

К-672

ОБЪЕДИНЕННЫЙ  
ИНСТИТУТ  
ЯДЕРНЫХ  
ИССЛЕДОВАНИЙ  
ДУБНА



989/2-76

15/3-76

11 - 9373

А.А.Корнейчук

О ПРИМЕНЕНИИ ИТЕРАЦИОННОГО МЕТОДА  
ДИАГОНАЛИЗАЦИИ МАТРИЦ  
В СЛУЧАЕ БЛИЗКИХ И КРАТНЫХ  
СОБСТВЕННЫХ ЗНАЧЕНИЙ

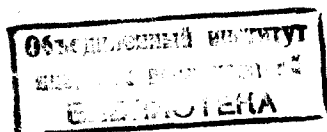
1975

11 - 9373

А.А.Корнейчук

О ПРИМЕНЕНИИ ИТЕРАЦИОННОГО МЕТОДА  
ДИАГОНАЛИЗАЦИИ МАТРИЦ  
В СЛУЧАЕ БЛИЗКИХ И КРАТНЫХ  
СОБСТВЕННЫХ ЗНАЧЕНИЙ

Направлено в "ЖВМ и МФ"



### 1. Постановка задачи

Дана матрица

$$K = D + G$$

порядка  $N$ , где  $D$  диагональна, а  $G$  - некоторая матрица, называемая возмущением. Требуется найти собственные значения и собственные векторы матрицы  $K$ , т.е. найти матрицу  $I + W / I$  - единичная матрица/ и  $D + H / H$  - диагональная матрица/, такие, что

$$(D+G)(I+W) = (I+W)(D+H). \quad /1.1/$$

Введем матричные операции  $S$  и  $T$  следующим образом.  $S(A)$  - диагональная матрица, главная диагональ которой совпадает с главной диагональю  $A$ , а  $T(A) = A - S(A)$ . Для того, чтобы однозначно задать собственные векторы матрицы  $D + G$ , потребуем, чтобы  $I + W$  имела единицы на главной диагонали, т.е. дополним /1.1/ условием

$$S(W) = 0, \quad /1.2/$$

а требование диагональности  $H$  выразим в виде

$$T(H) = 0. \quad /1.3/$$

Итак, задача диагонализации матрицы  $D + G$  формулируется в виде системы матричных уравнений /1.1/ - /1.3/.

2. Итерационный процесс для случая некратных собственных значений D

Матричное уравнение /1.1/ запишем в виде

$$S(H) = S(G + GW - WH + DW - WD), \quad /2.1/$$

$$T(DW - WD) = T(-G + H - GW + WH). \quad /2.2/$$

Так как H диагональна, то

$$S(H) = H.$$

Далее, так как D диагональна, то, как легко проверить,

$$S(DW - WD) = 0, \quad T(DW - WD) = DW - WD.$$

Не уменьшая общности рассмотрения, будем считать, что

$$S(G) = 0,$$

ибо в D+G всегда можно определить G так, что ее главная диагональ будет нулевой. Непосредственно проверяется, что из /1.2/ - /1.3/ следует

$$S(WH) = 0.$$

С учетом сделанных выше замечаний исходная система /1.1/ - /1.3/ оказывается эквивалентной следующей:

$$H = S(GW), \quad /2.3/$$

$$DW - WD = -T(G + GW - WH), \quad /2.4/$$

$$S(W) = 0, \quad T(H) = 0. \quad /2.5/$$

Для ее решения предлагается следующий итерационный процесс:

$$H_0 = W_0 = 0, \quad /2.6/$$

$$H_{p+1} = S(GW_p), \quad /2.7/$$

$$DW_{p+1} - W_{p+1}D = -T(G + GW_p - W_pH_p). \quad /2.8/$$

При этом  $W_{p+1}$  из /2.8/ находится следующим образом:

$$(W_{p+1})_{ij} = -(T(G + GW_p - W_pH_p))_{ij} / ((D)_{ii} - (D)_{jj}), \quad i \neq j,$$

$$(W_{p+1})_{ii} = 0.$$

Условия /2.5/, как можно проверить, выполняются на всех итерациях.

3. Ограниченность и сходимость итераций для случая некратных собственных значений D

Теорема 1. Если  $\Delta$  - минимальное расстояние между двумя собственными значениями D,  $\alpha$  и  $\beta$  - некоторые положительные константы, связанные соотношением

$$\beta = \frac{(N-1)\alpha}{1 + (N-1)(\alpha + \alpha^2)}, \quad /3.1/$$

и

$$g = \max_{i,j} |(G)_{ij}| \leq \frac{\beta\Delta}{N-1}, \quad /3.2/$$

то итерации /2.7/ - /2.8/ с начальными условиями /2.6/ ограничены:

$$|(W_p)_{ij}| \leq \alpha, \quad |(H_p)_{ij}| \leq (N-1)\alpha g. \quad /3.3/$$

Если при этом

$$g < \frac{\Delta}{(N-1)(2+\alpha)}, \quad /3.4/$$

то итерации сходятся не медленнее, чем геометрическая прогрессия со знаменателем

$$\theta = \sqrt{\frac{N-1}{\Delta} (2+\alpha)} < 1. \quad /3.5/$$

Доказательство. Из /2.7/ - /2.8/, учитывая, что G имеет в каждой строке не более N-1 ненулевых элементов, а H - не более одного элемента, нетрудно установить, что последовательности  $h_p, w_p, p = 0, 1, \dots$  удовлетворяющие рекуррентным соотношениям

$$h_{p+1} = (N-1)g w_p, \quad /3.6/$$

$$w_{p+1} = \frac{1}{\Delta} (g + w_p h_p + (N-1)g w_p), \quad /3.7/$$

мажорируют соответственно  $|(H_p)_{ij}|$  и  $|(W_p)_{ij}|$ .

Далее, пусть для  $k=0, 1, \dots, p$  уже установлено, что

$$w_k \leq a, \quad h_k \leq (N-1)ag.$$

Тогда из /3.1/ - /3.5/ следует, что

$$h_{p+1} \leq (N-1)ag, \quad w_{p+1} \leq a,$$

и тем самым ограниченность итераций /2.7/ - /2.8/ неравенствами /3.3/ доказана.

Для доказательства сходимости итераций заметим, что  $\delta_p, \epsilon_p, p=0, 1, \dots$ , удовлетворяющие рекуррентным соотношениям

$$\delta_{p+1} = (N-1)g \epsilon_p, \quad /3.8/$$

$$\epsilon_{p+1} = \frac{1}{\Delta} (w_p \delta_p + ((N-1)g + h_{p-1}) \epsilon_p), \quad /3.9/$$

мажорируют соответственно  $|(H_p - H_{p-1})_{ij}|$  и  $|(W_p - W_{p-1})_{ij}|$ .

Пусть для  $k=0, 1, \dots, p$  уже установлено, что

$$\epsilon_k \leq c \theta^k.$$

Тогда, используя то, что  $\epsilon_p < \epsilon_{p-1}$ , из /3.1/ - /3.7/ находим, что

$$\epsilon_{p+1} \leq \theta^2 \epsilon_{p-1},$$

откуда ввиду того, что  $\theta < 1$ , следует сходимость итераций /2.7/ - /2.8/.

#### 4. Итерационный процесс для случая кратных и близких собственных значений D

Если матрица D имеет кратные собственные значения, предложенный выше итерационный процесс /2.6/ - /2.8/ должен быть несколько видоизменен.

S(A) определяется как операция вырезания из матрицы A квадратных блоков вокруг главной диагонали; размеры этих блоков равны кратностям собственных значений D. Так, например, если есть только одна пара кратных собственных значений  $(D)_{11} = (D)_{22}$ , то матрица S(A) имеет

$$(S(A))_{ij} = (A)_{ij}, \quad i=1, 2, \quad j=1, 2;$$

$$(S(A))_{ii} = (A)_{ii}, \quad i=3, 4, \dots, N.$$

Остальные элементы S(A) - нули. T(A) определяется как  $A - S(A)$ . Таким образом, хотя система матричных уравнений /1.1/ - /1.3/ формально сохраняется, исходная постановка задачи видоизменяется: матрица D+G приводится к блочно-диагональному виду в соответствии с наличием в D кратных собственных значений.

Система уравнений /1.1/ - /1.3/ приводится к виду

$$H = S(G + GW - WH), \quad /4.1/$$

$$DW - WD = -T(G + GW - WH), \quad /4.2/$$

$$S(W) = 0, \quad T(H) = 0, \quad /4.3/$$

и для ее решения предлагается итерационный процесс

$$H_0 = W_0 = 0, \quad /4.4/$$

$$H_{p+1} = S(G + GW_p - W_p H_p), \quad /4.5/$$

$$DW_{p+1} - W_{p+1} D = -T(G + GW_p - W_p H_p). \quad /4.6/$$

При этом  $W_{p+1}$  из /4.6/ находится следующим образом:

$$(W_{p+1})_{ij} = -(T(G + GW_p - W_p H_p))_{ij} / ((D)_{ii} - (D)_{jj}),$$

если

$$(D)_{ii} \neq (D)_{jj},$$

иначе

$$(W_{p+1})_{ij} = 0.$$

Случай близких собственных значений матрицы D сводится к случаю кратных собственных значений путем

перераспределения между D и G элементов главной диагонали матрицы D+G.

### 5. Ограниченность и сходимость итераций для случая кратных собственных значений D

**Теорема 2.** Если  $\Delta$  - минимальное расстояние между различными собственными значениями матрицы D,  $\alpha$  и  $\beta$  - некоторые положительные константы, связанные соотношением

$$\beta = \alpha \frac{1-\alpha}{1+\alpha}, \quad /5.1/$$

и

$$g \leq \frac{\beta \Delta}{N}, \quad /5.2/$$

то итерации /4.4/ - /4.6/ ограничены сверху величинами

$$|(W_p)_{ij}| \leq \frac{\alpha}{N}, \quad |(H_p)_{ij}| \leq \frac{\alpha \Delta}{N}. \quad /5.3/$$

Если при этом

$$2\alpha + \beta < 1, \quad /5.4/$$

то итерации сходятся не медленнее, чем геометрическая прогрессия со знаменателем  $2\alpha + \beta$ .

**Доказательство.** Подобно тому, как это сделано при доказательстве теоремы 1, убеждаемся, что  $h_p, w_p$ , удовлетворяющие рекуррентным соотношениям

$$h_{p+1} = g + Ngw_p + Nw_p h_p, \quad /5.5/$$

$$w_{p+1} = \frac{1}{\Delta}(g + Ngw_p + Nw_p h_p), \quad /5.6/$$

мажорируют соответственно  $|(H_p)_{ij}|$  и  $|(W_p)_{ij}|$ , а  $\delta_p$  и  $\epsilon_p$ , удовлетворяющие соотношениям

$$\delta_{p+1} = Ng\epsilon_p + Nw_p \delta_p + Nh_{p-1} \epsilon_p, \quad /5.7/$$

$$\epsilon_{p+1} = \frac{1}{\Delta}(Ng\epsilon_p + Nw_p \delta_p + Nh_{p-1} \epsilon_p), \quad /5.8/$$

мажорируют соответственно  $|(H_p - H_{p-1})_{ij}|$  и  $|(W_p - W_{p-1})_{ij}|$ . На основании /5.5/ - /5.6/ и /5.1/ - /5.2/ убеждаемся в том, что имеет место условие ограниченности /5.3/, а из /5.7/ - /5.8/ находим, что

$$\delta_k \leq c(2\alpha + \beta)^k,$$

$$\epsilon_k \leq \frac{c}{\Delta}(2\alpha + \beta)^k,$$

откуда следует сходимость итераций /4.4/ - /4.6/ при выполнении условия /5.4/.

### 6. Сравнение с известными методами диагонализации

Предложенные в настоящей работе варианты итерационного метода решения задачи на собственные значения представляют собой разновидности метода возмущений, широко используемого в квантовой механике /см., например, /1/ стр. 161/.

Для случая некратных собственных значений матрицы D изложенный здесь метод несколько отличается от предложенного ранее итерационного метода /2/ и его варианта для возмущений малого ранга /3/.

Известный метод уточнения полной проблемы собственных значений /см. /4/, стр. 200 и /5/, стр. 344/ фактически является первой итерацией метода, предложенного в /2/ и в настоящей работе.

### Литература

1. Л.Д.Ландау, Е.М.Лифшиц. Квантовая механика /нерелятивистская теория/. Физматгиз, М., 1963.
2. А.А.Корнейчук, Н.Ю.Ширикова. Итерационный метод решения задач об отыскании собственных значений. Сб. материалов Совещания по программированию и

*математическим методам решения физических задач. ОИЯИ, Д10-7707, Дубна, 1974.*

3. *А.А.Корнейчук. Об обращении и диагонализации матриц с возмущениями малого ранга. Препринт ОИЯИ, 11-9313, Дубна, 1975.*
4. *В.В.Воеводин. Численные методы алгебры. Наука, М., 1966.*
5. *Д.К.Фаддеев, В.Н.Фаддеева. Вычислительные методы линейной алгебры. Физматгиз, М.-Л., 1963.*

Рукопись поступила в издательский отдел  
11 декабря 1975 года.