

УДК 518 : 517.948

МАТЕМАТИКА

А. А. Бабаджян

Об одной итеративной схеме решения операторных уравнений

(Представлено чл.-корр. АН Армянской ССР Р. Р. Варшамовым 15/IX 1980)

В настоящей работе предложен нестационарный, итеративный метод решения линейных уравнений вида

$$x = Ax + f \quad (x \in E), \quad (1)$$

где  $A$  вполне непрерывный оператор  $A: E \rightarrow E$ ,  $E$  — банахово пространство. Предполагается единственность решения системы (1) для  $f \in R(I - A) = E$ , где  $R(A)$  — образ оператора  $A$ ,  $I$  — тождественный оператор. Ниже операторы в конечномерном пространстве  $E_n$  и соответствующие им в фиксированном базисе матрицы отождествляются.

Предлагаемый нестационарный процесс в частном случае совпадает с известными процессами итеративного агрегирования, предложенными в работах (1, 2).

1. Согласно (3) нестационарный, итеративный метод осредненных поправок Ю. Д. Соколова выпишем в следующем виде

$$x^{(k+1)} = Ax^{(k)} + AP_k(x^{(k+1)} - x^{(k)}) + f, \quad (2)$$

где  $P_k$  — проектор на некоторое подпространство  $E_{(k)}$  пространства  $E$ . Здесь и ниже  $E_{(k)}$  замкнутые подпространства шага  $k$ .

Выберем (!) на каждом шаге  $k+1 (k=0, 1, \dots)$  по найденному приближению  $x^{(k)}$ , начиная с заданного  $x^{(0)} \neq 0$ , такой проектор  $P_k$  (линейный, идемпотентный оператор, определенный на всем  $E$ ), чтобы имело место  $x^{(k)} \in P_k E = E_{(k)}$  для всех  $k=0, 1, \dots$ , которое назовем условием (B).

Тем самым мы исходим из того, что информация, полученная на предыдущем шаге  $k$ , максимально использовалась в осредненной поправке (на шаге  $k+1$ ).

Тогда (2) получит вид

$$x^{(k+1)} = AP_k x^{(k+1)} + f. \quad (3)$$

Уравнение (3) после переобозначения  $AP_k = A_{k+1}$  имеет вид, рассматриваемый общей теорией приближенных методов Л. В. Канторовича (где  $f_{k+1} \equiv f$ ) (4). В этом случае условие (B) означает «абсолютно хорошую» аппроксимацию элемента  $x^{(k)} \in E$  элементами  $P_k x^{(k)} \in E_{(k)}$ .

Нам представлялся полезным показ связи предлагаемого метода с методом Ю. Д. Соколова, хотя кратко — это решение уравнения (1) с помощью (3) (5), но итеративным образом и со специальным выбором проектора  $P_k$ , удовлетворяющим (B),  $k=0, 1, \dots$

Расщепив пространство  $E$  (применяя оператор проектирования  $P_k$  к обеим частям уравнения (3)), можно найти решение последовательно из итеративного процесса:

$$P_k x^{(k+1)} = P_k A P_k x^{(k+1)} + P_k f, \quad (4)$$

$$x^{(k+1)} = A P_k x^{(k+1)} + f \quad (k=0, 1, \dots). \quad (5)$$

Предполагается, что  $P_k f \neq 0$  для  $k=0, 1, \dots$ .

В конечномерном случае  $E = E_n$  известно (6), что всякий проектор может быть представлен в виде скелетного разложения рефлексивно (взаимно) полуобратных матриц, тем самым

$$P_k = T_k^- T_k,$$

где  $\text{rank } T_k = \text{rank } T_k^- = \dim E_{n(k)} = n(k)$ ,  $n(k) = 1, \dots, n-1$ .

Этот факт позволяет „сократить“ на  $T_k^-$  обе части уравнения (4) и представить (4), (5) в эквивалентной форме:

$$T_k x^{(k+1)} = T_k A T_k^- T_k x^{(k+1)} + T_k f, \quad (6)$$

$$x^{(k+1)} = A T_k^- T_k x^{(k+1)} + f \quad (k=0, 1, \dots). \quad (7)$$

Будем считать матрицу  $T_k$  заданной, причем так, чтобы  $T_k f \neq 0$  ( $k=0, 1, \dots$ ). Тогда для выполнения условия (B)  $T_k^-$  должно удовлетворять соотношению

$$T_k^- T_k x^{(k)} = x^{(k)}, \quad (k=0, 1, \dots). \quad (8)$$

Для выбора таких полуобратных матриц можно использовать известные алгоритмы (7).

В частности, на наш взгляд, наиболее простые алгоритмы в этом случае получаются при выборе матрицы  $T_k$  в „расщепляющемся“ виде, т. е. когда в каждом столбце имеется единственный ненулевой элемент.

Соответствующим образом изложенный принцип подхода относится и к случаю решения (1) с помощью уравнения

$$x = P_k A x + f, \quad (k=0, 1, \dots), \quad (3')$$

но из условия „абсолютно хорошей“ аппроксимации на каждом шаге  $k+1$  образов  $Ax^{(k)} \in E$  элементами  $P_k Ax^{(k)} \in E_{(k)}$ , т. е.  $P_k Ax^{(k)} = Ax^{(k)}$  (условие (B')) с начальным приближением  $x^{(0)} \neq 0$ . Здесь требуется  $P_k A f \neq 0$  ( $k=0, 1, \dots$ ).

Такой итеративный процесс можно записать в следующем виде:

$$P_k A x^{(k+1)} = P_k A P_k A x^{(k+1)} + P_k A f, \quad (4')$$

$$x^{(k+1)} = P_k A x^{(k+1)} + f \quad (k=0, 1, \dots), \quad (5')$$

или, в конечномерном случае, с заданной на каждом шаге матрицей  $T_k$  в эквивалентном виде:

$$T_k A x^{(k+1)} = T_k A T_k^- T_k A x^{(k+1)} + T_k A f, \quad (6')$$

$$x^{(k+1)} = T_k^- T_k A x^{(k+1)} + f \quad (k=0, 1, \dots). \quad (7')$$

В обоих процессах уравнение (5) или (7), соответственно, (5') или (7') (сужается и) решается относительно  $P_k x^{(k+1)}$  или  $T_k x^{(k+1)}$ , со-

ответственно,  $P_k A x^{(k+1)}$  или  $T_k A x^{(k+1)}$  в подпространстве  $E_{(k)} = P_k E$  или  $E_{n(k)} = T_k E_n$  и корректируется в  $E$  или  $E_n$  (расширяется на все  $E$  или  $E_n$ ).

Соответственно назовем: (4), (4') — *проектирующими* (или *усеченными*), (5), (5') — *корректирующими* и (3), (3') — *аппроксимирующими* уравнениями. Сам процесс назовем *итеративно-проеекционным* (в отличие от (3,5,10)).

В зависимости от того, зависит или нет матрица  $T_k$  от шага итерации, будем различать процессы с *переменным* или *фиксированным направлением проектирования*.

Известные процессы итеративного агрегирования (1,2,8), где:  $A = \{a_{ij}\}_1^n$ ,  $a_{ij} \geq 0$ ,  $\|A\|_1 < 1$  и  $T_k \equiv T$  имеет расщепляющийся неотрицательный вид

$$T = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 1 & 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 1 & \dots & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot \\ 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & 0 & 1 & \dots & 1 \end{pmatrix},$$

как очень частный случай вкладываются в предлагаемую схему решения (9).

Одновременно. результаты данной работы (и (9)) являются математической основой методов итеративного агрегирования. Таким образом, шаг агрегирования — это (косое) проектирование из  $E_n$  в  $E_m$  ( $m < n$ ), в отличие от проекционных методов (5) действующих из бесконечномерного пространства (причем ортогонально, что для них существенно).

Заметим, что в конечных методах агрегирования в основном используется ортогональное проектирование (9).

2. Проитерируем  $l$  раз уравнение (1)

$$x = A^{l+1}x + A^l f + \dots + A f + f. \quad (10)$$

Будем приближать решение (10) (или (1)) с помощью

$$x = A P_k A^l x + A^l f + \dots + A f + f \quad (11)$$

соответственно

$$x = P_k A^{l+1} x + A^l f + \dots + A f + f, \quad (11')$$

но итеративным образом и с выбором на каждом шаге  $k+1$  проектора  $P_k$  так, чтобы выполнялось обобщенное условие (B) или (B'), а именно  $P_k A^l x^{(k)} = A^l x^{(k)}$  или  $P_k A^{l+1} x^{(k)} = A^{l+1} x^{(k)}$ .

Тогда процесс решения (11) или (11') можно представить в виде

$$P_k A^l x^{(k+1)} = P_k A P_k A^l x^{(k+1)} + P_k A^l f \quad (k=0, 1, \dots),$$

$$x^{(k+1)} = A P_k A^l x^{(k+1)} + A^l f + \dots + A f + f,$$

соответственно

$$P_k A^{l+1} x^{(k+1)} = P_k A P_k A^{l+1} x^{(k+1)} + P_k A^{l+1} f \quad (k=0, 1, \dots),$$

$$x^{(k+1)} = P_k A^{l+1} x^{(k+1)} + A^l f + \dots + A f + f.$$

Аналогично п. 1 уравнение (11) или (11') разрешается в подпространстве  $E_{(k)}$  или  $E_{n(k)}$  и корректируется в  $E$  или  $E_n$ .

На наш взгляд, такой подход дает возможность ускорить скорость сходимости приближений  $x^{(k)}$  к решению (1).

Этот прием явился основой предложенных автором кратных методов итеративного агрегирования (<sup>2,8</sup>).

3. Получены достаточные условия сходимости процессов предложенных в п. п. 1 и 2 (<sup>9</sup>). Более подробное изложение этих вопросов и их приложения даются в других работах автора.

Вычислительный центр Академии наук  
Армянской ССР и Ереванского  
государственного университета.

Ա. Ա. ԲԱԲԱԶՅԱՆՅԱՆ

Օպերատորային հավասարումների լուծման իտերատիվ մեկ սխեմայի մասին

Աշխատության մեջ դիտարկված է բանախոլյան տարածության մեջ երկրորդ սեռի հավասարումների համակարգի իտերատիվ լուծման մեկ ընդանուր մոտեցումը: Առաջարկված է երկու իտերատիվ-պրոեկցիոն պրոցես: Այդ դեպքերի համար դիտարկված է բազմաբայլ իտերատիվ մեթոդը:

Հանրագումարի է բերված նաև անվերջ չափանի դեպքը լրիվ-անընդհատ օպերատորով:

#### ЛИТЕРАТУРА — ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅՈՒՆ

- <sup>1</sup> Л. М. Дудкин, Э. Б. Ершов, Плановое хозяйство, № 5, 1965. <sup>2</sup> А. А. Бабаджанян, ДАН АрмССР, т. 71, № 5 1980. <sup>3</sup> Н. С. Курпель, Т. С. Курченко, Двусторонние методы решения систем уравнений, Наукова думка, Киев, 1975. <sup>4</sup> Л. В. Канторович, УМН, т. 3, вып. 6 (1948). <sup>5</sup> М. А. Красносельский, Г. М. Вайникко, П. П. Забрейко и др., Приближенное решение операторных уравнений. Наука, М., 1969. <sup>6</sup> Л. С. Соболев, Введение в теорию кубатурных формул, Наука, М., 1974. <sup>7</sup> Д. К. Фадеев, В. Н. Фадеева, Записки научных семинаров ЛОМИ, т. 54, 1975. <sup>8</sup> Теория и практика использования методов агрегирования в планировании и управлении. Материалы совещания. (Казань, 1—5 июня 1982 г.), Ереван, 1983. <sup>9</sup> А. А. Бабаджанян, Методы агрегирования, препринт 82—3, Ереван, 1982. <sup>10</sup> Н. С. Курпель, Проекционно-итеративные методы решения операторных уравнений, Наукова думка, Киев, 1968.