

## Об оценке сходимости метода bidiagonalизации<sup>§</sup>

С. А. ГОРЕЙНОВ<sup>®</sup>

*Получена оценка погрешности матричной билинейной аппроксимации, получаемой методом bidiagonalизации в условиях работы в точной арифметике, являющаяся более точной, чем применение к данной задаче аппроксимации известных результатов о сходимости метода Ланцоша.*

Пусть  $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$  — заданная матрица. Рассмотрим задачу отыскания  $\min_{U, V} k$ , где  $U \in \mathbb{C}^{m \times k}$ ,  $V \in \mathbb{C}^{n \times k}$  удовлетворяют условию  $\|A - UV^*\|_F \leq \varepsilon$ . Матричные приближения такого сорта, называемые билинейными — весьма полезный инструмент при аппроксимации больших плотных матриц, имеющих отношение к так называемым асимптотически гладким функциям и нелокальным (интегральным, интегро-дифференциальным) операторам, возникающим в задачах математической физики [11, 3]. Для „хороших“ матриц  $A$  ранг билинейной аппроксимации  $k$  значительно меньше  $m$  и  $n$ . В связи с этим были развиты методы, позволяющие получать билинейные аппроксимации таких матриц за линейное по совокупности  $m$  и  $n$  время [12, 9]. В данной работе обсуждается метод bidiagonalизации [4], который применим к более широкому классу матриц, но имеет время работы  $O(mn)$ . Основной результат — оценка погрешности

---

<sup>§</sup>Работа выполнена при частичной финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (гранты РФФИ №№05-01-00721 и 06-01-08052) и программы фундаментальных исследований отделения математических наук РАН «Вычислительные и информационные проблемы решения больших задач» по проекту «Матричные методы и технологии для задач со сверхбольшим числом неизвестных».

<sup>®</sup>Институт вычислительной математики РАН

получаемой аппроксимации в условиях работы в точной арифметике, являющаяся более точной, чем применение известных результатов о сходимости метода Ланцоша [7, 8] к нашей задаче.

Вот решение нашей задачи в терминах сингулярного разложения исходной матрицы  $A$ .

**Теорема 1** (Шмидт, Мирский [10]). *Рассмотрим сингулярное разложение матрицы  $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ :*

$$A = U\Sigma V^*, \quad U^*U = V^*V = I, \quad \Sigma = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_p),$$

где  $p = \min(m, n)$ ,  $U \in \mathbb{C}^{m \times p}$ ,  $V \in \mathbb{C}^{n \times p}$ , и сингулярные числа  $\{\sigma_k\}$  упорядочены по невозрастанию. Обозначим символами  $U_k$ ,  $V_k$  матрицы, составленные из первых  $k$  столбцов  $U$  и  $V$ . Пусть также  $\Sigma_k$  обозначает ведущую подматрицу  $\Sigma$  порядка  $k$ . Тогда

$$\min_{B: \text{rank } B=k} \|A - B\|_F^2 = \|A - U_k \Sigma_k V_k^*\|_F^2 = \sigma_{k+1}^2 + \dots + \sigma_p^2. \quad (1)$$

Таким образом, первые  $k$  сингулярных векторов и чисел, где  $k$  — минимальный индекс, обеспечивающий неравенство  $\sigma_{k+1}^2 + \dots + \sigma_p^2 \leq \varepsilon$ , образуют искомую билинейную аппроксимацию  $A$ .

Один из известных способов (приближенного) отыскания нескольких старших собственных векторов и чисел эрмитовой матрицы — итерационный алгоритм Ланцоша [2]. Если применить его к матрице  $A^*A$  и преобразовать с тем, чтобы в расчетных формулах выражение  $A^*A$  не возникало<sup>1</sup>, получится алгоритм bidiagonalизации, используемый для (приближенного) отыскания нескольких старших сингулярных векторов и чисел  $A$ . Выпишем управляющие соотношения обоих методов.

Пусть  $q_1, q_2, \dots, q_k, \dots$  — векторы процесса Ланцоша, пусть  $Q_k$  обозначает матрицу, составленную из первых  $k$  этих векторов,

<sup>1</sup> в противном случае имеется нежелательный эффект при реальных расчетах, характеризуемый фразами „возведение обусловленности в квадрат“ или „извлечение квадратного корня из машинного  $\varepsilon$ “.

и пусть

$$T_k = \begin{pmatrix} \omega_1 & t_1^* & & & \\ t_1 & \ddots & \ddots & & \\ & \ddots & \ddots & & \\ & & & t_{k-1} & \omega_k \\ & & & & \end{pmatrix}$$

обозначает соответствующую трехдиагональную матрицу. Тогда имеет место соотношение

$$A^*AQ_k = Q_kT_k + q_{k+1}t_k e_k^T, \quad (2)$$

причем  $Q_k^*Q_k = I$ ,  $Q_k^*q_{k+1} = 0$ .

Чтобы перейти к алгоритму bidiagonalизации, введем разложение Холецкого  $T_k = R_k^*R_k$ , где матрица

$$R_k = \begin{pmatrix} \rho_1 & \tau_1^* & & & \\ & \ddots & \ddots & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \tau_{k-1}^* & \\ & & & & \rho_k \end{pmatrix}$$

верхняя треугольная (bidiagonalная), и обозначим  $P_k = AQ_kR_k^{-1}$ . В силу (2) матрица  $P_k$  имеет ортонормированные столбцы. Подставляя  $P_k$  в (2) и умножая полученное равенство на  $R_k^{-1}$ , получаем соотношения алгоритма bidiagonalизации:

$$\begin{cases} AQ_k = P_kR_k, \\ A^*P_k = Q_kR_k^* + q_{k+1}\tau_k e_k^*, \end{cases} \quad (3)$$

где  $\tau_k = t_k\rho_k^{-1}$ .

Соотношения (3) „наращиваются“ точно так же, как (2): скалярные величины  $\tau_k$  вместе с  $q_{k+1}$  можно вычислять нормализацией вектора  $A^*p_k - q_k\rho_k^*$ , а  $\rho_k$  вместе с  $p_k$  получаются нормализацией вектора  $Aq_k - p_{k-1}\tau_{k-1}^*$ .

Значки комплексного матричного сопряжения, стоящие кое-где в наших формулах при скалярных величинах  $t_k$ ,  $\tau_k$ ,  $\rho_k$ , означают, что формулы верны и для блочных вариантов рассматриваемых методов [13, 4].

Сходимость метода bidiagonalизации, используемого для нахождения билинейного приближения  $A$ , контролируется на практике весьма просто.

**Лемма 1** ([5]).

$$\|A - P_k R_k Q_k^*\|_F^2 = \|A\|_F^2 - \|R_k\|_F^2. \quad (4)$$

**Доказательство.** В силу первой формулы (3)

$$A - P_k R_k Q_k^* = A - A Q_k Q_k^* = A Q_{k0} Q_{k0}^*,$$

где  $Q_{k0}$  — дополнение  $Q_k$  до квадратной унитарной матрицы  $Q$  порядка  $n$ . Дополнив таким же образом  $P_k$ , запишем

$$A [Q_k \quad Q_{k0}] = [P_k \quad P_{k0}] \begin{bmatrix} R_k & S \\ 0 & T \end{bmatrix},$$

где  $S = P_k^* A Q_{k0}$  и  $T = P_{k0}^* A Q_{k0}$ . Поэтому, в силу унитарной инвариантности и аддитивности по подматрицам фробениусовой нормы,

$$\begin{aligned} \|A - P_k R_k Q_k^*\|_F^2 &= \|A Q_{k0} Q_{k0}^*\|_F^2 = \text{tr}(A Q_{k0} Q_{k0}^* Q_{k0} Q_{k0}^* A^*) \\ &= \|A Q_{k0}\|_F^2 = \|P_k S + P_{k0} T\|_F^2 \\ &= \text{tr}(P_k S + P_{k0} T)^*(P_k S + P_{k0} T) \\ &= \|S\|_F^2 + \|T\|_F^2 = \left\| \begin{bmatrix} R_k & S \\ 0 & T \end{bmatrix} \right\|_F^2 - \|R_k\|_F^2. \quad \square \end{aligned}$$

**Следствие 1.**

$$\|A - P_k R_k Q_k^*\|_F^2 = \text{tr}(A^* A) - \text{tr} T_k. \quad (4')$$

Если известны оценки чисел Ритца (собственных чисел матрицы  $T_k$ ), то, ввиду (4'), легко получить и теоретическую оценку сходимости. С этой целью приведем здесь известный результат.

**Теорема 2** ([13], Theorem 2.6.1, p.37). Пусть  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  — собственные значения матрицы  $A^*A$ , упорядоченные по невозрастанию. Пусть  $\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_{ps}$  — так же упорядоченные собственные значения матрицы  $T_s$  процесса Ланцоша с размером блока  $p$ . Пусть блочный вектор  $v_1 \in \mathbb{C}^{n \times p}$  содержит первые  $p$  собственных векторов  $A^*A$ . Предположим, что  $\lambda_p > \lambda_{p+1}$  и что  $\cos \theta := \sigma_{\min}(q_1^* v_1) > 0$ . Тогда для собственных значений матрицы  $T_s$  имеют место неравенства

$$\lambda_k \geq \mu_k \geq \lambda_k - \varepsilon_k^2, \quad k = 1, \dots, p, \quad (5)$$

$$\varepsilon_k^2 = (\lambda_k - \lambda_n) \frac{\operatorname{tg}^2 \theta}{T_{s-1}^2 \left( \frac{1+\gamma_k}{1-\gamma_k} \right)}, \quad \gamma_k = \frac{\lambda_k - \lambda_{p+1}}{\lambda_k - \lambda_n}.$$

Символом  $T_{s-1}$  здесь обозначен многочлен Чебышева первого рода степени  $s-1$ .

Однако непосредственные оценки следов  $T_k$  приводят к более точному результату; переходим к его изложению. Наряду с ланцошевскими векторами  $q_k$  введем и ланцошевские многочлены  $p_k$ : по индукции легко следует, что  $q_k = p_{k-1}(A^*A)q_1$ . Далее, обозначим матрицу собственных векторов  $A^*A$  через  $V$ , матрицу собственных значений через  $\Lambda$ , и введем вектор  $\varphi = V^*q_1$ . Тогда

$$Q_k = V[\varphi \quad p_1(\Lambda)\varphi \quad \dots \quad p_{k-1}(\Lambda)\varphi],$$

откуда следует, что

$$\sum_{\mu=1}^n |\varphi_\mu|^2 p_j(\lambda_\mu) p_k(\lambda_\mu) = q_j^* q_k = \delta_{kj}.$$

**Определение 1** ([1]). Аддитивное и однородное отображение  $\mathfrak{S}$  пространства многочленов  $\{p(x)\}$ , рассматриваемых на отрезке  $K$ , на множество вещественных чисел назовем *позитивным функционалом*, если всякий раз из  $p(x) \geq 0, \forall x \in K$ , и  $p(x) \not\equiv 0$  следует, что  $\mathfrak{S}(p) > 0$ .

Поскольку  $|\varphi_1|^2 + \dots + |\varphi_n|^2 = 1$ , ясно, что функционал  $\mathfrak{S}(p) \equiv \sum_{\mu=1}^n |\varphi_\mu|^2 p(\lambda_\mu)$  позитивен на отрезке  $[\lambda_n, \lambda_1]$  для многочленов степени меньшей  $2n - 2$ .

**Теорема 3** ([1], с. 80). *Функция  $\rho_k(z)$ , определяемая по последовательности многочленов  $\{p_k\}$ , ортогональных относительно позитивного функционала  $\mathfrak{S}$ , следующим образом:  $\rho_k(z)^{-1} = \sum_{j=1}^k |p_j(z)|^2$ , удовлетворяет соотношению*

$$\rho_k(z) = \min_{\substack{\deg P_k \leq k \\ P_k(z) = 1}} \mathfrak{S}(|P_k|^2).$$

**Следствие 2.**  $\rho_j(\lambda) \leq \sum_{\mu=1}^n |\varphi_\mu|^2 P_j^2(\lambda_\mu)$  для всякого многочлена  $P_j$  степени не выше  $j$  с вещественными коэффициентами, принимающего значение 1 в точке  $\lambda$ .

Таким образом,

$$\begin{aligned} \operatorname{tr} T_k &= \sum_{\mu=1}^k \sum_{j=1}^n |\varphi_j|^2 \lambda_j |p_{\mu-1}(\lambda_j)|^2 = \sum_{j=1}^n \frac{|\varphi_j|^2 \lambda_j}{\rho_{k-1}(\lambda_j)} \\ &\geq \sum_{j=1}^k \frac{|\varphi_j|^2 \lambda_j}{\rho_{k-1}(\lambda_j)} \geq \sum_{j=1}^k \frac{|\varphi_j|^2 \lambda_j}{\sum_{\mu=1}^n |\varphi_\mu|^2 P_{k,j}^2(\lambda_\mu)}, \end{aligned}$$

где  $P_{k,j}(\lambda)$ ,  $j = 1, \dots, k$  — многочлен степени не выше  $k - 1$ , принимающий в точке  $\lambda_j$  значение 1.

Далее, преобразуем знаменатель в последней сумме:

$$\sum_{\mu=1}^n |\varphi_\mu|^2 P_{k,j}^2(\lambda_\mu) \leq |\varphi_j|^2 + \sum_{\mu=1, \mu \neq j}^n |\varphi_\mu|^2 \left( \max_{\lambda \in K_j} |P_{k,j}(\lambda)| \right)^2,$$

где множество  $K_j = [\lambda_n, \lambda_{j+1}] \cup [\lambda_{j-1}, \lambda_1]$ .

В связи с последним максимумом выберем в качестве  $P_{k,j}$  многочлен степени не выше  $k$ , равный 1 в точке  $\lambda_j$  и наименее уклоняющийся от нуля на указанном объединении отрезков, а значение максимума для него обозначим  $\mathcal{Z}_{k,j,n}$ .

Эти многочлены были исследованы Золотаревым, носят его имя, и допускают явное представление через тета-функции Якоби [6, Lemma 2.1, Problem BZ13].

Наконец, имеем

$$\operatorname{tr} T_k \geq \sum_{j=1}^k \lambda_j \frac{|\varphi_j|^2}{|\varphi_j|^2 + (1 - |\varphi_j|^2) Z_{k,j,n}^2}.$$

Обозначая через  $\varepsilon_k^* = \sum_{j=k+1}^n \lambda_j$  — квадрат погрешности наилучшей  $k$ -ранговой аппроксимации  $A$  во фробениусовой норме, имеем

$$\|A - P_k R_k Q_k^*\|_F^2 \leq \varepsilon_k^* + \sum_{j=1}^k \lambda_j \frac{Z_{k,j,n}^2}{|\varphi_j|^2}. \quad (6)$$

Мы пришли к следующей теореме.

**Теорема 4.** Пусть все проекции стартового вектора процесса bidiagonalизации  $q_1$  на правые сингулярные векторы матрицы  $A$  ненулевые и все сингулярные числа  $A$  различны. Тогда погрешность  $k$ -ранговой аппроксимации матрицы  $A$ , порождаемой процессом bidiagonalизации, оценивается по формуле (6).

### Список литературы

- [1] АХИЕЗЕР Н. И. *Классическая проблема моментов и некоторые вопросы анализа, связанные с нею*. М.: Физматлит, 1961.
- [2] ПАРЛЕТТ В. *Симметричная проблема собственных значений*. М.: Мир, 1983.
- [3] ТЫРТЫШНИКОВ Е. Е. Тензорные аппроксимации матриц, порожденных асимптотически гладкими функциями. // *Матем. сб.* 2003. Т. 194. №6. С. 147–160.
- [4] GOLUB G., LUK F., OVERTON M. A block Lanczos method for computing the singular values and corresponding singular vectors of a matrix. // *ACM Transactions on Math. Soft.* 1981. V. 7. №2. P. 149–169.

- [5] GOREINOV S. A., TYRTYSHNIKOV E. E., YEREMIN A. YU. *Matrix-free iterative solution strategies for large dense linear systems*. Numer. Linear Algebra Appl. 1997. V.4. №4. P.273–294.
- [6] LEBEDEV V.I. Zolotarev polynomials and extremum problems. // *Russian J. Numer. Anal. Math. Modelling*. 1994. V.9. №3. P. 231–263.
- [7] PAIGE C.C. *The computation of eigenvalues and eigenvectors of very large sparse matrices*. Ph.D.thesis. The University of London. 1971.
- [8] SAAD Y. *Numerical methods for large eigenvalue problems*. Manchester University Press, 1992.
- [9] OSELEDETS I.V., SAVOSTIANOV D.V., TYRTYSHNIKOV E.E. Tucker dimensionality reduction of three-dimensional arrays in linear time. // *SIAM J. Matr. Anal.* 2008. In press.
- [10] G. W. STEWART, J. SUN. *Matrix Perturbation Theory*. Academic Press, 1990.
- [11] E. E. TYRTYSHNIKOV. Mosaic-skeleton approximations. // *Calcolo*. 1996. V. 33. №1–2. P.47–57.
- [12] E.E.TYRTYSHNIKOV. Incomplete cross approximation in the mosaic-skeleton method. // *Computing*. 2000. V.4. P.367–380.
- [13] R. R. UNDERWOOD. *An iterative block Lanczos method for the solution of large sparse symmetric eigenproblems*. Ph.D.thesis. Stanford University. 1975.