

Гук В.М., Костишин Л.П.

НУ "Львівська політехніка", кафедра вищої математики
Прикарпатський університет ім. В. Стефаника, Ів-Франківськ

КРАТНІ РІЗНОВИДИ БАГАТОПАРАМЕТРИЧНИХ АГРЕГАТИВНО-ІТЕРАЦІЙНИХ МЕТОДІВ ДЛЯ СИСТЕМ ЛІНІЙНИХ АЛГЕБРАЇЧНИХ РІВНЯНЬ

© Гук В.М., Костишин Л.П., 2000

The technic applied for the investigation of iterated aggregation methods and the construction of new and known iterated methods are proposed for multiple aggregative-iterated algorithms.

Для кратних агрегативно-ітераційних алгоритмів запропоновано методику придатну для дослідження методів ітеративного агрегування та для побудови нових і відомих ітераційних методів.

Серед методів багатопараметричного ітеративного агрегування можна виокремити алгоритми кратного [1, 2] агрегування як найпростіші з різновидів багатопараметричних агрегативно-ітераційних методів. Для кратних алгоритмів за допомогою методики із [3, 4] отримують такі ж результати, які характерні для однопараметричного випадку. Ці результати наближені до відповідних результатів із [3,4].

Виклад будемо проводити для системи лінійних алгебраїчних рівнянь вигляду

$$x = Ax + b. \quad (1)$$

Будемо вважати, що матрицю A (яку ототожнюємо з оператором A) можна подати у вигляді $A=A_1+A_2$ таким способом, що для матриці A_1 задані власні числа λ_i і відповідні їм власні вектори φ_i матриці A_1^* , спряженої з матрицею A_1 та власні вектори ψ_i матриці A_1 ($i = \overline{1, R}$, $R \leq N$). Розглянемо ситуацію, коли власні числа λ_i є простими. Будемо вважати, що характерно для симетричної матриці A_1 , що λ_i – дійсні, а системи векторів φ_i та ψ_i є ортонормованими. Записавши систему (1) у вигляді

$$x = A_1x + A_2x + b \quad (2)$$

і враховуючи, що можна вважати, що

$$A_1 = \sum_{i=1}^R \lambda_i B_i, \quad B_i = \varphi_i^T \psi_i, \quad (3)$$

використовуватимемо також для системи рівнянь (1) запис вигляду

$$x = \sum \lambda_i \varphi_i^T \psi_i x + A_2x + b.$$

До цієї системи приєднуємо додаткову систему

$$y = \Lambda y - (\varphi, A_2x)_R - (\varphi, b)_R, \quad \Lambda = \text{diag}\{\lambda_1, \dots, \lambda_R\} \quad (4)$$

Запис $(\varphi, x)_R$ означає, що $(\varphi, x)_R = \text{diag}\{(\varphi_1, x), \dots, (\varphi_R, x)\}$

Припустимо, що (x^*, y^*) є розв'язком системи (1), (4). Тоді, маючи на увазі (2), (3), отримаємо:

$$\begin{aligned} (\varphi, x^*)_R + y^* &= (\varphi, A_1 x^* + A_2 x^* + b)_R + \Lambda y^* - (\varphi, A_2 x^*)_R - (\varphi, b)_R = \\ &= (A_1^* \varphi, x^*)_R + (\varphi, A_2 x^*)_R + (\varphi, b)_R = \Lambda (\varphi, x^*)_R + \Lambda y^*. \end{aligned}$$

Якщо $\lambda \neq 1$ ($i = \overline{1, R}$), то звідси випливає для $x = x^*$, $y = y^*$ рівність $(\varphi, x)_R + y = \theta_R$, де θ_R – нульова матриця розмірності $R \times R$.

Нехай $\varepsilon_R = \{(x, y) \mid x \in E_N, y \in E_R\}$ де E_N, E_R – евклідові векторні простори розмірності R та N відповідно. Наведені щойно міркування оформимо у вигляді окремого твердження.

Лема 1. Якщо $\{x^*, y^*\}$ – розв'язок системи (1), (4), то $\{x^*, y^*\} \in \varepsilon_R$.

Сформульована лема дає змогу дослідити ітераційний процес

$$x^{(n+1)} = A_1 x^{(n)} + A_2 x^{(n)} + a^{(n)}(y^{(n)} - y^{(n+1)}) + b, \quad (6)$$

$$y^{(n+1)} = \Lambda y^{(n+1)} + \alpha_0^{(n)}(y^{(n)} - y^{(n+1)}) - (\varphi, A_2 x^{(n)})_R - (\varphi, b)_R \quad (7)$$

із стартовим наближенням $\{x^{(0)}, y^{(0)}\} \in \varepsilon_R$. Квадратну матрицю $\alpha_0^{(n)}$ розмірності R та прямокутну матрицю $a^{(n)}$ шириною R та висотою N підпорядковуємо вимозі, щоб

$$(\varphi, a^{(n)})_R + \alpha_0^{(n)} = \Lambda \quad (n = 0, 1, \dots) \quad (8)$$

Залежність $a^{(n)}$ та $\alpha_0^{(n)}$ від n є істотним фактором, який дає змогу охопити множиною алгоритмів вигляду (6), (7) відповідні методи саме ітеративного агрегування (див., наприклад, [3, 4]).

Результат, сформульований у вигляді такої лема, є вирішальним фактором, який справджує доцільність розгляду алгоритмів вигляду (6), (7), і використовується при дослідженні їх збіжності.

Лема 2. Якщо $\{x^{(0)}, y^{(0)}\} \in \varepsilon_R$, то $\{x^{(n)}, y^{(n)}\} \in \varepsilon_R$ ($n = 0, 1, \dots$)

Доведення. Зроблені припущення дають змогу скористатися з такого рівняння:

$$\begin{aligned} (\varphi, x^{(n+1)})_R + y^{(n+1)} &= (\varphi, A_1 x^{(n)})_R + (\varphi, a^{(n)})_R (y^{(n)} - y^{(n+1)}) + (\varphi, A_2 x^{(n)})_R - (\varphi, b)_R = \\ &= (A_1^* \varphi, x^{(n)})_R + [(\varphi, a^{(n)})_R + \alpha_0^{(n)}] y^{(n)} + [\Lambda - (\varphi, a^{(n)})_R - \alpha_0^{(n)}] y^{(n+1)} = \Lambda [(\varphi, x^{(n)})_R + y^{(n)}] \end{aligned}$$

Якщо $n = 0$, то звідси випливає, що $\{x^{(1)}, y^{(1)}\} \in \varepsilon_R$. Оскільки таке ж міркування годиться і для переходу від n до $n+1$, то покликанням на принцип індукції можна завершити доведення.

З лем 1 та 2 випливає, що для великої матриці вигляду

$$D = \begin{pmatrix} \lambda_1 d_{11} & \dots & \lambda_R d_{1R} \\ \lambda_1 d_{N1} & \dots & \lambda_R d_{NR} \end{pmatrix} \stackrel{df}{=} (\lambda_1 d_1, \dots, \lambda_R d_R) \quad (9)$$

будемо мати

$$D[(\varphi, x^{(n)} - x^*)_R + y^{(n)} - y^*] = \theta_N, \quad (10)$$

де θ_N – нульова матриця розмірності $N \times N$. Рівність (10) дає змогу отримувати при $\{x^{(0)}, y^{(0)}\} \in \varepsilon_R$ із (1), (4), (6), (7) рівності

$$y^{(n+1)} - y^* = -(I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} (A_2^* \varphi, x^{(n)} - x^*) + (I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} \alpha_0^{(n)} (y^{(n)} - y^*), \quad (11)$$

$$x^{(n+1)} - x^* = A_1 (x^{(n)} - x^*) + A_2 (x^{(n)} - x^*) + (I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} a^{(n)} (A_2^* \varphi, x^{(n)} - x^*)_R + (I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} (I_R - \Lambda) a^{(n)} (y^{(n)} - y^*), \quad (12)$$

де I_R – одинична матриця порядку R . Поєднання рівностей (11), (12) з (10) дає змогу отримувати ті чи інші достатні умови збіжності ітераційного процесу (6), (7). Наведемо один з прикладів такого поєднання. При $d_i = \varphi_i$ ($i = \overline{1, R}$) рівність (12) можна подати у вигляді

$$x^{(n+1)} - x^* = A_2 (x^{(n)} - x^*) + (I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} a^{(H)} (A_2^* \varphi, x^{(H)} - x^*)_R + (I_R - \Lambda + \alpha_0^{(n)})^{-1} (I_R - \Lambda) (a^{(n)} - A_1) (y^{(n)} - y^*)$$

Якщо, зокрема, власні числа λ_i і відповідні їм власні вектори φ_i та ψ_i матриць A і A_1 збігаються, то для збіжності послідовності $\{x^{(n)}\}$ до x^* достатньо, щоб був меншим за одиницю спектральний радіус $\rho(A_2)$ матриці A_2 . Ітераційний процес (6), (7) в такому випадку можна звести до формули

$$x^{(n+1)} = A_1 x^{(n)} + A_2 x^{(n)} + b \quad (13)$$

з додатковою умовою

$$(\varphi, x^{(n)})_R = \theta_R (n = 0, 1, \dots). \quad (14)$$

При цьому для $\rho(A) > 1$, $\rho(A_2) < 1$ рівності (14) можна отримати як контрольні, використовуючи їх для коригування ітерацій для забезпечення стійкості реального ітераційного процесу.

При

$$|\lambda_N| \leq \dots \leq |\lambda_R| \leq \dots \leq |\lambda_1| < 1 \quad (15)$$

формули (13) і (14) для $n = 0$ забезпечують прискорення збіжності методу послідовних наближень (13) для системи (1), яке можна характеризувати відношенням $\tau = \frac{|\lambda_R|}{|\lambda_1|}$

порівняно із методом послідовних наближень (13) задовільного початкового наближення $x^{(0)}$ з N -мірного евклідового простору E_N .

1. Петрович Р.Й., Шувар Б.А. Агрегативно-ітеративні алгоритми для розв'язування рівнянь в банахових просторах // Матер. Всеукр. наук. конф. "Розробка та застосування математичних методів в науково-технічних дослідженнях" присвяченої 70-річчю від дня народження проф. П.С.Казімірського. 5-7 червня 1995 р. 2. Петрович Р.Й., Шувар Б.А. Метод багатократного ітеративного агрегування для лінійних рівнянь з обмеженими операторами // Математика та психологія у системі: Зб. статей за матер. I Міжнар. наук.-практ. конф. Ч.1. Одеса, 1996. С.108-109. 3. Шувар Б.А. Один способ приближенного решения системы линейных алгебраических уравнений. Рукопись деп. в Укр НИИНТИ 10.06.88, № 1472-4 к 88. 4. Шувар Б.А. Обобщение метода итеративного агрегирования. Рукопись деп. в Укр НИИНТИ 15.01.92. № 43 – Ук 92. 5. Красносельский М.А. и др. Позитивные линейные системы. М., 1985.