

## 第二章证明题

1.  $f(x)$  为凸集  $D \subset R^n$  上的函数, 上图  $epi(f) = \{(x, y) | x \in D, y \in R, y \geq f(x)\}$ , 证明  $f(x)$  为凸函数的充要条件是  $epi(f)$  为凸集。

证明：充分性：对于任意的  $x_1, x_2 \in D, \alpha \in [0, 1]$ , 由  $epi(f)$  的定义,

$$(x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2)) \in epi(f),$$

而  $epi(f)$  为凸集, 得

$$\alpha(x_1, f(x_1)) + (1-\alpha)(x_2, f(x_2)) \in epi(f),$$

$$\text{即 } (\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2, \alpha f(x_1) + (1-\alpha)f(x_2)) \in epi(f),$$

因此  $\alpha f(x_1) + (1-\alpha)f(x_2) \geq f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2)$ , 从而  $f(x)$  为凸函数。

必要性：对于任意的  $(x_1, y_1), (x_2, y_2) \in epi(f), \alpha \in [0, 1]$ , 有  $y_1 \geq f(x_1), y_2 \geq f(x_2)$

由于  $f(x)$  为凸函数, 有

$$f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) \leq \alpha f(x_1) + (1-\alpha)f(x_2) \leq \alpha y_1 + (1-\alpha)y_2$$

$$\text{所以 } (\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2, \alpha y_1 + (1-\alpha)y_2) \in epi(f),$$

$$\text{即 } \alpha(x_1, y_1) + (1-\alpha)(x_2, y_2) \in epi(f),$$

因此  $epi(f)$  为凸集。

注：典型错误：充分性的证明中，一开始就取  $(x_1, f(x_1)), (x_2, f(x_2)) \in epi(f)$ , 凸函数的

定义不全；必要性证明中，一开始就取  $x_1, x_2 \in D, \alpha \in [0, 1]$

2. 考虑规划问题：
$$\begin{array}{ll} \min & f(x) \\ \text{s.t.} & c_i(x) \leq 0 \end{array}$$
，其中， $f(x), c_i(x) (i=1, 2, \dots, m): R^n \rightarrow R$  是凸函数, 证明：(1) 该问题的可行域是凸集；(2) 该问题的最优解的集合  $A$  是凸集。

证明：(1) 设  $D_i = \{x | c_i(x) \leq 0\}$ , 可行域  $D = \bigcap_{i=1}^m D_i$ 。

对于任意  $x_1, x_2 \in D_i = \{x | c_i(x) \leq 0\}$ , 任意  $\alpha \in [0, 1]$ , 有  $c_i(x_1) \leq 0, c_i(x_2) \leq 0$ ,

根据  $c_i(x)$  是凸函数,  $c_i(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) \leq \alpha c_i(x_1) + (1-\alpha)c_i(x_2) \leq 0$ ,

因此  $\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2 \in D_i$ 。

凸集的交集是凸集，因此  $D = \bigcap_{i=1}^m D_i$  为凸集。

(2) 设  $A$  为最优解的集合，若  $A$  不是空集，任取  $x_1, x_2 \in A, \alpha \in [0,1]$ ，有  $x_1, x_2 \in D$ 。

由于  $D$  是凸集， $\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2 \in D$ 。

$f(x)$  是凸函数， $f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) \leq \alpha f(x_1) + (1-\alpha)f(x_2)$ 。

$x_1, x_2$  都是最优解，因此  $f(x_1) = f(x_2)$  为最优函数值。得

$$f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) \leq \alpha f(x_1) + (1-\alpha)f(x_2) = f(x_1)$$

由  $x_1$  都是最优解，得： $f(x_1) \leq f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2)$

从而  $f(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) = f(x_1)$

因此  $\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2$  也是最优解，从而  $A$  为凸集

3. 设  $z^*, s^*$  分别为下列两个问题 (I)  $s.t. \begin{matrix} \min c^T x \\ Ax = b \\ x \geq 0 \end{matrix}$  (II)  $s.t. \begin{matrix} \min c^T x \\ Ax = b + d \\ x \geq 0 \end{matrix}$  的最优值。  $y^*$  是

(I) 的对偶问题的最优解，证明  $z^* + y^{*T}d \leq s^*$ 。

证明: (I) 与 (II) 的对偶规划分别为

$$\begin{array}{ll} (DI) & \max b^T y \\ & s.t. \quad A^T y \leq c \end{array} \quad \begin{array}{ll} (DII) & \max (b+d)^T y \\ & s.t. \quad A^T y \leq c \end{array}$$

(I) 的最优值与 (DI) 的最优值相同，得： $z^* = b^T y^*$

$y^*$  是对偶规划 (DI) 的最优解，从而是 (DII) 的可行解。

$y^*$  在 (DII) 的目标函数值不大于最优值， $(b+d)^T y^* \leq s^*$

即  $b^T y^* + d^T y^* \leq s^*$ ，因此  $z^* + y^{*T}d \leq s^*$

4 设  $\bar{x}, \bar{y}$  分别为下列两个问题

$$\begin{array}{ll} (I) & \min c^T x \\ s.t. & Ax \geq b \\ & x \geq 0 \end{array} \quad \begin{array}{ll} (II) & \max y^T b \\ s.t. & y^T A \leq c^T \\ & y \geq 0 \end{array}$$

的可行解。证明  $c^T \bar{x} \geq \bar{y}^T b$ 。

证明：若  $\bar{x}, \bar{y}$  分别是(I)与(II)的可行解,则

$$A\bar{x} \geq b, \bar{x} \geq 0, \bar{y}^T A \leq c^T, \bar{y} \geq 0$$

$$\text{由 } A\bar{x} - b \geq 0, \bar{y} \geq 0 \text{ 得: } \bar{y}^T (A\bar{x} - b) \geq 0, \text{ 即 } \bar{y}^T A\bar{x} \geq \bar{y}^T b$$

$$\text{由 } \bar{x} \geq 0, \bar{y}^T A - c^T \leq 0 \text{ 得: } (\bar{y}^T A - c^T) \bar{x} \leq 0, \text{ 即 } c^T \bar{x} \geq \bar{y}^T b$$

### 第三章证明题

1. 设  $G$  为  $n$  阶正定对称矩阵,  $u_1, u_2, \dots, u_n \in R^n$  线性无关。  $p_k$  按如下方式生成:  $p_1 = u_1$ ,

$$p_{k+1} = u_{k+1} - \sum_{i=1}^k \frac{u_{k+1}^T G p_i}{p_i^T G p_i} p_i (k=1, 2, \dots, n-1),$$

证明  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于  $G$  共轭。

证明：利用“数学归纳法”进行证明

$$\text{由于 } p_1^T G p_2 = p_1^T G (u_2 - \frac{u_2^T G p_1}{p_1^T G p_1} p_1) = p_1^T G u_2 - u_2^T G p_1 = 0,$$

所以  $p_1, p_2$  关于  $G$  共轭。

设  $p_i, p_j (1 \leq i < j \leq k)$  关于  $G$  共轭, 即  $p_i^T G p_j = 0$ , 下证  $p_j (1 \leq j \leq k)$  与  $p_{k+1}$  关于  $G$  共轭

$$p_j^T G p_{k+1} = p_j^T G (u_{k+1} - \sum_{i=1}^k \frac{u_{k+1}^T G p_i}{p_i^T G p_i} p_i) = p_j^T G u_{k+1} - \sum_{i=1}^k \frac{u_{k+1}^T G p_i}{p_i^T G p_i} p_j^T G p_i,$$

由于  $p_i^T G p_j = 0 (j \neq i)$ , 因此

$$p_j^T G p_{k+1} = p_j^T G u_{k+1} - \sum_{i=1}^k \frac{u_{k+1}^T G p_i}{p_i^T G p_i} p_j^T G p_i = p_j^T G u_{k+1} - u_{k+1}^T G p_j = 0$$

故  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于  $G$  共轭

2. 设  $A$  为  $n$  阶对称正定矩阵, 非零向量  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭, 证明

$$A^{-1} = \sum_{k=1}^n \frac{p_k p_k^T}{p_k^T A p_k}.$$

证明: 设  $B = \sum_{k=1}^n \frac{p_k p_k^T}{p_k^T A p_k}$ ,

由于非零向量  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭, 所以  $p_k^T A p_i = 0 (k \neq i)$ ,

对于任意  $i (1 \leq i \leq n)$ ,

$$B A p_i = \sum_{k=1}^n \frac{p_k p_k^T A p_i}{p_k^T A p_k} = \frac{p_i p_i^T A p_i}{p_i^T A p_i} = p_i$$

因此  $BA[p_1, p_2, \dots, p_n] = [BAp_1, BA p_2, \dots, BA p_n] = [p_1, p_2, \dots, p_n]$ 。

非零向量  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭, 所以  $p_1, p_2, \dots, p_n$  线性无关, 从而

$[p_1, p_2, \dots, p_n]$  可逆, 所以有  $BA = I, B = A^{-1}$ 。

3. 用 PRP 共轭梯度法求解无约束优化问题  $\min f(x)$ , 若一维搜索是精确的, 且在求解过程中, 每一步的梯度都是非零向量, 证明 PRP 方法产生的搜索方向都是下降方向。

证明: (1)  $p_0 = -g_0, p_0^T g_0 = -g_0^T g_0 < 0$ , 所以  $p_0$  是下降方向。

$$(2) k \geq 1 \text{ 时, } p_k = -g_k + \beta_{k-1} p_{k-1}, \text{ 其中 } \beta_{k-1} = \frac{g_k^T (g_k - g_{k-1})}{g_{k-1}^T g_{k-1}},$$

由于一维搜索是精确的, 所以  $g_k^T p_{k-1} = 0$

$$\text{进而, } g_k^T p_k = -g_k^T g_k + \beta_{k-1} g_k^T p_{k-1} = -g_k^T g_k < 0$$

所以  $p_k$  是下降方向。

4. 设  $A$  为  $n$  阶对称正定矩阵, 非零向量  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭,  $x \in R^n$ . 证明

$$x = \sum_{k=1}^n \frac{p_k^T A x}{p_k^T A p_k} p_k.$$

证明: 非零向量  $p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭, 因此  $p_1, p_2, \dots, p_n$  线性无关, 进而,

$p_1, p_2, \dots, p_n$  构成  $R^n$  的一组基底。

设  $x$  在这组基底下的线性表示为  $x = \sum_{k=1}^n \alpha_k p_k$ 。

对任意  $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ , 有  $p_i^T Ax = \sum_{k=1}^n \alpha_k p_i^T A p_k$ 。

$p_1, p_2, \dots, p_n$  关于矩阵  $A$  共轭, 当  $k \neq i$  时  $p_j^T A p_k = 0$ ,

因此  $p_i^T Ax = \alpha_i p_i^T A p_i$ ,

从而  $\alpha_i = \frac{p_i^T Ax}{p_i^T A p_i}$ 。

因此  $x = \sum_{k=1}^n \frac{p_k^T Ax}{p_k^T A p_k} p_k$

#### 第四章证明题

1.  $f: R^n \rightarrow R$  为可微凸函数, 证明  $x^*$  为优化问题  $\min_{s.t. \ x \geq 0} f(x)$  的最优解的充要条件是

$$x^* \geq 0, \nabla f(x^*) \geq 0, (\nabla f(x^*))^T x^* = 0。$$

证明:  $\min_{s.t. \ x \geq 0} f(x)$  是凸规划问题, KT 条件是最优解的充要条件。

问题有  $n$  个约束, 约束函数的梯度为  $e_i (i=1, 2, \dots, n)$ , 显然线性无关, 该问题的 KT 条

件是存在乘子向量  $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$ , 使得

$$\nabla f(x^*) - \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i = 0, \lambda_i x_i = 0, \lambda_i \geq 0。$$

结合解的可行性条件, 得最优解的充要条件是

$$x^* \geq 0, \lambda = \nabla f(x^*), \lambda_i x_i = 0, \lambda_i \geq 0。$$

充分性: 若  $x^* \geq 0, \nabla f(x^*) \geq 0, (\nabla f(x^*))^T x^* = 0$ ,

令  $\lambda = \nabla f(x^*)$ , 则有  $x^* \geq 0, \lambda = \nabla f(x^*) \geq 0, \lambda^T x^* = 0$ 。

即,  $x^*, \lambda$  两个非负向量的内积为零,

显然有  $\lambda_i x_i = 0 (i=1, 2, \dots, n)$ 。

必要性: 若  $x^* \geq 0, \lambda = \nabla f(x^*), \lambda_i x_i = 0, \lambda_i \geq 0$ 。

则  $x^* \geq 0, \nabla f(x^*) \geq 0$ ,

$$(\nabla f(x^*))^T x^* = \sum_{i=1}^n \lambda_i x_i = 0。$$

附加证明题

1. 对于任意给定的一个函数  $f(x)$ , 用最速下降法求解其最小值, 若一维搜索是精确的, 证明两个相邻的搜索方向一定正交。

证明: 根据  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$ , 一维搜索是精确的,

因此  $\alpha_k$  是  $\min f(x_k + \alpha p_k)$  的最优解。

若令  $\varphi(\alpha) = f(x_k + \alpha p_k)$ , 则  $\varphi'(\alpha_k) = 0$ 。

$$\varphi'(\alpha) = (\nabla(x_k + \alpha p_k))^T p_k, \text{ 所以 } (\nabla(x_k + \alpha_k p_k))^T p_k = 0, \text{ 即 } g_{k+1}^T p_k = 0$$

最速下降法求解时, 每次选取的方向  $p_k = -g_k$ ,

所以  $p_{k+1}^T p_k = 0$ , 得证。

2. 设  $H_k$  是对称半正定但奇异的矩阵, 从而存在某个向量  $u \neq 0$  使得  $H_k u = 0$ , 证明 DFP 修正公式得到的  $H_{k+1}$  也是奇异的。

$$(\text{提示: DFP 修正公式为: } H_{k+1} = H_k - \frac{H_k y_k y_k^T H_k}{y_k^T H_k y_k} + \frac{s_k s_k^T}{y_k^T s_k}.)$$

证明: 对于奇异矩阵  $H_k$ , 存在向量  $u \neq 0$  使得  $H_k u = 0$ ,

$$H_{k+1} u = H_k u - \frac{H_k y_k y_k^T H_k u}{y_k^T H_k y_k} + \frac{s_k s_k^T u}{y_k^T s_k} = \frac{s_k s_k^T u}{y_k^T s_k},$$

由于  $s_k = x_{k+1} - x_k = \alpha_k p_k = -\alpha_k H_k g_k$ ,

$$\text{则 } s_k^T u = -\alpha_k g_k^T H_k^T u = -\alpha_k g_k^T H_k u = 0,$$

从而  $H_{k+1} u = 0$ ,

因此,  $H_{k+1}$  也是奇异矩阵。