

一般约束极大极小问题的广义梯度投影算法*

陈华富**

田益祥

(电子科技大学应用数学系 成都 610054) (武汉科技大学管理工程系 武汉 430070)

【摘要】 讨论了一类带等式、不等式约束的极大极小值问题，将其转化为带等式、不等式约束的非线性规划问题，利用辅助规划进行处理，给出了一个广义的梯度投影算法，解决了一般约束极大极小值问题。算法可在有限步达到最优或产生一系列点列，其极限点则是最优点，并证明了该算法的全局收敛性。

关键词 极大极小问题； 广义梯度算法； 算法的收敛性； 辅助规划

中图分类号 O212.2

对于极大极小值问题

$$\begin{aligned} \min f(x) &= \max\{f_i(x)\} \\ \text{s.t } g_i(x) &\leq 0 \quad 1 \leq i \leq q \end{aligned}$$

式中 $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in R^n, f_i: R^n \rightarrow R', g_i: R^n \rightarrow R', R^n (n \geq 1)$ 为 n 维欧氏空间。文献[1,2]给出了不同的解决方法，但只能解决不等式约束，而解决等式约束十分困难；文献[3~5]提出了解非线性规划的广义梯度投影法解决等式约束问题。本文把极大极小值问题转化为非线性带等式、不等式约束的优化问题，得到了一种有效的解极大极小值问题的算法。

1 问题的提出

考虑一般性的极大极小值问题

$$\begin{aligned} \min f(x) &= \max\{f_i(x')\} \\ \text{s.t } \begin{cases} g_i(x') \leq 0 & 1 \leq i \leq q \\ h_j(x') = 0 & j \in L_2 \end{cases} \end{aligned} \quad (1)$$

式中 $x' = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in R^n, L_2 = \{m+1, \dots, n\}, f_i, g_i, h_j: R^n \rightarrow R'$ 。式(1)则转化为下列规划

$$\begin{aligned} \min \delta \\ \text{s.t } \begin{cases} f_i(x') \leq \delta & 1 \leq i \leq p \\ g_i(x') \leq 0 & 1 \leq i \leq p \\ h_j(x') = 0 & j \in L_2 \end{cases} \end{aligned} \quad (2)$$

令 $x = (\delta, x') \in R^{n+1}, h_i(x) = -\delta + f_i(x'), 1 \leq i \leq p; h_j(x) = g_j(x), 1 \leq j \leq q, f(x) = \delta, p+q=m$ ，式(2)则转化为规划(NP)

$$\begin{aligned} \min f(x) \\ \text{s.t } \begin{cases} h_i(x) \leq 0 & i \in L_1 \\ h_j(x) = 0 & j \in L_2 \end{cases} \end{aligned} \quad (3)$$

式中 $L_1 = \{1, 2, \dots, m\}, L_2 = \{m+1, \dots, n\}$ 。记 $L = L_1 \cup L_2, R^1 = \{x \in E^n, h_i(x) \leq 0, i \in L_1\}, R = \{x \in E^n, h_i(x) \leq 0, i \in L_1; h_j(x) = 0, j \in L_2\}, g(x) = -\nabla f(x), A(x) = \{\nabla h_j(x), j \in L\}, J_0(x) = \{j | h_j(x) = 0, j \in L_1\}, H(x) = \text{diag}(h_i(x), i \in L), H_i(x) = h_i(x), i \in L_1; H_i(x) = 0, i \in L_2, \text{ 则 } H(x) \leq 0$ 。

记 $B(x) = (A(x)^T A(x) - H(x))^{-1} A(x)^T, u(x) = (u_i(x), j \in L)^T = B(x)^T g(x), p(x) = E - A(x)(A(x)^T)^{-1} A(x)^T$

1999年9月9日收稿

* 四川省青年科技基金资助项目，基金号：1997 7003

** 男 32岁 讲师 在职博士生

$$A(x) - H(x)^{-1} A(x)^T。$$

定义 (Ap)
$$\begin{cases} \min G_c(x) \\ \text{s.t } h_i(x) \leq 0 \end{cases} \quad i \in L_1 \tag{4}$$

式中 $G_c(x) = f(x) + C \sum_{i \in L_2} |h_i(x)|$, $C > 0$, C 为参数。

这里假设: 1) $f(x), h_j(x) \in C', j \in L$; 2) $\{\nabla h_j(x), j \in J_0(x) \cup L_2\}$ 线性无关。

2 性质和算法

引理1 $\forall x \in R'$, 矩阵 $(A(x)^T A(x) - H(x))$ 正定。

记 $DG_C(x; d)$ 为 x 处的方向导数

$$\bar{C}(x) = \max\{|u_j(x)| \mid j \in L_2\} + \bar{C}_0$$

式中 \bar{C}_0 是一个充分小的正常数, 简记 $\bar{C}(x) = \bar{C}$, $C(x_k) = C^k$ 。其算法是: 取 $x_0 \in R, k=0, \varepsilon > 0$:

- 1) 计算 $B(x_k), u(x_k), p(x_k)$ 。
- 2) 计算 $s^k = p(x_k)g(x_k) + B(x_k)^T V(x_k)$, 其中

$$V_i(x) = \begin{cases} u_i(x_k) & u_i(x_k) \leq 0 & i = L_1 \\ -h_i(x_k) & u_i(x_k) > 0 & i = L_1 \\ -h_j(x_k) & & j = L_2 \end{cases}$$

- 3) 若 $\bar{C}^k > C^{k-1}$, 则令 $C^k = \max\{\bar{C}^k, \bar{C}^{k-1} + \varepsilon\}$, 否则令 $C^k = C^{k-1}$ 。
- 4) 计算 $DG_{C^k}(x_k; s^k)$, 若 $DG_{C^k}(x_k; s^k) = 0$, 则 x_k 是 K - T 点, 停, 否则转 5)。
- 5) 计算 $d^k = s^k + \rho^k B(x_k) V(x_k)$, 其中

$$\rho^k = \frac{|DG_{C^k}(x_k; s^k)|}{2|u(x_k)^T W| + 1}$$

$$w_j = \begin{cases} -1 & j \in L_1 \\ 0 & j \in L_2 \end{cases}$$

- 6) 求沿方向 d 的一维搜索步长 λ^k , λ^k 是 $\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{2^2}, \dots\}$ 中满足 $x_{k+1} = x_k + \lambda^k d^k \in R$ 和 $-\frac{1}{2} \lambda^k DG_{C^k}(x_k; d^k) \leq G_{C^k}(x_k) - G_{C^k}(x_k + \lambda^k d^k)$ 的最大值。

7) 置 $k := k+1, x_k := x_{k+1}$, 转 1)。

引理2 对任意 $x \in E^n$, 有

$$DG_C(x; d) = \nabla f(x)^T d + C \sum_{\substack{j \in L_2 \\ h_j(x) > 0}} |\nabla h_j(x)^T d| + C \sum_{\substack{j \in L_2 \\ h_j(x) = 0}} |\nabla h_j(x)^T d| - C \sum_{\substack{j \in L_2 \\ h_j(x) < 0}} |\nabla h_j(x)^T d|$$

定理1 对任意 $x_k \in R, DG_{C^k}(x_k; d^k) = 0$, 则 x_k 是原问题的 K - T 点。

证明 由引理1、2和算法步骤可得

$$DG_{C^k}(x_k, s^k) = -\|p(x_k)g(x_k)\|^2 - \sum_{\substack{j \in L_1 \\ u_j(x) \leq 0}} [u_j(x_k)]^2 - \sum_{\substack{j \in L_1 \\ u_j(x) > 0}} [u_j(x_k)(-h_j(x_k))] + \sum_{\substack{j \in L_2 \\ h_j(x) > 0}} [u_j(x_k) - C^k](-h_j(x_k)) + \sum_{\substack{j \in L_2 \\ h_j(x) < 0}} [u_j(x_k) + C^k]h_j(x_k) \tag{5}$$

于是可得 $DG_{C^k}(x_k, s^k) \leq 0$ 。若 $DG_{C^k}(x_k, s^k) = 0$, 则有 $p(x_k)g(x_k) = 0$, 可以推出 x_k 为 (NP) K - T 点。

引理3 若 $x_k \in R'$ 非K-T点, 则有:

- 1) $\nabla h_j(x_k)^T s^k \leq 0, j \in J_0(x_k);$
- 2) $-DG_{C^k}(x_k, s^k) > 0, x_k \in R'.$

引理4 若 $x_k \in R'$ 非K-T点, 则有:

- 1) $\nabla h_j(x_k)^T d^k \leq 0, j \in J_0(x_k);$
- 2) $-DG_{C^k}(x_k, d^k) > 0, x_k \in R'.$

引理5 若算法产生的点列 $\{x_k\}$ 包含于一聚点, 当 k_0 充分大时均有 $C^k = C^{k_0} \triangleq C^0$ 。

若算法产生的无穷点列 $\{x_k\}$, x^* 为其极限点, 且子列 $\{x_k\}_K \rightarrow x^*$, 则 $x^* \in R$ 。定义 $u^* = u_j(x^*), j \in L$, 即有 $\{u(x_k)\}_K \rightarrow u^*$, 又定义 s^*, p^*, d^* 。

引理6 若 x^* 为(NP)的非K-T点, 则

$$-DG_{C^*}(x^*; d^*) > 0 \quad (6)$$

引理7 若 x^* 为(NP)的非K-T点, 则存在 $\mu > 0, \forall \lambda \in (0, \mu)$ 充分大的 $k \in K$, 有 $x^* + \lambda d^* \in R'$ 。

定理2 如果算法产生的点列 $\{x_k\}$ 包含于紧集中, 则算法在有限步停止于原问题的K-T点, 或产生一无穷点列 $\{x_k\}$, 其极限点列为(NP)的K-T点。

证明 1) 算法在有限步停止, 由定理1得证;

2) 设 x^* 为算法产生的点列 $\{x_k\}$ 的极限值, 考察下列两种情况:

(1) $\lambda^k > 0, k \in K$, 由算法的搜索规则, 有

$$G_{C^k}(x_{k+1}) \leq G_{C^k}(x_k) + \frac{1}{2} \lambda^k G_{C^k}(x_k; d^k)$$

当 $k > k_0$ 时, $\{G_{C^k}(x_k)\}$ 是单调下降序列, $G_{C^k}(x)$ 存在; 当 $k \in K, k \rightarrow \infty$, 有 $DG_{C^k}(x^*; d^*) \geq 0$, 与式(6)矛盾。

(2) $k \rightarrow \infty, \lambda^k \rightarrow 0$, 由引理7可知

$$\forall (x_k, d^k) \in \{(x, d) \mid \|x - x^*\| \leq \eta, \|x - x^*\| \leq \eta\}$$

有 $DG_{C^k}(x_k; d^k) > 0$ 成立, $\eta > 0$ 。由 $DG_C(x; d)$ 的定义知, 存在收敛点列设极限点为 $\bar{x} > 0$, 使

$$G_{C^k}(x_k + \lambda d^k) - G_{C^k}(x_k) = \lambda DG_{C^k}(x_k; \lambda d^k) + o(\lambda) \leq \frac{\lambda G_{C^k}(x_k + \lambda d^k)}{2}$$

存在 $\bar{\lambda} > 0$, 对任意 $\lambda \in [0, \bar{\lambda}]$ 成立, 特别是取 $x = \bar{x}$ 及 k 充分大时成立, 产生矛盾, 说明(1)、(2)不可能出现, 于是得到的点 x^* 为非线性规划式(3)的解, 也就是极大极小值问题式(1)的解。

参 考 文 献

- 1 Charalamobous, Conn A R. An efficient method to solve the mini-max problem directly. SIAM Number Anal, 1978, 51(1): 162~187
- 2 王万良. 极大极小问题的广义投影梯度解法. 系统工程理论与实践, 1997, 17(15): 42~46
- 3 赖炎连, 高自友, 贺国平. 非线性最优化的广义梯度投影法. 中国科学(A)辑, 1992, 9: 916~924
- 4 陈华富, 钮海, 何广宗. 一般约束优化问题的广义梯度投影法. 电子科技大学学报, 1997, 26(增刊): 83~88
- 5 何光宗, 陈华富. 初始点任意的广义梯度投影算法. 电子科技大学学报, 1997, 26(5): 552~556
- 6 陈华富, 田益祥. 一般约束问题的广义摄动梯度投影算法. 武汉冶金科技大学学报, 1999, 4: 420~422

A General Projection Gradient Method for General Max-min Problems

Chen Huafu

(Dept. of Applied Math., UEST of China Chengdu 610054)

Tian Yixiang

(Dept. of Managent, Wuhan Yue Jin Science and Technology Univ. Wuhan 430070)

Abstract In this paper, a sort of max-min problems with inequality and equality are discussed, which are made into nolinear optimization problems with inequality and equality. Auxiliary problem and penalty function are used to deal with max-min problems. A general projection gradient method is given, and the max-min problems with general constraints problems are solved. The algorithms get optimization point in infinite steps or get a series of points, whose limit points are optimization points. The algorithm convergence is also proved .

Key words max-min problem; general project gradient; algorithm convergence; auxiliary program

· 科研成果介绍 ·

多媒体安全监控系统

主研人员: 陈雷霆 袁宏春 吉家成 赵平 曹晓阳

多媒体安全监控系统采用系统工程设计方法, 将系统软、硬件平台建立在当前计算机新技术的基础上, 开发出图、声、文并茂的安全监控系统。该系统成功地设计了PC机与矩阵切换器的通信协议, 提高了通信效率和可靠性。全系统能有效地进行实时控制, 具有完善的信息管理功能。

微波副载波调频CATV实用化光传输系统

主研人员: 唐明光 邱昆 王志玉 周东 周波 梅克俊等

该项目完成了两个光传输系统: C波段副载波调频CATV实用化光传输系统和射频副载波调频CATV实用化光传输系统(包括一个2 Mb/s数字通信), 传输频道为4(C波段)/16+1+1(射频波段), $DG < 5\%$, $DP < 5^\circ$, 具有全汉化的双向监控系统。

该系统主要技术性能如载噪比28 dB(C波段)/26.5 dB(射频波段); 传输距离大于30 km(C波段)/50 km(射频波段)。

· 科 下 ·