

K-672

549/2-76

ОБЪЕДИНЕННЫЙ  
ИНСТИТУТ  
ЯДЕРНЫХ  
ИССЛЕДОВАНИЙ

ДУБНА



23/11-76

11 - 9313

А.А.Корнейчук

ОБ ОБРАЩЕНИИ И ДИАГНОАЛИЗАЦИИ МАТРИЦ  
С ВОЗМУЩЕНИЯМИ МАЛОГО РАНГА

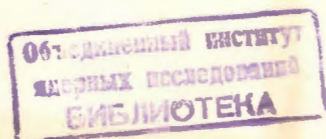
**1975**

11 - 9313

А.А.Корнейчук

ОБ ОБРАЩЕНИИ И ДИАГОНАЛИЗАЦИИ МАТРИЦ  
С ВОЗМУЩЕНИЯМИ МАЛОГО РАНГА

Направлено в ЖВММФ



Корнейчук А.А.

11 - 9313

Об обращении и диагонализации матриц с возмущениями малого ранга

Предлагаются алгоритмы обращения и диагонализации матриц с возмущениями малого ранга, использующие решения соответствующей проблемы для невозмущенных матриц и позволяющие сократить объем вычислений и памяти при реализации на ЭВМ.

Работа выполнена в Лаборатории вычислительной техники и автоматизации ОИЯИ.

Препринт Объединенного института ядерных исследований  
Дубна 1975

### 1. Обращение матрицы с возмущением малого ранга

Дана неособенная матрица

$$A = B + G \quad /1.1/$$

порядка  $N$ , где  $B$  - неособенная матрица, обратная которой  $B^{-1}$  известна,  $G$  - матрица ранга  $n \leq N$ , называемая возмущением. Надо найти обратную матрицу  $A^{-1}$ .

Имеем

$$A = B(I_N + B^{-1}G) = B(I_N + F), \quad /1.2/$$

$$A^{-1} = (I_N + F)^{-1} B^{-1}, \quad /1.3/$$

где  $I_N$  - единичная матрица порядка  $N$ , а

$$F = B^{-1}G. \quad /1.4/$$

Поскольку при умножении на неособенную матрицу ранг сохраняется, то ранг  $F$  равен  $n$ .

Известно /см. /1/ стр. 32/, что матрица  $F$  порядка  $N$ , имеющая ранг  $n$ , может быть представлена в виде

$$F = PQ, \quad /1.5/$$

где  $P$  - прямоугольная матрица  $N \times n$  / $N$  строк,  $n$  столбцов/,  $Q$  - прямоугольная матрица  $n \times N$ .

**Теорема.** Если  $I_N + PQ$  - неособенная матрица, то  $I_n + QP$  - неособенная матрица и

$$(I_n + QP)^{-1} = I_n - Q(I_N + PQ)^{-1}P, \quad /1.6/$$

$$(I_N + PQ)^{-1} = I_N - P(I_n + QP)^{-1}Q. \quad /1.7/$$

Для доказательства достаточно перемножить соответствующие матрицы:

$$\begin{aligned} & (I_n + QP)(I_n - Q(I_N + PQ)^{-1}P) = \\ & = I_n + Q(I_N - (I_N + PQ)^{-1} - PQ(I_N + PQ)^{-1})P = \\ & = I_n + Q(I_N - (I_N + PQ)(I_N + PQ)^{-1})P = I_n. \quad /1.8/ \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & (I_N + PQ)(I_N - P(I_n + QP)^{-1}Q) = \\ & = I_N + P(I_n - (I_n + QP)^{-1} - QP(I_n + QP)^{-1})Q = \\ & = I_N + P(I_n - (I_n + QP)(I_n + QP)^{-1})Q = I_N. \quad /1.9/ \end{aligned}$$

Итак, обращение матрицы порядка  $N$  с возмущением ранга  $n$  сводится к обращению матрицы порядка  $n$ .

## 2. Диагонализация матрицы с возмущением малого ранга

Дана нормальная матрица

$$A = B + G \quad /2.1/$$

порядка  $N$ , где  $B$  - нормальная матрица, собственные значения и собственные векторы которой известны,

$G$  - матрица ранга  $n \leq N$ , называемая возмущением. Надо найти собственные значения и собственные векторы матрицы  $A$ .

Обозначим через  $U$  матрицу собственных векторов  $B$ . Тогда

$$U^{-1}BU = D, \quad U^{-1} = U^*, \quad /2.2/$$

где  $D$  - диагональная матрица. Пусть

$$U^{-1}AU = H, \quad U^{-1}GU = F. \quad /2.3/$$

Умножив /2.1/ слева на  $U^{-1}$  и справа на  $U$ , мы приходим к задаче отыскания собственных значений и собственных векторов матрицы

$$H = D + F, \quad /2.4/$$

где  $D$  - диагональная матрица, а  $F$  - матрица ранга  $n \leq N$ .

Пусть  $\lambda_k$  - собственное значение, а  $\bar{y}_k = (y_{1k}, y_{2k}, \dots, y_{Nk})$  - собственный вектор матрицы  $H$ . Для решения задачи в /2/ предложен итерационный метод, который состоит в следующем. Задается начальное приближение

$$\lambda_k^{(0)} = d_k, \quad y_{ik}^{(0)} = \delta_{ik}, \quad i = 1, 2, \dots, N \quad /2.5/$$

и выполняются итерации

$$\lambda_k^{(s+1)} = d_k + \sum_{m=1}^N f_{km} y_{mk}^{(s)}, \quad /2.6/$$

$$y_{\ell k}^{(s+1)} = \frac{1}{\lambda_k^{(s+1)} - d_\ell} \sum_{m=1}^N f_{\ell m} y_{mk}^{(s)}, \quad \ell = 1, 2, \dots, k-1, k+1, \dots, N, \quad /2.7/$$

$$y_{kk}^{(s+1)} = 1. \quad /2.8/$$

Согласно /1/, матрица  $F = \{f_{ij}\}$  имеет специальный вид:

$$f_{ij} = \sum_{t=1}^n p_{it} q_{tj}, \quad n \leq N. \quad /2.9/$$

Матрицы такого вида /в частности, при  $n=1$  / возникают, например, в задачах теории атомного ядра /см. /3/, стр. 369-374, /4/, стр. 154-160/.

Описанный выше итерационный процесс /2.5/ - /2.8/ для случая /2.9/ принимает следующий вид. Задается начальное приближение:

$$\lambda_k^{(0)} = d_k, \quad y_{ik}^{(0)} = \delta_{ik}, \quad i = 1, 2, \dots, N, \quad /2.10/$$

и выполняются итерации:

$$c_{tk}^{(s+1)} = \sum_{m=1}^N q_{tm} y_{mk}^{(s)}, \quad t = 1, 2, \dots, n, \quad /2.11/$$

$$\lambda_k^{(s+1)} = d_k + \sum_{t=1}^n p_{kt} c_{tk}^{(s+1)}, \quad /2.12/$$

$$y_{\ell k}^{(s+1)} = \frac{1}{\lambda_k^{(s+1)} - d_\ell} \sum_{t=1}^n p_{\ell t} c_{tk}^{(s+1)}, \quad \ell = 1, 2, \dots, k-1, k+1, \dots, N, \quad /2.13/$$

$$y_{kk}^{(s+1)} = 1. \quad /2.14/$$

Итерации /2.10/ - /2.14/ можно записать, исключив  $y_{k\ell}^{(s+1)}$ :

$$\lambda_k^{(0)} = d_k, \quad c_{tk}^{(0)} = 0, \quad t = 1, 2, \dots, n, \quad /2.15/$$

$$c_{tk}^{(s+1)} = q_{tk} + \sum_{u=1}^n \sum_{\substack{m=1 \\ m \neq k}}^N \frac{q_{tm} p_{mu}}{\lambda_k^{(s)} - d_m} c_{uk}^{(s)}, \quad /2.16/$$

$$\lambda_k^{(s+1)} = d_k + \sum_{t=1}^n p_{kt} c_{tk}^{(s+1)}. \quad /2.17/$$

Достаточное условие сходимости /из /2/ /:

$$2 \sum_{m=1}^N |f_{km}| + \max_k \sum_{m=1}^N |f_{km}| < \min_{k \neq \ell} |d_k - d_\ell| \quad /2.18/$$

дает:

$$2 \sum_{m=1}^N \left| \sum_{t=1}^n p_{kt} q_{tm} \right| + \max_k \sum_{m=1}^N \sum_{t=1}^n |p_{kt} q_{tm}| < \min_{\ell \neq k} |d_k - d_\ell|. \quad /2.19/$$

Преимущество итераций /2.15/ - /2.17/ состоит в том, что уменьшается объем оперативной памяти ЭВМ, необходимой для хранения величин, участвующих в итерациях: надо хранить  $2nN$  значений  $p_{it}$  и  $q_{tj}$  и  $2nN$  значений  $c_{tk}^{(s+1)}$  и  $c_{tk}^{(s)}$ ,  $k=1, 2, \dots, N, t=1, 2, \dots, n$  вместо  $2N^2$  значений элементов матрицы и компонент собственных векторов при обычно применяемых методах диагонализации.

Для выполнения одной итерации в /2/ надо выполнить  $\approx N^2$  умножений и  $\approx N^2$  сложений. Аналогичная итерация в описываемом выше процессе требует  $\approx Nn^2$  умножений,  $\approx Nn^2$  делений и  $\approx Nn^2$  сложений, откуда следует, что при малых  $n$  последний процесс требует меньше времени, чем описанный в /2/.

#### Литература

1. Ф.Р.Гантмахер. Теория матриц. "Наука", М., 1967.
2. А.А.Корнейчук, Н.Ю.Ширикова. Итерационный метод решения задач об отыскании собственных значений. Сб. "Материалы совещания по программированию и математическим методам решения физических задач". Д10-7707, Дубна, 1974.
3. В.Г.Соловьев. Теория сложных ядер. "Наука", М., 1971.
4. А.Лейн. Теория ядра. Атомиздат, М., 1967.

Рукопись поступила в издательский отдел  
17 ноября 1975 года.