

**РЕШЕНИЕ СПЕКТРАЛЬНОЙ ЗАДАЧИ  
ДЛЯ ПРОИЗВОЛЬНОЙ МАТРИЦЫ  $a_{(nn)}$   
ОБОБЩЕННЫМ СПОСОБОМ ВРАЩЕНИЯ**

Б. Ф. КРУТОЙ

(Представлена научным семинаром кафедры инженерной и вычислительной математики)

1. Предположим, что нам задана произвольная равнобокая матрица  $a_{(nn)}$ , вещественная или комплексная. Тогда для такой матрицы  $a_{(nn)}$  может быть поставлена соответствующая спектральная задача:

Найти наборы (спектр) собственных чисел  $\lambda$  и собственных векторов  $g_{(n)} = \bar{g}$  матрицы  $a_{(nn)}$ , удовлетворяющие уравнению

$$a_{(nn)}g_{(n)} = \lambda e_{(nn)}g_{(n)}, \quad (1)$$

или в операторном виде

$$A\bar{g} = \lambda E\bar{g}, \quad (1^*)$$

где  $A$  и  $E$  — линейные операторы, отвечающие данной  $a_{(nn)}$  и единичной  $e_{(nn)}$  матрицам в некоторой отсчетной опоре,  $\lambda$  и  $\bar{g}$  — собственные числа и векторы оператора  $A$ .

Для решения поставленной спектральной задачи представим уравнение (1) в виде

$$(a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)})g_{(n)} = 0_{(n)}. \quad (2)$$

Отсюда вытекает прежде всего, что уравнение (2) удовлетворится, если положить  $g_{(n)} = 0_{(n)}$ . Если же поставить целью найти набор отличных от нуля собственных векторов  $g_{(n)}$ , то для этого нужно потребовать, чтобы первый множитель  $a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}$  обращался в нуль, что равносильно условию

$$|a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}| = 0. \quad (3)$$

для соответствующего определителя  $|a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}|$ .

После раскрытия определителя (3) получим алгебраическое уравнение  $n$ -й степени с неизвестным  $\lambda$

$$|a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}| = \sum_{\nu=0}^n b_{\nu} \lambda^{\nu} = 0, \quad (3a)$$

обладающее всегда  $n$  корнями  $\lambda_x$ , некоторые из которых возможно будут комплексными парами вида  $\alpha_x \pm i\beta_x$ . Кроме того, среди  $n$  корней

$\lambda_s$  уравнения (3а) могут встречаться также равные между собой. Поэтому число  $r$  различных между собой корней  $\lambda_\beta$  уравнения (3а) может быть и меньше  $n$ :  $r \leq n$ .

Если мы вставим  $r \leq n$  различных корней  $\lambda_\beta$  в матричное уравнение (2), то получим связку из  $r$  уравнений вида

$$a_{(nn)}g_{(n)\beta} = \lambda_\beta e_{(nn)}g_{(n)\beta}, \quad (\beta = 1, 2, \dots, r \leq n) \quad (4)$$

относительно  $r \leq n$  соответствующих собственных векторов  $g_{(n)\beta}$ , что можно представить также матричным уравнением

$$a_{(nn)}g_{(nr)} = e_{(nn)}g_{(nr)}\lambda_{(rr)} = g_{(nr)}\lambda_{(rr)} \quad (r \leq n), \quad (4^*)$$

причем в (4) и (4\*)

$$1) \ g_{(n)\beta} = \begin{bmatrix} g_{1\beta} \\ g_{2\beta} \\ \vdots \\ g_{r\beta} \\ \vdots \\ g_{n\beta} \end{bmatrix}, \quad 2) \ \lambda_{(rr)} = \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_3 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & \lambda_r \end{bmatrix}. \quad (5)$$

Так как каждое  $\beta$ -ое уравнение связки (4) с неизвестным собственным вектором  $g_{(n)\beta}$  является однородным, то одна из составляющих  $g_{\nu\beta}$  этого вектора будет произвольной, и мы примем, что

$$g_{(n)\beta} = 1, \quad (\beta = 1, 2, \dots, r \leq n). \quad (6)$$

Если  $r = n$ , то в уравнении (4\*) имеем  $g_{(nr)} = g_{(nn)}$ ,  $\lambda_{(rr)} = \lambda_{(nn)}$  и мы найдем тогда, что

$$\lambda_{(nn)} = g_{(nn)}^{-1} a_{(nn)} g_{(nn)} = \mathcal{X}_{(nn)} a_{(nn)} g_{(nn)} = \omega_{(nn)}. \quad (7)$$

Отсюда видно, что если  $r = n$ , то в отсчетной опоре их  $n$  собственных векторов  $g_{(n)\beta}$  исходная матрица  $a_{(nn)}$  становится диагональной  $\lambda_{(nn)} = \omega_{(nn)}$  с простейшим строением (5).

Если же  $r < n$ , то мы поставим задачей к  $r$  собственным векторам  $g_{(n)\beta}$  подыскать еще  $n - r$  независимых присоединенных векторов  $f_{(n)j}$ ,  $j = r + 1, r + 2, \dots, n$  таких, чтобы в отсчетной опоре из  $r$  собственных векторов  $g_{(n)\beta}$  и  $n - r$  присоединенных векторов  $f_{(n)j}$  преобразованная матрица  $\omega_{(nn)}$ , где

$$\omega_{(nn)} = [g_{(nr)} f_{(n,n-r)}]^{-1} a_{(nn)} [g_{(nr)} f_{(n,n-r)}], \quad (8)$$

имела наиболее простой вид.

Следуя Жордану [1], эти  $n - r$  присоединенных векторов  $f_{(n)j}$  будем определять по частям, приписав к каждому собственному вектору  $g_{(n)\beta}$ , порожденному собственным числом  $\lambda_\beta$  кратности  $d_\beta$ , еще  $\beta - 1$  присоединенных векторов  $f_{(n)j} = g_{(n)\beta}^\alpha$ ,  $\alpha = 2, 3, \dots, d_\beta$ , и положив  $g_{(n)\beta} = g_{(n)\beta}^1$ .

Чтобы все  $n$  векторов  $g_{(n)\beta} = g_{(n)\beta}^1, g_{(n)\beta}^\alpha$  были взаимонезависимы и чтобы преобразованная согласно (8) матрица  $\omega_{(nn)}$  имела наиболее простое строение, Жордан предложил определять каждую  $\beta$ -ую совокупность из  $d_\beta$  векторов  $g_{(n)\beta} = g_{(n)\beta}^1, g_{(n)\beta}^\alpha$  из следующего свода  $d_\beta$  векторных уравнений

$$\begin{cases} A\bar{g}_{\beta 1} = \lambda_{\beta}\bar{g}_{\beta 1} + 0\bar{g}_{\beta 2} + 0\bar{g}_{\beta 3} + \dots + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}-1} + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}} \\ A\bar{g}_{\beta \alpha} = 1\bar{g}_{\beta 1} + \lambda_{\beta}\bar{g}_{\beta 2} + 0\bar{g}_{\beta 3} + \dots + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}-1} + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}} \\ A\bar{g}_{\beta \beta} = 0\bar{g}_{\beta 1} + 1\bar{g}_{\beta 2} + \lambda_{\beta}\bar{g}_{\beta 3} + \dots + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}-1} + 0\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}} \\ \dots \\ A\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}} = 0\bar{g}_{\beta 1} + 0\bar{g}_{\beta 2} + 0\bar{g}_{\beta 3} + \dots + 1\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}-1} + \lambda_{\beta}\bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}} \end{cases} \quad (9^{**})$$

Здесь  $A$  — линейный оператор, которому в исходной отсчетной опоре соответствует матрица  $a_{(nn)}$ , а в опоре из  $r$  собственных векторов  $\bar{g}_{(n)\beta} = \bar{g}_{\beta} = \bar{g}_{\beta 1}$  и  $n-r$  присоединенных векторов  $\bar{f}_{(n)j} = \bar{g}_{(n)\beta} = \bar{g}_{\beta \alpha}$  соответствует матрица  $\omega_{(nn)}$ , определяемая согласно (8).

Если далее свод (9\*\*) из  $\partial_{\beta}$  векторных уравнений запишем в более сжатом виде

$$\begin{aligned} A[\bar{g}_{\beta 2} \dots \bar{g}_{\beta \alpha} \dots \bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}}]^* &= \begin{bmatrix} \lambda_{\beta} & 0 & 0 \dots 0 & 0 \dots 0 & 0 \\ 1_{21} & \lambda_{\beta} & 0 \dots 0 & 0 \dots 0 & 0 \\ 0 & 1_{32} & \lambda_{\beta} \dots 0 & 0 \dots 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots 1_{\alpha, \alpha-1} & \lambda_{\beta} \dots 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots 0 & 0 \dots 1 & \lambda_{\beta} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{g}_{1\beta} \\ \bar{g}_{2\beta} \\ \dots \\ \bar{g}_{\alpha\beta} \\ \dots \\ \bar{g}_{\partial_{\beta \cdot \beta}} \end{bmatrix} = \\ &= [\bar{g}_{\beta 1} \bar{g}_{\beta 2} \dots \bar{g}_{\beta \alpha} \dots \bar{g}_{\beta \cdot \partial_{\beta}}]^* \begin{bmatrix} \lambda_{\beta} & 1_{12}^* & 0 \dots 0 & 0 \dots 0 \\ 0 & \lambda_{\beta} & 1_{23}^* \dots 0 & 0 \dots 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots \lambda_{\beta} & 1_{\alpha, \alpha-1}^* \dots 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots 0 & 0 \dots \lambda_{\beta} \end{bmatrix}, \quad (9^*) \end{aligned}$$

то векторно-матричному уравнению (9\*) будет соответствовать следующее матричное уравнение

$$a_{(nn)}g_{(n \cdot \partial_{\beta})} = g_{(n \cdot \partial_{\beta})}\omega_{(\partial_{\beta} \cdot \partial_{\beta})}, \quad (\beta = 1, 2, \dots, r \leq n), \quad (9)$$

где обозначено

$$1) \quad g_{(n \cdot \partial_{\beta})} = [g_{(n)1}^{\beta} g_{(n)2}^{\beta} \dots g_{(n)\alpha}^{\beta} \dots g_{(n)\partial_{\beta}}^{\beta}],$$

$$2) \quad \omega_{(\partial_{\beta} \cdot \partial_{\beta})} = \begin{bmatrix} \lambda_{\beta} & 1 & 0 \dots 0 & 0 \dots 0 \\ 0 & \lambda_{\beta} & 1 & 0 & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots \lambda_{\beta} & 1 \dots 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 \dots 0 & 0 \dots \lambda_{\beta} \end{bmatrix}. \quad (10)$$

Клетка  $\omega_{(\partial_{\beta} \cdot \partial_{\beta})}$  простого строения (10) называется ящиком Жордана.

Из проведенного исследования теперь вытекает, что если в преобразующей матрице  $[g_{(nr)}f_{(n \cdot n-r)}]$  из равенства (8) мы переставим столбцы в соответствии с предложением Жордана (9\*\*), то получим преобразующую матрицу  $g_{(nn)}$ , которая будет иметь следующее строение

$$g_{(nn)} = [g_{(n \cdot \partial_1)} g_{(n \cdot \partial_2)} \dots g_{(n \cdot \partial_r)} \dots g_{(n \cdot \partial_r)}], \quad (r \leq n), \quad (11)$$

Тогда вместо выражения (8) для расчета матрицы  $\omega_{(nn)}$  найдем равенство того же вида

$$\omega_{(nn)} = \mathbf{g}_{(nn)}^{-1} \mathbf{a}_{(nn)} \mathbf{g}_{(nn)} = \mathbf{Ж}_{(nn)} \mathbf{a}_{(nn)} \mathbf{g}_{(nn)}. \quad (12)$$

Выясним строение вычисленной согласно (12) матрицы  $\omega_{(nn)}$ . С этой целью сложим все  $r$  векторных уравнений (9). Тогда мы получим

$$\sum_{\beta=1}^r \mathbf{a}_{(nn)} \mathbf{g}_{(n \cdot \partial_\beta)} = \sum_{\beta=1}^r \mathbf{g}_{(n \cdot \partial_\beta)} \omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)} = \sum_{\beta=0}^n \mathbf{g}_{(n \cdot \partial_\beta)} \omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_x)}, \quad (r \leq n),$$

где

$$\omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)} = \begin{cases} \omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)}, & \text{если } x = \beta \\ 0_{(\partial_\beta \cdot \partial_x)}, & \text{если } x \neq \beta. \end{cases} \quad (13)$$

Отсюда вытекает, что матрица  $\omega_{(nn)} = [\omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_x)}]_1^r$ , определяемая согласно (12), имеет следующее строение:

$$\omega_{(nn)} = \begin{bmatrix} \omega_{(\partial_1 \cdot \partial_1)} & 0_{(\partial_1 \cdot \partial_2)} & \cdots & 0_{(\partial_1 \cdot \partial_\beta)} & \cdots & 0_{(\partial_1 \cdot \partial_r)} \\ 0_{(\partial_2 \cdot \partial_1)} & \omega_{(\partial_2 \cdot \partial_2)} & \cdots & 0_{(\partial_2 \cdot \partial_\beta)} & \cdots & 0_{(\partial_2 \cdot \partial_r)} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0_{(\partial_\beta \cdot \partial_1)} & 0_{(\partial_\beta \cdot \partial_2)} & \cdots & \omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)} & \cdots & 0_{(\partial_\beta \cdot \partial_r)} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0_{(\partial_r \cdot \partial_1)} & 0_{(\partial_r \cdot \partial_2)} & \cdots & 0_{(\partial_r \cdot \partial_\beta)} & \cdots & \omega_{(\partial_r \cdot \partial_r)} \end{bmatrix}, \quad (r \leq n) \quad (14)$$

с ящиками Жордана  $\omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)}$  простейшего вида (10).

2. Мы дали решение спектральной задачи (1), сведя его к последовательности уравнений (3а), (4\*), (9)

$$1) |a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}| = \sum_{\gamma=0}^n b_\gamma \lambda^\gamma = 0; \quad 2) a_{(nn)} \mathbf{g}_{(nr)} = \mathbf{g}_{(nr)} \lambda_{(rr)}, \quad (r \leq n) \quad (15)$$

$$3) a_{(nn)} \mathbf{g}_{(n \cdot \partial_\beta)} = \mathbf{g}_{(n \cdot \partial_\beta)} \omega_{(\partial_\beta \cdot \partial_\beta)}, \quad (\beta = 1, 2, \dots, r \leq n)$$

с завершающим представлением (12)

$$\omega_{(nn)} = \mathbf{g}_{(nn)}^{-1} \mathbf{a}_{(nn)} \mathbf{g}_{(nn)} = \mathbf{Ж}_{(nn)} \mathbf{a}_{(nn)} \mathbf{g}_{(nn)} \quad (12)$$

для искомой матрицы простейшего строения  $\omega_{(nn)}$ .

Однако такой путь решения спектральной задачи (1) целесообразен только при  $n \leq 4$ . Если же  $4 < n \leq 49$ , то в случае решения этой задачи на ЦВМ вроде БЭСМ-4 нужно применить способ Данилевского [2], для которого имеются на этих машинах готовые программы на языке «Алгол-60».

Наконец, при  $n > 15-20$  целесообразно, а при  $n > 49$  — совершенно необходимо для решения спектральной задачи (1) применять те или иные способы последовательных приближений. Эти способы дают преобразующую матрицу  $\mathbf{g}_{(nn)}$  и матрицу простейшего строения  $\omega_{(nn)}$  минуя совершенно неосуществимую при большом  $n$  предварительную ступень развертывания определителя  $|a_{(nn)} - \lambda e_{(nn)}|$  в соответствующий

многочлен  $\sum_{\gamma=0}^n b_\gamma \lambda^\gamma$ .

Один способ такого рода предложен В. В. Воеводиным в [3], но существенным недостатком его способа является необходимость двухступенчатого преобразования исходной матрицы  $a_{(nn)}$ : сначала добиваются уменьшения размеров  $|a_{rs}|$  всех составляющих  $a_{rs}$  матрицы  $a_{(nn)}$ , выполняют ее «обтесывание», затем применяют способ вращений для приведения «обтесанной» матрицы  $\tilde{a}_{(nn)}$  к упрощенному виду  $\omega_{(nn)}$ . Кроме того, у Воеводина слабо обоснована необходимость предварительного «обтесывания» исходной матрицы  $a_{(nn)}$  и слишком сложен алгоритм перехода от  $a_{(nn)}$  к  $\tilde{a}_{(nn)}$ .

В действительности мысль Воеводина сначала «обтесать» исходную матрицу  $a_{(nn)}$ , а затем уже применять способ вращения вызвана слабой сходимостью взятой им той простейшей разновидности способа вращений, которая была предложена Якоби еще в прошлом столетии для частного случая симметричной или эрмитовой матрицы  $a_{(nn)}$  [2].

2. Если бы Воеводин сумел обобщить надлежащим образом способ Якоби на решение спектральной задачи в случае произвольной матрицы  $a_{(nn)}$ , то не понадобился бы и предварительный переход от исходной матрицы  $a_{(nn)}$  к «обтесанной» матрице  $\tilde{a}_{(nn)}$ .

Поэтому сейчас мы займемся разысканием такого обобщения для первоначального способа Якоби, которое давало бы решение спектральной задачи для любой матрицы  $a_{(nn)}$  и обладало достаточной и управляемой нами скоростью сходимости. Сущность предлагаемого обобщенного способа Якоби заключается в следующем.

3. Прежде всего по всем строкам  $j=1, 2, \dots, n$  исходной матрицы  $a_{(nn)}$  образуем суммы  $\Pi_j^0$ , где

$$1) \Pi_j^{(0)} = \sum_{\substack{k=1 \\ k \neq j}}^n |a_{jk}|^2, \quad 2) |a_{j\bar{j}}|^2 = a_{jk} \bar{a}_{jk} = (\alpha_{jk} \pm i \beta_{jk}) = \alpha_{jk}^2 + \beta_{jk}^2, \quad (16)$$

и среди этих сумм  $\Pi_j^{(0)}$  выделим  $m < n$  наибольших  $\Pi_s^{(0)}, \Pi_t^{(0)}, \dots, \Pi_w^{(0)}$ . Затем в исходной матрице  $a_{(nn)}$  отберем  $m^2$  составляющих  $a_{\mu\nu}$ , находящихся на пересечении выделенных  $m$  строк  $\mu=s, t, \dots, w$  и соответствующих  $m$  столбцов  $\nu=s, t, \dots, w$ ; и расположим указанные  $m^2$  чисел  $a_{\mu\nu}$  в виде вспомогательной матрицы  $a_{(mm)}^{st\dots w} = a_{(mm)}^{(0)}$  с тем же взаимным расположением строк и столбцов, что и в исходной матрице  $a_{(nn)}$ . Таким образом,

$$a_{(mm)}^{st\dots w} = a_{(mm)}^{(0)} = \begin{bmatrix} a_{ss} & a_{st} & \dots & a_{sv} & \dots & a_{sw} \\ a_{ts} & a_{tt} & \dots & a_{tv} & \dots & a_{tw} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{\mu s} & a_{\mu t} & \dots & a_{\mu v} & \dots & a_{\mu w} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{ws} & a_{wt} & \dots & a_{wv} & \dots & a_{ww} \end{bmatrix}. \quad (17)$$

Теперь для указанной вспомогательной матрицы  $a_{(mm)}^{st\dots w} = a_{(mm)}^{(0)}$  нужно рассчитать способом Данилевского набор различных собственных чисел  $\lambda_\beta$  кратности  $\delta_\beta$  и отвечающую им матрицу  $g_{(mm)}^{(0)}$  основных  $g_{(m1)}^{(0)}$  и присоединенных  $g_{(m1)}^{\beta\alpha}$  векторов. Далее полученную матрицу  $g_{(mm)}^{(0)}$  пересчитываем в приведенную  $\tilde{g}_{(mm)}^{(0)}$ , столбцы которой  $\tilde{g}_{(m)x}^x$  удовлетворяют условию  $|\tilde{g}_{(m)x}^x| = 1$ . Кроме того, для приве-



$$\omega_{(nn)}^{(1)} = (\tilde{g}_{(nn)}^{(0)})^{-1} a_{(nn)} \tilde{g}_{(nn)}^{(0)} = \tilde{ж}_{(nn)}^{(0)} \omega_{(nn)}^{(0)} \tilde{g}_{(nn)}^{(0)} = a_{(nn)}^{(1)}, \quad (20.1)$$

где мы обозначили  $a_{(nn)} = \omega_{(nn)}^{(0)} = a_{(nn)}^{(0)}$ .

Выясним строение найденной матрицы  $\omega_{(nn)}^{(1)} = a_{(nn)}^{(1)}$ . С этой целью заметим, что если бы вместо преобразования (20) мы взяли преобразование

$$\omega_{(mm)}^{(1)} = \tilde{ж}_{(mm)}^{(0)} a_{(mm)}^{rs...w} \tilde{g}_{(mm)}^{(0)} = \tilde{ж}_{(mm)}^{(0)} a_{(mm)}^{(0)} \tilde{g}_{(mm)}^{(0)}, \quad (21.1)$$

то получили бы матрицу  $\omega_{(mm)}^{(1)}$  чисто диагонального вида (5.2), когда все  $m$  собственных чисел  $\lambda_s$  — различные; или же получили бы матрицу  $\omega_{(mm)}^{(1)}$ , несколько осложненную ящиками Жордана (10.2), когда среди собственных чисел  $\lambda_s$  встречаются кратные  $\lambda_\beta$ . Общее же преобразование (20) отличается от частного преобразования (21) в двух отношениях:

а) матрица  $a_{(mm)}^{rs...w}$  заменена матрицей  $a_{(nn)}$ ;

б) вместо матриц  $\tilde{g}_{(mm)}^{(0)}$ ,  $\tilde{ж}_{(mm)}^{(0)}$  взяты матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}^{(0)}$ ,  $\tilde{ж}_{(nn)}^{(0)}$ , которые получаются из единичной матрицы  $e_{(nn)}$ , если ее составляющим  $e_{\mu\nu}$  присвоить соответствующие значения  $\tilde{g}_{\mu\nu}$ ,  $\tilde{ж}_{\mu\nu}$  составляющих в матрицах  $\tilde{g}_{(mm)}^{(0)}$ ,  $\tilde{ж}_{(mm)}^{(0)}$ .

Поэтому в общей матрице  $\omega_{(nn)}^{(1)}$  на соответственных местах  $\mu\nu$  будут стоять те же значения  $\omega_{\mu\nu}^{(1)} = \lambda_\beta$ , 1, 0, что и в частной матрице  $\omega_{(mm)}^{(1)}$ . Во всех же других местах  $\tau\sigma$  матрицы  $\omega_{(nn)}^{(1)}$  будут находиться какие-то другие числа  $\omega_{\tau\sigma}^{(1)}$ , вычисляемые согласно (20.1).

$$\omega_{\tau\sigma}^{(1)} = \sum_{x=1}^n \sum_{\rho=1}^n \tilde{ж}_{\tau x}^{(1)} a_{x\rho} \tilde{g}_{\rho\sigma}^{(1)}. \quad (22)$$

Таким образом, можно сказать, что общая матрица  $\omega_{(nn)}^{(1)}$  воспроизводит на соответственных местах  $\mu\nu$  частную матрицу  $\omega_{(mm)}^{(1)}$ .

Выяснив строение первого приближения  $\omega_{(nn)}^{(1)} = a_{(nn)}^{(1)}$  для упрощенной матрицы  $\omega_{(nn)}$ , таким же путем рассчитываем второе приближение  $\omega_{(nn)}^{(2)}$  этой матрицы  $\omega_{(nn)}$ . С этой целью для полученной матрицы  $\omega_{(nn)}^{(1)} = a_{(nn)}^{(1)}$  подсчитываем по всем строкам  $j=1, 2, \dots, n$  суммы  $\Pi_j^{(1)}$ , которые, однако, в отличие от сумм  $\Pi_j^{(0)}$  определяются с учетом того, что составляющие  $\omega_{s,s+1}^{(1)} = a_{s,s+1}^{(1)}$  матрицы  $\omega_{(nn)}^{(1)} = a_{(nn)}^{(1)}$  равны +1, если соответствующее собственное число  $\lambda_s$  есть кратное  $\lambda_\beta$ . Поэтому указанные суммы  $\Pi_j^{(1)}$  нужно подсчитывать так:

$$\Pi_j^{(1)} = \sum_{k=j}^n |a_{kj}^{(1)}|^2, \quad k \neq \begin{cases} j, & \text{если } a_{j,j+1}^{(1)} = 0 \\ j \cap j+1, & \text{если } a_{j,j+1}^{(1)} = 1. \end{cases} \quad (23.1)$$

Далее среди полученных сумм  $\Pi_j^{(1)}$  выбирают  $m$  наибольших  $\Pi_c^{(1)}$ ,  $\Pi_d^{(1)}$ , ...,  $\Pi_\mu^{(1)}$ , ...,  $\Pi_k^{(1)}$  и затем образуют из  $a_{(nn)}^{(1)}$  частную матрицу  $a_{(mm)}^{cd...k} = a_{(mm)}^{(1)}$ , составляющие которой  $a_{\mu\nu}^{(1)}$  находятся на пересечении  $m$  строк  $\mu=c, d, \dots, k$  и  $m$  столбцов  $\nu=c, d, k$  матрицы  $a_{(nn)}^{(1)}$ . Теперь для построенной матрицы  $a_{(mm)}^{cd...k} = a_{(mm)}^{(1)}$  находим по способу

Данилевского собственные числа  $\lambda_s$ , некоторые из которых  $\lambda_\beta$  могут быть кратными, и образуем частную преобразующую матрицу  $g_{(mm)}^{(1)}$  из основных  $\tilde{g}_\beta^{(1)}$  и присоединенных  $\tilde{g}_{\beta\alpha}^{(1)}$  векторов матрицы  $a_{(mm)}^{(1)}$ .

Затем находим для матрицы  $g_{(mm)}^{(1)}$  ее приведенное представление  $\tilde{g}_{(mm)}^{(1)}$ , где столбцы  $\tilde{g}_{(m)x}^{(1)}$  удовлетворяют условию  $|\tilde{g}_{(m)x}^{(1)}| = 1$  и вычисляем обратную матрицу  $(\tilde{g}_{(mm)}^{(1)})^{-1} = \tilde{ж}_{(mm)}^{(1)}$ . В заключение переходим от матриц  $\tilde{g}_{(mm)}^{(1)}$  и  $\tilde{ж}_{(mm)}^{(1)}$  к общим преобразующим матрицам  $\tilde{g}_{(nn)}^{(1)}$  и  $\tilde{ж}_{(nn)}^{(1)}$  путем присваивания составляющим  $e_{\mu\nu}$  единичной матрицы  $e_{(nn)}$  соответствующих значений  $\tilde{g}_{\mu\nu}^{(1)}$  и  $\tilde{ж}_{\mu\nu}^{(1)}$  составляющих в частных матрицах  $\tilde{g}_{(mm)}^{(1)}$  и  $\tilde{ж}_{(mm)}^{(1)}$ .

Построив общие преобразующие матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}^{(1)}$  и  $\tilde{ж}_{(nn)}^{(1)}$ , мы можем теперь получить второе приближение  $\omega_{(nn)}^{(2)} = a_{(nn)}^{(2)}$  к искомой упрощенной матрице  $\omega_{(nn)}$ , используя выражение того же вида, что и (20.1)

$$\omega_{(nn)}^{(2)} = (\tilde{g}_{(nn)}^{(1)})^{-1} a_{(nn)}^{(1)} \tilde{ж}_{(nn)}^{(1)} = \tilde{ж}_{(nn)}^{(1)} a_{(nn)}^{(1)} \tilde{г}_{(nn)}^{(1)} = a_{(nn)}^{(2)}. \quad (20.2)$$

Таким же образом мы рассчитываем третье  $\omega_{(nn)}^{(3)}$ , четвертое  $\omega_{(nn)}^{(4)}$  и все последующие  $\omega_{(nn)}^{(s)}$  приближения к искомой упрощенной матрице  $\omega_{(nn)}$ , предполагая при этом, что при достаточно большом  $s$

$$\omega_{(nn)}^{(s)} \approx \omega_{(nn)}.$$

Степень приближения последовательных  $\omega_{(nn)}^{(s)}$  к искомой  $\omega_{(nn)}$  будем оценивать посредством чисел  $\Pi^{(s)}$ , где

$$\Pi^{(s)} = \sum_{j=1}^n \Pi_j^{(s)}, \quad (24.s)$$

причем

$$\Pi_j^{(s)} = \sum_{k=1}^n |a_{jk}^{(s)}|^2, \quad k \neq \begin{cases} j, & \text{если } a_{j,j+1}^{(s)} = 0, \\ j \cap j+1, & \text{если } a_{j,j+1}^{(s)} \neq 0. \end{cases} \quad (23.s)$$

Показателем того, что последовательные приближения  $\omega_{(nn)}^{(s)}$  стремятся неограниченно к искомой  $\omega_{(nn)}$ , будет служить существование цепи неравенств

$$\Pi^{(0)} > \Pi^{(1)} > \Pi^{(2)} > \dots > \Pi^{(s)} > \Pi^{(s+1)} > \dots \quad (25)$$

Мы будем считать, что наш расчет матрицы  $\omega_{(nn)}$  может быть закончен на таком приближении  $\omega_{(nn)}^{(s+1)}$ , для которого

$$\Pi^{(s)} - \Pi^{(s+1)} \leq \Delta, \quad (26)$$

где  $\Delta$  — заданная точность расчета. Если принять далее, что случайные ошибки  $\epsilon_{\lambda\lambda}^{(s)}$  в составляющих  $\omega_{\lambda\lambda}^{(s)}$  матриц  $\omega_{(nn)}^{(s)}$  следуют закону Гаусса и обозначить среднее значение  $S\epsilon_{\lambda\lambda}^2$  через  $\epsilon^2$ , то мы найдем тогда



$$\Delta^2 \approx C \sum_{x,\lambda=1}^n \varepsilon_{x\lambda}^2 = \sum_{x,\lambda=1}^n C \varepsilon_{x\lambda}^2 = \sum_{x,\lambda=1}^n 1_{x\lambda} \varepsilon^2 = n^2 \varepsilon^2. \quad (27)$$

Отсюда по вычисленной согласно (27) ошибке  $\Delta$  можно найти обратно спелне-квадратическую ошибку  $\pm \varepsilon$  в  $\omega_{x\lambda}^{(s)}$ .

$$\varepsilon \approx \pm \frac{\Delta}{n}. \quad (28)$$

После того как мы получили с задуманной степенью точности  $\Delta \leq \varepsilon$  упрощенную матрицу  $\omega_{(nn)}$ , определяемую преобразованием (12)

$$\omega_{(nn)} = \tilde{Ж}_{(nn)} \tilde{a}_{(nn)} \tilde{g}_{(nn)}, \quad (12)$$

мы переходим к расчету соответствующей преобразующей матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}$ . Это можно сделать двумя способами:

а) исходя из предельного соотношения

$$\tilde{g}_{(nn)} = \tilde{g}_{(nn)}^{(0)} \tilde{g}_{(nn)}^{(1)} \dots \tilde{g}_{(nn)}^{(y)} = \prod_{s=0}^y \tilde{g}_{(nn)}^{(s)}, \quad (29)$$

б) решая по известным матрицам  $\tilde{a}_{(nn)}$  и  $\omega_{(nn)}$  вытекающее из (12) уравнение

$$\tilde{a}_{(nn)} \tilde{g}_{(nn)} = \tilde{g}_{(nn)} \omega_{(nn)}. \quad (12a)$$

относительно матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}$ .

Какой из этих двух путей для определения матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}$  окажется проще — наперед предугадать трудно.

4. В заключение докажем сходимость предлагаемого способа решения спектральной задачи (1) для произвольной матрицы  $\tilde{a}_{(nn)}$ , что сводится к установлению цепи неравенств (25), записанных в виде

$$\Pi^{(s)} > \Pi^{(s+1)}, \quad (s=0,1,2,\dots), \quad (25)$$

причем входящие сюда показатели качества отдельных приближений  $\Pi^{(s)}$ ,  $\Pi^{(s+1)}$  вычисляются согласно (23.s), (24.s)

$$1) \Pi_j^{(s)} = \sum_{k=1}^n |a_{kj}^{(s)}|^2, \quad k \neq \begin{cases} j, & \text{если } a_{j,j+1}^{(s)} = 0, \\ j \cap j+1 & \text{если } a_{j,j+1}^{(s)} = 1; \end{cases} \quad 3) \Pi^{(s)} = \sum_{j=1}^n \Pi_j^{(s)}. \quad (30)$$

$$2) |a_{jk}^{(s)}|^2 = a_{jk}^{(s)} \bar{a}_{jk}^{(s)} = (\alpha_{jk}^{(s)} + i\beta_{jk}^{(s)}) (\alpha_{jk}^{(s)} - i\beta_{jk}^{(s)}), \quad i = \sqrt{-1}.$$

Чтобы доказать справедливость цепи неравенств (25), прежде всего заметим, что след  $tr \tilde{a}_{(nn)}$  матрицы  $\tilde{a}_{(nn)}$ , определяемый выражением

$$tr \tilde{a}_{(nn)} = \sum_{x=1}^n a_{xx}, \quad (31)$$

не меняется в случае преобразования вида (12)

$$\tilde{b}_{(nn)} = \tilde{S}_{(nn)}^{-1} \tilde{a}_{(nn)} \tilde{S}_{(nn)} = \sigma_{(nn)} \tilde{a}_{(nn)} \tilde{S}_{(nn)}, \quad (32)$$

где  $s_{(nn)}$  — произвольная преобразующая матрица. Сказанное вытекает из того, что

$$\begin{aligned} \text{tr } b_{(nn)} &= \sum_{x=1}^n b_{xx} = \text{tr}(s_{(nn)}^{-1} a_{(nn)} s_{(nn)}) = \sum_{x=1}^n \sum_{\mu=1}^n \sum_{\nu=1}^n \sigma_{x\mu} a_{\mu\nu} s_{\nu x} = \\ &= \sum_{\mu=1}^n \sum_{\nu=1}^n a_{\mu\nu} \sum_{x=1}^n \sigma_{x\mu} s_{\nu x} = \sum_{\mu=1}^n \sum_{\nu=1}^n a_{\mu\nu} e_{\nu\mu} = \sum_{\nu=1}^n a_{\nu\nu} e_{\nu\nu} = \sum_{\nu=1}^n a_{\nu\nu} = \text{tra}_{(nn)}, \end{aligned} \quad (33)$$

причем  $e_{\nu\mu}$  — составляющие единичной матрицы  $e_{(nn)} = \sigma_{(nn)} s_{(nn)} = s_{(nn)}$   $(nn)$ , для которой

$$e_{\nu\mu} = \sum_{x=1}^n s_{\nu x} \sigma_{x\mu} = \begin{cases} +1, & \text{если } \mu = \nu, \\ 0, & \text{если } \mu \neq \nu. \end{cases} \quad (34)$$

Выделим теперь из матрицы  $s$ -го приближения  $a_{(nn)}^{(s)} = \omega_{(nn)}^{(s)}$  частную матрицу  $a_{(mm)}^{(s)} = a_{(mm)}^{\gamma\delta\dots\nu}$ , составляющие которой  $a_{x\mu}^{(s)}$  находятся на пересечении  $m$  строк  $x = \gamma, \delta, \dots, \nu$  и  $m$  столбцов  $\mu = \gamma, \delta, \dots, \nu$  общей матрицы  $a_{(nn)}^{(s)} = \omega_{(nn)}^{(s)}$ . При этом предполагается, что для указанных  $m$  строк общей матрицы  $a_{(nn)}^{(s)}$  соответствующие показатели  $\Pi_\gamma, \Pi_\delta, \dots, \Pi_\nu$  взяты наибольшими среди всех  $n$  показателей  $\Pi_j$  матрицы  $a_{(nn)}^{(s)}$ .

Далее построим преобразующую матрицу  $(s+1)$ -го приближения  $g_{(nn)}^{(s)}$ , взяв единичную матрицу  $e_{(nn)}$  и присвоив  $m^2$  ее составляющим  $e_{x\mu}$  те же значения  $a_{x\mu}^{(s)}$ , что и в составленной выше частной матрице  $a_{(mm)}^{(s)} = a_{(mm)}^{\gamma\delta\dots\nu}$ . После этого пересчитаем полученную преобразующую матрицу в приведенную матрицу  $\tilde{g}_{(nn)}^{(s)}$ , столбцы которой  $\tilde{g}_{(n)x}^{(s)}$  удовлетворяют условию  $|\tilde{g}_{(n)x}^{(s)}| = 1$ , и затем найдем соответствующую обратную приведенную матрицу  $(\tilde{g}_{(nn)}^{(s)})^{-1} = \tilde{ж}_{(nn)}^{(s)}$ . Тогда  $(s+1)$ -е приближение  $a_{(nn)}^{(s+1)} = \omega_{(nn)}^{(s+1)}$  к упрощенной матрице  $\omega_{(nn)}$  определим посредством двойного преобразования вида (20)

$$\omega_{(nn)}^{s+1} = (\tilde{g}_{(nn)}^{(s)})^{-1} \omega_{(nn)}^{(s)} \tilde{g}_{(nn)}^{(s)} = \tilde{ж}_{(nn)}^{(s)} a_{(nn)}^{(s)} \tilde{g}_{(nn)}^{(s)} = a_{(nn)}^{(s+1)}. \quad (20.s+1)$$

Рассмотрим теперь след  $\text{tr}[a_{(mm)}^{(s)} \bar{a}_{(mm)}^{(s)*}]$  матрицы  $[a_{(mm)}^{(s)} \bar{a}_{(mm)}^{(s)*}]$ , где  $a_{(mm)}^{(s)} = a_{(mm)}^{\gamma\delta\dots\nu}$  — частная матрица, построенная описанным выше способом из общей матрицы  $a_{(nn)}^{(s)}$  после  $s$ -го приближения. При этом заметим, что

$$\begin{aligned} 1) \quad a_{(mm)}^{(s)} &= a_{(mm)}^{(s)} + i \beta_{(mm)}^{(s)}, & 2) \quad \bar{a}_{(mm)}^{(s)*} &= a_{(mm)}^{(s)*} - i \beta_{(mm)}^{(s)*}, \\ 3) \quad a_{jk}^{(s)} &= a_{jk}^{(s)} + i \beta_{jk}^{(s)}, & 4) \quad \bar{a}_{kj}^{(s)*} &= a_{kj}^{(s)*} - i \beta_{kj}^{(s)*}, \\ 5) \quad (a_{jk}^{(s)})^* &= a_{kj}^{(s)*}, & (\beta_{jk}^{(s)})^* &= \beta_{kj}^{(s)*}; & 6) \quad \text{tr } a_{(mm)}^{(s)} &= \sum_{j=1}^m a_{jj}^{(s)}. \end{aligned} \quad (35)$$

Тогда мы найдем с учетом сделанных замечаний, что

$$\text{tr}[a_{(mm)}^{(s)} \bar{a}_{(mm)}^{(s)*}] = S_{x=\gamma, \delta, \dots, \nu} [a_{\gamma x}^{(s)} \bar{a}_{x\gamma}^{(s)*} + a_{\delta x}^{(s)} \bar{a}_{x\delta}^{(s)*} + \dots + a_{\nu x}^{(s)} \bar{a}_{x\nu}^{(s)*}] = \quad (36)$$

$$= |a_{\gamma\gamma}^{(s)}|^2 + |a_{\delta\delta}^{(s)}|^2 + \dots + |a_{\nu\nu}^{(s)}|^2 + S_{x=\gamma, \delta, \dots, \nu} \sum_{z \neq \gamma} |a_{\gamma z}^{(s)}|^2 + \sum_{z \neq \delta} |a_{\delta z}^{(s)}|^2 + \dots + \sum_{z \neq \nu} |a_{\nu z}^{(s)}|^2.$$

Рассмотрим далее след  $\text{tr}[a_{(nn)}^{(s)}\bar{a}_{(nn)}^{(s)*}]$  матрицы  $[a_{(nn)}^{(s)}\bar{a}_{(nn)}^{(s)*}]$ , где  $a_{(nn)}^{(s)} = \omega_{(nn)}^{(s)}$  есть  $s$ -ое приближение к упрощенной матрице  $\omega_{(nn)}$ , полученное двойным преобразованием вида (12). Прежде всего мы найдем с учетом (23.5) и (24.5), что

$$\begin{aligned} \text{tr}[a_{(nn)}^{(s)}\bar{a}_{(nn)}^{(s)*}] &= \sum_{j,x=1}^n a_{jx}^{(s)} \bar{a}_{xj}^{(s)*} = \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 + \sum_{j,x=1}^n |a_{jx}^{(s)}|^2 = \\ &= \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 + U^{(s)} + \Delta^{(s)}, \end{aligned} \quad (37)$$

где  $\Delta^{(s)} = 0$ , если все собственные значения  $\lambda_i^{(s)}$  матрицы  $a_{(mm)}^{(s)}$  различные, и  $\Delta^{(s)} > 0$ , если некоторые из значений  $\lambda_i^{(s)}$  кратные.

Напишем развернутое выражение для первого члена в равенстве (37), учитывая при этом представление (36) для  $\text{tr}[a_{(nn)}^{(s)}\bar{a}_{(nn)}^{(s)*}]$ . Тогда мы найдем, что

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 &= \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 + [ |a_{\gamma\gamma}^{(s)}|^2 + |a_{\delta\delta}^{(s)}|^2 + \dots + |a_{\nu\nu}^{(s)}|^2 ] = \quad (*) \\ &= \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 + \text{tr}[a_{(mm)}^{(s)}\bar{a}_{(mm)}^{(s)*}] = S \sum_{x=\gamma,\delta,\dots,\nu} [ |a_{\gamma x}^{(s)}|^2 + |a_{\delta x}^{(s)}|^2 + \dots + |a_{\nu x}^{(s)}|^2 ]. \end{aligned}$$

Отсюда следует, что

$$\begin{aligned} \text{tr}[a_{(nn)}^{(s)}\bar{a}_{(nn)}^{(s)*}] &= U^{(s)} + \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s)}|^2 + \text{tr}[a_{(mm)}^{(s)}\bar{a}_{(mm)}^{(s)*}] - \quad (38.5) \\ &\quad - S \sum_{x=\gamma,\delta,\dots,\nu} [ |a_{\gamma x}^{(s)}|^2 + |a_{\delta x}^{(s)}|^2 + \dots + |a_{\nu x}^{(s)}|^2 ] + \Delta^{(s)}. \end{aligned}$$

Подобным же образом для матрицы  $(s+1)$ -го приближения  $a_{(nn)}^{(s+1)} = \omega_{(nn)}^{(s+1)}$ , определяемой согласно (20.s+1), найдем

$$\begin{aligned} \text{tr}[a_{(nn)}^{(s+1)}\bar{a}_{(nn)}^{(s+1)*}] &= U^{(s+1)} + \sum_{j=1}^n |a_{jj}^{(s+1)}|^2 + \text{tr}[a_{(mm)}^{(s+1)}\bar{a}_{(mm)}^{(s+1)*}] - \quad (38.5+1) \\ &\quad - S \sum_{x=\gamma,\delta,\dots,\nu} [ |a_{\gamma x}^{(s+1)}|^2 + |a_{\delta x}^{(s+1)}|^2 + \dots + |a_{\nu x}^{(s+1)}|^2 ] + \Delta^{(s+1)}. \end{aligned}$$

Здесь было учтено, что после выполнения  $s$ -го приближения мы выделили некоторую частную матрицу  $a_{(mm)}^{(s)}$ , которая затем была использована для построения приведенной преобразующей матрицы  $\tilde{g}_{(nn)}^{(s)}$  входящей в двойное преобразование (20.s+1). Поэтому в частную матрицу  $a_{(mm)}^{(s+1)}$  с составляющими  $a_{\lambda\lambda}^{(s+1)}$  входят те же строки  $\lambda = \gamma, \delta, \dots, \nu$  и те же столбцы  $\lambda = \gamma, \delta, \dots, \nu$ , что и в матрицу  $a_{(mm)}^{(s)} = a_{\lambda\lambda}^{(s)}$ . Что касается матрицы  $a_{(nn)}^{(s+1)}$ , то она, естественно, содержит те же  $n$  строк и  $n$  столбцов, что и матрица  $a_{(nn)}^{(s)}$ .

5. Из сопоставления равенств (38.s) и (38.s+1) еще не усматривается сходимость предлагаемого способа, так как

$$\begin{aligned}
& \text{tr}[a_{(nn)}^{(s+1)} \bar{a}_{(nn)}^{(s+1)*}] = \text{tr}[\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)} a_{(nn)}^{(s)} \widetilde{\mathcal{G}}_{(nn)}^{(s)} (\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)} a_{(nn)}^{(s)} \widetilde{\mathcal{G}}_{(nn)}^{(s)})^*] = \\
& = \text{tr}[\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)} a_{(nn)}^{(s)} \widetilde{\mathcal{G}}_{(nn)}^{(s)} \widetilde{\mathcal{G}}_{(nn)}^{(s)*} \bar{a}_{(nn)}^{(s)*} \widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)*}] \neq \text{tr}[\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)} (a_{(nn)}^{(s)} \bar{a}_{(nn)}^{(s)*}) (\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)})^{-1}] = \\
& = \text{tr}[\widetilde{\mathcal{K}}_{(nn)}^{(s)} (a_{(nn)}^{(s)} \bar{a}_{(nn)}^{(s)*}) \widetilde{\mathcal{G}}_{(nn)}^{(s)}] = \text{tr}[a_{(nn)}^{(s)} \bar{a}_{(nn)}^{(s)}],
\end{aligned}$$

причем знак  $\neq$  поставлен пока по чисто внешним признакам. Поэтому мы несколько изменим наш способ, чтобы получить более простое доказательство его сходимости.

Разложим заданную матрицу  $a_{(nn)}$  произвольного вида на эрмитову  $b_{(nn)}$  и косоэрмитову  $c_{(nn)}$ , взяв

$$\begin{aligned}
1) \quad b_{(nn)} &= \frac{1}{2}(a_{(nn)} + \bar{a}_{(nn)}^*), \quad 2) \quad c_{(nn)} = \frac{1}{2}(a_{(nn)} - \bar{a}_{(nn)}^*), \\
3) \quad a_{(nn)} &= \frac{1}{2}(b_{(nn)} + c_{(nn)}). \tag{39}
\end{aligned}$$

Следовательно,

$$\begin{aligned}
1) \quad b_{(nn)} &= \bar{b}_{(nn)}^*, \quad 2) \quad c_{(nn)} = -\bar{c}_{(nn)}^*; \quad 3) \quad \text{tr} c_{(nn)} = -\text{tr} \bar{c}_{(nn)}^* = 0_{(nn)}; \tag{40} \\
4) \quad a_{(nn)} \bar{a}_{(nn)}^* &= \frac{1}{4}[(b_{(nn)} + c_{(nn)})(\bar{b}_{(nn)}^* - \bar{c}_{(nn)}^*)] = \frac{1}{4}(b_{(nn)} \bar{b}_{(nn)}^* - c_{(nn)} \bar{c}_{(nn)}^*); \\
5) \quad \text{tr}(a_{(nn)} \bar{a}_{(nn)}^*) &= \frac{1}{4} \text{tr}(b_{(nn)} \bar{b}_{(nn)}^* - c_{(nn)} \bar{c}_{(nn)}^*) = \\
&= \frac{1}{4}[\text{tr}(b_{(nn)} \bar{b}_{(nn)}^*) - \text{tr}(c_{(nn)} \bar{c}_{(nn)}^*)]; \\
6) \quad b_{(nn)}^{(s+1)} &= (\tilde{u}_{(nn)}^{(s)})^{-1} b_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)} = \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} b_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)}, \\
7) \quad c_{(nn)}^{(s+1)} &= (\tilde{w}_{(nn)}^{(s)})^{-1} c_{(nn)}^{(s)} \tilde{w}_{(nn)}^{(s)} = \tilde{\beta}_{(nn)}^{(s)} c_{(nn)}^{(s)} \tilde{w}_{(nn)}^{(s)}.
\end{aligned}$$

Рассмотрим соотношения (40.6) и (40.7) более подробно.

Обращаясь сначала к двойному преобразованию (40.6) и заметив, что здесь  $b_{(nn)}^{(s)} = \bar{b}_{(nn)}^{(s)*}$ , получим

$$\begin{aligned}
1) \quad b_{(nn)}^{(s+1)} &= \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} b_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)} = \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} \bar{b}_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)}, \\
2) \quad \bar{b}_{(nn)}^{(s+1)*} &= \tilde{u}_{(nn)}^{(s)*} \bar{b}_{(nn)}^{(s)*} \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)*} = \tilde{u}_{(nn)}^{(s)*} b_{(nn)}^{(s)} \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)*}. \tag{**}
\end{aligned}$$

Отсюда следует, что если потребовать, чтобы  $b_{(nn)}^{(s+1)} = \bar{b}_{(nn)}^{(s+1)*}$ , то из (\*\*\*) найдем

$$1) \quad \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} = (\tilde{u}_{(nn)}^{(s)})^{-1} = \tilde{u}_{(nn)}^{(s)*}, \quad 2) \quad \tilde{u}_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)*} = e_{(nn)}, \tag{41}$$

а это значит, что  $\tilde{u}_{(nn)}^{(s)}$  — унитарная матрица. Поэтому тогда

$$\begin{aligned}
\text{tr}[b_{(nn)}^{(s+1)} \bar{b}_{(nn)}^{(s+1)*}] &= \text{tr}[\tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} b_{(nn)}^{(s)} (\tilde{u}_{(nn)}^{(s)} \tilde{u}_{(nn)}^{(s)*}) \bar{b}_{(nn)}^{(s)*} \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)*}] = \\
&= \text{tr}[\tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} (b_{(nn)}^{(s)} \bar{b}_{(nn)}^{(s)*}) \tilde{u}_{(nn)}^{(s)}] = \text{tr}[b_{(nn)}^{(s)} \bar{b}_{(nn)}^{(s)*}]. \tag{42}
\end{aligned}$$

Обращаясь затем к двойному преобразованию (40.7) и замечая, что здесь  $c_{(nn)}^{(s)} = -\bar{c}_{(nn)}^{(s)}$ , получим

$$\begin{aligned} 1) \quad c_{(nn)}^{(s+1)} &= \bar{\beta}_{(nn)}^{(s)} c_{(nn)}^{(s)} \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)} = -\beta_{(nn)}^{(s)} \bar{c}_{(nn)}^{(s)*} \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)}, & (***) \\ 2) \quad \bar{c}_{(nn)}^{(s+1)} &= \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)} \bar{c}_{(nn)}^{(s)*} \bar{\beta}_{(nn)}^{(s)} = -\bar{\omega}_{(nn)}^{(s)} c_{(nn)}^{(s)} \bar{\beta}_{(nn)}^{(s)*}. \end{aligned}$$

Следовательно, если потребовать, чтобы  $c_{(nn)}^{(s+1)} = -\bar{c}_{(nn)}^{(s+1)*}$ , то из (\*\*\*) получим.

$$1) \quad \bar{\beta}_{(nn)}^{(s)} = (\bar{\omega}_{(nn)}^{(s)})^{-1} = -\bar{\omega}_{(nn)}^{(s)*}, \quad 2) \quad \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)*} \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)} = -e_{(nn)}. \quad (43)$$

Отсюда вытекает, что

$$\begin{aligned} \text{tr} [c_{(nn)}^{(s+1)} \bar{c}_{(nn)}^{(s+1)*}] &= \text{tr} [\bar{\beta}_{(nn)}^{(s)} c_{(nn)}^{(s)} (\bar{\omega}_{(nn)}^{(s)} \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)*}) \bar{c}_{(nn)}^{(s)*} \bar{\beta}_{(nn)}^{(s)*}] = \\ &= \text{tr} [\bar{\beta}_{(nn)}^{(s)} (c_{(nn)}^{(s)} \bar{c}_{(nn)}^{(s)*}) \bar{\omega}_{(nn)}^{(s)}] = \text{tr} [c_{(nn)}^{(s)} \bar{c}_{(nn)}^{(s)*}]. \end{aligned} \quad (44)$$

Сопоставляя, наконец, (42) и (44) с (40.5), найдем для матриц  $a_{(rr)}^{(s)}$  и  $a_{(rr)}^{(s+1)}$  входящих в (38.s) и (38.s+1), следующее общее соотношение при  $r=m, n$ :

$$\text{tr} [a_{(rr)}^{(s+1)} \bar{a}_{(rr)}^{(s+1)*}] = \text{tr} [a_{(rr)}^{(s)} \bar{a}_{(rr)}^{(s)*}], \quad (r=m, n). \quad (45)$$

Кроме того, принимая во внимание особое строение (19) матриц  $\bar{g}_{(nn)}^{(s)}$  и  $\bar{h}_{(nn)}^{(s)}$  в двойном преобразовании (20.s+1), устанавливаем наличие дополнительных соотношений

$$1) \quad a_{jj}^{(s)} = a_{jj}^{(s+1)}, \quad \text{если } j \neq \gamma, \delta, \dots, \nu; \quad 2) \quad \sum_{\substack{i=1 \\ i=\gamma, \delta, \dots, \nu}}^n |a_{ij}^{(s)}|^2 = \sum_{j=1}^n |a_{ij}^{(s+1)}|^2. \quad (46)$$

Сопоставляя теперь равенства (38.s) и (38.s+1) с учетом соотношений (45), (46), приходим к выводу, что

$$\begin{aligned} \Pi^{(s+1)} &= \Pi^{(s)} - S \left[ (|a_{\gamma\gamma}^{(s)}|^2 - |a_{\gamma\gamma}^{(s+1)}|^2) + (|a_{\delta\delta}^{(s)}|^2 - |a_{\delta\delta}^{(s+1)}|^2) + \right. \\ &\quad \left. + \dots + (|a_{\nu\nu}^{(s)}|^2 - |a_{\nu\nu}^{(s+1)}|^2) \right], \end{aligned} \quad (47)$$

так как  $\Delta^{(s)} = \Delta^{(s+1)}$ . Но преобразующие матрицы  $\bar{g}_{(nn)}^{(s)}$  мы строим таким образом, чтобы преобразованная согласно (20.s+1) матрица  $a_{(nn)}^{(s+1)} = \omega_{(nn)}^{(s+1)}$  удовлетворяла условиям

$$a_{\lambda\mu}^{(s+1)} = 0, \quad \text{если } \lambda, \mu = \gamma, \delta, \dots, \nu \cap [(\lambda \neq \mu) \cup (\lambda = \mu \cap \mu + 1)]. \quad (48)$$

Поэтому равенство (47) принимает следующий окончательный вид:

$$\Pi^{(s+1)} \Pi^{(s)} - S \left[ |a_{\gamma\gamma}^{(s)}|^2 + |a_{\delta\delta}^{(s)}|^2 + \dots + |a_{\nu\nu}^{(s)}|^2 \right], \quad (47.1)$$

откуда вытекает, что действительно

$$\Pi^{(s+1)} < \Pi^{(s)}, \quad (s=0, 1, 2, \dots). \quad (25)$$

Следовательно, предлагаемый способ решения спектральной задачи для произвольной матрицы  $a_{(nn)}$  всегда сходится. Равенство

(48.1) показывает также, что чем больше порядок  $mm$  вспомогательной матрицы  $a_{(mm)}^{(s)} = a_{(mm)}^{\tau \delta \dots \nu}$ , тем быстрее последовательность матриц  $a_{(nn)}^{(s)} = \omega_{(nn)}^{(s)}$  приближается к упрощенной матрице  $\omega_{(nn)}$ .

6. Спектральную задачу для произвольной матрицы  $a_{(nn)}$  можно решать также иным путем, использованным при доказательстве сходимости предлагаемого способа, а именно: выражая заданную матрицу  $a_{(nn)}$  через соответствующие эрмитову  $b_{(nn)}$  и косоэрмитову  $c_{(nn)}$  матрицы

$$\begin{aligned} 1) \quad b_{(nn)} &= \frac{1}{2}(a_{(nn)} + \bar{a}_{(nn)}^*), & 2) \quad c_{(nn)} &= \frac{1}{2}(a_{(nn)} - \bar{a}_{(nn)}^*), & (49) \\ 3) \quad a_{(nn)} &= \frac{1}{2}(b_{(nn)} + c_{(nn)}). \end{aligned}$$

Затем решаем две частные спектральные задачи.

$$1) (b_{(nn)} - \mu e_{(nn)})u_{(n1)} = 0_{(n1)}, \quad 2) (c_{(nn)} - \nu e_{(nn)})\omega_{(n1)} = 0_{(n1)} \quad (50)$$

описанным выше способом, то есть широко опираясь при этом на способ Данилевского. В этом случае существенно упрощается определение обратных преобразующих матриц  $\tilde{\eta}_{(nn)}$  и  $\tilde{\beta}_{(nn)}$ , так как согласно (41) и (43)

$$\begin{aligned} 1) \quad \tilde{\eta}_{(nn)}^{(s)} &= \bar{u}_{(nn)}^{(s)*}, & 3) \quad \tilde{\beta}_{(nn)}^{(s)} &= -\bar{w}_{(nn)}^{(s)*}, & (51) \\ 2) \quad \bar{u}_{(nn)}^{(s)} \bar{u}_{(nn)}^{(s)*} &= e_{(nn)}, & 4) \quad \bar{w}_{(nn)}^{(s)} \bar{w}_{(nn)}^{(s)*} &= -e_{(nn)}. \end{aligned}$$

#### ЛИТЕРАТУРА

1. А. Г. Курош. Курс высшей алгебры. М., Физматгиз, 1962.
2. Д. К. Фаддеев и В. Н. Фаддеева. Вычислительные методы линейной алгебры. М.-Л., Физматгиз, 1963.
3. В. В. Воеводин. Численные методы алгебры. М., «Наука», 1966.