

УДК 539.3

## РЕШЕНИЕ УРАВНЕНИЙ ПРИКЛАДНОЙ ТЕОРИИ УПРУГОСТИ МЕТОДОМ ВАРИАЦИОННЫХ ИТЕРАЦИЙ

УШАКОВ А. И.

Метод вариационных итераций представляет последовательное приближение в среднем функции нескольких переменных произведениями функций одного и более переменных. Впервые разложение функций в билинейный ряд в среднеквадратичной норме было сделано таким методом, по-видимому, в работе Шмидта [1] в 1907 г. Затем этот метод был надолго забыт, хотя в начале тридцатых годов был предложен известный метод Власова — Канторовича [2, 3], представляющий один шаг метода [1] в энергетической метрике. В последнее время в связи с развитием вычислительной техники метод вариационных итераций получает все более широкое распространение при решении задач механики деформируемого твердого тела (см., например, [4–8] и др.<sup>1</sup>). Причем в [4–7] он был вновь открыт. Подобная ситуация существует и в других областях<sup>2</sup>.

В данной работе применительно к решению систем линейных алгебраических уравнений с симметричными положительно-определенными операторами, к которым сводятся задачи теории упругости при их численной реализации, рассматриваются основные особенности сходимости варианта метода вариационных итераций с последовательным исключением найденных произведений, а также особенности его практического применения. Решение уравнений таким методом представляет и определенный самостоятельный интерес.

1. Итак, решение задач теории упругости сводится к решению уравнения:

$$Au=f \quad (1.1)$$

где  $A$  — симметричный положительно-определенный матричный оператор,  $u$  и  $f$  —  $n$ -мерные векторы ( $n$  может быть как угодно велико).

Для решения этого уравнения рассматриваемым методом вариационных итераций введем  $p$ - и  $q$ -мерные пространства  $P$  и  $Q$ , причем  $pq=n$ ,  $p \leq q < n$ . Введем также пространство  $V$ , такое, что, если  $x \in P$ ,  $y \in Q$  и  $v \in V$ , то вектор  $v$  равен прямому произведению векторов  $v=x \times y$ .

Решение уравнения (1.1) в  $i$ -м приближении ( $i=1, 2, 3, \dots$ ) представляется в виде

$$u^i = u^{i-1} + v^i, \quad v^i = x^i \times y^i \quad (1.2)$$

где вектор  $v^i$  отыскивается из условия минимума функционала энергии

$$J_i(v^i) = (v^i, Av^i) - 2(v^i, f^i), \quad (1.3)$$

$$f^i = f - Au^{i-1}$$

следующим образом. Задаются, например, элементом  $x_0^i$  и находят элемент  $y_1^i$ . Затем, на втором шаге, имея элемент  $y_1^i$ , определяют элемент  $x_2^i$  и т. д. Таким образом, имеется два итерационных процесса: по прибли-

<sup>1</sup> Викторов Е. Д. Обобщенный метод Канторовича в расчетах на прочность. — В кн.: Тез. докл. Всес. конф. «Автоматизация исследований несущей способности и длительной прочности летательных аппаратов». Харьков, 1975, с. 207–208.

<sup>2</sup> Поспелов В. В. О приближении функций нескольких переменных произведениями функций одного переменного. — Препринт Ин-та прикл. матем. АН СССР. М., 1978, № 32. 75 с.

жениям, обозначаемым верхним индексом, и внутри каждого такого приближения — по итерациям или шагам, обозначаемым нижним индексом. Такова общая идея метода как в векторных, так и в функциональных пространствах.

Следует отметить, что в [1, 4, 6—8] (см. также сноску<sup>1</sup>) предлагается отыскивать сразу несколько произведений. Однако этот путь не рационален, так как требует соответствующего увеличения памяти ЭВМ. Поэтому не случайно во всех указанных работах реализовано практически только одно произведение. В этой связи заметим также, что решение нелинейных задач в [7] с одним искомым произведением на каждом шаге линеаризации представляется недостаточно обоснованным.

Для реализации этого метода в векторных пространствах введем следующие выражения и преобразования. Выражение вектора  $v$  всегда можно привести к формам:

$$v = Xy = Yx, \quad X = x \cdot E_q, \quad Y = E_p \cdot y \quad (1.4)$$

где  $X$  и  $Y$  — матрицы размера  $n \times q$  и  $n \times p$ ,  $E_p$  и  $E_q$  — единичные матрицы размера  $p \times p$  и  $q \times q$ . Столбцы матриц  $X$  и  $Y$  взаимноортогональны, т. е.  $X^T X = |x|^2 E_q$ ,  $Y^T Y = |y|^2 E_p$ .

Если  $U$  — матрица размера  $p \times q$ , элементами которой являются координаты  $n$ -мерного вектора  $u$  по правилу

$$U = \begin{pmatrix} u_1 & u_2 & \dots & u_q \\ u_{q+1} & u_{q+2} & \dots & u_{2q} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ u_{n-q+1} & u_{n-q+2} & \dots & u_n \end{pmatrix} \quad (1.5)$$

то справедливы следующие равенства:

$$Uy = Y^T u, \quad U^T x = X^T u \quad (1.6)$$

2. Без потери общности рассмотрим первое приближение, опуская верхний индекс номера приближения. Используя условия минимума функционала энергии (1.3) и соотношения (1.4)–(1.6), получим расчетную систему уравнений

$$X_{i-1}^T A X_{i-1} y_i = F^T x_{i-1}, \quad Y_i^T A Y_i x_{i+1} = F y_i \quad (i=1, 2, 3, \dots) \quad (2.1)$$

в которой матрица  $F$  образована по правилу (1.5). Задавая вектор  $x_0$  при условии  $F^T x_0 \neq 0$ , в силу строгой выпуклости функционала энергии получим сходящиеся и, притом, единственные для данного  $x_0$  последовательности  $\{x_j\}$  и  $\{y_j\}$ , т. е. точку экстремума  $v_*$  или решение системы (2.1). Начальный вектор  $x_0$  или  $y_0$  может быть определен, по крайней мере, тремя путями: используя либо априорную информацию о задаче и ее физический смысл, либо комбинации строк матрицы  $F$  или  $F^T$ , либо собственные векторы  $F$ .

При точном решении исходного уравнения (1.1) данным методом число ненулевых точек экстремума не превышает  $p$ . Векторы  $r$ -го приближения  $\{v_*^j\}_{j=1}^r$ , являясь элементами наилучшего в энергетической метрике приближения к решению уравнения (1.1), взаимно  $A$  ортогональны:

$$(v_*^i, A v_*^j) = 0 \quad (i \neq j = 1, 2, 3, \dots, r \leq p) \quad (2.2)$$

Отметим, что на каждом шаге решения системы (2.1) реализуется дискретный вариант вариационного метода Рунца или моментного метода Бубнова — Галеркина. При этом выбор координатных векторов — взаимноортогональных столбцов матриц  $X$  и  $Y$  — производится автоматически, за исключением первого шага. Изложенный метод представляет также процесс покоординатного спуска. В этой связи для минимизации функцио-

нала энергии (1.3) могут быть использованы различные градиентные методы.

3. По данным [4–8] и др.<sup>3</sup>, полученным при решении конкретных задач в функциональных пространствах, процесс (2.1) сходится быстро. Для более полного суждения о характере сходимости данного метода рассмотрим случай, когда  $A=B \times C$ , где  $B$  и  $C$  — симметричные положительно-определенные матрицы размера  $p \times p$  и  $q \times q$ .

Введем новые переменные:  $x^\circ = B^{1/2}x$ ,  $y^\circ = C^{1/2}y$ ,  $v^\circ = A^{1/2}v$ ,  $u^\circ = A^{1/2}u$ . При такой замене переменных задача приближения вектора  $u$  векторами  $v$  в энергетической метрике преобразуется в задачу приближения вектора  $u^\circ$  векторами  $v^\circ$  в евклидовой метрике. Действительно, используя соотношения (1.4)–(1.6), систему (2.1) в данном случае можно привести к следующему виду:

$$x^\circ = U^\circ y^\circ / (y^\circ, y^\circ), \quad y^\circ = U^{\circ T} x^\circ / (x^\circ, x^\circ), \quad U^\circ = B^{-1/2} F C^{-1/2} \quad (3.1)$$

где матрицы  $U^\circ$ ,  $F$  соответствуют векторам  $u^\circ$ ,  $f$  и образованы по правилу (1.5).

Система (3.1) представляет обычную проблему сингулярных значений оператора  $U^\circ$  с нормировкой сингулярного вектора  $v^\circ$  по условию

$$|v^\circ| = |x^\circ| |y^\circ| = |v|_A = \lambda \quad (3.2)$$

где  $\lambda$  — сингулярное число оператора  $U^\circ$  (т. е. энергетическая норма искомого элемента  $v$  равна сингулярному числу  $\lambda$ ).

Нетрудно заметить, что метод вариационных итераций здесь является степенным методом Люстерника определения наибольшего сингулярного числа и соответствующего сингулярного вектора. Следовательно, в этом случае особенности сходимости рассматриваемого метода такие же, как и в методе Люстерника. Например, если  $\lambda_1 > \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_p$ , то на  $k$ -м шаге будет

$$|v_k^\circ| = \lambda_1 + o[(\lambda_2/\lambda_1)^{2k}] \quad (3.3)$$

если  $x_0$  не ортогонален подпространству собственных векторов оператора  $U^\circ U^{\circ T}$ , соответствующих собственному числу  $\lambda_1^2$ , что выполняется обычно в численных расчетах.

Можно заметить, что система (3.1) представляет обобщенную проблему сингулярных значений матрицы  $F$ . А общая система (2.1) представляет, хотя и более сложную, но ту же проблему. Поэтому можно утверждать, что особенности сходимости данного варианта метода вариационных итераций определяются, прежде всего, отношением неравенства энергетических норм векторов  $v_*$  различных приближений. Причем обусловленность оператора  $A$  не имеет определяющего значения для скорости сходимости.

4. Поскольку достигнуть точных значений  $v_*^i$ , вообще говоря, практически невозможно, то решение  $u^i$  в форме (1.2) может даже расходиться. Для обеспечения наилучшей сходимости вместо (1.2) необходимо принять

$$u^i = \sum_{j=1}^i \alpha_j v^j \quad (4.1)$$

где постоянные  $\alpha_j$  в каждом  $i$ -м приближении определяются из условия минимума функционала энергии  $J(u) = (u, Au) - 2(u, f)$ , соответствующего исходному уравнению (1.1). Однако эта полная форма неудобна для практической реализации на ЭВМ.

Опыт расчетов показывает, что можно ограничиться следующей более простой, алгоритмичной и экономичной по памяти ЭВМ формой

$$u^i = \beta_1 u^{i-1} + \beta_2 v^i \quad (4.2)$$

<sup>3</sup> См. также Поспелов В. В. Указ. публ. с. 85.

в которой постоянные  $\beta$  определяются аналогично  $\alpha_j$ , что дает

$$\beta_1 = 1 - a_{12}a_{22}/\Delta, \quad \beta_2 = 1 + a_{12}^2/\Delta \quad (4.3)$$

$$\Delta = a_{11}a_{22} - a_{12}^2, \quad a_{11} = (\mathbf{u}^{i-1}, \mathbf{f}), \quad a_{22} = (\mathbf{v}^i, \mathbf{f}^i), \quad a_{12} = (\mathbf{v}^j, \mathbf{f}) - a_{22}$$

Отличие постоянных  $\beta$  от единицы может служить критерием для выбора рационального числа итераций процесса (2.1), сходимость которого при приближении к точке экстремума естественно замедляется. Следует подчеркнуть, что время решения исходного уравнения (1.1) в значительной мере определяется этим процессом.

Заметим также, что минимальное число операций на каждом шаге решения системы (2.1) соответствует случаю  $p=q$ . По мере увеличения  $n$  время формирования матриц  $X^TAX$  и  $Y^TAY$  растет пропорционально  $n^2$  и становится доминирующим в процессе численного решения при  $n \geq 100$ . Для сравнения напомним, что время решения уравнения (1.1) методом Гаусса растет пропорционально  $n^3$ .

При решении задач теории упругости разделение переменных рационально делать на континуальном уровне до получения уравнения (1.1) каким-либо методом дискретизации. Это позволяет не иметь матрицу  $A$  и, таким образом, существенно сэкономить память ЭВМ. Для решения большого ряда современных прикладных задач данным методом практически оказывается достаточной оперативная память ЭВМ ЕС. Возможности использования только быстрой оперативной памяти и назначения рациональной точности расчетов позволяют также заметно сократить время решения задач механики сплошной среды данным итерационным методом по сравнению с известными прямыми методами дискретизации.

Наконец, отличие формы тела, краевых условий и т. д. от канонических не является существенной помехой. В таких случаях можно использовать параметризацию области, метод фиктивных областей, методы расчленения конструкции и др.

5. Рассмотрев основные особенности сходимости и применения итерационного метода разделения переменных с последовательным исключением найденных приближений, приведем некоторые результаты примеров расчета данным методом.

Решение уравнений при  $n \geq 100$  с плохо обусловленной матрицей  $A$  привело к ошибке евклидовой нормы известного решения в доли процента за время работы метода Гаусса. Метод Зейделя за увеличенное в десять раз время не дал практически приемлемых результатов — ошибка составила десятки процентов.

При решении задачи кручения стержней квадратного поперечного сечения относительные ошибки величин крутящего момента и максимального касательного напряжения составили 0,11 и 4,5% в первом приближении, 0,03 и 0,55% — во втором.

Рассчитывалось напряженно-деформированное состояние неравномерно нагретых рабочих лопаток турбомашин как упругих тонких оболочек произвольной формы с использованием косоугольной системы сопутствующих координат. Для интерполяции исходных данных и аппроксимации искомым перемещений использовались бикубические и кубические сплайны. Для числа узлов  $10 \times 15$  требуется не более 30 килослов оперативной памяти и 30 мин работы БЭСМ-6 при ошибке в наибольших напряжениях не более 1%. При прямом подходе требуется около четырех часов работы в 200 килословах оперативной памяти. При конечно-элементной аппроксимации такими же полиномами память в обоих подходах сокращается примерно в полтора раза, а время работы не превышает получаса и часа.

Во всех примерах проявляется замедление сходимости во втором и последующих приближениях, а также при приближении к точке экстремума.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Schmidt E. Zur Theorie der linearen und nichtlinearen Integralgleichungen. Teil 1. — Math. Ann., 1907, v. 63, p. 433–476.
2. Власов В. З. Новый практический метод расчета складчатых перекрытий и оболочек. — Строит. пром-сть, 1932, № 11, с. 33–38; № 12, с. 21–26.
3. Канторович Л. В. Один прямой метод приближенного решения задачи о минимуме двойного интеграла. — Изв. АН СССР. Отд. матем. и естеств. н., 1933, № 5, с. 647–652.

4. *Фролов В. М.* О применении вариационного метода Л. В. Канторовича к задачам прикладной теории упругости. — Инж. сб. АН СССР, 1956, т. 24, с. 174—182.
5. *Фролов В. М.* Применение метода корректирующей функции в расчетах деформаций консольных пластин. — Тр. ЦАГИ, 1957, вып. 705, 36 с.
6. *Амельченко В. В., Неверов И. В., Петров В. В.* Решение нелинейных задач теории пологих оболочек путем вариационных итераций. — Изв. АН СССР. МТТ, 1969, № 3, с. 62—68.
7. *Матвеев Н. П., Мальцев Л. Е., Негребко В. П.* Напряженное состояние при изгибе консоли в форме параллелепипеда. — Прикл. механика, 1974, т. 10, вып. 9, с. 85—91.
8. *Костров В. И., Трапезин И. И.* Исследование тонкостенных конструкций методом Власова — Канторовича в сочетании с методом последовательных приближений. — В кн.: Расчеты на прочность. Вып. 20. М.: Машиностроение, 1979, с. 183—192.

Москва

Поступила в редакцию  
4.III.1981