + \sigma^{\mathrm{T}} \nu$$
s.t. 
$$\mathbf{1}^{\mathrm{T}} \nu = 1,$$

$$\nu + \mu \geqslant 0,$$

$$\nu \geqslant 0.$$

注意到  $\mu$  是任取的,则  $\nu + \mu$  可以为 0,因此上述问题等价于

$$\begin{aligned} & \min \quad \sigma^{\mathrm{T}} \nu \\ & \text{s.t.} \quad \mathbf{1}^{\mathrm{T}} \nu = 1, & & & & & \\ & & \nu \geqslant 0. & & & & & \end{aligned}$$

### 5.16 考虑支持向量机问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n, \xi} \quad \frac{1}{2} \|x\|_2^2 + \mu \sum_{i=1}^m \xi_i,$$
s.t.  $b_i a_i^{\mathrm{T}} x \geqslant 1 - \xi_i, \ i = 1, 2, \dots, m,$ 

$$\xi_i \geqslant 0, \ i = 1, 2, \dots, m,$$

其中  $\mu > 0$  为常数且  $b_i \in \mathbb{R}$ ,  $a_i \in \mathbb{R}^n$ ,  $i = 1, 2, \dots, m$  是已知的. 写出该问题的对偶问题.

解 (陈铖). 引入对应于第一条约束的拉格朗日乘子  $\lambda$ , 和对应于  $\xi_i \ge 0$  约束的拉格朗日乘子  $\nu$ , 构造拉格朗日函数

$$L(x,\xi,\lambda,\nu) = \frac{1}{2} \|x\|_2^2 + \mu \sum_{i=1}^m \xi_i - \sum_{i=1}^m \lambda_i (b_i a_i^{\mathrm{T}} x - 1 + \xi_i) - \sum_{i=1}^m \nu_i \xi_i$$
$$= \frac{1}{2} \|x\|_2^2 - (\sum_{i=1}^m \lambda_i b_i a_i^{\mathrm{T}}) x + \sum_{i=1}^m (\mu - \lambda_i - \nu_i) \xi_i + \sum_{i=1}^m \lambda_i.$$

为使得  $\min_{x,\xi} L(x,\xi,\lambda,\nu)$  存在,要求有  $\mu - \lambda_i - \nu_i = 0$ ). 此时取  $x = \sum_{i=1}^m \lambda_i b_i a_i^{\mathrm{T}}$  得到最小值

$$\min_{x,\xi} L(x,\xi,\lambda,\nu) = -\frac{1}{2} \| \sum_{i=1}^{m} \lambda_i b_i a_i \|_2^2 + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i,$$

由此对偶问题为

$$\max \quad -\frac{1}{2} \| \sum_{i=1}^{m} \lambda_i b_i a_i \|_2^2 + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i,$$
s.t. 
$$\lambda + \nu = \mu,$$

$$\nu_i \geqslant 0, \quad \forall i = 1, 2, \cdots, m,$$

$$\lambda_i \geqslant 0, \quad \forall i = 1, 2, \cdots, m.$$

对 ν 进一步分析, 上述问题等价于

$$\max \quad -\frac{1}{2} \| \sum_{i=1}^{m} \lambda_i b_i a_i \|_2^2 + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i,$$
s.t. 
$$\lambda_i \leqslant \mu_i, \quad \forall i = 1, 2, \cdots, m,$$

$$\lambda_i \geqslant 0, \quad \forall i = 1, 2, \cdots, m.$$

#### 5.17 考虑优化问题

$$\min_{x\in\mathbb{R},y>0}\quad e^{-x},\quad \text{s.t.}\quad \frac{x^2}{y}\leqslant 0.$$

- (a) 证明这是一个凸优化问题,求出最小值并判断 Slater 条件是否成立;
- (b) 写出该问题的对偶问题,并求出对偶问题的最优解以及对偶间隙. 解(丁思哲).
- (a) 设  $f(x,y) = e^{-x}$ ,并有约束  $c(x,y) = \frac{x^2}{y} \le 0$  且 y > 0. 容易证明 f(x,y) 和 c(x,y) 均是凸函数(用二阶条件),因此该问题是凸优化问题.

在约束 y > 0 的限制下,显然 x = 0 才能满足题意,因此该问题的解是 f(0,y) = 1.

Slater 条件不成立. 因为取 x, y 为相对内点集中的值时, c(x, y) < 0 与 y > 0 无法同时满足.

(b) 先化简原问题. 由上一问的分析可知, 原问题等价于

$$\min_{x \in \mathbb{R}} \quad e^{-x}, \quad \text{s.t.} \quad x = 0,$$

因此引入乘子 v, 拉格朗日函数为

$$L(x, v) = e^{-x} + vx,$$

那么

$$g(v) = \inf_{x \in \mathbb{R}} \left\{ e^{-x} + vx \right\} = \begin{cases} v - v \ln v, & v > 0, \\ -\infty, & v \leqslant 0. \end{cases}$$

因此对偶问题为

$$\max_{v \in \mathbb{R}} \quad v - v \ln v, \quad \text{s.t.} \quad v > 0,$$

显然其最优解在 v=1 时取得,此时  $v-v\ln v=1$ ,对偶间隙为 0.

#### 5.18 考虑优化问题

$$\min_{Z \in \mathbb{R}^{n \times q}, V \in \mathbb{R}^{q \times p}} \quad \|X - ZV\|_F^2, \quad \text{s.t.} \quad V^{\mathrm{T}}V = I, \quad Z^{\mathrm{T}}\mathbf{1} = 0,$$

其中  $X \in \mathbb{R}^{n \times p}$ . 请给出该优化问题的解.

解 (邓展望). 首先写出该问题的拉格朗日函数:

$$L(Z,V,\mu,\lambda) = \|X-ZV\|_F^2 - \mu^{\mathrm{T}}(V^{\mathrm{T}}V - I_p)\mu - \lambda^{\mathrm{T}}Z^{\mathrm{T}}\mathbf{1} = 0,$$

其中  $\mu \in \mathbb{R}^p$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}^q$ . 对 Z, V 求导可得:

$$-2XV^{T} + 2ZVV^{T} - 1\lambda^{T} = 0, (5.3a)$$

$$-2Z^{\mathrm{T}}X + 2Z^{\mathrm{T}}ZV - 2V(\mu\mu^{\mathrm{T}}) = 0, \tag{5.3b}$$

在 (5.3a) 右乘 V 再左乘 1 分别得:

$$-2X + 2ZV - \mathbf{1}\lambda^{\mathrm{T}}V = 0, \tag{5.4a}$$

$$-2\mathbf{1}^{\mathrm{T}}X - n\lambda^{\mathrm{T}}V = 0, \tag{5.4b}$$

因此有

$$\lambda^{\mathrm{T}}V = -\frac{2}{n}\mathbf{1}^{\mathrm{T}}X,$$

带入到(5.4a)可得

$$ZV = X - \mathbf{1}\mathbf{1}^{\mathrm{T}}\frac{X}{n}.$$

注 5.1 Z, V 的解不唯一. 因为若  $QQ^{\mathrm{T}} = I, Q \in R^{q \times q}$ ,则  $ZQQ^{\mathrm{T}}V = ZV$ . 令  $\hat{Z} = ZQ$ , $\hat{Q} = Q^{\mathrm{T}}V$ ,函数值不变.

# 第六章 无约束优化算法

**6.1** 设 f(x) 是连续可微函数, $d^k$  是一个下降方向,且 f(x) 在射线  $\{x^k + \alpha d^k \mid \alpha > 0\}$  上有下界.求证:当  $0 < c_1 < c_2 < 1$  时,总是存在满足 Wolfe 准则 (6.1.4a) (6.1.4b) 的点.并举一个反例说明当  $0 < c_2 < c_1 < 1$  时,满足 Wolfe 准则的点可能不存在.

解 (谢中林). 记  $\phi(\alpha) = f(x^k + \alpha d^k)$ , 在  $\alpha$  较小时, 由 f(x) 连续可微 知

$$\phi(\alpha) = f(x^k) + \alpha \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k + o(|\alpha|).$$

因为  $\phi(\alpha)$  在  $\alpha > 0$  时由下界,且  $\nabla f(x^k)^T d^k < 0$ ,当  $\alpha$  充分大时

$$\phi(\alpha) > f(x^k) + \alpha c_1 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k.$$

故集合

$$A_1 = \{ \alpha \mid \phi(\alpha) > f(x^k) + \alpha c_1 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k, \, \alpha > 0 \}$$

非空. 而在  $\alpha$  充分小时, 利用  $0 < c_1 < 1$  及  $\nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k < 0$  得

$$\phi(\alpha) < f(x^k) + \alpha c_1 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k.$$

于是集合  $A_1$  有下界.

记  $\xi_1 = \inf A_1$ ,由 f(x) 的连续性知  $\phi(\xi_1) = f(x^k) + \alpha c_1 \xi_1 f(x^k)^T d^k$ . 借助拉格朗日中值定理知,存在  $\zeta \in (0, \xi_1)$ ,使得

$$\phi'(\zeta) = c_1 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k \geqslant c_2 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k,$$
  
$$\phi(\zeta) \leqslant f(x^k) + \alpha c_1 \nabla f(x^k)^{\mathrm{T}} d^k.$$

**6.2** f 为正定二次函数  $f(x) = \frac{1}{2} x^{T} A x + b^{T} x$ , $d^{k}$  为下降方向, $x^{k}$  为当前 迭代点. 试求出精确线搜索步长

$$\alpha_k = \operatorname*{arg\,min}_{\alpha > 0} f(x^k + \alpha d^k),$$

并由此推出最速下降法的步长满足 (6.2.2) 式 (见定理 6.2).

解 (谢中林). 此时  $f(x^k + \alpha d^k)$  关于  $\alpha$  强凸, 由一阶条件知

$$\frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}\alpha}f(x^k + \alpha_k d^k) = \alpha_k (d^k)^{\mathrm{T}} A d^k + (x^k)^{\mathrm{T}} A d^k + b^{\mathrm{T}} d^k = 0.$$

于是精确线搜索步长为

$$\alpha_k = -\frac{(x^k)^\mathrm{T} A d^k + b^\mathrm{T} d^k}{(d^k)^\mathrm{T} A d^k} = -\frac{(Ax^k + b)^\mathrm{T} d^k}{(d^k)^\mathrm{T} A d^k}.$$

在最速下降法中, $d^k = -\nabla f(x^k) = -(Ax^k + b)$ ,代入上式即得

$$\alpha_k = \frac{\left\|\nabla f\left(x^k\right)\right\|^2}{\nabla f\left(x^k\right)^T A \nabla f\left(x^k\right)}.$$

6.3 利用定理 6.5 证明推论 6.2.

解(谢中林). 已知

$$2\left(\sum_{i=0}^{k} \alpha_{i}\right) \left(\hat{f}^{k} - f^{*}\right) \leqslant \left\|x^{0} - x^{*}\right\|^{2} + \sum_{i=0}^{k} \alpha_{i}^{2} G^{2}.$$

(1) 取  $\alpha_i = t, \forall i$  即得

$$\hat{f}^k - f^* \le \frac{\|x^0 - x^*\|^2}{2(k+1)t} + \frac{G^2t}{2}.$$

(2) 此时

$$||x^{i+1} - x^*||^2 = ||x^i - \alpha_i g^i - x^*||^2$$

$$= ||x^i - x^*||^2 - 2\alpha_i \langle g^i, x^i - x^* \rangle + \alpha_i^2 ||g^i||^2$$

$$\leq ||x^i - x^*||^2 - 2\alpha_i (f(x^i) - f^*) + s^2.$$

因此定理可改写为

$$2\left(\sum_{i=0}^{k} \alpha_i\right) \left(\hat{f}^k - f^*\right) \leqslant \|x^0 - x^*\|^2 + (k+1)s^2.$$

又 
$$\sum_{i=0}^k \alpha_i \|g_i\| = (k+1)s \leqslant \sum_{i=0}^k \alpha_i G$$
,因此  $(k+1)s/G \leqslant \sum_{i=0}^k \alpha_i$ ,则

$$\hat{f}^k - f^* \leqslant \frac{G \|x^0 - x^*\|^2}{2(k+1)s} + \frac{Gs}{2}.$$

(3) 同时除以  $2(\sum_{i=0}^k \alpha_i)$  即得

$$\hat{f}^k - f^* \leqslant \frac{\|x^0 - x^*\|^2 + G^2 \sum_{i=0}^k \alpha_i^2}{2 \sum_{i=0}^k \alpha_i}.$$

6.4 考虑非光滑函数

$$f(x) = \max_{1 \le i \le K} x_i + \frac{1}{2} ||x||^2,$$

其中  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $K \in [1, n]$  为一个给定的正整数.

- (a) 求出 f(x) 的最小值点  $x^*$  和对应的函数值  $f^*$ ;
- (b) 证明 f(x) 在区域  $\{x\mid \|x\|\leqslant R\stackrel{\mathrm{def}}{==}1/\sqrt{K}\}$  上是 G-利普希茨连续的,其中  $G=1+\frac{1}{\sqrt{K}}$ ;
- (c) 设初值  $x^0 = 0$ ,考虑使用次梯度算法 (6.3.1) 对  $\min f(x)$  进行求解,其中 x 处的次梯度取为  $g = x + e_j$ ,j 为使得  $x_j = \max_{1 \le i \le K} x_i$  成立的最小整数,步长  $\alpha_k$  可任意选取,证明:在 k (k < K) 次 迭代后,

$$\hat{f}^k - f^* \geqslant \frac{GR}{2(1 + \sqrt{K})},$$

其中  $\hat{f}^k$  的定义和定理 6.5 相同. 并根据此例子推出次梯度算法 的收敛速度  $\mathcal{O}\left(\frac{GR}{\sqrt{K}}\right)$  是不能改进的.

解 (谢中林).

(a) 引入辅助变量 t, 原问题等价于

$$\min_{x,t} t + \frac{1}{2} ||x||^2, \quad \text{s.t. } x_i \leqslant t, \ i = 1, 2, \dots, K.$$

设  $\lambda_i \ge 0$  为  $x_i \le t$  对应的乘子, 其 KKT 条件为

$$x_i = 0, \quad i = K + 1, \dots, n,$$

$$x_i + \lambda_i = 0, \quad \lambda_i (t - x_i) = 0, \quad i = 1, \dots, K,$$

$$t \geqslant x_i, \quad \lambda_i \geqslant 0, \quad i = 1, \dots, K,$$

$$\sum_{i=0}^K \lambda_i = 1.$$

解得 
$$\sum_{i=1}^K x_i^2 = -t, \, t \geqslant -\frac{1}{K}, \,$$
 分析取等条件知最小值点为 
$$x_i^* = -\frac{1}{K}, \, i=1,\ldots,K; \quad x_i^* = 0, \, i=K+1,\ldots,n.$$
 最小值  $f^* = -\frac{1}{2K}$ .

(b) 由于

$$\max_{1\leqslant i\leqslant K} x_i\leqslant \max_{1\leqslant i\leqslant K} (x_i-y_i) + \max_{1\leqslant i\leqslant K} y_i\leqslant \max_{1\leqslant i\leqslant K} y_i + \|x-y\|_2,$$

因此当 ||x|| 与 ||y|| 小于等于  $1/\sqrt{K}$  时,

$$f(x) - f(y) \le ||x - y||_2 + \frac{1}{2}(x + y)^{\mathrm{T}}(x - y) \le (1 + \frac{1}{\sqrt{K}})||x - y||_2.$$

(c) 由于  $x^0 = 0$ ,根据次梯度的选取方式知  $g^0 = e_1$ ,因此  $x^1$  的第 1 个元素小于 0,其余元素仍为 0,故  $g^1 = e_2$ . 可以归纳地证明

$$x^k \in \operatorname{span}\{e_1, \dots, e_k\}.$$

由于 k < K, 因此  $x^k$  的第 K 个元素为 0, 于是

$$f^k - f^* \ge x_K^k + \frac{1}{2} ||x^k||^2 + \frac{1}{2(1+k)} \ge \frac{1}{2(1+k)} \ge \frac{GR}{2(1+\sqrt{k})}. \square$$

6.5 考虑非平方  $\ell_2$  正则项优化问题

$$\min \quad f(x) = \frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2 + \mu ||x||_2,$$

其中  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ , 注意这个问题并不是岭回归问题.

(a) 若 A 为列正交矩阵,即  $A^{T}A = I$ ,利用不可微函数的一阶最优性条件求出该优化问题的显式解;

(b) 对一般的 A 我们可以使用迭代算法来求解这个问题. 试设计出不引入次梯度的一种梯度类算法求解该优化问题. 提示: f(x) 仅在一点处不可导,若这个点不是最小值点,则次梯度算法和梯度法等价.

解(谢中林).

(a) 在  $||A^{\mathrm{T}}b||_2 > \mu$  时, 若  $A^{\mathrm{T}}b \neq 0$ , 在  $x \neq 0$  时, 一阶最优性条件为

$$(1 + \frac{\mu}{\|x\|_2})x = A^{\mathrm{T}}b.$$

这说明  $x 与 A^{T}b$  共线. 假设  $x = \alpha A^{T}b$ , 代入得

$$\alpha = 1 - \frac{\mu}{\|A^{\mathrm{T}}b\|_{2}}, \quad x = \left(1 - \frac{\mu}{\|A^{\mathrm{T}}b\|_{2}}\right)A^{\mathrm{T}}b.$$

由凸性即知这是唯一的最小值点.

在  $\mu \geqslant ||A^{\mathrm{T}}b||_2$  时,利用柯西不等式得

$$f(x) = \frac{1}{2} \|b\|_2^2 + \frac{1}{2} \|Ax\|_2^2 + \mu \|x\|_2 - b^{\mathrm{T}} Ax \geqslant \frac{1}{2} \|b\|_2^2 = f(0).$$

且等号可以在 x=0 处取到,因此最小值点为 x=0.

(b) 仅需考虑  $\mu<\|A^{\mathrm{T}}b\|_2$  的情况. 构造  $g_{\lambda}(x)=f(\lambda x)$ ,其中  $\lambda>0$ ,此时

$$g_{\lambda}(0) = \frac{1}{2} ||b||_{2}^{2}.$$

任取 y 使得  $\mu ||y||_2 - b^T A y < 0$ ,则

$$g_{\lambda}(y) = \frac{1}{2} \|b\|_{2}^{2} + \frac{\|Ay\|_{2}^{2}}{2} \lambda^{2} + (\mu \|y\|_{2} - b^{T} Ay) \lambda.$$

利用二次函数的性质,此时总存在  $\lambda > 0$  使得  $g_{\lambda}(y) < g_{\lambda}(0)$ . 于是 x = 0 不是  $g_{\lambda}(x)$  的最小值点.

由梯度法的下降性质,以 y 为初始点的梯度法不会经过不可导的零点,故利用梯度法求得  $g_{\lambda}$  的最小值点  $y^*$  后即得 f 的最小值点为  $y^*/\lambda$ .

**6.6** 设函数  $f(x) = ||x||^{\beta}$ ,其中  $\beta > 0$  为给定的常数. 考虑使用经典牛顿 法 (6.4.2) 对 f(x) 进行极小化,初值  $x^0 \neq 0$ . 证明:

- (a) 若  $\beta > 1$  且  $\beta \neq 2$ ,则  $x^k$  收敛到 0 的速度为 Q-线性的;
- (b) 若  $0 < \beta < 1$ , 则牛顿法发散;
- (c) 试解释定理 6.6 在 (a) 中不成立的原因.

解(谢中林).

(a) 在  $x \neq 0$  时, 牛顿方程为

$$(\|x\|^2 I + (\beta - 2)xx^{\mathrm{T}})d = -\|x\|^2 x.$$

分别在等式两边左乘  $x^{T}$  与  $d^{T}$  并化简得

$$x^{\mathrm{T}}d = \frac{1}{1-\beta} \|x\|^2, \quad \|d^{\mathrm{T}}\|^2 = \frac{1}{(\beta-1)^2} \|x\|^2.$$

由于  $\beta > 1$  且  $\beta \neq 2$ , 故

$$\frac{\|x+d\|^2}{\|x\|^2} = \frac{(\beta-2)^2}{(\beta-1)^2} < 1,$$

这说明此时牛顿法是 Q-线性收敛的.

(b) 在  $0 < \beta < 1$  时

$$\frac{\|x+d\|^2}{\|x\|^2} = \frac{(\beta-2)^2}{(\beta-1)^2} > 1,$$

牛顿法发散.

(c) 函数 f(x) 的海瑟矩阵为

$$\nabla^2 f(x) = \beta ||x||^{\beta - 2} I + \beta (\beta - 2) ||x||^{\beta - 4} x x^{\mathrm{T}}.$$

在  $1<\beta<2$  时, $\|x\|^{\beta-2}$  在 x=0 附近不是利普希茨连续的,不符合定理条件;而在  $2<\beta$  时, $\|x\|^{\beta-4}xx^{\mathrm{T}}$  与  $\|x\|^{\beta-2}I$  在 x=0 处极限均为 0,即  $\nabla^2 f(x)$  不正定,也不符合定理条件.

**6.7** 设矩阵 A 为 n 阶对称矩阵, $d^k$  为给定的非零向量. 若对任意满足  $\|d\| = \|d^k\|$  的  $d \in \mathbb{R}^n$ ,均有  $(d - d^k)^{\mathrm{T}} A (d - d^k) \ge 0$ ,证明: A 是半 正定矩阵.

解 (谢中林). 当  $x^{T}d^{k} \neq 0$  时,构造

$$d = d^k + \alpha x,$$

其中  $\alpha \neq 0$  是待定系数. 令  $\|d\| = \|d^k\|$ , 解得  $\alpha = -x^{\mathrm{T}}d^k/\|x\|^2$ . 于是

$$x^{\mathrm{T}}Ax = \frac{1}{\alpha^2}(d - d^k)^{\mathrm{T}}A(d - d^k) \geqslant 0.$$

在  $x^{\mathrm{T}}d^k = 0$  时,构造  $x^n = x + \frac{1}{n}d^k$ ,则由连续性

$$x^{\mathrm{T}}Ax = \lim_{n \to \infty} (x^n)^{\mathrm{T}}Ax^n \geqslant 0.$$

综上, A 半正定.

**6.8** 设 f(x) 为正定二次函数,且假定在迭代过程中  $(s^k - H^k y^k)^T y^k > 0$  对任意的 k 均满足,其中  $H^k$  由 SR1 公式 (6.5.10) 产生的拟牛顿矩阵. 证明:

$$H^k y^j = s^j, \quad j = 0, 1, \dots, k - 1,$$

其中 k 是任意给定的整数. 这个结论说明对于正定二次函数, SR1 公式产生的拟牛顿矩阵在当前点处满足割线方程, 且历史迭代产生的  $(s^j, y^j)$  也满足割线方程.

解 (谢中林). 我们利用归纳法证明此结论. 设  $f(x) = \frac{1}{2}x^{\mathsf{T}}Qx + b^{\mathsf{T}}x$ , 其中  $Q \succ 0$ ,则在迭代过程中始终有  $Qs^j = y^j$ . 假设结论对 k 成立,即

$$H^k y^j = s^j, \quad j = 0, 1, \dots, k - 1.$$

考虑 k+1 时的情形,由于

$$H^{k+1} = H^{k} + \frac{\left(s^{k} - H^{k} y^{k}\right) \left(s^{k} - H^{k} y^{k}\right)^{\mathrm{T}}}{\left(s^{k} - H^{k} y^{k}\right)^{\mathrm{T}} y^{k}},$$

故

$$H^{k+1}y^k = H^ky^k + s^k - H^ky^k = s^k.$$

当 j ≤ k - 1 时,利用归纳假设,有

$$\begin{split} H^{k+1}y^{j} &= H^{k}y^{j} + \frac{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)\left((s^{k})^{\mathrm{T}}y^{j} - (y^{k})^{\mathrm{T}}H^{k}y^{j}\right)}{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)^{\mathrm{T}}y^{k}} \\ &= s^{j} + \frac{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)\left((s^{k})^{\mathrm{T}}y^{j} - (y^{k})^{\mathrm{T}}s^{j}\right)}{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)^{\mathrm{T}}y^{k}} \\ &= s^{j} + \frac{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)\left(s^{k}\right)^{\mathrm{T}}\left(Q - Q\right)s^{j}}{\left(s^{k} - H^{k}y^{k}\right)^{\mathrm{T}}y^{k}} \\ &= s^{j}. \end{split}$$

**6.9** 仿照 BFGS 公式的推导过程, 利用待定系数法推导 DFP 公式 (6.5.15).

解(谢中林). 假设

$$H^{k+1} = H^k + auu^{\mathrm{T}} + bvv^{\mathrm{T}}.$$

由割线方程得

$$H^{k+1}y^k = H^k y^k + (au^T y^k)u + (bv^T y^k)v = s^k$$

今  $u = H^k y^k, v = s^k$ , 并令系数  $au^T y^k = -1, bv^T y^k = 1$  即得

$$H^{k+1} = H^k - \frac{H^k y^k (H^k y^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} H^k y^k} + \frac{s^k (s^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k}.$$

6.10 考虑共轭梯度法中的 Hestenes-Stiefel (HS) 格式

$$d^{k+1} = -\nabla f(x^{k+1}) + \frac{\nabla f(x^{k+1})^{\mathrm{T}} y^k}{(y^k)^{\mathrm{T}} d^k} d^k,$$

其中  $y^k$  的定义如 (6.5.13) 式. 假设在迭代过程中  $d^k$  均为下降方向且精确搜索条件  $\nabla f(x^{k+1})^{\mathrm{T}}d^k=0$  满足,试说明 HS 格式可看成是某一种特殊的拟牛顿方法. 提示:将 HS 格式改写为拟牛顿迭代格式,并根据此格式构造另一个拟牛顿矩阵使其满足割线方程 (6.5.4),注意拟牛顿矩阵需要满足对称性和正定性.

解(谢中林). 由于

$$d^{k+1} = -\left(I - \frac{d^k(y^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}}d^k}\right)\nabla f(x^{k+1}),$$

上式中  $d^k$  在分子与分母中均是 1 次的,因此可以替换为  $s^k$ ,此时

$$d^{k+1} = -\left(I - \frac{s^k(y^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k}\right) \nabla f(x^{k+1}).$$

借助  $\nabla f(x^{k+1})^{\mathrm{T}} d^k = 0$ ,容易得到

$$d^{k+1} = -\left(I - \frac{s^k (y^k)^{\mathrm{T}} + y^k (s^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k}\right) \nabla f(x^{k+1}).$$

但此时

$$\left(I - \frac{s^k (y^k)^{\mathrm{T}} + y^k (s^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k}\right) y^k = -\frac{(y^k)^{\mathrm{T}} y^k}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k} s^k \neq s^k.$$

为此,考虑构造

$$H^{k+1} = I - \frac{s^k (y^k)^{\mathrm{T}} + y^k (s^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k} + \frac{(y^k)^{\mathrm{T}} y^k + (y^k)^{\mathrm{T}} s^k}{((y^k)^{\mathrm{T}} s^k)^2} s^k (s^k)^{\mathrm{T}},$$

此时  $H^{k+1}$  对称且  $H^{k+1}y^k=s^k$ .由  $d^k$  是下降方向及  $\nabla f(x^{k+1})^{\mathrm{T}}d^k=0$  知, $(y^k)^{\mathrm{T}}s^k=-\nabla f(x^k)s^k>0$ . 任取  $(s^k)^{\mathrm{T}}x\neq 0$ ,有

$$\begin{split} x^{\mathrm{T}}H^{k+1}x \\ = & (y^k)^{\mathrm{T}}s^k((s^k)^{\mathrm{T}}x)^2 + \|y^k\|^2((s^k)^{\mathrm{T}}x)^2 + ((y^k)^{\mathrm{T}}s^k)^2\|x\|^2 \\ & - 2((s^k)^{\mathrm{T}}x)((y^k)^{\mathrm{T}}x)((s^k)^{\mathrm{T}}y^k) \\ > & \|y^k\|^2((s^k)^{\mathrm{T}}x)^2 + ((y^k)^{\mathrm{T}}s^k)^2\|x\|^2 - 2((s^k)^{\mathrm{T}}x)((y^k)^{\mathrm{T}}x)((s^k)^{\mathrm{T}}y^k) \\ \geqslant & 2|(s^k)^{\mathrm{T}}x||(y^k)^{\mathrm{T}}s^k|\|y^k\|\|x\| - 2((s^k)^{\mathrm{T}}x)((y^k)^{\mathrm{T}}x)((s^k)^{\mathrm{T}}y^k) \\ \geqslant & 0. \end{split}$$

当  $(s^k)^{\mathrm{T}}x = 0, x \neq 0$  时, $x^{\mathrm{T}}H^{k+1}x = ((y^k)^{\mathrm{T}}s^k)^2 ||x||^2 > 0$ ,因此  $H^{k+1}$  是正定的.

综上, HS 格式可以看成在第 k+1 步用

$$H^{k+1} = I - \frac{s^k (y^k)^{\mathrm{T}} + y^k (s^k)^{\mathrm{T}}}{(y^k)^{\mathrm{T}} s^k} + \frac{(y^k)^{\mathrm{T}} y^k + (y^k)^{\mathrm{T}} s^k}{((y^k)^{\mathrm{T}} s^k)^2} s^k (s^k)^{\mathrm{T}}$$

来近似海瑟矩阵之逆的特殊拟牛顿方法.

### 6.11 证明等式 (6.5.20).

解 (谢中林). 对于向量 u, v, x, y, 利用分块矩阵乘法及迹的性质, 有

$$\det(I + uv^{T} + xy^{T}) = \det\begin{bmatrix} I + uv^{T} + xy^{T} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$= \det\begin{bmatrix} I & -u & -x \\ v^{T} & 1 & 0 \\ y^{T} & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$= \det\begin{bmatrix} I & -u & -x \\ 0 & 1 + u^{T}v & x^{T}v \\ 0 & u^{T}y & 1 + x^{T}y \end{bmatrix}$$

$$= (1 + x^{T}y)(1 + u^{T}v) - (x^{T}v)(u^{T}y).$$

因此

$$\det B^{k+1} = \det \left( B^k + \frac{y^k (y^k)^T}{(s^k)^T y^k} - \frac{B^k s^k (B^k s^k)^T}{(s^k)^T B^k s^k} \right)$$
$$= \det B^k \det (I + uv^T + xy^T).$$

其中

$$u = \frac{(B^k)^{-1}y^k}{(s^k)^T y^k}, \quad v = y^k, \quad x = \frac{s^k}{(s^k)^T B^k s^k}, \quad y = -B^k s^k.$$

利用上述性质,

$$\det B^{k+1} = \left( (1 + x^{\mathrm{T}} y)(1 + u^{\mathrm{T}} v) - (x^{\mathrm{T}} v)(u^{\mathrm{T}} y) \right) \det B^{k}$$

$$= \det B^{k} \frac{\left(y^{k}\right)^{\mathrm{T}} s^{k}}{\left(s^{k}\right)^{\mathrm{T}} B^{k} s^{k}}.$$

**6.12** 设 m(d) 为具有如下形式的二次函数:

$$m(d) = g^{\mathrm{T}}d + \frac{1}{2}d^{\mathrm{T}}Bd,$$

其中 B 为对称矩阵,证明以下结论:

- (a) m(d) 存在全局极小值当且仅当 B 半正定且 g 在 B 的值空间中; 若 B 半正定,则满足 Bd = -g 的 d 均为 m(d) 的全局极小值点;
- (b) m(d) 的全局极小值唯一当且仅当 B 严格正定.

解 (谢中林).

(a) 充分性: 由于 g 属于 B 的值空间, 存在 p 使得 Bp = -g, 任取 w, 有

$$m(p+w) = g^{T}(p+w) + \frac{1}{2}(p+w)^{T}B(p+w)$$

$$= \left(g^{T}p + \frac{1}{2}p^{T}Bp\right) + g^{T}w + (Bp)^{T}w + \frac{1}{2}w^{T}Bw$$

$$= m(p) + \frac{1}{2}w^{T}Bw$$

$$\geqslant m(p)$$

由 B 半正定知 p 是全局极小值点.

必要性: 假设 p 是全局极小值点,由  $\nabla m(p) = Bp + g = 0$  知 g 位于 B 的值空间,借助二阶必要条件知  $\nabla^2 m(p) = B$  半正定.

(b) 充分性: 只需注意到 (a) 中不等式, 当  $w \neq 0$  时  $w^{\mathrm{T}} B w > 0$ , 这 说明了最小值点的唯一性.

必要性: 若 B 不正定, p 是全局极小值点, 此时存在  $w \neq 0$  使得 Bw = 0, 于是

$$m(p+w) = m(p),$$

这说明最小值点不唯一.

**6.13** (小样本问题) 设  $J(x) \in \mathbb{R}^{m \times n}$  为最小二乘问题 (6.7.1) 中 r(x) 在点 x 处的雅可比矩阵,其中  $m \ll n$ . 设 J(x) 行满秩,证明:

$$\hat{d} = -J(x)^{\mathrm{T}}(J(x)J(x)^{\mathrm{T}})^{-1}r(x)$$

给出了高斯 – 牛顿方程 (6.7.3) 的一个  $\ell_2$  范数最小解.

解 (谢中林). 假设 d 也是高斯 – 牛顿方程的解,则

$$||d||^2 = ||d - \hat{d}||^2 + 2(d - \hat{d})^{\mathrm{T}}\hat{d} + ||\hat{d}||^2.$$

由于  $J^{\mathrm{T}}Jd=-J^{\mathrm{T}}r$ , 因此  $J^{\mathrm{T}}J(d-\hat{d})=0$ , 由 J 行满秩得  $J(d-\hat{d})=0$ , 故  $(d-\hat{d})^{\mathrm{T}}\hat{d}=0$ , 于是

$$||d||^2 \geqslant ||d - \hat{d}||^2 + ||\hat{d}||^2 \geqslant ||\hat{d}||^2.$$

# 第七章 约束优化算法

**7.1** 构造一个等式约束优化问题,使得它存在一个局部极小值,但对于任意的  $\sigma > 0$ ,它的二次罚函数是无界的.

解(谢中林). 考虑

$$\min_{x,y} -e^x$$
, s.t.  $x^2 + y^2 = 1$ .

其局部最小值点为 (1,0), 但对任意的  $\sigma > 0$ , 二次罚函数

$$P_E(x, y, \sigma) = -e^x + \frac{\sigma}{2}(x^2 + y^2 - 1)^2$$

无下界.

7.2 考虑等式约束优化问题

min 
$$-x_1x_2x_3$$
,  
s.t.  $x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 60$ .

使用二次罚函数求解该问题,当固定罚因子  $\sigma_k$  时,写出二次罚函数的最优解  $x^{k+1}$ . 当  $\sigma_k \to +\infty$  时,写出该优化问题的解并求出约束的拉格朗日乘子. 此外,当罚因子  $\sigma$  满足什么条件时,二次罚函数的海瑟矩阵  $\nabla^2_{rx} P_E(x,\sigma)$  是正定的?

解(谢中林). 该问题的二次罚函数为

$$P_E(x,\sigma) = -x_1x_2x_3 + \frac{\sigma}{2}(x_1 + 2x_2 + 3x_3 - 60)^2.$$

利用一阶最优性条件得

$$x_2 x_3 = \frac{x_3 x_1}{2} = \frac{x_1 x_2}{3}.$$

由于  $x=(10,10,10)^{\mathrm{T}}$  时  $P_E(x,\sigma)=-1000<0$ ,而当  $x_i$  中存在 0 时最小值必大于 0,因此最小值点坐标全部非 0,此时  $2x_2=x_1,3x_3=x_1$ ,最优性条件等价于

$$-x_1^2 + 18\sigma(x_1 - 20) = 0,$$

故仅在  $81\sigma^2 - 360\sigma > 0$  时有极小值点,解得

$$x_1(\sigma) = 9\sigma - \sqrt{81\sigma^2 - 360\sigma},$$
  
$$x_2(\sigma) = \frac{1}{2}x_1(\sigma), \quad x_3(\sigma) = \frac{1}{3}x_1(\sigma).$$

于是在  $\sigma \to \infty$  时,

$$x_1 = \lim_{\sigma \to \infty} \frac{360\sigma}{9\sigma + \sqrt{81\sigma^2 - 360\sigma}} = 20, \quad x_2 = 10, \quad x_3 = \frac{20}{3}.$$

利用 (7.1.5) 式, 拉格朗日乘子为

$$\lambda = -\lim_{\sigma \to \infty} \sigma(x_1(\sigma) + 2x_2(\sigma) + 3x_3(\sigma) - 60)$$

$$= -60 \lim_{\sigma \to \infty} \sigma(\frac{6\sigma}{3\sigma + \sqrt{9\sigma^2 - 40\sigma}} - 1)$$

$$= -60 \lim_{\sigma \to \infty} \frac{40\sigma^2}{(3\sigma + \sqrt{9\sigma^2 - 40\sigma})^2}$$

$$= -\frac{200}{3}.$$

由

$$\nabla^2_{xx} P_E(x,\sigma) = \sigma \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0 & x_3 & x_2 \\ x_3 & 0 & x_1 \\ x_2 & x_1 & 0 \end{bmatrix},$$

应该考虑  $\nabla^2_{xx} P_E(x(\sigma), \sigma)$  的正定性以确定罚因子的值.

### 7.3 考虑等式约束优化问题

min 
$$f(x)$$
, s.t.  $c_i(x) = 0$ ,  $i \in \mathcal{E}$ ,

定义一般形式的罚函数

$$P_E(x,\sigma) = f(x) + \sigma \sum_{i \in \mathcal{E}} \varphi(c_i(x)),$$

其中  $\varphi(t)$  是充分光滑的函数,且 t=0 是其 s 阶零点  $(s \ge 2)$ ,即

$$\varphi(0) = \varphi'(0) = \dots = \varphi^{(s-1)}(0) = 0, \quad \varphi^{(s)}(0) \neq 0.$$

设  $x^k$ ,  $\sigma_k$  的选取方式和算法 7.1 的相同,且  $\{x^k\}$  存在极限  $x^*$ , 在点  $x^*$  处 LICQ (见定义 5.9)成立.

- (a) 证明:  $\sigma_k(c_i(x^k))^{s-1}$ ,  $\forall i \in \mathcal{E}$  极限存在, 其极限  $\lambda_i^*$  为约束  $c_i(x^*) = 0$  对应的拉格朗日乘子;
- (b) 求  $P_E(x,\sigma)$  关于 x 的海瑟矩阵  $\nabla^2_{xx}P_E(x,\sigma)$ ;
- (c) 设在 (a) 中  $\lambda_i^* \neq 0$ ,  $\forall i \in \mathcal{E}$ ,证明: 当  $\sigma_k \to +\infty$  时,  $\nabla_{xx}^2 P_E(x^k, \sigma_k)$  有 m 个特征值的模长与  $\sigma_k^{1/(s-1)}$  同阶,其中  $m = |\mathcal{E}|$ .

解 (陈铖, 丁思哲).

(a) 利用定理 7.2, 首先求  $P_E(x,\sigma)$  的一阶梯度, 即

$$\nabla_x P_E(x,\sigma) = \nabla_x f(x) + \sigma \sum_{i \in \mathcal{E}} \varphi'(c_i(x)) \nabla_x c_i(x),$$

因此由  $\varphi'(0) = 0$  得

$$\|\nabla_x P_E(x^{k+1}, \sigma_k)\| \to 0,$$

结合题设和定理 7.2 可知  $x^*$  是问题的 KKT 点,且

$$\lambda_i^* = \lim_{k \to \infty} \left( \sigma_k \varphi'(c_i(x^{k+1})) \right),$$

其中  $\lambda_i^*$  是约束  $c_i(x^*) = 0$  对应的拉格朗日乘子.

若迭代点收敛到最优解,则  $k \to \infty$  时, $c_i(x^{k+1}) \to 0$ ,即逐渐满足等式约束. 由于  $c_i(x)$  连续且  $\varphi(t)$  充分光滑,可将  $\varphi'(c_i(x^{k+1}))$  在  $c_i(x^*) = 0$  处泰勒展开,因此

$$\lim_{k \to \infty} \left( \sigma_k \varphi'(c_i(x^{k+1})) \right) = \lim_{k \to \infty} \left( \frac{1}{s!} \sigma_k \varphi^{(s)}(c_i(x^{k+1})) (c_i(x^{k+1}))^{s-1} \right)$$
$$= \frac{1}{s!} \varphi^{(s)}(0) \lim_{k \to \infty} \left( \sigma_k (c_i(x^{k+1}))^{s-1} \right) .$$

(b) 直接对  $\nabla_x P_E(x,\sigma)$  中的 x 微分, 得海瑟矩阵为

$$\begin{split} \nabla^2_{xx} P_E(x,\sigma) = & \quad \nabla^2_{xx} f(x) + \sigma \sum_{i \in \mathcal{E}} \varphi'(c_i(x)) \nabla^2_{xx} c_i(x) \\ & \quad + \sigma \sum_{i \in \mathcal{E}} \varphi''(c_i(x)) \nabla_x c_i(x) \nabla_x c_i(x)^{\mathrm{T}}. \end{split}$$

(c) 同 (7.1.11) 式,在 k 较大时 ( $x^{k+1} \approx x^*$ ),上述海瑟矩阵的前 2 项可以用拉格朗日函数近似.此时对于  $x^{k+1}$ ,成立近似

$$\begin{split} \nabla_{xx}^2 P_E(x^{k+1}, \sigma_k) \approx & \nabla_{xx}^2 L(x^{k+1}, \lambda^*) \\ &+ \sigma_k \sum_{i \in \mathcal{E}} \varphi''(c_i(x^{k+1})) \nabla_x c(x^{k+1}) \nabla_x c(x^{k+1})^{\mathrm{T}}, \end{split}$$

其中  $c(x) = [c_i(x)]_{i \in \mathcal{E}}$ . 由于  $\nabla_x c(x^{k+1}) \nabla_x c(x^{k+1})^{\mathrm{T}}$  是半正定矩阵,它有 (n-m) 个特征值都是 0,不妨设所有非 0 的特征值为 $\{\rho_i\}_{i=1}^m$ ,它们与  $\sigma_k$  无关.

 $\nabla^2_{xx} L(x, \lambda^*)$  是定值矩阵,而海瑟矩阵的另一项是一个最大特征值 趋近于正无穷的矩阵. 因此当  $k \to \infty$  时,可以在阶数意义上忽 略定值矩阵的特征值.

综上, k 足够大时, 海瑟矩阵的特征值趋近于  $\{\rho_j \sigma_k \varphi''(c_i(x^{k+1}))\}$ . 再对  $\varphi''(c_i(x^{k+1}))$  在  $c_i(x^*)=0$  处做泰勒近似,展开到 s 阶,成立.

$$\lim_{k \to \infty} \frac{\rho_i \sigma_k \varphi''(c_i(x^{k+1}))}{\sigma_k^{1/(s-1)}} = \lim_{k \to \infty} \frac{\rho_i \sigma_k \varphi^{(s)}(c_i(x^{k+1}))(c_i(x^{k+1}))^{s-2}}{(s-2)! \sigma_k^{1/(s-1)}}$$

$$= \lim_{k \to \infty} \frac{\varphi^{(s)}(c_i(x^{k+1}))(\sigma_k(c_i(x^{k+1}))^{s-1})^{\frac{s-2}{s-1}}}{(s-2)!}$$

$$= \frac{\varphi^{(s)}(0)}{(s-2)!} \lim_{k \to \infty} (\sigma_k(c_i(x^{k+1}))^{s-1})^{\frac{s-2}{s-1}}.$$

由 (a) 知  $\sigma_k(c_i(x^{k+1}))^{s-1}$  存在,再由题设知其非 0,因此  $k \to \infty$  时海瑟矩阵的特征值与  $\sigma_k^{1/(s-1)}$  同阶.

**7.4** 考虑不等式约束优化问题 (7.1.2),其中 f 在可行域  $\mathcal{X}$  上有下界,现使用对数罚函数法进行求解(算法 7.4)。假设在算法 7.4 的每一步子问题能求出罚函数的全局极小值点  $x^{k+1}$ ,证明:算法 7.4 在有限次迭代后终止,或者

$$\lim_{k \to \infty} c_k \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x^{k+1})) = 0,$$

并且

$$\lim_{k \to \infty} f(x^k) = \inf_{x \in \text{int} \mathcal{X}} f(x).$$

解 (谢中林). 若算法不能在有限步终止,任取  $\eta > 0$ ,存在  $x_{\eta} \in \mathbf{int} \mathcal{X}$ ,使得

$$f(x_{\eta}) < \inf_{x \in \text{int}\mathcal{X}} f(x) + \frac{\eta}{2}.$$

由算法不能在有限步终止知  $\sigma_k \to 0$ , 故存在  $\bar{k}$ , 使得任取  $k > \bar{k}$ , 有

$$\frac{1}{\sigma_k} > \frac{2}{\eta} \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x_\eta)).$$

由  $x_{k+1}$  的定义,有

$$P_I(x_{k+1}, \sigma_k) \leqslant P_I(x_n, \sigma_k).$$

于是任取  $k > \bar{k}$ ,有

$$\sigma_k \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x_{k+1})) \leqslant f(x_{\eta}) + \sigma_k \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x_{\eta})) - f(x_{k+1})$$
$$\leqslant \inf_{x \in \text{int} \mathcal{X}} f(x) + \frac{1}{2} \eta + \frac{1}{2} \eta - f(x_{k+1})$$
$$\leqslant \eta,$$

由 η 的任意性知

$$\lim_{k \to \infty} c_k \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x^{k+1})) = 0.$$

同理可得任取  $k > \bar{k}$ ,有

$$f(x_{k+1}) \leqslant f(x_{\eta}) + \sigma_k \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x_{\eta}))$$
$$\leqslant \inf_{x \in \text{int}\mathcal{X}} f(x) + \eta.$$

由 $\eta$ 的任意性知

$$\lim_{k \to \infty} f(x^k) = \inf_{x \in \text{int} \mathcal{X}} f(x).$$

**7.5** 考虑一般约束优化问题 (7.1.15),现在针对等式约束使用二次罚函数,对不等式约束使用对数罚函数:

$$P(x,\sigma) = f(x) + \frac{\sigma}{2} \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x) - \frac{1}{\sigma} \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x)),$$

其中  $\operatorname{dom} P = \{x \mid c_i(x) < 0, i \in \mathcal{I}\}.$  令罚因子  $\sigma_k \to +\infty$ , 定义

$$x^{k+1} = \operatorname*{arg\,min}_{x} P(x, \sigma_k).$$

假定涉及的所有函数都是连续的, $\{x \mid c_i(x) \leq 0, i \in \mathcal{I}\}$  是有界闭集, $x^*$  为问题 (7.1.15) 的解. 试证明如下结论:

- (a)  $\lim_{k \to \infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) = f(x^*);$
- (b)  $\lim_{k \to \infty} \sigma_k \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x^{k+1}) = 0;$
- (c)  $\lim_{k \to \infty} \frac{1}{\sigma_k} \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x^{k+1})) = 0.$

解 (陈铖、丁思哲). (a) 我们首先考虑将二次罚函数系数固定为 μ , 并将添加了二次罚函数的函数视作一个新的函数

$$g_{\mu}(x) = f(x) + \frac{\mu}{2} \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x).$$

构造对于  $g_{\mu}(x)$  的对数罚函数形式

$$\tilde{P}_{\mu}(x,\sigma) = g_{\mu}(x) - \frac{1}{\sigma} \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x)).$$

由前述证明知, $\sigma \to \infty$  时,对数罚函数法收敛到函数的最优值,即

$$\lim_{k \to \infty} \tilde{P}_{\mu}(x_{\mu}^{k+1}, \sigma_k) = g_{\mu}(x_{\mu}^*).$$

其中  $x_{\mu}^{*}$  是满足不等式约束的极小值点. 我们知道,任取  $\mu$ ,当  $\sigma \leqslant \mu$  时,有

$$g_{\mu}(x) \geqslant f(x) + \frac{\sigma}{2} \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x),$$

在添加对数罚函数之后,不等式仍然成立,即可得到

$$\tilde{P}_{\mu}(x,\sigma^k) \geqslant P(x,\sigma^k).$$

对左右两边取极小, 即可得到

$$\tilde{P}_{\mu}(x_{\mu}^{k+1}, \sigma^k) = \inf_{x} \tilde{P}_{\mu}(x, \sigma^k) \geqslant \inf_{x} P(x, \sigma^k) = P(x^{k+1}, \sigma^k).$$

由此

$$\lim_{k \to \infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) \leqslant \lim_{k \to \infty} \tilde{P}_{\mu}(x_{\mu}^{k+1}, \sigma_k) = g_{\mu}(x_{\mu}^*).$$

上式对于任意  $\mu$  均成立,则有

$$\lim_{k \to \infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) \leqslant \lim_{\mu \to 0} g_{\mu}(x_{\mu}^*).$$

注意到  $g_{\mu}(x_{\mu}^{*})$  是在满足不等式约束的条件下  $g_{\mu}(x)$  的极小值,如果将定义域设置为满足不等式约束的所有点,则  $x_{\mu}^{*}$  是  $g_{\mu}(x)$  在定义域上的极小值,而  $g_{\mu}(x)$  是 f(x) 的系数为  $\mu$  的二次罚函数形式. 因此根据二次罚函数的收敛性,我们有  $\lim_{\mu\to 0}g_{\mu}(x_{\mu}^{*})=f(x^{*})$ , $x^{*}$  是定义域上满足等式约束的最小值,即同时满足不等式约束以及等式约束的最小值.

同时,我们知道  $\lim_{k\to\infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) \geqslant f(x^*)$ . 综上可得

$$f(x^*) \leqslant \lim_{k \to \infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) \leqslant f(x^*),$$

 $\lim_{k \to \infty} P(x^{k+1}, \sigma_k) = f(x^*).$ 

(b) 根据(a)的说法,对数罚函数法使得

$$\tilde{P}_{\mu}(x_{\mu}^{k+1}, \sigma^k) \to g_{\mu}(x_{\mu}^*),$$

在上式中使得  $\mu \to 0$ , 即有

$$f(x^{k+1}) - \frac{1}{\sigma_k} \sum_{i \in \mathcal{E}} \ln(-c_i(x^{k+1})) \to f(x^*),$$

再联立(a)中证明的结论,即有

$$\lim_{k \to \infty} \sigma_k \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x^{k+1}) = 0.$$

(c) 固定对数罚函数的系数为  $\mu$ , 即设

$$h_{\mu}(x) = f(x) - \frac{1}{\mu} \sum_{i \in \mathcal{I}} \ln(-c_i(x)),$$

并在 **dom** P 中讨论  $h_{\mu}(x)$ . 构造对于  $h_{\mu}(x)$  的二次罚函数形式,类似 (a)(b) 讨论,亦可得  $\lim_{k\to\infty}\frac{1}{\sigma_k}\sum_{i\in\mathcal{I}}\ln(-c_i(x^{k+1}))=0$ ,不再赘述.

**7.6** (Morrison 方法) 考虑等式约束优化问题 (7.1.1), 设其最优解为  $x^*$ . 令 M 是最优函数值  $f(x^*)$  的一个下界估计(即  $M \leq f(x^*)$ ), 构造辅助

函数

$$v(M, x) = [f(x) - M]^2 + \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x),$$

Morrison 方法的迭代步骤如下:

$$x^{k} = \underset{x}{\operatorname{arg \, min}} \ v(M_{k}, x),$$
$$M_{k+1} = M_{k} + \sqrt{v(M_{k}, x^{k})}.$$

试回答以下问题:

- (a) 证明:  $f(x^k) \leq f(x^*)$ ;
- (b) 若  $M_k \leq f(x^*)$ , 证明:  $M_{k+1} \leq f(x^*)$ ;
- (c) 证明:  $\lim_{k\to\infty} M_k = f(x^*)$ ;
- (d) 求 v(M,x) 关于 x 的海瑟矩阵,并说明 Morrison 方法和算法 7.1 的联系.

解 (丁思哲).

(a) 用反证法. 若  $f(x^k) > f(x^*)$ , 则有

$$v(M, x^*) < v(M, x^k),$$

这与题设矛盾. 因此,  $f(x^k) \leq f(x^*)$ .

(b) 由于  $v(M_k, x^k) \leq v(M_k, x^*)$ , 故有

$$M_{k+1} = M_k + \sqrt{v(M_k, x^k)} \leqslant M_k + \sqrt{v(M_k, x^*)}$$
  
=  $M_k + |f(x^*) - M_k|$ ,

$$\overrightarrow{\text{m}} f(x^*) \geqslant M_k, \ \ \ \ \ \ \ M_{k+1} \leqslant M_k + f(x^*) - M_k = f(x^*).$$

(c) 考虑 Morrison 方法中  $x^k \to x^*$   $(k \to \infty)$ , 则

$$\begin{split} M_{k+1} &= M_k + \sqrt{v(M_k, x^k)} \\ &= M_k + \sqrt{(f(x^k) - M_k)^2 + \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2 \left( x^k \right)}. \end{split}$$

$$M_{n+1} = M_n + \sqrt{(f(x^n) - M_n)^2 + \varepsilon_n}$$
  

$$\leq M_n + |f(x^n) - M_n| + \varepsilon_n,$$

其中  $\varepsilon_n > 0$  且  $n \to \infty$  时  $\varepsilon_n \to 0$ . 同理, $M_{n+1} \ge M_n + |f(x^n) - M_n| - \varepsilon_n$ . 令  $n \to \infty$ ,且注意  $f(x^n) \to f(x^*)$ ,则有

$$\lim_{k \to \infty} M_{k+1} = \lim_{k \to \infty} M_k = f\left(x^*\right).$$

(d) 经过简单的计算可知,海瑟矩阵的 (i,j) 元为

$$2\frac{\partial f}{\partial x_i}\frac{\partial f}{\partial x_j} + 2\left(f - M\right)\frac{\partial^2 f}{\partial x_i\partial x_j} + 2\sum_{k\in\mathcal{E}}\frac{\partial c_k}{\partial x_i}\frac{\partial c_k}{\partial x_j} + 2\sum_{k\in\mathcal{E}}c_k\frac{\partial^2 c_k}{\partial x_i\partial x_j}.$$

它与算法 7.1 的联系是, Morrison 方法仍为惩罚方法, 这与算法 7.1 所属的方法类别一致.

算法 7.1 通过调节惩罚项  $\sum_{i\in\mathcal{E}}c_i^2\left(x\right)$  的权系数  $\sigma_k$  的大小施加惩罚,而 Morrison 方法是一类惩罚项自适应的方法,通过构造问题

$$\min \quad v\left(M_k,x\right)$$

以使  $\sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x)$  不断减小,最终完成优化.

从分析的角度看,将 Morrison 方法进一步写成

$$\begin{split} x^{k+1} &= \arg\min_{x} \{f(x)[f(x) - 2M_k - 2\sqrt{v(M_k, x^k)}] + 2\sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2\left(x\right)\} \\ &+ M_k^2 + (f(x^k) - M_k)^2 + 2M_k\sqrt{v(M_k, x^k)}. \end{split}$$

由 (a), (c) 可得  $k \to \infty$  时成立

上式 = 
$$f(x)(f(x) - 2f(x^*)) + 2\sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x) + f^2(x^*)$$
  
=  $(f(x) - f(x^*))^2 + 2\sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x)$ ,

因此 Morrison 方法在 k 足够大时,相当于对问题

$$\min_{x} \{ |f(x) - f(x^*)|^2 + 2 \sum_{i \in \mathcal{E}} c_i^2(x) \}$$

求解.

所以,相比算法 7.1,Morrison 方法在运行后期的表现等同于将对 f(x) 的优化换成对  $|f(x) - f(x^*)|^2$  的优化,而直接取  $\sigma_k = 4$ .  $\square$ 

7.7 考虑不等式约束优化问题

min 
$$f(x)$$
, s.t.  $c_i(x) \leq 0$ ,  $i \in \mathcal{I}$ .

- (a) 定义函数  $F(x) = \sup_{\lambda_i \geqslant 0} \left\{ f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_i c_i(x) \right\}$ , 证明: 原问题等价于无约束优化问题  $\min_{x \in \mathcal{I}} F(x)$ ;
- (b) 定义函数

$$\hat{F}(x, \lambda^k, \sigma_k) = \sup_{\lambda_i \geqslant 0} \left\{ f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_i c_i(x) - \frac{\sigma_k}{2} \sum_{i \in \mathcal{I}} (\lambda_i - \lambda_i^k)^2 \right\},\,$$

求  $\hat{F}(x, \lambda^k, \sigma_k)$  的显式表达式;

(c) 考虑如下优化算法:

$$x^{k} = \underset{x}{\operatorname{arg\,min}} \hat{F}(x, \lambda^{k}, \sigma_{k}),$$

$$\lambda^{k+1} = \underset{\lambda \geqslant 0}{\operatorname{arg\,max}} \left\{ \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_{i} c_{i}(x^{k}) - \frac{\sigma_{k}}{2} \sum_{i \in \mathcal{I}} (\lambda_{i} - \lambda_{i}^{k})^{2} \right\},$$

$$\sigma_{k+1} = \min\{\rho \sigma_{k}, \bar{\sigma}\},$$

试说明其与算法 7.5 的区别和联系.

解 (丁思哲). (a) 此证明实际上是"广义拉格朗日函数的极小极大问题与原问题等价".

原问题的广义拉格朗日函数为

$$L(x,\lambda) = f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_i c_i(x), \quad \lambda_i \geqslant 0.$$

考虑关于 x 的函数

$$F(x) = \sup_{\lambda_i \geqslant 0} L(x, \lambda)$$
$$= \sup_{\lambda_i \geqslant 0} \left\{ f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_i c_i(x) \right\},$$

假设对某 x, 若 x 违反约束, 即  $\exists i \in \mathcal{I}$ , 使  $c_i(x) > 0$ , 则有

$$F(x) = \sup_{\lambda_i \geqslant 0} L(x, \lambda) \to \infty,$$

即 F(x) 无定义. 相反,若 x 不违反约束,则  $F(x) < \infty$ ,且取得  $\lambda_i = 0$ .

因此,

$$\min_{x} F(x) = \min_{x} \sup_{\lambda_{i} \ge 0} \left\{ f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_{i} c_{i}(x) \right\}$$
$$= \min_{x} f(x) \text{ s.t. } c_{i}(x) \le 0 \ (i \in \mathcal{I}).$$

这就说明问题彼此是等价的.

(b) 适当取  $\lambda_i$  的值,使得  $\hat{F}(x,\lambda^k,\sigma_k)$  取极小值,由极小性原理,

$$\lambda_i = \frac{c_i(x)}{\sigma_k} + \lambda_i^k \quad (\sigma_k \neq 0). \tag{7.1}$$

对于(7.1)所定义的  $\lambda_i$ ,若  $\lambda_i \ge 0$ ,则  $\hat{F}(x, \lambda^k, \sigma_k)$  的显式表达式为

$$\hat{F}(x, \lambda^k, \sigma_k) = f(x) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \left( \frac{c_i(x)}{\sigma_k} + \lambda_i^k \right) c_i(x) - \frac{\sigma_k}{2} \sum_{i \in \mathcal{I}} \left( \frac{c_i(x)}{\sigma_k} \right)^2$$
$$= f(x) + \frac{1}{2} \sum_{i \in \mathcal{I}} \left( \frac{c_i^2(x)}{\sigma_k} + 2\lambda_i^k c_i(x) \right).$$

否则,需将  $\lambda_i$  的表达式

$$\lambda_i = \begin{cases} \frac{c_i(x)}{\sigma_k} + \lambda_i^k, & \frac{c_i(x)}{\sigma_k} + \lambda_i^k \geqslant 0\\ 0, & \sharp \dot{\Xi} \end{cases}$$

代入  $\hat{F}(x, \lambda^k, \sigma_k)$ , 不再赘述.

(c) 本题的迭代格式为

$$\begin{split} x^{k+1} &= \operatorname*{arg\,min}_{x} \left\{ f\left(x\right) + \sum_{i \in \mathcal{I}} \lambda_{i}^{k} c_{i}\left(x\right) + \frac{1}{2\sigma_{k}} \sum_{i \in \mathcal{I}} c_{i}^{2}\left(x\right) \right\}, \\ \lambda^{k+1} &= \lambda^{k} + \frac{c\left(x^{k+1}\right)}{\sigma_{k}}, \\ \sigma_{k+1} &= \min\left\{\rho\sigma_{k}, \bar{\sigma}\right\}. \end{split}$$

对比算法 7.5, 本题迭代格式中的  $1/\sigma_k$  对应与算法 7.5 中的  $\sigma_k$ , 因此算法本质上是一样的. 只是, 本题的迭代格式中,  $\sigma_k$  越小 (趋于 0) 则惩罚强度越大, 而算法 7.5 中的情况则恰相反.

#### 7.8 对于 LASSO 问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2 + \mu ||x||_1,$$

写出该问题及其对偶问题的增广拉格朗日函数法.

解 (丁思哲).

### LASSO 问题的增广拉格朗日函数法方法

LASSO 问题为

$$\min_{x} \quad \frac{1}{2} \left\| Ax - b \right\|_{2}^{2} + \mu \left\| x \right\|_{1},$$

设  $z \in \mathbb{R}^n$ ,将 LASSO 问题等价地写为

$$\min_{x} \quad \frac{1}{2} \|z - b\|_{2}^{2} + \mu \|x\|_{1},$$
  
s.t.  $Ax - z = 0.$ 

上式的拉格朗日函数为

$$L(x,z,\lambda) = \frac{1}{2} \left\| z - b \right\|_2^2 + \mu \left\| x \right\|_1 + \lambda^{\mathrm{T}} \left( Ax - z \right),$$

则其增广拉格朗日函数为

$$L_{\sigma}\left(x,z,\lambda\right) = \frac{1}{2}\left\|z-b\right\|_{2}^{2} + \mu\left\|x\right\|_{1} + \lambda^{\mathrm{T}}\left(Ax-z\right) + \frac{1}{2}\sigma\left\|Ax-z\right\|_{2}^{2}.$$

因此, 增广拉格朗日函数法迭代求解的基本框架为

$$\left(x^{k+1}, z^{k+1}\right) = \operatorname*{argmin}_{x, z} \left\{ L_{\sigma_k} \left(x, z, \lambda^k\right) \right\}, \tag{7.2a}$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \sigma_k \left( A x^{k+1} - z^{k+1} \right), \tag{7.2b}$$

$$\sigma_{k+1} = \rho \sigma_k, \quad \sigma_k \uparrow \sigma_\infty < \infty.$$
 (7.2c)

其中 (7.2a) 是求解最困难的地方. 除了利用投影梯度法或半光滑牛顿 法联合变量求解  $(x^{k+1}, z^{k+1})$  以外,还可以利用最优性条件,将 z 用 x 来表示,进而可以只求关于 x 的问题.

(7.2a) 式中,关于 z 的极小化问题为

$$\min_{z} \quad \left\|z - b\right\|_{2}^{2} + \sigma \left\|Ax - z + \frac{\lambda}{\sigma}\right\|_{2}^{2},$$

则解得  $z = \frac{1}{\sigma + 1} (\sigma Ax + \lambda + b)$ ,将 z 的表达式代人 (7.2a) 式,可得

$$x^{k+1} = \underset{x}{\operatorname{arg\,min}} \{ L_{\sigma_k}(x; \lambda^k) \}.$$

# LASSO 问题的对偶问题的增广拉格朗日函数法方法

先求 LASSO 问题的对偶问题. LASSO 问题的对偶函数为

$$\begin{split} g(y) &= \inf_{x,z} L(x,z,\lambda) \\ &= \inf_{x} \left\{ \mu \left\| x \right\|_{1} + \lambda^{\mathrm{T}} A x \right\} + \inf_{z} \left\{ \frac{1}{2} \left\| z - b \right\|_{2}^{2} - \lambda^{\mathrm{T}} z \right\}. \end{split}$$

而

$$\begin{split} &\inf_{x} \left\{ \mu \left\| x \right\|_{1} + \lambda^{\mathrm{T}} A x \right\} = \begin{cases} 0, & \left\| A^{\mathrm{T}} \lambda \right\|_{\infty} \leqslant \mu, \\ -\infty, & \not\exists \Xi. \end{cases} \\ &\inf_{z} \left\{ \frac{1}{2} \left\| z - b \right\|_{2}^{2} - \lambda^{\mathrm{T}} z \right\} = -\lambda^{\mathrm{T}} b - \frac{1}{2} \left\| \lambda \right\|_{2}^{2}. \end{split}$$

则对偶问题为

$$\begin{aligned} \max_{x} & & -\frac{1}{2} \left\| \lambda \right\|_{2}^{2} - \lambda^{\mathrm{T}} b, \\ \mathrm{s.t.} & & \left\| A^{\mathrm{T}} \lambda \right\|_{\infty} \leqslant \mu. \end{aligned}$$

引入变量 s, 将  $\lambda$  改写成 y, 对偶问题等价地写成

$$\begin{aligned} \max_{x} & & -\frac{1}{2} \left\| y \right\|_{2}^{2} - b^{\mathrm{T}} y, \\ \text{s.t.} & & A^{\mathrm{T}} y - s = 0, \\ & & & \left\| s \right\|_{\infty} \leqslant \mu. \end{aligned}$$

对于上述对偶问题,增广拉格朗日函数为

$$L_{\sigma}(y, s, \lambda) = \frac{1}{2} \|y\|_{2}^{2} + b^{T}y + \lambda^{T} (A^{T}y - s) + \frac{1}{2}\sigma \|A^{T}y - s\|_{2}^{2},$$
$$\|s\|_{\infty} \leq \mu.$$

则增广拉格朗日函数法的迭代格式为

$$\left(y^{k+1}, s^{k+1}\right) = \underset{y,s}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ L_{\sigma_k} \left(y, s; \lambda^k\right) \right\}, \tag{7.3a}$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \sigma_k \left( A^{\mathrm{T}} y^{k+1} - s^{k+1} \right),$$
 (7.3b)

$$\sigma_{k+1} = \rho \sigma_k, \quad \sigma_k \uparrow \sigma_\infty \leqslant \infty.$$
 (7.3c)

用最优性条件,在 (7.3a) 式中消去 s,得到极小化问题

$$\min_{s} \quad \sigma \left\| A^{\mathrm{T}} y - s + \frac{\lambda}{\sigma} \right\|_{2}^{2}$$
s.t. 
$$\|s\|_{\infty} \leqslant \mu$$

的解  $s = \mathcal{P}_{\|s\|_{\infty} \leq \mu} \left( A^{\mathrm{T}} y + \frac{\lambda}{\sigma} \right)$ . 将 s 的表达式代人 (7.3a) 即可消去 s, 只更新 y,从而减小了计算的困难.

### 7.9 考虑线性规划问题

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad c^{\mathrm{T}} x, \quad \text{s.t.} \quad Ax = b, \ x \geqslant 0.$$

- (a) 写出该问题及其对偶问题的增广拉格朗日函数法;
- (b) 分析有限终止性.

解(丁思哲).

(a) 线性规划原问题的增广拉格朗日函数为

$$L_{\sigma}\left(x,\lambda\right) = c^{\mathrm{T}}x + \lambda^{\mathrm{T}}\left(Ax - b\right) + \frac{1}{2}\sigma \left\|Ax - b\right\|_{2}^{2}, \quad x \geqslant 0.$$

根据增广拉格朗日函数,设计增广拉格朗日函数法迭代格式为

$$x^{k+1} = \underset{x \geqslant 0}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ L_{\sigma_k} \left( x, \lambda^k \right) \right\}, \tag{7.4a}$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \sigma_k \left( A x^{k+1} - b \right), \tag{7.4b}$$

$$\sigma_{k+1} = \min \left\{ \rho \sigma_k, \bar{\sigma} \right\}. \tag{7.4c}$$

线性规划的对偶问题为

$$\begin{aligned} & \min_{y} & b^{\mathrm{T}}y, \\ & \text{s.t.} & A^{\mathrm{T}}y + c \leqslant 0. \end{aligned}$$

引入松弛变量 s, 等价于

$$\min_{y} -b^{\mathrm{T}}y,$$
s.t.  $A^{\mathrm{T}}y + s - c = 0,$ 

$$s \ge 0.$$

根据上述对偶问题,增广拉格朗日函数为

$$L_{\sigma}\left(y,s,\lambda\right) = -b^{\mathrm{T}}y + \lambda^{\mathrm{T}}\left(A^{\mathrm{T}}y + s - c\right) + \frac{1}{2}\sigma \left\|A^{\mathrm{T}}y + s - c\right\|_{2}^{2},$$

其中  $s \ge 0$ . 由此设计增广拉格朗日函数法迭代格式为

$$\left(y^{k+1}, s^{k+1}\right) = \underset{y, s \geqslant 0}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ L_{\sigma_k} \left(y, s, \lambda^k\right) \right\}, \tag{7.5a}$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \sigma_k \left( A^{\mathrm{T}} y^{k+1} + s^{k+1} - c \right), \tag{7.5b}$$

$$\sigma_{k+1} = \min \left\{ \rho \sigma_k, \bar{\sigma} \right\}. \tag{7.5c}$$

用最优性条件将 (7.5a) 中的 s 用 y 表示,即对极小化问题

$$\min_{s} \quad \sigma \left\| A^{\mathsf{T}} y + s - c + \frac{\lambda}{\sigma} \right\|_{2}^{2}$$
s.t.  $s \geqslant 0$ 

解得  $s = \mathcal{P}_{\mathbb{R}^n}(c - A^{\mathrm{T}}y - \lambda/\sigma)$ . 将此式代入 (7.5a) 中即可.

(b) 仿照基追踪问题的增广拉格朗日函数法证明其有限终止性的思路 进行.

线性规划的增广拉格朗日函数见 (7.9a), 其更新格式见(7.4a). 只 考虑  $x^k \ge 0$  的情况,设迭代的第一步取  $x^0 = \lambda^0 = 0$ ,并设  $x^{k+1}$  是  $L_{\sigma}(x,\lambda^k)$  的全局极小点,则

$$0 \in c + \sigma A^{\mathrm{T}} (Ax^{k+1} - b + \frac{\lambda^k}{\sigma}).$$

因此本问题亦满足引理 7.1,只不过在证明中将  $\|x\|_1$  换成  $c^{\mathrm{T}}x$  即可。同样地,本问题亦满足引理 7.2.

下证本问题满足定理 7.8,即具有有限终止性. 由引理 7.2,只需证存在 K,对任意  $k \ge K$ , $Ax^k = b$ . 由于线性规划问题的可行域非空,存在  $\hat{x}$  满足  $||A\hat{x} - b|| = 0$ . 再由引理 7.1(2)、(7.9b)以及  $c^Tx$  的凸性,存在 K,对任意  $k \ge K$ ,均有

$$\frac{\sigma}{2} \left\| A x^k - b \right\|^2 \leqslant c^{\mathsf{T}} \hat{x} - c^{\mathsf{T}} x^k + (\lambda^k) A (\hat{x} - x^k) + \frac{\sigma}{2} \left\| A \hat{x} - b \right\|^2 \leqslant 0.$$

因此对任意  $k \ge K$ ,  $Ax^k = b$ , 故若只考虑  $x^k \ge 0$ , 则增广拉格 朗日法具有解线性规划问题的有限终止性.

**7.10** 证明: 方程 (7.3.5) 的系数矩阵非奇异当且仅当 A 是行满秩的.

解 (丁思哲).

( $\Leftarrow$ ) 若 A 行满秩,则  $AA^{\mathrm{T}}$  正定,亦有  $AL_{s}^{-1}L_{x}A^{\mathrm{T}}$  正定.那么,方

程 (7.3.5) 有唯一解 (见 7.3.6),这说明方程的系数矩阵是非奇异的.  $(\Rightarrow)$  若系数矩阵非奇异,则方程有解且唯一,利用消元法,得方程

$$(AL_s^{-1}L_xA^{\mathrm{T}}) \Delta y = r_p - AL_s^{-1}r_c + AL_s^{-1}L_xr_d$$

也有确定的唯一解. 这说明  $AL_s^{-1}L_xA^{\mathrm{T}}$  非奇异,而只有  $AA^{\mathrm{T}}$  非奇异,从而 A 行满秩.

7.11 给出求解方程(7.3.5)(即内点法线性系统子问题)的详细过程.

解 (邓展望). 由题可得下列等式:

$$A^{\mathrm{T}} \Delta y + \Delta s = r_d, \tag{7.6a}$$

$$L_s \Delta x + L_x \Delta s = r_c, \tag{7.6b}$$

$$A\Delta x = r_p. \tag{7.6c}$$

从等式 (7.6b) 可得

$$\Delta s = L_x^{-1} r_c - L_x^{-1} L_s \Delta x,$$

代入 (7.6a) 得

$$A^{T} \Delta y + L_{x}^{-1} r_{c} - L_{x}^{-1} L_{s} \Delta x = r_{d}.$$

由此求得

$$\Delta x = -L_s^{-1}(L_x \Delta s - r_c), \tag{7.7}$$

其中

$$\Delta s = r_d - A^{\mathrm{T}} \Delta y. \tag{7.8}$$

最后将 (7.8) 代人 (7.6b),等式两边乘以  $AL_s^{-1}L_x$ ,再将 (7.7) 代入所 得式子则得到

$$\Delta y = (AL_s^{-1}L_xA^{\mathrm{T}})^{-1}(r_p + AL_s^{-1}(L_xr_d - r_c)).$$

**7.12** 对线性规划问题 (7.3.1) 中的原始问题 (P),构造带等式约束的内点罚函数子问题

min 
$$c^{\mathrm{T}}x - \tau \sum_{i=1}^{n} \ln x_i$$
,  
s.t.  $Ax = b$ ,

其中  $\tau > 0$  为罚因子. 试说明求解该问题等价于求解中心路径方程 (7.3.8),并且进一步说明当  $\tau \to 0$  时,该问题的解收敛于满足 KKT 方程 (7.3.2) 的点.

解 (邓展望). 考虑带等式约束的内点罚函数子问题的 KKT 条件:

$$c = A^{\mathrm{T}}y + \frac{\tau}{x},$$

$$Ax = b,$$

$$x > 0,$$
(7.9)

其中的分式表示逐分量相除. 令  $s = \frac{\tau}{r}$ , 则原问题变为:

$$Ax = b,$$

$$A^{\mathrm{T}}y + s = c,$$

$$x_{i}s_{i} = \tau_{i}, \quad i = 1, 2, \dots, n,$$

$$x^{\geqslant}0, s \geqslant 0.$$

$$(7.10)$$

这正好对于 (7.3.8) 的 KKT 条件, 所以求解该问题等价于求解中心路 径方程 (7.3.8).

 $\uparrow \tau \to 0$ ,此时(7.10)与原问题 KKT 条件相等,所以当  $\tau \to 0$  时,该问题的解收敛于满足 KKT 方程 (7.3.2) 的点.

**7.13** 详细说明在算法 7.7 中如何选取最大的  $\alpha$  使得  $\alpha \in \mathcal{N}_{-\infty}(\gamma)$ .

解 (邓展望). 由方程 (7.3.5) 可知, 想要找到最大的  $\alpha$  只需要保证在下一步迭代时 (x,y,s), 满足  $x_iy_i \geq \gamma \mu$  即可.

这是关于  $\alpha$  的 n 个二次不等式:

$$\begin{split} x_i^{k+1} s_i^{k+1} &= (x_i^k + \alpha \Delta x_i^k) (s_i^k + \alpha \Delta s_i^k) \\ &= x_i^k s_i^k + \alpha (x_i^k \Delta s_i^k + s_i^k \Delta x_i^k) + \alpha^2 (\Delta s_i^k \Delta x_i^k), \end{split}$$

当  $\Delta s_i^k \Delta x_i^k < 0$  时,  $\alpha_i$  需满足

$$\alpha_i \leqslant \frac{-(\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k) + \sqrt{\delta^k}}{-2\Delta s_i^k \Delta x_i^k},$$

其中

$$\delta^k = \left(\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k\right)^2 - 4\left(\Delta s_i^k \Delta x_i^k\right) \left(s_i^k x_i^k - \gamma \mu^k\right).$$

当  $\Delta s_i^k \Delta x_i^k > 0$  且  $\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k > 0$  或  $\delta^k < 0$  时, $\alpha_i$  自动满足条件.

当  $\Delta s_i^k \Delta x_i^k > 0$ ,  $\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k < 0$  且  $\delta^k > 0$  时,  $\alpha_i$  需满足

$$\alpha_i \geqslant \frac{-\left(\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k\right) + \sqrt{\delta^k}}{-2\Delta s_i^k \Delta x_i^k},$$

$$\alpha_i \leqslant \frac{-\left(\Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k\right) - \sqrt{\delta^k}}{-2\Delta s_i^k \Delta x_i^k}.$$

综上,令

$$C_1 = \{i | \Delta s_i^k \Delta x_i^k < 0, i = 1, 2, ...n\},$$

$$C_2 = \{i | \Delta s_i^k \Delta x_i^k > 0, \Delta s_i^k x_i^k + s_i^k \Delta x_i^k < 0, \delta^k > 0, i = 1, 2, ...n\},$$

则

$$\alpha = \max \left\{ \left( \bigcap_{i=1}^{n} \alpha_i \right) \cap \left( \bigcap_{j=1}^{n} \alpha_j \right), i \in \mathcal{C}_1, j \in \mathcal{C}_2 \right\}.$$

7.14 考虑部分变量为自由变量(即无非负约束)的线性规划问题:

$$\min_{\substack{x,y\\ \text{s.t.}}} c^{\mathsf{T}}x + d^{\mathsf{T}}y,$$

$$\mathrm{s.t.} \quad A_1x + A_2y = b,$$

$$x \ge 0.$$

在这里注意变量 y 没有非负约束. 试推导求解此问题的原始 – 对偶算法,给出类似于 (7.3.5) 式的方程组并给出其解的显式表达式.

解(邓展望). 写出关于原问题的拉格朗日函数:

$$L(x, y, \lambda, s) = c^{\mathrm{T}}x + d^{\mathrm{T}}y - \lambda^{\mathrm{T}}(A_1x + A_2y - b) - s^{\mathrm{T}}x.$$

由一阶最优性条件有:

$$A_1^{\mathrm{T}}\lambda + s = c, \tag{7.11a}$$

$$A_2^{\mathrm{T}} = d, \tag{7.11b}$$

$$A_1 x + A_2 y = b, (7.11c)$$

$$x_i s_i = 0, \quad i = 1, ..., n,$$
 (7.11d)

$$(x,s) \geqslant 0, \tag{7.11e}$$

也即

$$F(x, y, \lambda, s) = \begin{bmatrix} A_1^{\mathrm{T}} \lambda + s - c \\ A_2^{\mathrm{T}} \lambda - d \\ A_1 x + A_2 y - b \\ L_x L_s \mathbf{1} \end{bmatrix} = 0,$$

$$(7.12)$$

$$(x, s) \ge 0.$$

与标准线性规划情况类似,该问题的中心路径方程定义为(7.11),其中(7.11d)替换为 $x_is_i= au$ , $i=1,2,\cdots,n$ .

则该问题关于  $\tau = \sigma \mu$  的牛顿方程为

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & A_{1}^{T} & I \\ 0 & 0 & A_{2}^{T} & 0 \\ A_{1} & A_{2} & 0 & 0 \\ L_{s} & 0 & 0 & L_{x} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta x \\ \Delta y \\ \Delta \lambda \\ \Delta s \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -r_{c} \\ -r_{d} \\ -r_{b} \\ -L_{x}L_{s}\mathbf{1} + \sigma\mu\mathbf{1} \end{bmatrix}.$$
(7.13)

其中  $r_b = A_1 x + A_2 y - b, r_c = A_1^{\mathrm{T}} \lambda + s - c, r_d = A_2^{\mathrm{T}} - d.$  消去  $\Delta s$  可得

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & A_2^{\mathrm{T}} \\ A_1 & A_2 & 0 \\ -D^{-2} & 0 & A_1^{\mathrm{T}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta x \\ \Delta y \\ \Delta \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -r_d \\ -r_b \\ -r_c + s - \sigma \mu X^{-1} e \end{bmatrix},$$

其中  $D = L_s^{-\frac{1}{2}} L_x^{\frac{1}{2}}$ .

再消去  $\Delta x$  得

$$-D^{-2}\Delta x + A_1^{\mathrm{T}}\Delta \lambda = -r_c + s - \sigma \mu X^{-1} \mathbf{1},$$
  
$$\Delta x = -D^2 (r_c + s - \sigma \mu X^{-1} \mathbf{1} - A_1^{\mathrm{T}}\Delta \lambda).$$

最终得到

$$\begin{bmatrix} 0 & A_2^{\mathrm{T}} \\ A_2 & A_1 D^2 A_1^{\mathrm{T}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta y \\ \Delta \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -r_d \\ -r_b + A_1 D^2 \left( -r_c + s - \sigma \mu X^{-1} \mathbf{1} \right) \end{bmatrix},$$

$$\Delta x = -D^2 \left( -r_c + s - \sigma \mu X^{-1} \mathbf{1} - A_1^{\mathrm{T}} \Delta \lambda \right),$$

$$\Delta s = -s + \sigma \mu X^{-1} \mathbf{1} - D^{-2} \Delta x.$$

# 第八章 复合优化算法

8.1 证明例 8.1 中的 (3)(4) 的邻近算子的形式.

解 (丁思哲).

# (3) 的邻近算子形式

 $u = \text{prox}_{th}(x)$  的最优性条件为

$$x - u \in \partial h(u) = \{tAu + tb\},\$$

故  $u = (I + tA)^{-1}(x - tb)$ (注意 A 对称正定).

## (4) 的邻近算子形式

 $u = \text{prox}_{th}(x)$  的最优性条件为,对  $\forall x_i$ ,满足

$$x_i - u_i \in \partial h(u)_i = \left\{ -\frac{t}{u_i} \right\}, \quad u_i > 0, x_i > 0.$$

故解得 
$$u_i = \frac{x_i + \sqrt{x_i^2 + 4t}}{2}$$
.

8.2 证明例 8.2 中的运算法则成立.

解 (丁思哲).

(1) 设  $u = \text{prox}_h(x)$ , 则由最优性条件,

$$u = \operatorname{prox}_h(x) \Leftrightarrow x - u \in \partial h(u)$$
$$\Leftrightarrow x - u \in \partial g(\lambda u + a). \quad (\lambda > 0)$$

设  $\alpha = \lambda u + a$ , 根据次梯度线性映射计算法则, 有

$$u = \operatorname{prox}_h(x) \Leftrightarrow x - \frac{\alpha}{\lambda} + \frac{a}{\lambda} \in \lambda \partial g(\alpha) = \partial \lambda g(\alpha),$$

$$u = \operatorname{prox}_h(x) \Leftrightarrow \lambda x + a - \alpha \in \partial \lambda^2 g(\alpha)$$
$$\Leftrightarrow \alpha = \operatorname{prox}_{\lambda^2 g}(\lambda x + a).$$

再代人  $\alpha = \lambda u + a$ , 得到

$$u = \frac{1}{\lambda}(\operatorname{prox}_{\lambda^2 g}(\lambda x + a) - a) = \operatorname{prox}_h(x).$$

(2) 与(1)几乎一致的做法,注意

$$x - u \in \partial h(u) \Leftrightarrow x - u \in \partial \lambda g\left(\frac{u}{\lambda}\right),$$

设  $\alpha = \frac{u}{\lambda}$ , 则可导出

$$u = \lambda \operatorname{prox}_{\lambda^{-1}g}(\lambda^{-1}x) = \operatorname{prox}_h(x).$$

(3) 与(1) 几乎一致的做法,注意

$$x - u \in \partial h(u) \Leftrightarrow \partial g(u) + a$$
,

则  $u = \operatorname{prox}_g(x - a)$ .

(4) 设 $\beta$ 为邻近算子,有

$$\beta = \operatorname{prox}_h(x) \Leftrightarrow x - \beta \in \partial h(\beta)$$
$$\Leftrightarrow x - \beta \in \partial g(\beta) + u(\beta - a)$$
$$\Leftrightarrow \frac{x + ua}{u + 1} - \beta \in \partial \frac{1}{u + 1} g(\beta)$$
$$\Leftrightarrow \beta = \operatorname{prox}_{\theta g}(\theta x + (1 - \theta)a),$$

其中  $\theta$  如定理所定义.

(5) 取邻近算子 
$$\begin{bmatrix} u \\ v \end{bmatrix} = \operatorname{prox}_h \left( \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} \right), \quad 则$$

$$\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} u \\ v \end{bmatrix} \in \partial h \left( \begin{bmatrix} u \\ v \end{bmatrix} \right)$$

$$\Leftrightarrow \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} u \\ v \end{bmatrix} \in \partial \varphi_1(u) + \partial \varphi_2(v),$$

由此可得  $u = \operatorname{prox}_{\varphi_1}(x), v = \operatorname{prox}_{\varphi_2}(y),$ 那么

$$\operatorname{prox}_{h}\left(\left[\begin{array}{c} x \\ y \end{array}\right]\right) = \left[\begin{array}{c} u \\ v \end{array}\right] = \left[\begin{array}{c} \operatorname{prox}_{\varphi_{1}}\left(x\right) \\ \operatorname{prox}_{\varphi_{2}}\left(y\right) \end{array}\right]. \qquad \Box$$

# 8.3 求下列函数的邻近算子:

- (a)  $f(x) = I_C(x)$ ,  $\sharp P = \{(x,t) \in \mathbb{R}^{n+1} | ||x||_2 \leq t\}$ ;
- (b)  $f(x) = \inf_{y \in C} ||x y||$ , 其中 C 是闭凸集;
- (c)  $f(x) = \frac{1}{2} (\inf_{y \in C} ||x y||)^2$ , 其中 C 是闭凸集.

解 (丁思哲).

(a) 由定义, 临近算子

$$u = \underset{u}{\operatorname{arg \, min}} \left\{ I_{C}(u) + \frac{1}{2} \|u - x\|^{2} \right\}$$
$$= \underset{\|u\|_{2} \leq t}{\operatorname{arg \, min}} \{ \|u - x\|^{2} \}$$
$$= \mathcal{P}_{\|x\|_{2} \leq t}(x).$$

(b)  $f(x) = \inf_{y \in C} ||x - y||$ . 我们先求 f 在  $\hat{x}$  处的次梯度. 若  $f(\hat{x}) = 0$ , 则 g = 0; 若  $f(\hat{x}) > 0$ , 取  $\hat{y}$  为  $\hat{x}$  在 C 上的投影,即  $\hat{y} = \mathcal{P}_C(\hat{x})$ ,则次梯度为

$$q \in \partial \|\hat{x} - \mathcal{P}_C(\hat{x})\| \subset \partial f(\hat{x}).$$

特别, 若  $\|\cdot\| \triangleq \|\cdot\|_2$ , 则  $\hat{x} \neq \mathcal{P}_C(\hat{x})$  时,

$$g = \frac{\hat{x} - \mathcal{P}_C(\hat{x})}{\|\hat{x} - \mathcal{P}_C(\hat{x})\|_2} \in \partial f(\hat{x}),$$

故设  $u = \operatorname{prox}_f(x)$ , 则  $x - u \in \partial f(u)$ , 结合上式可知

$$x - u \in \begin{cases} \partial \|u - \mathcal{P}_C(u)\|, & f(u) > 0, \\ \{0\}, & f(u) = 0. \end{cases}$$

因此当 x = y 时, u = x; 当  $x \neq y$  时, u 满足  $x - u \in \|u - \mathcal{P}_C(u)\|$ . 特别,若  $\|\cdot\|$  iangleq  $\|\cdot\|_2$ ,则  $x \neq y$  时, $x - u = \frac{u - \mathcal{P}_C(u)}{\|u - \mathcal{P}_C(u)\|}$ ,进而从中解出 u 即可.

(c)  $f(x) = \frac{1}{2} \inf_{y \in C} \|x - y\|^2$ , 求 f 在  $\hat{x}$  处的次梯度. 若  $f(\hat{x}) = 0$ , 则 g = 0; 否则, 取  $\hat{y} = \mathcal{P}_C(\hat{x})$ , 则

$$g \in \partial \left(\frac{1}{2} \|\hat{x} - \mathcal{P}_C(\hat{x})\|^2\right).$$

特别地,若  $\|\cdot\| \triangleq \|\cdot\|_2$ ,则  $y = \hat{x} - \mathcal{P}_C(\hat{x})$ . 设  $u = \text{prox}_f(x)$ ,则 由极小化原理可知

$$x - u \in \partial \left(\frac{1}{2} \|u - \mathcal{P}_C(u)\|^2\right).$$

特别地, 若  $\|\cdot\| \triangleq \|\cdot\|_2$ , 则 u 进一步满足  $2u - \mathcal{P}_C(u) = x$ .

**8.4** 对矩阵函数我们也可类似地定义邻近算子,只需将向量版本中的  $\ell_2$  范数替换为 F 范数,即

$$\operatorname{prox}_f(X) = \operatorname*{arg\,min}_{U \in \operatorname{dom} f} f(U) + \frac{1}{2} \|U - X\|_F^2.$$

试求出如下函数的邻近算子表达式:

- (a)  $f(U) = ||U||_1$ ,  $\sharp \mathbf{P} \operatorname{dom} f = \mathbb{R}^{m \times n}$ ;
- (b)  $f(U) = -\ln \det(U)$ , 其中 **dom**  $f = \{U \mid U \succ 0\}$ , 这里邻近算子的自变量 X 为对称矩阵 (不一定正定);
- (c)  $f(U) = I_C(U)$ , 其中  $C = \{U \in S^n \mid U \succeq 0\}$ ;
- (d)  $f(U) = ||U||_*$ , 其中 **dom**  $f = \mathbb{R}^{m \times n}$ .

解 (丁思哲). 首先说明当变量为矩阵时,成立类似定理 8.2 的最优性 条件. 设  $U \in \mathbb{R}^{m \times n}$  且  $U = \text{prox}_f(X)$ ,则

$$U = \underset{U \in \text{dom } f}{\arg \min} \{ f(U) + \frac{1}{2} \|U - X\|_F^2 \}.$$

由最优性条件,  $0 \in \partial f(U) + U - X$ , 故  $X - U \in \partial f(U)$ .

反之,由于  $X - U \in \partial f(U)$ ,故由对 f 在 U 处次梯度的定义,对  $\forall B \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,

$$f(B) \geqslant f(U) + \operatorname{Tr}((X - U)^{\mathrm{T}}(B - U)),$$

上式两边同时加上  $||B-X||_F^2/2$ , 并取

$$B = \underset{B}{\operatorname{arg\,min}} \{ \operatorname{Tr}((X - U)^{\mathsf{T}}(B - U)) + \frac{1}{2} \|B - X\|_{F}^{2} \},$$

解得 B = U. 因此,成立

$$f(B) + \frac{1}{2} \left\| B - X \right\|_F^2 \geqslant f(U) + \frac{1}{2} \left\| U - X \right\|_F^2, \quad \forall B \in \mathbb{R}^{m \times n}.$$

根据定义,  $U = \text{prox}_f(X)$ . 因此成立最优性条件:

$$U = \operatorname{prox}_f(X) \Leftrightarrow X - U \in \partial f(U).$$

接下来我们对各具体情形分析.

(a) 用以上最优性条件作解. 此时  $f(U) = ||U||_1$ , 则成立

$$X - U \in \partial \|U\|_1$$
.

根据次梯度的定义, 可以推知

$$\partial \|U\|_1 = \{G \in \mathbb{R}^{m \times n} : \|G\|_{\infty} \le 1, \langle U, G \rangle_F = \|U\|_1\},$$

由此可得 G 的一个解为 G = sign(U). 因此,U 的一个解可由下式定义:

$$X - U = sign(U),$$

它实际上也是邻近算子所满足的等式.

另外,若  $\|U\|_1 \triangleq \sum_{i,j} |U_{ij}|$ ,则类似向量的情形,即可解得邻近算 子矩阵满足

$$\operatorname{prox}_{f}(U) = \begin{cases} U_{ij} - 1, & U_{ij} > 1, \\ U_{ij} + 1, & U_{ij} < -1, \\ 0, & \not \pm \dot{\mathbb{C}}. \end{cases}$$

(b) 从本题开始,我们使用一类奇异值分解的方法.

定理 对于绝对对称函数 g, 若 U 成立奇异值分解

$$U = A \operatorname{Diag}(\sigma(U)) B^{\mathrm{T}},$$

其中 A, B 正交,则

$$\partial(g \circ \sigma)(U) = \{ A \operatorname{Diag}(\alpha) B^{\mathrm{T}} \mid \alpha \in \partial g(\sigma(U)) \},$$

进而

$$\operatorname{prox}_{q \circ \sigma}(U) = A \operatorname{Diag} \left( \operatorname{prox}_q(\sigma(U)) \right) B^{\mathrm{T}}.$$

具体的证明不再赘述,读者可参考本题给出的参考文献<sup>1</sup>. 对 U 的奇异值分解,由于  $f(U) = -\ln(\det(U))$ ,参考以上定理,即

$$g(\sigma(U)) = -\sum_{i=1}^{n} \ln(\sigma(U)_i),$$

因此

$$\operatorname{prox}_{g}(\sigma(U))_{i} = \frac{\sigma(U)_{i} + \sqrt{\sigma(U)_{i}^{2} + 4}}{2}.$$

(参考  $\operatorname{prox}_f(x)$  的求法),故由上式即可表示具体的邻近算子形式为

$$\operatorname{prox}_f(U) = A \operatorname{Diag}(\operatorname{prox}_q(\sigma(U))) B^{\operatorname{T}}.$$

(c) 对于核范数, 仍采用奇异值分解的做法, 此时

$$g(\sigma(U)) = \|\sigma(U)\|_1.$$

因此

$$\operatorname{prox}_{g}(\sigma(U))_{i} = \begin{cases} \sigma\left(U\right)_{i} - 1, & \sigma\left(U\right)_{i} > 1, \\ \sigma\left(U\right)_{i} + 1, & \sigma\left(U\right)_{i} < -1, \\ 0, & \not \exists \dot{\Xi}. \end{cases}$$

并由上式可具体给出邻近算子的形式

$$\operatorname{prox}_f(U) = A \operatorname{Diag}(\operatorname{prox}_g(\sigma(U))) B^{\operatorname{T}}.$$

(d)  $f(U) = I_C(U)$ , 根据定义,

$$\begin{aligned} \operatorname{prox}_f(U) &= \arg\min_{U} \{ f(U) + \frac{1}{2} \| U - X \|_F^2 \} \\ &= \arg\min_{U} \{ I_C(U) + \frac{1}{2} \| U - X \|_F^2 \} \\ &= \arg\min_{U \in C} \| U - X \|_F^2 \\ &= \mathcal{P}_C(U). \end{aligned}$$

其中,注意投影是以 ||·||<sub>F</sub> 为距离而考虑的.

8.5 对一般复合优化问题的加速算法(算法 8.9), 试证明:

http://lcsl.mit.edu/data/silviavilla/Teaching\_files/20141008\_mit.pdf

- (a) 当  $t_k = \gamma_k \lambda_k$  且 h(x) = 0 时,算法 8.9 等价于第二类 Nesterov 加速算法;
- (b) 当  $t_k = \lambda_k$  时,算法 8.9 等价于近似点梯度法.

解(丁思哲).

(a) 在算法 8.9 中,更新  $z^k, y^k, x^k$  的方式为

$$z^{k} = \gamma_{k} y^{k-1} + (1 - \gamma_{k}) x^{k-1}, \tag{8.1}$$

$$y^{k} = \operatorname{prox}_{\lambda_{k}h}(y^{k-1} - \lambda_{k}\nabla f(z^{k})), \tag{8.2}$$

$$x^{k} = \operatorname{prox}_{t \mapsto h}(z^{k} - t_{k} \nabla f(z^{k})). \tag{8.3}$$

取  $t_k = \gamma_k \lambda_k$ ,则 (8.2) 式化为

$$y^{k} = \operatorname{prox}_{\frac{t_{k}}{\gamma_{k}}h}(y^{k-1} - \frac{t_{k}}{\gamma_{k}}\nabla f(z^{k})).$$

最后证明  $x^k = (1 - \gamma_k)x^{k-1} + \gamma_k y^k$  即可. 注意(8.1)式有

$$(1 - \gamma_k)x^{k-1} = z^k - \gamma_k y^{k-1},$$

故即证

$$x^{k} = z^{k} + \gamma_{k}(y^{k} - y^{k-1}). \tag{8.4}$$

由定义,

$$x^{k} = \underset{u}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ t_{k} h(u) + \frac{1}{2} \left\| u - z^{k} + t_{k} \nabla f(z^{k}) \right\|^{2} \right\},$$

取  $\alpha = (u - z^k)/\gamma_k + y^{k-1}$ , 代入上式, 即产生问题

$$\min_{\alpha} \left\{ \lambda_k h(\alpha) + \frac{1}{2} \left\| \alpha - y^{k-1} + \lambda_k \nabla f(z^k) \right\|^2 \right\},\,$$

这恰好对应 (8.2) 式,我们知道极小点为  $\alpha=y^k$ . 因此,对  $\alpha=(u-z^k)/\gamma_k+y^{k-1}$ ,分别优化上述 2 个问题,代人  $\alpha=y^k$ , $u=x^k$ ,得到 (8.4)式,证毕.

(b)  $\lambda_k = t_k$  时,算法 8.9 为

$$z^{k} = \gamma_{k} y^{k-1} + (1 - \gamma_{k}) x^{k-1}, \tag{8.5}$$

$$y^{k} = \operatorname{prox}_{t_{k}h}(y^{k-1} - t_{k}\nabla f(z^{k})),$$
 (8.6)

$$x^{k} = \operatorname{prox}_{t_{k}h}(z^{k} - t_{k}\nabla f(z^{k})). \tag{8.7}$$

若证明其与近似点梯度法等价,只需要证明  $y^k = x^k$ . 由 (8.7) 得

$$x^{k} = \arg\min_{u} \left\{ t_{k} h(u) + \frac{1}{2} \left\| u - z^{k} + t_{k} \nabla f(z^{k}) \right\|^{2} \right\},$$
令  $\alpha = u + (1 - \gamma_{k}) x^{k-1} - (1 - \gamma_{k}) y^{k-1}$ ,代人上式,即产生问题

$$\min_{\alpha} \{t_k h(\alpha) + \frac{1}{2} \left\| \alpha - y^{k-1} + t_k \nabla f(z^k) \right\|^2 \},$$

这恰好对应 (8.6) 式,我们知道极小点为  $\alpha=y^k$ . 因此,对  $\alpha=(u-z^k)/\gamma_k+y^{k-1}$ ,分别优化上述 2 个问题,代人  $\alpha=y^k$ , $u=x^k$ ,得到  $x^k=y^k$ ,证毕.

**8.6** 假设 f 是闭凸函数,证明 Moreau 分解的成立,即

$$x = \operatorname{prox}_f(x) + \operatorname{prox}_{f^*}(x) \quad \forall x.$$

解 (邓展望). 令  $u = \text{prox}_f(x)$ , 则有  $x - u \in \partial f(u)$ . 再根据引理 8.5 的证明过程可知  $u \in \partial f^*(x - u)$ , 所以  $x - u = \text{prox}_{f^*}(x)$ . 因此

$$\operatorname{prox}_{f}(x) + \operatorname{prox}_{f^{*}}(x) = u + (x - u) = x.$$

**8.7** 假设 f 是闭凸函数,证明 Moreau 分解的推广成立,即对任意的  $\lambda > 0$  有

$$x = \operatorname{prox}_{\lambda f}(x) + \lambda \operatorname{prox}_{\lambda^{-1} f^*} \left(\frac{x}{\lambda}\right) \quad \forall x.$$

提示: 利用 Moreau 分解的结论.

解 (邓展望). 由 Moreau 分解的结论可知

$$\operatorname{prox}_{\lambda f}(x) = x - \operatorname{prox}_{(\lambda f)^*}(x) = x - \operatorname{prox}_{\lambda f^*(\cdot/\lambda)}(x),$$

再根据 prox 算子的性质可知若  $f(x) = \lambda g(x/\lambda)$ ,则有

$$\operatorname{prox}_f(x) = \lambda \operatorname{prox}_{g/\lambda}(x/\lambda).$$

再代入  $f^*$  得

$$x = \operatorname{prox}_{\lambda f}(x) + \lambda \operatorname{prox}_{\lambda^{-1} f^*} \left(\frac{x}{\lambda}\right), \quad \forall x.$$

8.8 根据不等式 (8.5.23) 推导不等式 (8.5.24).

解(丁思哲). 将(8.5.23)中的两式相加,并注意到

$$2(x - x^{k+1})^{\mathrm{T}}(x^k - x^{k+1}) = \|x^k - x^{k+1}\|^2 + \|x - x^{k+1}\|^2 + \|x - x^k\|^2$$

(对 z 的情况同理),联立即可得 (8.5.24) 式.

8.9 写出关于 LASSO 问题的鞍点问题形式,并写出原始 – 对偶混合梯度 算法和 Chambolle-Pock 算法.

解 (丁思哲). LASSO 问题的形式为

$$\min_{x} \quad \frac{1}{2} \|Ax - b\|_{2}^{2} + \mu \|x\|_{1},$$

记  $f(x) = \mu \|x\|_1$ ,  $h(x) = \|x - b\|_2^2/2$ , 则 f(x) 与 h(x) 都是适当的闭凸函数,且 h(x) 具有自共轭性.

# 鞍点形式 (a) 及其算法

设 h(x) 的共轭函数为  $h^*(z)$ , 则鞍点问题的形式为

$$\min_{x} \max_{z} \{ f(x) - h^*(z) + z^{\mathrm{T}} A x \}.$$

其中  $h^*(z) = \sup_{y \in \operatorname{dom} h} \{ z^{\mathrm{T}} y - \|y - b\|_2^2 / 2 \}.$ 

由最优性条件,对  $h^*(z)$  取 y=z+b,得  $h^*(z)=\|z\|_2^2/2+z^{\mathrm{T}}b$ ,故 鞍点问题的形式具体为

$$\min_{x} \max_{z} \left\{ \mu \|x\|_{1} + z^{\mathsf{T}} A x - \frac{1}{2} \|z\|_{2}^{2} - b^{\mathsf{T}} z \right\}. \tag{8.8}$$

对于鞍点问题,可设计 PDHG 算法. 具体而言,在第 k+1 步的更新中,先固定  $x^k$ ,对  $z^k$  做梯度上升;再固定  $z^k$ ,对  $x^k$  做梯度下降. 因此,迭代格式为

$$z^{k+1} = \arg\max_{z} \left\{ -h^*(z) + (z - z^k)^{\mathrm{T}} A x^k - \frac{1}{2\delta_k} \|z - z^k\|_2^2 \right\}$$
$$= \operatorname{prox}_{\delta_k h^*} (z^k + \delta_k A x^k)$$
$$= \frac{\delta_k (A x^k - b) + z^k}{\delta_k + 1}.$$

$$x^{k+1} = \arg\min_{x} \left\{ f(x) + (x - x^{k})^{\mathrm{T}} A^{\mathrm{T}} z^{k+1} + \frac{1}{2\alpha_{k}} \|x - x^{k}\|_{2}^{2} \right\}$$
$$= \operatorname{prox}_{\alpha_{k} f} (x^{k} - \alpha_{k} A^{\mathrm{T}} z^{k+1})$$
$$= \operatorname{prox}_{\alpha_{k} \mu \|\cdot\|_{1}} (x^{k} - \alpha_{k} A^{\mathrm{T}} z^{k+1}).$$

上述迭代格式对应的 Chambolle-Pock 算法为

$$z^{k+1} = \frac{\delta_k (Ay^k - b) + z^k}{\delta_k + 1},$$
  

$$x^{k+1} = \operatorname{prox}_{\alpha_k \mu \| \cdot \|_1} (x^k - \alpha_k A^{\mathrm{T}} z^{k+1}),$$
  

$$y^{k+1} = 2x^{k+1} - x^k.$$

### 鞍点形式 (b) 及其算法

再以格式 (8.5.11) 写鞍点形式. LASSO 问题等价于

$$\min_{x,z} \quad \mu \|x\|_1 + \frac{1}{2} \|z - b\|_2^2,$$
  
s.t.  $Ax - z = 0$ ,

并不妨设  $f(x) = \mu \|x\|_1$ , 且  $h(z) = \|z - b\|_2^2/2$ . 直接用带约束问题的拉格朗日函数定义鞍点问题,即

$$\begin{split} & \min_{x,z} \max_{\lambda} \quad L(x,z;\lambda) \\ = & \min_{x,z} \max_{\lambda} \left\{ \mu \left\| x \right\|_{1} + \frac{1}{2} \left\| z - b \right\|_{2}^{2} + \lambda^{\mathrm{T}} (Ax - z) \right\}. \end{split}$$

这种鞍点问题也对应一类 PDHG 算法. 具体而言,在第 k+1 步迭代, 先固定  $(x^k, z^k)$ ,更新  $\lambda^k$ ;再固定  $\lambda^{k+1}$ ,联合更新  $(x^k, z^k)$ . 其格式为

$$\begin{split} \lambda^{k+1} &= \arg\max_{\lambda} \left\{ (Ax^k - z^k)^{\mathrm{T}} (\lambda - \lambda^k) - \frac{1}{2\delta_k} \left\| \lambda - \lambda^k \right\|_2^2 \right\} \\ &= \lambda^k + \delta_k (Ax^k - z^k), \\ (x^{k+1}, z^{k+1}) &= \arg\min_{x, z} \left\{ f(x) + h(z) + (\lambda^{k+1})^{\mathrm{T}} (A(x - x^k) - (z - z^k)) \right. \\ &+ \frac{1}{2\alpha_k} \left\| x - x^k \right\|_2^2 + \frac{1}{2\beta_k} \left\| z - z^k \right\|_2^2 \right\} \\ &= \left( \mathrm{prox}_{\alpha_k f} (x^k - \alpha_k A^{\mathrm{T}} \lambda^{k+1}), \mathrm{prox}_{\beta_k h} (z^k + \beta_k \lambda^{k+1}) \right) \\ &= \left( \mathrm{prox}_{\alpha_k f} (x^k - \alpha_k A^{\mathrm{T}} \lambda^{k+1}), \frac{z^k + \beta_k (b + \lambda^{k+1})}{\beta_k + 1} \right). \end{split}$$

上述迭代格式对应的 Chambolle-Pock 算法为

$$\begin{split} \lambda^{k+1} &= \lambda^k + \delta_k (Ap^k - q^k), \\ x^{k+1} &= \mathrm{prox}_{\alpha_k f} (x^k - \alpha_k A^{\mathrm{T}} \lambda^{k+1}), \\ z^{k+1} &= \frac{z^k + \beta_k (b + \lambda^{k+1})}{\beta_k + 1}, \\ p^{k+1} &= 2x^{k+1} - x^k, \\ q^{k+1} &= 2z^{k+1} - z^k. \end{split}$$

最后课本中还列举了一类鞍点格式 (8.5.12), 如上做法, 故不再赘述.

**8.10** 设函数  $f(x_1, x_2) = |x_1 - x_2| - \min\{x_1, x_2\}$ , 其定义域为  $[0, 1] \times [0, 1]$ . 试推导基于格式 (8.4.3) 的分块坐标下降法  $(x_1 \, \pi \, x_2 \, \beta)$ 别看做一个变量块),此算法是否收敛?

解 (丁思哲). 由于  $\min\{x_1, x_2\} = (x_1 + x_2 - |x_1 - x_2|)/2$ ,故函数可进一步写成

$$f(x_1, x_2) = \frac{3}{2} |x_1 - x_2| - \frac{1}{2} (x_1 + x_2).$$

将  $x_1, x_2$  视为 2 个变量块,进行分块下降.

当固定  $x_1$  时,解得

$$x_1 = \underset{x_2}{\operatorname{arg\,min}} \quad f(x_1, x_2),$$

同理可得当固定 x2 时,解得

$$x_2 = \underset{x_1}{\operatorname{arg\,min}} \quad f(x_1, x_2),$$

因此基于格式 (8.4.3) 的分块下降法为

$$\begin{cases} x_2^{k+1} = x_1^k, \\ x_1^{k+1} = x_2^{k+1}. \end{cases}$$

由上述格式立即可得算法收敛,因为 $x_1^{k+1} = x_1^k$ ,而

$$x_2^{k+2} = x_1^{k+1} = x_1^k = x_2^{k+1}.$$

但明显该算法在本例不具有全局优化的能力.

**8.11** 试对分组 LASSO 问题 (即例 8.7) 推导出基于格式 (8.4.4) 的分块坐 标下降法.

解 (邓展望). 首先写出该问题的形式:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad \frac{1}{2} ||Ax - b||_2^2 + \mu_1 \sum_{\ell=1}^G \sqrt{n_\ell} ||x_{\mathcal{I}_\ell}||_2, \tag{8.9}$$

所以可知第 i 块变量即为 x 的第 i 组分量. 为了方便起见,记  $A = (A_1, ..., A_G), x^T = (x_1, ..., x_G)$  则每次迭代目标函数可化简为

$$\underset{x_{i}}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ \frac{1}{2} \|Ax - b\|_{2}^{2} + \mu_{1} \sum_{\ell=1}^{G} \sqrt{n_{\ell}} \|x_{\mathcal{I}_{\ell}}\|_{2} \right\} \\
= \underset{x_{i}}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ \frac{1}{2} \|A_{i}x_{i}\|_{2}^{2} + \left( \sum_{k \neq i} x_{k}^{T} A_{k}^{T} - b^{T} \right) A_{i}x_{i} + \mu_{i} \sqrt{n_{i}} \|x_{i}\|_{2} \right\} \\
= \underset{x_{i}}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ \frac{1}{2} x_{i}^{T} M_{i}x_{i} + p_{i}^{T} x_{i} + \lambda \|x_{i}\| \right\},$$

其中  $M_k=A_k^{\rm T}A_k,p_k^{\rm T}=(\sum_{k\neq i}x_k^{\rm T}A_k^{\rm T}-b^{\rm T})A_i,\lambda=\mu_i\sqrt{n_i}$ . 由最优性条件可得当  $x_i\neq 0$  时方程

$$M_i x_i + p_i = \frac{x_i}{\|x_i\|}$$

成立. 若  $\|p_i\| \leq \lambda$ , 则有  $p_i^{\mathrm{T}} x_i + \lambda \|x_i\| \geq 0$ , 此时  $x_i = 0$ . 而若  $x_i = 0$ , 则有  $p_i + \lambda g_0 = 0$ , 其中  $g_0$  为  $\|x\|$  在 x = 0 处的次梯度; 又由于  $\|g_0\| \leq 1$ , 故有  $\|p_i\| \leq \lambda$ . 所以  $x_i = 0$  为最优解的充分必要条件为  $\|p_i\| \leq \lambda$ . 综上,若  $\|p_i\| \leq \lambda$  则  $x_i = 0$ , 否则  $x_i = (M_i + \frac{\lambda}{\|x_i\|})^{-1} p_i$ .  $\square$ 

注:方程

$$M_i x_i + p_i = \frac{x_i}{\|x_i\|}$$

的求解可用信赖域方法,具体可见:

Q,Z.,Scheinberg, K. & Goldfarb,D. Efficient block-coordinate descent algorithms for the Group Lasso.Math.Prog. Comp.5,143-169(2013).

8.12 考虑最大割问题的非凸松弛

min 
$$\langle C, V^{\mathrm{T}}V \rangle$$
,  
s.t.  $||v_i|| = 1, i = 1, 2, \dots, n$ ,  
 $V = [v_1, v_2, \dots, v_n] \in \mathbb{R}^{p \times n}$ .

仿照算法 8.12 的构造过程, 推导出使用格式 (8.4.4) 的分块坐标下降 法.

解 (丁思哲). 仿照算法 8.12 的构造,使用格式 (8.4.4),对于本例,更新格式为

$$v_i^{k+1} = \arg\min \|v_i\| = 1 \left\{ \left( \sum_{j \neq i} C_{ji} v_j^{\mathrm{T}} \right) v_i + \frac{L_i^k}{2} \|v_i - v_i^k\|^2 \right\}.$$

若  $\sum_{j\neq i} C_{ji} v_j \neq L_i^k v_i^k$ , 通过消去其中的二次项, 得到更新

$$v_i^{k+1} = \frac{L_i^k v_i^k - \sum_{j \neq i} C_{ji} v_j}{\left\| L_i^k v_i^k - \sum_{j \neq i} C_{ji} v_j \right\|}.$$

因此迭代算法如下所示.

### 算法 8.1 最大割问题的分块坐标下降法 \*

- 1. 初始化  $v_i^0$ , 且使得  $||v_i^0|| = 1$ ; 设置  $\{L_i^k\}_{k=0}$ .
- 2. while 未达到收敛要求 do
- 3. **for**  $i = 1, 2, \dots, n$  **do**
- 4. 计算  $b_i^k = L_i^k v_i^k \sum_{j \neq i} C_{ji} v_j$ ,  $(b_i^k \neq 0)$ .
- 5. 更新  $v_i^{k+1} = \frac{b_i^k}{\|b_i^k\|}$ .
- $k \to k+1$
- 7. end for
- 8. end while

## 8.13 考虑约束优化问题

min 
$$\max\{e^{-x} + y, y^2\},$$
  
s.t.  $y \ge 2,$ 

其中  $x, y \in \mathbb{R}$  为自变量.

(a) 通过引入松弛变量 z, 试说明该问题等价于

min 
$$\max\{e^{-x} + y, y^2\} + I_{\mathbb{R}_+}(z),$$
  
s.t.  $y - z = 2;$ 

- (b) 推导(a) 中问题的对偶问题, 并求出原始问题的最优解;
- (c) 对 (a) 中的问题形式,使用 ADMM 求解时可能会遇到什么问题?解(邓展望).
- (a) 引入松弛变量 z, 将原问题变为:

min 
$$\max\{e^{-x} + y, y^2\},\$$
  
s.t.  $y - z = 2, z \ge 0.$ 

则可知原问题等价于

min 
$$\max\{e^{-x} + y, y^2\} + I_{\mathbb{R}_+}(z),$$
  
s.t.  $y - z = 2.$ 

(b) 写出 (a) 的拉格朗日函数:

$$L(x, y, \lambda, z) = \max\{e^{-x} + y, y^2\} + I_{\mathbb{R}_+}(z) + \lambda(y - z - 2).$$

又若求  $\inf_{x,y,z} L(x,y,\lambda,z)$ ,此时应有  $\lambda \leqslant 0, x=+\infty, z=0$ . 所以成立

$$\inf_{x,y,z} L(x,y,\lambda,z) = \begin{cases} -2\lambda, & \lambda \geqslant -1, \\ 1-\lambda, & \lambda \in [-2,-1] \\ -2\lambda - \frac{\lambda^2}{4}, & \lambda < -2. \end{cases}$$

求解该问题得  $z = 0, x = \infty, y = 2, \lambda = -4$ .

(c) 由于在迭代过程中每一步为

$$(x^{k+1}, y_{k+1}) = \underset{(x,y)}{\arg\min} \{ \max\{e^{-x} + y, y^2\} + I_{\mathbb{R}_+}(z) + \lambda(y - z - 2) + \frac{\rho}{2}(y - z - 2)^2 \},$$

若初始条件为  $z=0,\lambda=0$ ,此时无法在  $\mathbb{R}^2$  中找到最小值点 (x,y),因此 ADMM 的子迭代不是良定义的.必须对原问题进行 某种变形.

**8.14** 写出对于线性规划对偶问题运用 ADMM 的迭代格式,以及与之等价的对于原始问题的 DRS 格式,并指出 ADMM 和 DRS 算法更新变量之间的关系.

解(陈铖). 首先考虑线性规划的对偶问题

$$\begin{aligned} & \max \quad b^{\mathrm{T}}y, \\ & \text{s.t.} \quad A^{\mathrm{T}}y + s = c, \\ & s \geqslant 0. \end{aligned}$$

通过引入乘子 $\lambda$ ,构造增广拉格朗日函数

$$L_{\rho}(s,y,\lambda) = -b^{\mathrm{T}}y - \langle \lambda, A^{\mathrm{T}}y + s - c \rangle + \frac{\rho}{2} \|A^{\mathrm{T}}y + s - c\|^2.$$

对于 y 子问题,

$$\begin{split} y^{k+1} &= \mathop{\arg\min}_{y} L_{\rho}(s^{k}, y, \lambda^{k}) \\ &= \mathop{\arg\min}_{y} \left\{ -(A\lambda^{k} + b)^{\mathrm{T}}y + \frac{\rho}{2} \|A^{\mathrm{T}}y + s^{k} - c\|^{2} \right\} \\ &= \frac{1}{\rho} (AA^{\mathrm{T}})^{-1} (A\lambda^{k} + b + \rho A(c - s^{k})). \end{split}$$

对于 s 子问题.

$$\begin{split} s^{k+1} &= \mathop{\arg\min}_{s \geqslant 0} L_{\rho}(s, y^{k+1}, \lambda^k) \\ &= \mathop{\arg\min}_{s \geqslant 0} \left\{ -\langle \lambda^k, s \rangle + \frac{\rho}{2} \|A^{\mathrm{T}} y^{k+1} + s - c\|^2 \right\} \\ &= \max\{c - A^{\mathrm{T}} y^{k+1} + \frac{1}{\rho} \lambda^k, 0\}. \end{split}$$

对于乘子 x, 我们使用常规更新, 由此得到 ADMM 的迭代格式

$$\begin{split} y^{k+1} &= \frac{1}{\rho} (AA^{\mathrm{T}})^{-1} (A\lambda^k + b + \rho A(c - s^k)), \\ s^{k+1} &= \max\{c - A^{\mathrm{T}} y^{k+1} + \frac{1}{\rho} \lambda^k, 0\}, \\ \lambda^{k+1} &= \lambda^k - \tau \rho (A^{\mathrm{T}} y^{k+1} + s^{k+1} - c). \end{split}$$

现在我们引入示性函数,将上述问题改写为可分的凸问题的形式:

min 
$$-b^{\mathrm{T}}y + I_{\{s|s\geqslant 0\}}(s)$$
,  
s.t.  $A^{\mathrm{T}}y + s = c$ .

令  $f_1(y) = -b^{\mathrm{T}}y$ ,  $f_2(s) = I_C(s)$ , 其对偶问题为无约束的复合优化问题

$$\min_{x} c^{\mathrm{T}}x + f_1^*(-Ax) + f_2^*(-x).$$

由共轭函数的定义,

$$f_1^*(z) = I_{\{z|z=-b\}}(z), \quad f_2^*(z) = I_{\{z|z \le 0\}}(z).$$

由此得到无约束符合复合优化问题

$$\min_{x} c^{\mathrm{T}}x + I_{\{x|Ax=b\}}(x) + I_{\{x|x\geqslant 0\}}(x).$$

注意到这个问题等价于线性规划的原问题.令  $f(x) = c^{\mathrm{T}}x + I_{\{x|Ax=b\}}(x)$ , $h(x) = I_{\{x|x\geqslant 0\}}(x)$ ,使用 DRS 算法,得到迭代格式

$$\begin{split} u^{k+1} &= \operatorname{prox}_{tf}(x^k - w^k) \\ &= \mathcal{P}_{\{x \mid Ax = b\}}(x^k - w^k - tc) \\ &= x^k - w^k - tc - A^{\mathsf{T}}(AA^{\mathsf{T}})^{-1}(A(x^k - w^k - tc) - b), \\ x^{k+1} &= \operatorname{prox}_{th}(w^k + u^{k+1}) \\ &= \max\{w^k + u^{k+1}, 0\}, \\ w^{k+1} &= w^k + u^{k+1} - x^{k+1}. \end{split}$$

现在我们讨论 ADMM 和 DRS 算法更新变量之间的关系. 根据定理 8.15 可知,在由 DRS 算法产生的更新中,分别存在

$$x_1^k \in \partial f_1^*(-Au^{k+1}),$$
  
 $x_2^k \in \partial f_2^*(-x^{k+1}),$ 

再令  $w^{k+1} = -tx_2^k$ ,  $\lambda^k = -x^{k+1}$ , 则导出

$$x_1^{k+1} = \underset{x_1}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ -b^{\mathsf{T}} x_1 - (\lambda^k)^{\mathsf{T}} A^{\mathsf{T}} x_1 + \frac{t}{2} \|A^{\mathsf{T}} x_1 + x_2^k - c\|^2 \right\},$$

$$x_2^{k+1} = \underset{x_2}{\operatorname{arg\,min}} \left\{ I_C(x_2) - (\lambda^k)^{\mathsf{T}} x_2 + \frac{t}{2} \|A^{\mathsf{T}} x_1^{k+1} + x_2 - c\|^2 \right\},$$

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k - t(A^{\mathsf{T}} x_1^{k+1} + x_2^{k+1} - c),$$

对比可发现 ADMM 算法中的 y 对应 DRS 算法推出的  $x_1$ , s 对应  $x_2$ , 且 DRS 是 ADMM 算法的一类特殊形式, 其中  $\rho = t$  且  $\tau = 1$ .

### 8.15 相关系数矩阵逼近问题的定义为

min 
$$\frac{1}{2} ||X - G||_F^2$$
,  
s.t.  $X_{ii} = 1, \quad i = 1, 2, \dots, n$ ,  
 $X \succ 0$ .

其中自变量 X 取值于对称矩阵空间  $S^n$ , G 为给定的实对称矩阵. 这个问题在金融领域中有重要的应用. 由于误差等因素,根据实际观测得到的相关系数矩阵的估计 G 往往不具有相关系数矩阵的性质(如对角线为 1,正定性),我们的最终目标是找到一个和 G 最接近的相关系数矩阵 X. 试给出满足如下要求的算法:

- (a) 对偶近似点梯度法,并给出化简后的迭代公式;
- (b) 针对原始问题的 ADMM, 并给出每个子问题的显式解.

解(谢中林).

(a) 直接利用例 8.17 的结论, 取

$$f(X) = \frac{1}{2} ||X - G||_F^2,$$

$$C_1 = \{X_{ii} = 1, \quad i = 1, 2, \dots, n\}, \quad C_2 = \{X \succeq 0\}.$$

且  $C_1, C_2$  都由对称矩阵构成. 于是对偶近似点梯度法为

$$X^{k+1} = \arg\min_{X} \left\{ \frac{1}{2} \|X - G\|_F^2 + \left\langle \sum_{i=1}^2 Z_i^k, X \right\rangle \right\},$$

$$Y_i^{k+1} = \mathcal{P}_{C_i} \left( \frac{Z_i^k}{t} + X^{k+1} \right), \quad i = 1, 2,$$

$$Z_i^{k+1} = Z_i^k + t \left( X^{k+1} - Y_i^{k+1} \right), \quad i = 1, 2.$$

利用习题 8.4 的结论, 化简后的形式为

$$X^{k+1} = G - Z_1 - Z_2,$$

$$Y_1^{k+1} = \begin{cases} \left(\frac{Z_1^k}{t} + X^{k+1}\right)_{ij}, & i \neq j, \\ 1, & i = j, \end{cases}$$

$$Y_2^{k+1} = A \operatorname{diag}(\operatorname{prox}_g(\sigma(\frac{Z_2^k}{t} + X^{k+1})))B^{\mathrm{T}},$$

$$Z_1^{k+1} = Z_1^k + t\left(X^{k+1} - Y_1^{k+1}\right),$$

$$Z_2^{k+1} = Z_2^k + t\left(X^{k+1} - Y_2^{k+1}\right).$$

其中

$$\frac{Z_2^k}{t} + X^{k+1} = A \operatorname{diag}(\sigma(\frac{Z_2^k}{t} + X^{k+1}))B^{\mathrm{T}},$$

且 A, B 正交.

(b) 仍采用上一小问的记号,用  $I_{C_i}(\cdot)$  表示集合  $C_i$  的指示函数,原问 题等价于

min 
$$\frac{1}{2} ||X - G||_F^2 + I_{C_1}(X) + I_{C_2}(Y),$$
  
s.t.  $X = Y.$ 

其增广拉格朗日函数为

$$L_{\rho}(X,Y,Z) = \frac{1}{2} \|X - G\|_F^2 + I_{C_1}(X) + I_{C_2}(Y) + \langle Z, X - Y \rangle + \frac{\rho}{2} \|X - Y\|_F^2.$$

继续利用习题 8.4 的结论,得到针对原问题的 ADMM:

$$\begin{split} X^{k+1} &= \begin{cases} \frac{1}{1+\rho} \left( \rho Y^k + G - Z^k \right)_{ij}, & i \neq j, \\ 1, & i = j, \end{cases} \\ Y^{k+1} &= A \mathrm{diag}(\mathrm{prox}_g (\sigma(\frac{Z^k}{\rho} + X^{k+1}))) B^{\mathrm{T}}, \\ Z^{k+1} &= Z^k + \rho \left( X^{k+1} - Y^{k+1} \right), & i = 1, 2. \end{split}$$

其中  $\frac{Z^k}{\rho} + X^{k+1} = A \mathrm{diag}(\sigma(\frac{Z^k}{\rho} + X^{k+1}))B^{\mathrm{T}},$  且, A, B 正交.

**8.16** 鲁棒主成分分析问题是将一个已知矩阵 M 分解成一个低秩部分 L 和一个稀疏部分 S 的和,即求解如下优化问题:

min 
$$||L||_* + \lambda ||S||_1$$
,  
s.t.  $L + S = M$ ,

其中 L,S 均为自变量. 写出求解鲁棒主成分分析问题的 ADMM 格式,并说明如何求解每个子问题. 提示:可以利用习题 8.4 的结论.

解 (陈铖). 首先写出该问题的增广拉格朗日函数. 引入乘子  $\Lambda$  作用在约束 L+S=M 上,

$$L_{\rho}(L, S, \Lambda) = \|L\|_* + \lambda \|S\|_1 + \langle \Lambda, L + S - M \rangle + \frac{\rho}{2} \|L + S - M\|_F^2.$$

在第 (k+1) 步,交替方向乘子法分别求解关于 L 和 S 的子问题更新  $L^{k+1}$  和  $S^{k+1}$ .

对于 L 子问题,

$$\begin{split} L^{k+1} &= \arg\min_{L} L_{\rho}(L, S^{k}, \Lambda^{k}) \\ &= \arg\min_{L} \left\{ \|L\|_{*} + \frac{\rho}{2} \left\| L + S^{k} - M + \frac{1}{\rho} \Lambda^{k} \right\|_{F}^{2} \right\} \\ &= \arg\min_{L} \left\{ \frac{1}{\rho} \|L\|_{*} + \frac{1}{2} \left\| L + S^{k} - M + \frac{1}{\rho} \Lambda^{k} \right\|_{F}^{2} \right\} \\ &= U \text{Diag} \left( \text{prox}_{(1/\rho)\|\cdot\|_{1}} (\sigma(A)) \right) V^{\text{T}}. \end{split}$$

其中  $A=M-S^k-\frac{1}{\rho}\Lambda^k$ , $\sigma(A)$  为 A 的所有非零奇异值构成的向量并且  $U\mathrm{Diag}\left(\sigma(A)\right)V^\mathrm{T}$  是 A 的约化奇异值分解。对于 S 子问题,

$$\begin{split} S^{k+1} &= \arg\min_{S} L_{\rho}(L^{k+1}, S^{k}, U^{k}) \\ &= \arg\min_{S} \left\{ \lambda \|S\|_{1} + \frac{\rho}{2} \left\| S + L^{k+1} - M + \frac{1}{\rho} \varLambda^{k} \right\|_{F}^{2} \right\} \\ &= \operatorname{prox}_{(\lambda/\rho)\|\cdot\|_{1}} (M - L^{k+1} - \frac{1}{\rho} \varLambda^{k}), \end{split}$$

此处  $Z = \operatorname{prox}_{(\lambda/\rho)||\cdot||_1}(Y)$  满足

$$Z_{ij} = \operatorname{sign}(Y_{ij}) \max\{|Y_{ij}| - \frac{\lambda}{\rho}, 0\}.$$

对于乘子  $\Lambda$ , 有常规更新

$$\varLambda^{k+1} = \varLambda^k + \tau \rho (L^{k+1} + S^{k+1} - M).$$

因此对于 L 子问题和 S 子问题都有显式解.

#### **8.17** 考虑 $\ell_0$ 范数优化问题的罚函数形式:

$$\min \quad \lambda ||x||_0 + \frac{1}{2} ||Ax - b||^2,$$

其中  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ , m < n 为实矩阵, $\|\cdot\|_0$  为  $\ell_0$  范数,即非零元素的个数. 试针对  $\ell_0$  范数优化问题形式化推导具有两个变量块的 ADMM 格式. 在算法中每个子问题是如何求解的?

解 (陈铖). 考虑上述问题的等价形式:

min 
$$\lambda ||z||_0 + \frac{1}{2} ||Ax - b||^2$$
,  
s.t.  $x = z$ .

写出该问题的增广拉格朗日函数. 引入乘子  $\lambda$  作用在约束 x = z 上,

$$L_{\rho}(x,z,\lambda) = \|z\|_{0} + \frac{1}{2}\|Ax - b\|^{2} + \lambda^{\mathrm{T}}(x-z) + \frac{\rho}{2}\|x - z\|^{2}.$$

在第 (k+1) 步,交替方向乘子法分别求解关于 x 和 z 的子问题更新  $x^{k+1}$  和  $y^{k+1}$ .

对于 x 子问题,

$$\begin{split} x^{k+1} &= \mathop{\arg\min}_{x} L_{\rho}(x, z^{k}, \lambda^{k}) \\ &= \mathop{\arg\min}_{x} \left\{ \frac{1}{2} \|Ax - b\|^{2} + \frac{\rho}{2} \left\| x - z^{k} + \frac{1}{\rho} \lambda^{k} \right\|^{2} \right\} \\ &= (A^{T}A + \rho I)^{-1} (A^{T}b + \rho z^{k} - \lambda^{k}). \end{split}$$

对于 z 子问题,

$$z^{k+1} = \arg\min_{z} L_{\rho}(x^{k+1}, z, \lambda^{k})$$

$$= \arg\min_{z} \left\{ \|z\|_{0} + \frac{\rho}{2} \left\| x^{k+1} - z + \frac{1}{\rho} \lambda^{k} \right\|^{2} \right\}.$$

注意到对于  $z^{k+1}$  的某一分量,若其不为零,则取值与  $x^{k+1}+\frac{1}{\rho}\lambda^k$  的对应分量相等是目标函数最小. 令  $c=x^{k+1}+\frac{1}{\rho}\lambda^k$ ,则  $z^{k+1}$  满足

$$z_i^{k+1} = \begin{cases} c_i, & \frac{\rho}{2}c_i^2 \geqslant 1, \\ 0, & \frac{\rho}{2}c_i^2 < 1. \end{cases}$$

对于乘子 $\lambda$ ,有常规更新

$$\lambda^{k+1} = \lambda^k + \tau \rho (x^{k+1} - z^{k+1}).$$

因此两个子问题都存在显式解.

8.18 试说明 LASSO 对偶问题中, 若在问题 (8.6.27) 中对约束

$$A^{\mathrm{T}}y + z = 0$$

引入乘子 x,则 x 恰好对应 LASSO 原始问题 (8.6.26) 中的自变量.

解(邓展望). 写出该问题的拉格朗日函数:

$$b^{\mathrm{T}}y + \frac{1}{2}||y||^{2} + I_{||z||_{\infty} \leqslant \mu}(z) - x^{\mathrm{T}}(A^{\mathrm{T}}y + z).$$
 (8.10)

再由

$$\inf_{y,z} b^{\mathrm{T}} y + \frac{1}{2} \|y\|^{2} + I_{\|z\|_{\infty} \leqslant \mu}(z) - x^{\mathrm{T}} (A^{\mathrm{T}} y + z) 
= \inf_{y,z} \frac{1}{2} \|y - Ax - b\|^{2} - \frac{1}{2} \|Ax - b\|^{2} + I_{\|z\|_{\infty} \leqslant \mu}(z) - x^{\mathrm{T}} z 
= -\frac{1}{2} \|Ax - b\|^{2} - \mu \|x\|_{1},$$
(8.11)

所以该问题的对偶问题为

$$\max \quad -\mu \|x\|_1 - \frac{1}{2} \|Ax - b\|^2, \tag{8.12}$$

它与 LASSO 问题等价. 所以,拉格朗日乘子 x 对应原问题自变量 x.

- 8.19 实现关于 LASSO 问题使用以下算法的程序, 并比较它们的效率
  - (a) 近似点梯度算法;
  - (b) Nesterov 加速算法;
  - (c) 交替方向乘子法;
  - (d) Chambolle-Pock 算法;
  - (e) 分块坐标下降法;
  - (f) 随机近似点梯度算法.

解. 见教材代码主页, 此处从略.

**8.20** 设  $f(x) = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} f_i(x)$ , 其中每个  $f_i(x)$  是可微函数,且 f(x) 为梯度 L-利普希茨连续的.  $\{x^k\}$  是由随机梯度下降法产生的迭代序列, $s_k$  为 第 k 步随机抽取的下标. 证明:

$$\mathbb{E}[\|\nabla f_{s_k}(x^k)\|^2] \leq \mathbb{E}[\|x^k - x^*\|^2] + \alpha_k \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_k}(x^k) - \nabla f(x^k)\|^2],$$

其中  $x^*$  是 f(x) 的一个最小值点,  $\alpha_k$  为第 k 步的步长.

订正 原问题有误, 应改为证明:

$$\mathbb{E}[\|\nabla f_{s_k}(x^k)\|^2] \leqslant L^2 \mathbb{E}[\|x^k - x^*\|^2] + \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_k}(x^k) - \nabla f(x^k)\|^2].$$

解 (邓展望).

$$\mathbb{E}[\|\nabla f_{s_{k}}(x^{k})\|^{2}] = \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k}) + \nabla f(x^{k})\|^{2}]$$

$$= \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k})\|^{2}] + \mathbb{E}[(\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k}))^{\mathrm{T}}(\nabla f(x^{k}))]$$

$$+ \mathbb{E}[\|\nabla f(x^{k})\|^{2}]$$

$$= \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k})\|^{2}] + \mathbb{E}[(\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k}))^{\mathrm{T}}(\nabla f(x^{k}))]$$

$$+ \mathbb{E}[\|\nabla f(x^{k}) - \nabla f(x^{k})\|^{2}]$$

$$\leqslant L^{2}\mathbb{E}[\|x^{k} - x^{*}\|^{2}] + \mathbb{E}[\|\nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - \nabla f(x^{k})\|^{2}].$$

8.21 在 SAGA 算法中,每一步的下降方向取为:

$$v^{k} = \nabla f_{s_{k}}(x^{k}) - g_{s_{k}}^{k-1} + \frac{1}{N} \sum_{i=1}^{N} g_{i}^{k-1},$$

假设初值  $g_i^0 = 0, i = 1, 2, \dots, N$ , 证明:

$$\mathbb{E}[v^k|s_1, s_2, \cdots, s_{k-1}] = \nabla f(x^k).$$

解 (邓展望).

$$\mathbb{E}[v^k|s_1, s_2, \cdots, s_{k-1}],$$

$$= \mathbb{E}[\nabla f_{s_k}(x^k) - g_{s_k}^{k-1} + \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N g_i^{k-1} | s_1, s_2, \cdots, s_{k-1}]$$

$$= \mathbb{E}[\nabla f_{s_k}(x^k)] + \mathbb{E}[-g_{s_k}^{k-1} + \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N g_i^{k-1} | s_1, s_2, \cdots, s_{k-1}] \qquad \Box$$

$$= \nabla f(x^k) - \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N g_i^{k-1} + \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N g_i^{k-1}$$

$$= \nabla f(x^k).$$

# 更新历史

## $2021.12.21 \hbox{--} 2022.05.09$

- 版本 v1.0 更新. 本次更新主要提供教材全部习题的参考解答(包括资料),是正式发布的第一版.
- (最新) 版本 v1.01 更新. 本次更新修改了部分题目的答案.

# 致谢

本书内容在北京大学数学科学学院多次开设的"凸优化"和"大数据分析中的算法"课程中使用,感谢选课同学的反馈和支持.