

розв'язком Холеського /порядка n^3 операцій/ безпосередньо
перераховувати II фактори Холеського L_K і D_K /порядка
 n^2 операцій/ /2/.

1. Пшеничний Б.Н. Метод лінеаризації. М., 1983.
2. Гілл Ф., Міррей У., Райт М. Практическая оптимизация. М., 1985.

Стаття надійшла до редколегії 12.01.87

УДК 519.6

Б.М.Голуб

МЕТОД ЛІНЕАРИЗАЦІЇ
ДЛЯ РОЗВ'ЯЗУВАННЯ СИСТЕМИ РІВНЯНЬ
І НЕРІВНОСТЕЙ НА ПРОСТІЙ МНОЖИНІ
ТИПУ "ПАРАЛЕЛЕПІПЕДА"

Розглянемо систему рівнянь і нерівностей

$$\begin{aligned} f_i(x) &\leq 0, \quad i \in J^- , \\ f_i(x) &= 0, \quad i \in J^0 , \end{aligned} \quad /1/$$

де $X = \{x \in R^n : -\infty < x^i \leq x^i \leq b^i < \infty, i \in I = \{1, 2, \dots, n\}\}$;
 J^- , J^0 — скінченні множини індексів; R^n — n -мірний
евклідів простір. Верхніми індексами позначені компоненти векторів.

Кожне рівняння $f_i(x) = 0$ еквівалентне двом нерівностям
 $f_i(x) \leq 0, -f_i(x) \leq 0$. Тому задачу /1/ можна записати у
вигляді

$$f_i(x) \leq 0, \quad i \in J = \{1, 2, \dots, m\}, \quad x \in X . \quad /2/$$

Нехай всі функції $f_i(x)$, $i \in J$, неперервно диференційовані.

Введемо множини

$$I(x) = \{i \in J : a^i + \tau < x^i < b^i - \tau\},$$

$$I_S(x, \lambda) = \{i \in J : \partial L(x, \lambda) / \partial x^i > 0, x^i = a^i, \partial L(x, \lambda) / \partial x^i < 0, x^i = b^i\},$$

$$I_a(x, \lambda) = \{i \in J \setminus I_S(x, \lambda) : x^i \leq a^i + \tau\},$$

$$I_b(x, \lambda) = \{i \in J \setminus I_S(x, \lambda) : x^i \geq b^i - \tau\},$$

$Q(x, \lambda) = \{ p \in R^n : p^i \geq -\theta^i(x), i \in I_\alpha(x, \lambda),$
 $p^i \leq \theta^i(x), i \in I_\beta(x, \lambda), p^i = 0, i \in I_S(x, \lambda) \},$
 де $\theta^i(x) = x^i - \alpha^i, i \in I_\alpha(x, \lambda); \theta^i(x) = \beta^i - x^i; i \in I_\beta(x, \lambda);$
 $0 < \gamma < \min \{ 1, \min_i (\beta^i - \alpha^i)/2 \}; L(x, \lambda) = \sum_{i \in J} \lambda^i f_i(x), \lambda \in R^m.$

Поставимо у відповідність точкам x і λ допоміжну задачу квадратичного програмування

$$\min_{p \in Q(x, \lambda)} \left\{ \frac{1}{2} \|p\|^2 : \langle f'_i(x), p \rangle + f_i(x) \leq 0, i \in J_\delta(x) \right\}, \quad /3/$$

де $\langle \cdot, \cdot \rangle$ – скалярний добуток векторів; $\|\cdot\|$ – евклідова норма вектора,

$$J_\delta(x) = \{ i \in J : f_i(x) \geq F(x) - \delta \}, \quad \delta > 0,$$

$$F(x) = \max \{ 0, f_1(x), \dots, f_m(x) \}.$$

Розв'язок задачі /3/ та її множники Лагранжа позначимо відповідно через $p(x)$ і $u^i(x), i \in J_\delta(x)$.

Нехай обрані числа $\delta > 0, \gamma > 0, 0 < \varepsilon < \frac{1}{2}$ і початкове наближення $x_0 \in X$. Приймемо $u_{-1} = 0, u_{-1} \in R^m$.

Опишемо загальний крок алгоритму. Нехай точка x_k і множники Лагранжа u_{k-1} вже обчислені.

1. Розв'язуючи задачу /3/ при $x = x_k, \lambda = u_{k-1}$ обчислити $p_k = p(x_k), u_k^i = u^i(x_k), i \in J_\delta(x_k)$. Прийняти $u_k^i = 0, i \notin J_\delta(x_k)$.

2. Знайти найбільше число β_k , яке задовільняє умови $\beta_k \leq 1, x_k + \beta_k p_k \in X$.

3. Починаючи з $\alpha = \beta_k$, дробимо α шляхом ділення на повіл до першого виконання нерівності

$$F(x_k + \alpha p_k) \leq (1 - \varepsilon \alpha) F(x_k). \quad /4/$$

Прийняти $x_{k+1} = x_k + \alpha p_k$ і перейти до кроку 1.

Критерій останова: $\|p_k\| \leq w$, де w – задана точність.

Конкретизуючи необхідні умови мінімуму для загальної задачі математичного програмування (1) на випадок задачі /3/, отримуємо, що $p(x)$ – це розв'язок задачі /3/ лише в тому випадку, якщо існують такі числа $u^i(x) \geq 0, i \in J_\delta(x)$, і $v^i(x)$,

$$i \in I, \text{ то } p(x) + \sum_{i \in J_\delta(x)} u^i(x) f'_i(x) = v(x),$$

$$u^i(x) [\langle f'_i(x), p(x) \rangle + f_i(x)] = 0, i \in J_\delta(x), \quad /5/$$

$$v^i(x) (p^i(x) + \theta^i(x)) = 0, v^i(x) \geq 0, i \in I_\alpha(x, \lambda),$$

$$v^i(x)(p^i(x) - \theta^i(x)) = 0, \quad v^i(x) \leq 0, \quad i \in J_\beta(x, \lambda),$$

$$v^i(x) = 0, \quad i \in I(x), \quad p^i(x) = 0, \quad i \in I_S(x, \lambda).$$

Припустимо, що

1/ множина $\Omega = \{x \in X : F(x) \leq F(x_0)\}$ компактна;

2/ градієнти функцій $f_i(x)$, $i \in J$ задовільняють в Ω умову Ліпшица;

3/ задача /3/ має розв'язок при довільному $x \in \Omega$, при чому $\sum_{i \in J_\beta(x)} u^i(x) \leq N$, де $N > 0$ – константа.

Помноживши перше співвідношення з /5/ скалярно на $p(x)$, отримаємо

$$\begin{aligned} \|p(x)\|^2 &= \langle v(x), p(x) \rangle - \sum_{i \in J_\beta(x)} u^i(x) \langle f'_i(x), p(x) \rangle = \\ &= -\sum_{i \in J_\alpha(x)} v^i(x) \theta^i(x) + \sum_{i \in J_\beta(x)} v^i(x) \theta^i(x) + \\ &+ \sum_{i \in J_\delta(x)} u^i(x) f'_i(x) \leq \sum_{i \in J_\delta(x)} u^i(x) f'_i(x). \end{aligned} \quad /6/$$

Покажемо, що $x_K \in X$, $K = 0, 1, 2, \dots$. Оскільки $p_K \in Q(x_K, u_{K-1})$, то $p_K^i \geq -\theta^i(x_K)$, якщо $x_K^i \leq \alpha^i + \varepsilon$ і $p_K^i \leq \theta^i(x_K)$, коли $x_K^i \geq \beta^i - \varepsilon$. Тому існує таке число $\beta_K \geq \varepsilon$, що $x_K + \beta_K p_K \in X$, коли тільки $x_K \in X$. Тоді з огляду на випукливість множини X при всіх α , які лежать між 0 і β_K , $x_K + \alpha p_K \in X$. Отже, якщо $x_K \in X$, то і $x_{K+1} \in X$. А тому що $x_0 \in X$, то і вся послідовність $\{x_K\}$ лежить в X .

Враховуючи сказане і оцінку /6/, аналогічно як і в праці /2/, можна довести теорему.

Теорема. Якщо виконані допущення 1-3, то справедлива нерівність

$$F(x_K) \leq q^K F(x_0), \quad K = 0, 1, 2, \dots,$$

де $0 < q < 1$.

1. Пшеничний Б.Н. Необходимые условия экстремума. М., 1982. 2. Пшеничный Б.Н. Метод линеаризаций. М., 1983.

Стаття надійшла до редколегії 12.01.87