

ми науково пояснити причини ефективності математики в природничих науках, буржуазні філософи заявляють, що неймовірна ефективність математики у природничих науках є дещо, що межє з містикою, бо ніякого раціонального пояснення цьому факту немає [2, с.23].

Діалектико-матеріалістичний підхід до аналізу процесу математизації науки має неоціненне значення для правильного розуміння закономірностей сучасної науково-технічної революції, для критики платоністських, неопозитивістських та інших ідеалістичних інтерпретацій процесу математизації і математичного знання.

Список літератури: 1. Ленін В.І. Повне зібрання творів.
2. Вигнер Е. Непостижимая эффективность математики в естественных науках. - В кн.: Проблемы современной математики. М., 1971.
3. Карнап Р. Философские основания физики. Введение в философские науки. - М., 1971. 4. Сойер М. Путь в современную математику. - М., 1972. 5. Шиханович Ю.А. Введение в современную математику. - М., 1965. 6. Эйнштейн А. Собрание научных трудов, т. IУ. - М., 1967.

УДК 518:517.948

М.Я.Бартіш, Ю.В.Нікольський

ГРАДІЕНТНО-ПАРАМЕТРИЧНИЙ МЕТОД
МІНІМІЗАЦІЇ ФУНКЦІЙ

Розглянемо задачу мінімізації визначеної на множині
 $\Omega = \{x : f(x) \leq f(x_0)\}$ двічі неперервно диференційованої та достатньо гладкої на цій множині функції $f(x)$, ℓ змінних.

Одним з найбільш поширених методів чисельного розв'язання цієї задачі є метод найшвидшого спуску. Він має лінійну швидкість збіжності, яка низька при мінімізації функцій з погано зумовленою матрицею других похідних.

Ми пропонуємо метод, який має швидкість збіжності вищу, ніж метод найшвидшого спуску, причому прискорення досягається шляхом вибору параметра θ .

Розглянемо метод

$$\bar{x}_n = x_n - \beta_n \nabla f(x_n),$$

$$s_n = \theta \frac{\nabla f(x_n)}{\|\nabla f(x_n)\|} + (1-\theta) \frac{\nabla f(\bar{x}_n)}{\|\nabla f(\bar{x}_n)\|}, \quad 0 < \theta < 1, \quad /I/$$

$$x_{n+1} = x_n - d_n s_n, \quad n=0,1,2,\dots,$$

де d_n, β_n - скалярні множники, а β_n вибирається з умови

$$f(x_n - \beta_n \nabla f(x_n)) = \min_{\beta} f(x_n - \beta \nabla f(x_n)). \quad /2/$$

Неважко помітити, що при $\theta=1$, метод /I/ перетворюється в метод найшвидшого спуску.

Нехай функція $f(x)$ - сильно випукла і має обмежений спектр гессіана, тобто виконуються умови

$$m \|y\|^2 \leq (\nabla^2 f(x)y, y) \leq M \|y\|^2, \quad 0 < m \leq M, \quad \forall x, y \in \Omega. \quad /3/$$

$$\text{Крім того, з } /2/ \text{ випливає } (\nabla f(x_n), \nabla f(\bar{x}_n)) = 0. \quad /4/$$

Враховуючи /3/, /4/, можна довести, як і в праці [I] збіжність послідовностей $\{x_n\}$ та $\{f(x_n)\}$ відповідно до x_* та $f(x_*)$ для довільного початкового наближення x_0 , де x_* - точка мінімума.

Розглянемо оператор P_n , який здійснює ортогональне проектування на напрямок, визначений вектором $\nabla f(\bar{x}_n)$. Матриця оператора P_n має вигляд

$$P_n = D_n^* (D_n D_n^*)^{-1} D_n, \quad /5/$$

де D_n - матриця, що складається з одного стовпця - компонент вектора $\frac{\nabla f(\bar{x}_n)}{\|\nabla f(\bar{x}_n)\|}$. Слід зазначити, що власні числа матриці

$$\lambda_1 = 1, \lambda_2 = \dots = \lambda_e = 0 \quad [2].$$

З врахуванням того, що $(x_n - x_{n-1}, \nabla f(\bar{x}_n)) > 0$, та використовуючи оператор /5/, вираз для s_n набуває вигляду

$$s_n = \theta \frac{\nabla f(x_n)}{\|\nabla f(x_n)\|} + (1-\theta) \frac{P_n(x_n - x_{n-1})}{\|P_n(x_n - x_{n-1})\|}.$$

Тепер метод /I/ можна розгляднути як модифікацію k -крокового градієнтного методу [3]. Використовуючи позначення праці [3],

записуємо

$$\alpha_0 = 1,$$

$$T_0 = \alpha_n G_2, G_2 = (1-\theta) N A,$$

$$T_1 = \alpha_n G_1, G_1 = G_2 + \frac{\theta \nabla^2 f(x_*)}{N \nabla f(x_n) N},$$

$$\text{де } N = N A_n (x_n - x_{n-1}) N.$$

Метод /I/ в доостатньо малому околі розв'язку набуває такого вигляду:

$$y_{n+1} = \tilde{T}_1 y_n + \tilde{T}_2 y_{n-1},$$

де $\tilde{T}_1 = E + T_1; \tilde{T}_2 = T_2; y_n = x_n - x_*;$

E - одинична матриця та враховано, що

$$\nabla f(x_n) - \nabla f(x_*) = \nabla^2 f(x_*)(x_n - x_*) + O(\|x_n - x_*\|^2).$$

Оскільки матриці операторів $G_1, G_2, \nabla^2 f(x)$ симетричні, для них правильні леми 1 та 2, тобто виконуються умови теореми 7 із праці [3]. Тоді при виконанні умови

$$\sup_{A \in \mathcal{B}(G_1), B \in \mathcal{B}(G_2)} \max(1/\rho_1, 1/\rho_2) < q < 1, \quad (6)$$

$$A \in \mathcal{B}(G_1)$$

$$B \in \mathcal{B}(G_2),$$

де ρ_1, ρ_2 - корені рівняння

$$\rho = (1 - \alpha_n A)\rho + \alpha_n B,$$

існує така оцінка швидкості збіжності:

$$\|y_{n+1}\| \leq C(\varepsilon) (\|y_0\|^2 + \|y_n\|^2)^{\frac{1}{2}} (q + \varepsilon)^n.$$

Неважко переконатись, що співвідношення /6/, виконується завжди, якщо α_n вибране з умови $0 < \alpha_n < 1$.

Цікавим вважаємо і такий результат: при виконанні методу /I/ маємо змогу отримати значення q , менше, ніж параметр δ - знаменник геометричної прогресії в оцінці швидкості збіжності методу найскорішого спуску. У цьому випадку α_n вибирається з проміжку $(0, \frac{\delta(1-\delta)}{\delta A - B})$, причому досягти виконання цієї умови можна за рахунок підбору такого θ , при якому виконується умова

$$\delta' < BA^{-1} < \delta,$$

де

$$B = (1-\theta)N;$$

$$A = B + \theta \frac{M}{\| \nabla f(x_n) \|}$$

Якщо $x_n \rightarrow x_*$, то $d_n \rightarrow 0$.

Як відомо, $\frac{\delta'}{m} = \frac{M-m}{M+m}$, тому застосування методу /I/ доцільне при $M \gg m$.

У таблиці наведені результати застосування методу /I/ до відшукання екстремума таких функцій:

$$1. f(x) = 100(x_1^2 - x_2)^2 + (x_2 - 1)^2 + 90(x_3 - x_4)^2 + 10.1(x_2 - 1)^2 + (x_4 - 1)^2 + 10.8(x_1 - 1)(x_3 - 1) \quad x_0 = (-1, -1, -3, -1).$$

$$2. f(x) = 100(x_1 - x_2)^2 + (1 - x_3)^2 \quad x_0 = (0.5, -0.5).$$

$$3. f(x) = 100(x_1 - x_2)^2 + (1 - x_3)^2 \quad x_0 = (0.5, -0.5).$$

Функція	θ	Точність		Кількість ітерацій	Кількість обчисл. град.
		за аргументом	за функцією		
1	0,55	10^{-6}	$0,6 \cdot 10^{-8}$	716	1432
	0,6	10^{-6}	$0,35 \cdot 10^{-8}$	1145	2290
	1	10^{-3}	$0,3 \cdot 10^{-4}$	3001	3001
2	0,55	10^{-4}	$0,9 \cdot 10^{-7}$	336	672
	0,6	10^{-4}	$0,9 \cdot 10^{-7}$	239	478
	1	10^{-4}	$0,7 \cdot 10^{-7}$	1800	1800
3	0,55	10^{-4}	$0,8 \cdot 10^{-7}$	889	1778
	0,7	10^{-4}	$0,8 \cdot 10^{-8}$	1360	2770
	0,85	10^{-4}	$0,16 \cdot 10^{-7}$	881	1762
I	10^{-3}	10^{-5}	10^{-5}	13171	13171

Параметр θ залишався постійним на всіх ітераціях.

- Список літератури: 1. Пшеничний В.Н., Данилин Ю.М. Численные методы в экстремальных задачах. - М.: Наука, 1975. 2. Гантмахер Е. Теория матриц. - М.: Наука, 1967. 3. Поляк Б.Т. О некоторых способах ускорения сходимости итерационных методов. - ЖВМиМФ, 1964, т.4, № 5.