

## 关于 Lemaréchal 高阶算法的研究 ——概念性算法

黄婉珍 张连生

(上海科技大学应用数学系)

**摘要** 对于非光滑的极小化问题, C. Lemaréchal 在 [1] 中对凸函数的无约束极小化问题提示了一个高阶  $\sigma$ -牛顿型算法的思想, 并讨论了某些性质. 本文对 [1] 的高阶  $\sigma$ -牛顿型算法作了进一步研究, 并提出一个概念性算法, 证明了算法的全局收敛性.

在实际问题中会遇到一类非光滑函数的极小化问题, 目前对于非光滑函数的算法, 已有相当研究. C. Lemaréchal [1] 对凸函数的无约束极小化问题提出了一个高阶  $\sigma$ -牛顿型算法的思想, 并讨论了某些性质. 本文对 [1] 的高阶  $\sigma$ -牛顿型算法作了进一步研究, 并提出一个概念性算法, 证明了算法的全局收敛性.

在讨论之前, 我们先给出有关的概念和命题.

### 一、次梯度与 $\sigma$ -扰动次梯度

设  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  是欧氏空间中的一个实值凸函数, 对  $x \in \mathbb{R}^n$ , 定义  $f$  在  $x$  处的次梯度为:

$$\partial f(x) = \{x^* \in \mathbb{R}^n: \langle x^*, y-x \rangle \leq f(y) - f(x), \forall y \in \mathbb{R}^n\}$$

对  $\forall d \in \mathbb{R}^n$ , 定义  $f$  在  $x$  处沿方向  $d$  的方向导数为:

$$f'(x, d) = \max\{\langle x^*, d \rangle, x^* \in \partial f(x)\}$$

在我们所讨论的算法中, 使用的是  $\sigma$ -扰动次梯度, 即对  $\sigma \geq 0$ , (其中当  $\sigma = 0$  时即为上面定义的次梯度), 定义  $f$  在  $x$  处的  $\sigma$ -扰动次梯度为:

$$\partial_\sigma f(x) = \{x^* \in \mathbb{R}^n: \langle x^*, y-x \rangle \leq f(y) - f(x) + \sigma, \forall y \in \mathbb{R}^n\}.$$

相应地定义  $\sigma$ -扰动方向导数为:

$$f'_\sigma(x, d) = \inf\left\{\frac{f(x+td) - f(x) + \sigma}{t}, t > 0\right\} \text{ 或 } f'_\sigma(x, d) = \max\{\langle x^*, d \rangle, x^* \in \partial_\sigma f(x)\}.$$

**命题 1.1** 对  $\forall \sigma \geq 0, x \in \mathbb{R}^n, \partial_\sigma f(x)$  是  $\mathbb{R}^n$  中的一个非空凸紧集.

**命题 1.2**  $\partial_\sigma f(x)$  关于  $(x, \sigma)$  是上半连续的.

**证明** 设  $x_i \rightarrow x, \sigma_i \rightarrow \sigma, y_i \rightarrow y$ , 且  $y_i \in \partial_{\sigma_i} f(x_i)$ , 即对  $\forall z \in \mathbb{R}^n$ , 有  $\langle y_i, z-x_i \rangle \leq f(z) - f(x_i) + \sigma_i$ . 令  $i \rightarrow \infty, \langle y, z-x \rangle \leq f(z) - f(x) + \sigma$ , 即  $y \in \partial_\sigma f(x)$ , 即  $\partial_\sigma f(x)$  关于  $(x, \sigma)$  是上半连续的.

**命题 1.3** 对  $\mathbb{R}^n$  中任一有界闭集  $S, \partial_\sigma f(x)$  在  $S$  上关于  $x$  是一致有界的.

**证明** 对  $S$  中任一点  $x^0$ : 由于  $f$  是局部 Lip 连续的,  $\exists \mu(x^0) > 0, L(x^0) > 0$ , 使对一切  $x', x'' \in B(x^0, \mu(x^0))$ , 有

$$|f(x') - f(x'')| \leq L(x^0) \|x' - x''\|. \quad (1)$$

\* 1986年1月20日收到.

现对  $\forall \tilde{x} \in B(x^0, \frac{1}{2}\mu(x^0))$ ; 当  $x', x'' \in B(\tilde{x}, \frac{1}{2}\mu(x^0))$  时, 有  $x', x'' \in B(x^0, \mu(x^0))$ .

由 (1) 有  $|f(x') - f(x'')| \leq L(x^0) \|x' - x''\|$ . 任取  $y \in \partial_o f(\tilde{x})$ , 则对  $\forall x \in B(\tilde{x}, \frac{1}{2}\mu(x^0))$ , 由 (1) 有

$$\langle y, x - \tilde{x} \rangle \leq f(x) - f(\tilde{x}) + \sigma \leq L(x^0) \|x - \tilde{x}\| + \sigma.$$

特取  $x = \tilde{x} + \frac{1}{2}\mu(x^0) \frac{y}{\|y\|} \in B(\tilde{x}, \frac{1}{2}\mu(x^0))$ , 则有

$$\frac{1}{2}\mu(x^0) \|y\| \leq L(x^0) \cdot \frac{1}{2}\mu(x^0) + \sigma, \quad \|y\| \leq L(x^0) + \frac{2\sigma}{\mu(x^0)}.$$

这样就证明了对  $\forall x^0 \in S$ , 存在邻域  $B(x^0, \frac{1}{2}\mu(x^0))$ , 使在  $\forall x \in B(x^0, \frac{1}{2}\mu(x^0))$ ,

$y \in \partial_o f(x)$  时有  $\|y\| \leq L(x^0) + \frac{2\sigma}{\mu(x^0)}$ . 利用覆盖定理, 存在有限个  $x_1, x_2, \dots, x_k \in S$ , 使

$\bigcup_{i=1}^k B(x_i, \frac{1}{2}\mu(x_i)) \supset S$ , 从而取  $L = \max\{L(x_i) + \frac{2\sigma}{\mu(x_i)}, i=1, \dots, k\}$ , 则  $\partial_o f(x)$  在  $S$  上有界于  $L$ .

## 二、Lemarechal 高阶算法思想介绍

对于凸函数 (不一定可微) 的极小化问题

$$\min f(x), \quad x \in \mathbb{R}^n.$$

Lemarechal<sup>[1]</sup> 模仿牛顿型算法的思想, 在当前点  $x$  处对  $D(d) = f(x+d) - f(x)$  作出高于一阶的逼近, 然后对  $D$  进行极小化, 得到搜索方向  $d$ . 下面的引理是 Lemarechal 算法的基础.

引理 2.1<sup>[1]</sup>  $f(x)$  是  $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  的凸连续函数, 则对  $\forall x, d \in \mathbb{R}^n$ , 有

$$f(x+d) - f(x) = \max\{f'_o(x, d) - \sigma, \sigma \geq 0\}. \quad (5)$$

并且若记使达到  $\max$  的  $\sigma$  所成的集为  $E(d)$ , 即

$$E(d) = \{\sigma \geq 0; f(x+d) - f(x) = f'_o(x, d) - \sigma\}, \quad (6)$$

则  $E(d) = \{f(x) - f(x+d) + \langle x^* \cdot d \rangle, x^* \in \partial f(x+d)\}$ . 若  $\|d\|$  充分小, 则  $\sigma \leq 2L\|d\|$ ,

$\forall \sigma \in E(d)$  (其中  $L$  是 Lip 常数). (7)

从而, 我们由 (5) 可得到一个类似于 Taylor 展开的公式:

$$f(x+d) - f(x) = f'(x, d) + \max\{f'_o(x, d) - f'(x, d) - \sigma, \sigma \geq 0\}. \quad (8)$$

当  $\sigma \rightarrow 0^+$  时,  $f'_o(x, d) \rightarrow f'(x, d)$ , Lemarechal 假设  $f'_o(x, d)$  逼近  $f'(x, d)$  的速度为  $\sigma^\beta$ , 而  $0 < \beta \leq 1$ , 且

$$\lim_{\sigma \rightarrow 0^+} \frac{f'_o(x, d) - f'(x, d)}{\sigma^\beta} = C(d), \quad C(d) \text{ 是 } \mathbb{R}^n \text{ 上正的齐次函数}. \quad (9)$$

在这样的假设之下, 有

$$f(x, d) - f(x, d) = C(d)\sigma^\beta + r_d(\sigma), \quad \text{其中 } r_d(\sigma) = o$$

记  $f(x+d) - f(x) \approx f'(x, d) + \max\{C(d)\sigma^\beta - \sigma, \sigma \geq 0\} \triangleq D(d)$  (11)

由于  $\sigma$  是  $O(d)$  阶的,  $C(d)$  与  $d$  同阶,  $\therefore C(d)\sigma^\beta$  的阶至少为  $O(\|d\|^{1+\beta})$ , 且  $\beta > 0$ .

$\therefore$  (11) 式是高于一阶的逼近式.

根据 Lemarechal 的建议, 用  $[f'_o(x, d) - f'(x, d)]/\sigma^\beta$  代替函数  $C(d)$ , 从而 (11) 中  $D(d)$  由下面的  $D_o(d)$  代替:

$$D_o(d) = f'(x, d) + \left(\frac{\beta}{\sigma}\right)^{\beta\gamma} (1-\beta) [f'_o(x, d) - f'(x, d)]^\beta, \quad \text{其中 } \gamma = \frac{1}{1-\beta}. \quad (12)$$

Lemaréchal提出的 $\sigma$ -牛顿法的步骤就是求 $D_\sigma(d)$ 的极小,作为算法的搜索方向.并且,在一定条件下,Lemaréchal得到一个 $d$ 为 $D_\sigma(d)$ 的极小的充要条件.

定理2.2<sup>[1]</sup> 若 $g_0 \in G_\sigma \triangleq \partial_\sigma f(x)$ ,  $0 \notin G_\sigma$ , 定义

$$\lambda_\sigma = \min\{\lambda \geq 0, \lambda g_0 \in G_\sigma\} \quad (13)$$

$$k_{\beta\sigma}(d) = \left(\frac{\beta}{\sigma}\right)^\beta [f'_\sigma(x, d) - f'(x, d)]^{\beta-1}, \quad \beta = \frac{1}{1-\beta},$$

则 $d$ 是 $D_\sigma(d)$ 的极小的充要条件是下面三个式子成立:

$$\text{i)} \quad \lambda_\sigma < 1. \quad (14)$$

$$\text{ii)} \quad k_{\beta\sigma}(d) = \frac{1}{1-\lambda_\sigma}, \quad (15)$$

$$\text{iii)} \quad \max\{\langle x^*, d \rangle, x^* \in G_\sigma\} = \lambda_\sigma \langle g_0, d \rangle < 0. \quad (16)$$

从上面的定理中,可以看出,(14)式仅依赖于 $g_0$ 在 $G_\sigma$ 中的位置,(16)式取决于 $d$ 的方向,而 $d$ 的长度则由(15)式确定.由于在我们的算法中,作为搜索方向,我们关心的仅是方向,因此Lemaréchal把满足(16)的单位向量称为 $\sigma$ -牛顿方向.即

定理2.3 设 $g_0 \in G_\sigma$ ,  $0 \notin G_\sigma$ , 称 $R^n$ 中模为1的向量 $\bar{d}$ 为关于 $G_\sigma$ 的 $\sigma$ -牛顿方向,若定理2.2中的(16)式关于 $\bar{d}$ 成立.

Lemaréchal认为,沿着某个 $\sigma$ -牛顿方向去进行线搜索是合理的.并且,可以通过对下列问题的求解来得到 $\sigma$ -牛顿方向:

$$(\tilde{P}): \min_P(d) = \langle g_0, d \rangle + \frac{1}{2} \|d\|^2, \quad \langle g, d \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_0, d \rangle, \quad \forall g \in G_\sigma, \quad \text{其中}$$

$$\lambda_\sigma = \min\{\lambda \geq 0, \lambda g_\sigma \in G_\sigma\}.$$

### 三、子问题的构造及性质

在我们的算法中,若要将上述子问题 $(\tilde{P})$ 的解作为搜索方向,那么这个 $(\tilde{P})$ 应当具有这样的性质,当 $(\tilde{P})$ 的解为0时,应有 $0 \in G_\sigma$ , (在迭代步中则是 $0 \in G_i$ ).并且当达到最优点时, $(\tilde{P})$ 的解应为0.然而,遗憾的是,对于凸集 $G_\sigma$ ,上节提到的 $(\tilde{P})$ 问题并不具有这种性质.

例1 设 $G_\sigma = \{(x_1, x_2) \mid x_1 \geq a - \sqrt{a^2 - (x_2 - a)^2}, x_1 \leq 2a\}$  其中 $a > 0$ , 取 $g_0 = (b, 0) \in G_\sigma$ ,  $b \in (a, 2a)$ , 则由 $\lambda_\sigma$ 的定义 $\lambda_\sigma g_0 = (a, 0)$ . $(\tilde{P})$ 的解 $d_\sigma = 0$ , 但 $0 \notin G_\sigma$ .

例2 设 $G_\sigma = \{(x_1, x_2), 0 \leq x_1 \leq 1, 0 \leq x_2 \leq 1\}$ . 显然 $0 \in G_\sigma$ , 但取 $g_0 = (1, 1) \in G_\sigma$ , 则 $\lambda_\sigma = 0$ , $(\tilde{P})$ 的解 $d_\sigma = -g_0 \neq 0$ .

为了使子问题得到的解能够作为算法的搜索方向,我们修改 $(\tilde{P})$ 为 $(P)$ :

$$(P): \quad \min \langle \lambda_\sigma g_0, d \rangle + \frac{1}{2} \|d\|^2, \quad s.t. \quad \langle g, d \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_0, d \rangle, \quad \forall g \in G_\sigma,$$

其中  $\lambda_\sigma = \min\{\lambda \geq 0, \lambda g_\sigma \in G_\sigma\}$ .

下面的命题保证了修改后的子问题的解仍是Lemaréchal所定义的 $\sigma$ -牛顿方向.

命题3.1 问题 $(P)$ 有唯一的最优解 $d_\sigma$ , 若 $d_\sigma = 0$ , 则不存在 $\sigma$ -牛顿方向; 若 $d_\sigma \neq 0$ , 则 $\bar{d}_\sigma = d_\sigma / \|d_\sigma\|$ 是一个 $\sigma$ -牛顿方向.

证明 问题 $(P)$ 是一个点 $-\lambda_\sigma g_0$ 到闭凸锥

$$\{d: \langle g, d \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_0, d \rangle, \quad \forall g \in G_\sigma\} = (G_\sigma - \lambda_\sigma(g_0))^*$$

故解存在且唯一.

若存在牛顿方向 $\bar{d}$ , 则由定义

$$\langle g, \bar{d} \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_0, \bar{d} \rangle, \quad \forall g \in G_\sigma, \quad \text{且} \quad \langle \lambda_\sigma g_0, \bar{d} \rangle < 0.$$

从而当  $t > 0$  而充分小时,  $\langle \lambda_\sigma g_0, t\bar{d} \rangle + \frac{1}{2} \|t\bar{d}\|^2 < 0$ . 故 (P) 的解  $d_\sigma \neq 0$ .

若  $d_\sigma \neq 0$  是 (P) 的解, 则显然有  $\langle \lambda_\sigma g_0, d_\sigma \rangle + \frac{1}{2} \|d_\sigma\|^2 \leq 0$ . 再由 (P) 的约束条件:

$$\max\{\langle g, d_\sigma \rangle, g \in G_\sigma\} = \lambda_\sigma \langle g_0, d_\sigma \rangle \leq -\frac{1}{2} \|d_\sigma\|^2 < 0.$$

该式显然对  $d_\sigma / \|d_\sigma\|$  也成立. 故  $\bar{d}_\sigma = d_\sigma / \|d_\sigma\|$  是  $\sigma$ -牛顿方向. 下面我们讨论 (P) 的解  $d_\sigma$  的性质.

**引理3.2**  $0 \in G_\sigma$  的充要条件为  $\lambda_\sigma = 0$ .

**命题3.3** 若  $0 \in G_\sigma$ , 则 (P) 的解  $d_\sigma = 0$ .

**证明** 由引理3.2显然.

在算法中,  $G_\sigma$  取为  $\partial_\sigma f(x)$  或是某种近似, 是  $\mathbb{R}^n$  中的紧凸集, 故  $\text{Ri}(G_\sigma) \neq \emptyset$ . 我们可以取  $g_0$  为  $G_\sigma$  的生成锥的一个相对内点, 从而得到下面的结果.

**命题3.4** 若 (P) 的解  $d_\sigma = 0$ ,  $g_0$  是  $G_\sigma$  的生成锥的相对内点, 则有  $0 \in G_\sigma$ .

**证明** 若  $d_\sigma = 0$ , 则由命题3.1,  $G_\sigma$  无  $\sigma$ -牛顿方向, 即问题:

$$(P'): \langle g, d \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_0, d \rangle, \forall g \in G_\sigma, \langle \lambda_\sigma g_0, d \rangle < 0 \text{ 无解.}$$

而这又等价于:  $-\lambda_\sigma g_0 \in (G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\})^{**}$ . 由二次共轭的定义,  $-\lambda_\sigma g_0$  在由  $G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\}$  生成的闭凸锥中.

下面分两种情况讨论:

i) 若  $\lambda_\sigma = 0$ , 则由引理3.2.  $0 \in G_\sigma$ .

ii) 若  $\lambda_\sigma > 0$ . 则由引理3.2.  $0 \notin G_\sigma$ , 从而  $g_0 \neq 0$ .

a. 若  $-\lambda_\sigma g_0$  在由  $G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\}$  生成的凸锥中, 则  $\exists \tilde{g} \in G_\sigma, \tilde{\lambda} \geq 0$ , 使  $-\lambda_\sigma g_0 = \tilde{\lambda}(\tilde{g} - \lambda_\sigma g_0)$ .

因  $g_0 \neq 0$ , 故  $\tilde{\lambda} > 0$ . 从而有

$$\tilde{g} = \lambda_\sigma g_0 - \frac{1}{\tilde{\lambda}} g_0 = (\lambda_\sigma - \frac{1}{\tilde{\lambda}}) g_0 \in G_\sigma \quad (17)$$

若  $\lambda_\sigma - \frac{1}{\tilde{\lambda}} \geq 0$ , 则与  $\lambda_\sigma$  的定义矛盾.

若  $\lambda_\sigma - \frac{1}{\tilde{\lambda}} < 0$ , 则由  $G_\sigma$  的凸性

$$0 = \left( \frac{\frac{1}{\tilde{\lambda}} - \lambda_\sigma}{1 + \frac{1}{\tilde{\lambda}} - \lambda_\sigma} \right) g_0 + \left[ 1 - \frac{\frac{1}{\tilde{\lambda}} - \lambda_\sigma}{1 + \frac{1}{\tilde{\lambda}} - \lambda_\sigma} \right] (\lambda_\sigma - \frac{1}{\tilde{\lambda}}) g_0 \in G_\sigma.$$

这与  $0 \notin G_\sigma$  的假设矛盾.

b. 若  $-\lambda_\sigma g_0$  在由  $G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\}$  生成的闭凸锥的相对边界上. 设该闭凸锥的维数为  $n$  (若维数为  $m < n$ , 则在其生成子空间上考虑). 由于  $-\lambda_\sigma g_0$  是其边界点, 故存在  $n-1$  维的通过  $-\lambda_\sigma g_0$  和原点的分离超平面  $\pi$ . 由于  $g_0$  是  $G_\sigma$  的生成锥的 (相对) 内点, 故  $g_0 - \lambda_\sigma g_0$  是  $G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\}$  的 (相对) 内点.

由于  $-\lambda_\sigma g_0 \in \pi, 0 \in \pi$ , 故  $\pi$  是一个子空间, 故  $(1 - \lambda_\sigma) g_0 \in \pi$ . 这与  $(1 - \lambda_\sigma) g_0 = g_0 - \lambda_\sigma g_0$  是  $G_\sigma - \lambda_\sigma \{g_0\}$  的内点矛盾. 故  $0 \in G_\sigma$ .

下面我们讨论, 当 (P) 的解  $d_\sigma$  非零时, 目标函数  $f(x)$  沿  $d_\sigma$  方向的下降性. 在下面的定理中, 我们认为  $G_\sigma = \partial_\sigma f(x)$ .

**定理3.5** 取  $G_\sigma = \partial_\sigma f(x)$ , 若 (p) 的解  $d_\sigma \neq 0$ , 则  $\exists \beta_0 > 0$ , 当  $\beta \leq \beta_0$  时

$$f(x + \beta d_\sigma) - f(x) \leq -\frac{1}{2}\beta \|d_\sigma\|^2. \quad (18)$$

**证明** 在我们的算法中, 假设所有的迭代点都落在一个有界闭集  $S_0 = \{x \mid f(x) \leq f(x_0)\}$  内, 由  $f$  的局部Lip性知, 存在  $L > 0$ , 使:

$$|f(x') - f(x'')| \leq L \|x' - x''\|, \quad \forall x', x'' \in S_0. \quad (19)$$

由  $\partial f(x)$  在  $S_0$  上的一致有界性,  $\exists K > 0$ , 使对一切  $x \in S_0, g \in \partial f(x)$ , 有

$$\|g\| \leq K. \quad (20)$$

对当前点  $x$ , (p) 的解  $d_\sigma$ , 取  $\beta_0 = \frac{\sigma}{(L+K)\|d_\sigma\|}$ , 则由中值定理, 对  $\beta < \beta_0$ ,

$$f(x + \beta d_\sigma) - f(x) = \langle x^*, \beta d_\sigma \rangle, \quad \text{其中 } x^* \in \partial f(x + a\beta d_\sigma), a \in (0, 1). \quad (21)$$

由于  $x^* \in \partial f(x + a\beta d_\sigma)$ , 故对  $\forall y \in \mathbb{R}^n$ , 有

$$\langle x^*, y - x - a\beta d_\sigma \rangle \leq f(y) - f(x + a\beta d_\sigma).$$

移项, 由 (19) 和 (20):

$$\begin{aligned} \langle x^*, y - x \rangle &\leq f(y) - f(x) + [f(x) - f(x + a\beta d_\sigma) + \langle x^*, a\beta d_\sigma \rangle] \\ &\leq f(y) - f(x) + La\beta \|d_\sigma\| + Ka\beta \|d_\sigma\| \leq f(y) - f(x) + \sigma. \end{aligned}$$

故  $x^* \in \partial_\sigma f(x) = G_\sigma$ . 由于  $d_\sigma$  是 (p) 的解, 故有

$$\langle \lambda_\sigma g_\sigma, d_\sigma \rangle + \frac{1}{2} \|d_\sigma\|^2 \leq 0 \quad (22)$$

及

$$\langle g, d_\sigma \rangle \leq \lambda_\sigma \langle g_\sigma, d_\sigma \rangle, \quad \forall g \in G_\sigma \quad (23)$$

由 (21), (23), (22):

$$f(x + \beta d_\sigma) - f(x) = \langle x^*, \beta d_\sigma \rangle \leq \beta \lambda_\sigma \langle g_\sigma, d_\sigma \rangle \leq -\frac{1}{2}\beta \|d_\sigma\|^2. \quad \text{证毕.}$$

#### 四、算法的构造及收敛定理

通过上面的讨论, 我们知道问题 (p) 的解  $d_\sigma$  若非零, 则可以作为算法的搜索方向, 为了使一开始讨论的算法简单, 我们对事先取定的  $\sigma_0 > 0$ , 算法求出的是  $\sigma_0$ -极小, 即对  $\forall y \in \mathbb{R}^n$ , 有  $f(y) \geq f(x^*) - \sigma_0$ . 显然, 若  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(x^*)$ , 则  $x^*$  就是  $\sigma_0$ -极小.

**算法步骤:**

Step 0: 给出  $\sigma_0 > 0, \beta_0 > 0, x^0 \in \mathbb{R}^n$ , 置  $i = 0$ ;

Step 1: 取适当的  $g_i \in \text{Ri}(\partial_{\sigma_0} f(x_i)) \triangleq \text{Ri}(G_i)$ , 求解问题  $(P_i)$ :

$$\min \langle \lambda_i g_i, d \rangle + \frac{1}{2} \|d\|^2. \quad \text{s. t. } \langle g, d \rangle \leq \lambda_i \langle g_i, d \rangle, \quad \forall g \in G_i,$$

其中  $\lambda_i = \min\{\lambda \geq 0, \lambda g_i \in G_i\}$ . 得解  $\lambda_i, d_i$ ;

Step 2: 若  $d_i = 0$  转则停止; 否则取  $\beta_i = \beta_0$ , 转 Step 3;

Step 3: 若  $f(x_i + \beta_i d_i) - f(x_i) \leq -\frac{1}{2}\beta_i \|d_i\|^2$ . 转 step4. (24)

否则, Step5;

Step 4: 令  $x_{i+1} = x_i + \beta_i d_i$ , 置  $i = i + 1$ , 转 step1;

Step 5: 令  $\beta_i = \frac{1}{2}\beta_i$ , 转 step3;

**定理4.1** 设  $f$  为  $\mathbb{R}^n$  到  $\mathbb{R}$  的下有界的连续凸函数, 且  $S_0 = \{x \mid f(x) \leq f(x_0)\}$  有界,  $\{x_i\}_{i=1,2,\dots}$  是由算法产生的序列, 则

a) 若算法在  $x_k$  处停滞, 则  $d_k = 0$ .

b) 若算法产生无穷序列  $\{x_i\}$ , 且  $\bar{x}$  为  $\{x_i\}$  的聚点, 则  $d_i \rightarrow 0$ .

**证明** a) 且由  $d_k = 0$  知,  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(x_k)$ , 故  $x_k$  是  $f$  的  $\sigma_0$ -极小点.

b) 由  $\{f(x_i)\}$  的单调下界性和  $f$  的下有界性, 及不等式 (24) 知, 当  $i \rightarrow \infty$  时,  $\beta_i \|d_i\|^2 \rightarrow 0$ . (25)

若  $\bar{x}$  是  $\{x_i\}$  的聚点, 不妨设  $x_i \rightarrow \bar{x}$  (否则可取子序列), 则由算法的构造中可看出,  $\beta_i$  或等于  $\beta_0$ , 即 Step3 中的不等式 (24) 在第一次选取  $\beta_i$  时即满足, 或是对某一  $\beta_i < \beta_0$  满足, 而在之前是不满足的, 即对  $2\beta_i$ , (24) 式不成立.

在定理 3.5 的证明过程中, 我们得知与  $\beta_i \leq \frac{\sigma_0}{(L+K)\|d_i\|}$  时, Step3 中的 (24) 总能满足, 故

$$\beta_i \geq \min\left\{\beta_0, \frac{\sigma_0}{2(L+K)\|d_i\|}\right\}. \quad (25)$$

由于  $d_i$  是  $(p_i)$  的解, 故

$$\langle \lambda_i g_i, d_i \rangle \leq -\frac{1}{2} \|d_i\|^2, \quad (27)$$

另一方面:  $\langle -\lambda_i g_i, d_i \rangle \leq \|\lambda_i g_i\| \|d_i\|$ . (28)

合并 (27), (28) 得  $\|d_i\| \leq 2\lambda_i \|g_i\|$ . (29)

将 (29) 代入 (26):  $\beta_i \geq \min\left\{\beta_0, \frac{\sigma_0}{4(L+K)\lambda_i - \|g_i\|}\right\}$   
 $\geq \min\left\{\beta_0, \frac{\sigma_0}{4(L+K)\|g_i\|}\right\}$  ( $\because \lambda_i \leq 1$ ).  
 $\geq \min\left\{\beta_0, \frac{\sigma_0}{4(L+K)K}\right\}$  (由于  $\|g_i\| \leq K$ ).

$> 0$ . 从而由 (25) 得  $\|d_i\| \rightarrow 0$ . (证毕).

上面的结果只是说明  $\|d_i\| \rightarrow 0$ , 而并不是我们所需要的  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(\bar{x})$ , 下面我们给出一个条件, 使保证由  $\|d_i\| \rightarrow 0$  可得出  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(\bar{x})$ .

对  $a \in (0, 1)$ , 我们取  $g_i \in G_i$  满足下面的“ $a$ -锐角条件”:

**假设 4.2** 在算法的每一迭代步骤中, 假设所取的  $g_i \in G_i$  一致地满足: 存在  $\tilde{d}_i \neq 0$ ,  $\tilde{d}_i \in (G_i - \lambda_i\{g_i\})^*$ . 使

$$\langle -g_i, \tilde{d}_i \rangle \geq a \|g_i\| \cdot \|\tilde{d}_i\|. \quad (30)$$

**定理 4.3** 设定理 4.1 的条件满足, 若存在某  $a \in (0, 1)$ , 使上述“ $a$ -锐角条件”对一切  $g_i$  满足, 则当  $d_i \rightarrow 0$  时,  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(\bar{x})$ .

**证明** 由定义, 存在  $\tilde{d}_i \neq 0$ , 使  $\langle g, \tilde{d}_i \rangle \leq \lambda_i \langle g_i, \tilde{d}_i \rangle$ ,  $\forall g \in G_i$ , 且  $\langle g_i, \tilde{d}_i \rangle \leq -a \|g_i\| \|\tilde{d}_i\|$  对  $\forall i = 1, 2, \dots$  成立.

由于  $(p_i)$  的解  $d_i$  是  $-\lambda_i g_i$  在凸锥  $(G_i - \lambda_i\{g_i\})^*$  上的正交投影, 故:

$$\langle d_i, d_i - (-\lambda_i g_i) \rangle = 0 \quad (31)$$

或  $\|d_i\|^2 = -\lambda_i \langle d_i, g_i \rangle$  (32)

由  $d_i$  的定义, 对  $\forall d \in (G_i - \lambda_i\{g_i\})^*$ , 有

$$\langle \lambda_i g_i, a_i \rangle + \frac{1}{2} \|d_i\|^2 \leq \langle \lambda_i g_i, d \rangle + \frac{1}{2} \|d\|^2. \quad (33)$$

由于  $\tilde{d}_i \in (G_i - \lambda_i\{g_i\})^*$ , 取  $d_i^0 = \langle -\lambda_i g_i, \frac{\tilde{d}_i}{\|\tilde{d}_i\|} \rangle \frac{\tilde{d}_i}{\|\tilde{d}_i\|} \in (G_i - \lambda_i\{g_i\})^*$  代入 (33)

得

$$\langle \lambda_i g_i, d_i \rangle + \frac{1}{2} \|d_i\|^2 \leq -\frac{1}{2} [\langle \lambda_i g_i, \tilde{d}_i \rangle / \|\tilde{d}_i\|]^2. \quad (34)$$

由 (32), (34) 式左边化为:  $-\frac{1}{2} \|d_i\|^2$ , 故有

$$-\frac{1}{2} \|d_i\|^2 \leq -\frac{1}{2} (\langle \lambda_i g_i, \tilde{d}_i \rangle / \|\tilde{d}_i\|)^2 \quad (35)$$

由“ $\alpha$ -锐角条件”(30):

$$\|d_i\|^2 \geq (\langle \lambda_i g_i, \tilde{d}_i \rangle / \|\tilde{d}_i\|)^2 \geq \left( \frac{a\lambda_i \|g_i\| \|\tilde{d}_i\|}{\|\tilde{d}_i\|} \right)^2, \text{ 故 } \|d_i\| \geq a\lambda_i \|g_i\|. \text{ 当 } \|d_i\| \rightarrow$$

0 时,  $\lambda_i \|g_i\| \rightarrow 0$ . 而  $\lambda_i g_i \in G_i \triangleq \partial_{\sigma_i} f(x_i)$ . 由命题 1.2  $\partial_{\sigma} f(x_0)$  的上半连续性知,  $0 \in \partial_{\sigma_0} f(\bar{x})$ .

### 五、关于算法实现性的讨论

1° 在前节提出的算法中, 终止点为问题的  $\sigma_0$ -极小, 利用  $\partial_{\sigma} f(x)$  关于  $\sigma$  的上半连续性和我们给出的“ $\alpha$ -锐角条件”, 若修改算法的 Step2. 代之以  $\|d_i\| < \sigma_i$  且在每一迭代步中不断修正  $\sigma_i$  的值, 使在整个算法中  $\sigma_i \rightarrow 0, (i \rightarrow \infty)$ . 则算法产生的点列  $\{x_i\}$  若有聚点  $\bar{x}$  的话, 就有  $0 \in \partial f(\bar{x})$ .

2° 上面提出的算法在实现中的一个主要困难是  $G_{\sigma} = \partial_{\sigma} f(x)$  的出现. 可以在算法中取  $G_{\sigma}$  中有限个向量  $g_1, \dots, g_k$  的凸包来近似  $G_{\sigma}$ , 这样, 问题 (p<sub>i</sub>) 化为一个二次规划问题, 并在一定条件下, 可使该二次规划问题的解是问题的下降方向, 并得到类似于式 (24) 的下降程度.

上面我们只是对 Lemarechal 提出的高阶算法在实现性方面作了一些讨论, 要使这一算法真正地得以实现, 并体现出高阶性的较好效果, 还有待于进一步的研究.

### 参 考 文 献

- [1] C. Lemarechal and Zowe, Some remarks on the construction of higher order algorithms in convex optimization, Appl. Math. & Opti., Vol. 10, (1983), pp51—68.
- [2] R. T. Rockafeller, Convex Analysis.
- [3] M. S. Bazaraa, 《最优化基础》(上海科大, 上海师大译).
- [4] F. H. Clarke, Generalized gradient of Lipschitz functions, Adv. in Math., 40, pp. 52—67 (1981).
- [5] F. H. Clarke, A new approach to lagrange multipliers, Math. Oper. Res., Vol. 1 (1976), pp. 165—174.
- [6] F. H. Clarke, Generalized gradients and applications, Trans. Amer. Math. Soc., 205 (1975), 247—262.

## Study on Lemaréchal's High Order Algorithm:

### Conceptual Algorithm

Huang Wan-zhen Zhang Lian-sheng

(Shanghai University of Science and Technology)

Abstract C. Lemaréchal proposed an idea of high order  $\sigma$ -Newton type algorithm for nonsmooth convex functions in (1), some properties were discussed there.

In this paper, we study more about this high order  $\sigma$ -Newton type algorithm, and give a conceptual algorithm. The global convergence has been proved.