

М. Я. Бартіш

ПРО ОДИН КЛАС МЕТОДІВ ТИПУ НЬЮТОНА  
РОЗВ'ЯЗУВАННЯ ЗАДАЧ НА ЕКСТРЕМУМ

Розглянемо задачу

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in E^n,$$

де  $E^n$  -  $n$  - мірний евклідовий простір.

Для розв'язування задачі /1/ у випадку "доброго" початкового наближення ефективно використовують метод Ньютона /1/ або його модифікації. Розглянемо деяку нову модифікацію методу Ньютона з прискоренням швидкості збіжності. Нехай деяка послідовність  $\{x_n\}$ , визначена за формулою

$$x_{n+1} = \Phi(x_n), \quad n = 0, 1, \dots \quad /2/$$

збігається до  $x_*$  - розв'язку задачі /1/ зі швидкістю  $\tilde{\ell} \geq 1$ , тобто

$$\|\Phi(x) - x_*\| \leq K \|x - x_*\|^{\tilde{\ell}}, \quad /3/$$

причому  $K \|x - x_*\|^{\tilde{\ell}-1} < 1$ .

Розглянемо ітераційну формулу

$$x_{n+1} = x_n - \left[ f''\left(\frac{x_n + \Phi(x_n)}{2}\right) \right]^{-1} f'(x_n), \quad n = 0, 1, \dots \quad /4/$$

Для  $\{x_n\}$ , визначеної за /4/, наявна така теорема.

- Теорема. Нехай функція  $f(x)$  задовольняє умови  
 1/ для  $x \in \Omega_0 = \{x / x \in E^n, f(x) \leq f(x_0)\}$   
 $m \|y\|^2 \leq (f''(x)y, y) \leq M \|y\|^2, \quad m > 0, y \in E^n;$   
 2/ для  $x, y \in \Omega_0$

$$\|f'''(x)\| \leq N_3$$

$$\|f'''(x) - f'''(y)\| \leq N_4 \|x - y\|^{\tilde{\ell}-1}, \quad 1 \leq \tilde{\ell} \leq 2;$$

- 3/ початкове наближення  $x_0$  вибране так, що виконується

$$\|f'(x_0)\| \leq \varrho_0, \quad q^{\tilde{\ell}} = \frac{T}{m} \left(\frac{\varrho_0}{m}\right)^{\tilde{\ell}} < 1,$$

де

$$T = \left( N_3 K + \frac{N_4}{2^{\tilde{t}} \cdot \tilde{t}(\tilde{t}+1)} \left( 1 + K \left( \frac{\rho_0}{m} \right)^{\tilde{t}-1} \right)^{1+\tilde{t}} \right) .$$

Тоді  $\{x_n\}$ , визначена за /4/, збігається до розв'язку рівняння /1/, і наявна оцінка

$$\|x_n - x_*\| \leq q^{(\tilde{t}+1)^n - 1} \|x_0 - x_*\| .$$

Доведення. З умови 1 випливає обмеженість функції  $f(x)$  знизу в області  $\Omega_0$ , а також єдність точки мінімума, причому для довільної точки  $x \in \Omega_0$  норма матриці  $(f''(x))^{-1}$  обмежена. Тепер можна отримати оцінки швидкості збіжності методу /4/. Згідно з розкладом оператора в ряд Тейлора маємо

$$\begin{aligned} \|x_{K+1} - x_*\| &\leq \frac{1}{m} \left\{ N_3 \|x_K - x_*\| \|\Phi(x_K) - x_*\| + \frac{N_4}{\tilde{t}(\tilde{t}+1) 2^{\tilde{t}+1}} \times \right. \\ &\times \left. \left[ \|x_K - \Phi(x_K)\|^{1+\tilde{t}} + \|2x_* - x_K - \Phi(x_K)\|^{1+\tilde{t}} \right] \right\} \leq \frac{T}{m} \|x_K - x_*\|^{1+\tilde{t}} . \end{aligned}$$

З останньої оцінки отримуємо

$$\|x_{\tilde{t}} - x_0\| \leq \frac{T}{m} \|x_0 - x_*\|^{1+\tilde{t}} \leq q^{\tilde{t}} \|x_0 - x_*\|$$

і відповідно

$$\|x_{K+1} - x_*\| \leq \frac{T}{m} \|x_K - x_*\|^{1+\tilde{t}} \leq q^{(1+\tilde{t})^{K+1} - 1} \|x_0 - x_*\| . \quad /5/$$

Теорема доведена.

У випадку  $\tilde{t} = 1$  умова 2 теореми послаблюється, а саме: для доведення квадратичної збіжності  $/2 = 1 + \tilde{t}$  / потрібно, щоб  $f''(x)$  задоволяло умову Ліпшица. При виконанні відповідних умов для  $\{x_n\}$ , отриманої за формулою /4/  $/ \tilde{t} = 1 /$ , наявне співвідношення

$$\frac{\|x_n - x_*\|}{\|u_n - x_*\|} \leq C q_1^{2^n} ,$$

де  $q_1 < 1$ ,  $C = \text{const} < \infty$ ,  $\{u_n\}$  – отримане за класичним методом Ньютона, причому  $u_0 = x_0$ .

Відзначимо,  $\Phi$  на практиці можна вибирати так, щоб трудність виконання однієї ітерації за /4/ небагато перевищувала трудність виконання однієї ітерації за класичним методом Ньютона / 1 /. Тоді кінцевий результат отримаємо за менше число обчислень.

Як випливає з теореми, під час реалізації методу /4/ стикається з труднощами у виборі "доброго" початкового наближення.

Тому на практиці доцільно використовувати певну модифікацію названого методу. Досить ефективним виявився процес виду:

$$u_n = x_n - \alpha_n \left[ f''\left(\frac{x_n + \varphi(x_n)}{2}\right) \right]^{-1} f'(x_n);$$

$$x_{n+1} = \frac{u_n + \varphi(x_n)}{2} + \text{sign}(f(x_n) - f(\varphi(x_n))) \frac{u_n - \varphi(x_n)}{2} (1 - \beta_n), \quad /6/ \\ n = 0, 1, \dots,$$

де параметри  $0 < \alpha_n \leq 1$ ,  $\beta_n \geq 0$  вибирають з умов мінімума функції  $f(x)$  у відповідному напрямку, аналогічно як це зроблено у методі Ньютона з регульованням кроку. Перша формула у /6/ є не що інше як метод Ньютона з прискоренням швидкості збіжності та регульованням кроку, а друга формула в /6/ досить ефективно працює у випадку функції типу "яру" /2/.

1. Пшеничний Б.Н., Данилин Ю.М. Численные методы в экстремальных задачах. М., 1975. 2. Васильев Ф.П. Численные методы решения экстремальных задач. М., 1980.

Стаття надійшла до редколегії 14.04.87

УДК 519.6

Д.М. Щербина, Б.М. Голуб

КВАЗІНЬЮТОНІВСЬКА МОДИФІКАЦІЯ  
МЕТОДУ ЛІНЕАРИЗАЦІЇ З ВИКОРИСТАННЯМ  $LDL^T$ -  
РОЗКЛАДУ ХОЛЕСЬКОГО

Нехай  $x \in R^n$ , де  $R^n$  –  $n$ -мірний евклідів простір. Описано чисельний метод для розв'язування загальної задачі нелінійного програмування:

$$\min_x \{f_0(x) : f_i(x) \leq 0, i \in J = \{1, 2, \dots, m\}\}. \quad /1/$$

Тут  $f_i(x)$ ,  $i \in \{0\} \cup J$  – неперервно диференційовані функції.

Поставимо у відповідність точці  $x$  задачу квадратичного програмування

$$\min_p \{\langle f'_0(x), p \rangle + \frac{1}{2} \langle p, Ap \rangle : \langle f'_i(x), p \rangle + f_i(x) \leq 0, i \in J(x)\}, \quad /2/$$

де  $A$  – симетрична додатно визначена матриця,

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

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

а  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  – скалярний добуток векторів.