



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н. Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ _____ Фундаментальные науки

КАФЕДРА _____ Прикладная математика

Отчет по лабораторной работе №4

на тему:

"Методы решения проблемы собственных значений"

Студент _____ ФН2-51Б _____ И. Е. Дыбко
(Группа) (Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

Студент _____ ФН2-51Б _____ С. И. Тихомиров
(Группа) (Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

Проверил _____ К. А. Касьянова
(Подпись, дата) (И. О. Фамилия)

2024 г.

Оглавление

1. Описание использованных алгоритмов	2
1.1. Метод QR -разложения для поиска собственных значений	2
1.2. Метод обратных итераций и его модификации для нахождения собственных векторов	2
2. Ответы на контрольные вопросы	2
3. Ответы на дополнительные вопросы	6

1. Описание использованных алгоритмов

1.1. Метод QR -разложения для поиска собственных значений

1.2. Метод обратных итераций и его модификации для нахождения собственных векторов

2. Ответы на контрольные вопросы

- 1) Почему нельзя находить собственные числа матрицы A , прямо решая уравнение $\det(A - \lambda E) = 0$, а собственные векторы — «по определению», решая систему $(A - \lambda_j E)e_j = 0$?

Нахождение собственных чисел через уравнение $\det(A - \lambda E) = 0$ является вычислительно сложной задачей, так как требует решения полиномиального уравнения степени n (где n — размер матрицы), а для больших n это может быть крайне трудоёмко и неустойчиво к ошибкам округления. Также аналитическое решение существует только для низких степеней полиномов. Определение собственных векторов через систему $(A - \lambda_j E)e_j = 0$ также невозможно.

- 2) Докажите, что ортогональное преобразование подобия сохраняет симметрию матрицы.

Запишем ортогональное преобразование подобия

$$R = P^{-1}AP,$$

где P — ортогональная матрица, т.е. $P^{-1} = P^T$, A — симметричная матрица, т.е. $A = A^T$. Тогда

$$R^T = (P^{-1}AP)^T = (P^TAP)^T = P^T A^T P = P^T AP = R.$$

Получим, что:

$$R^T = R$$

3) Как преобразование подобия меняет собственные векторы матрицы?

Преобразование подобия сохраняет собственные значения, но собственные векторы могут изменяться. Они преобразуются в новые векторы, которые соответствуют той же линейной комбинации базисных векторов после применения преобразования.

Рассмотрим собственные вектора матрицы R :

$$R\xi_j = \lambda_j \xi_j.$$

Распишем преобразование подобия:

$$P^{-1}AP\xi_j = \lambda_j \xi_j,$$

$$A(P\xi_j) = \lambda_j(P\xi_j) \Rightarrow e_j = P\xi_j$$

То есть $e_j = P\xi_j$ — собственные вектора матрицы A , соответствующие набору собственных значений λ_j .

4) Почему на практике матрицу A подобными преобразованиями вращения приводят только к форме Хессенберга, но не к треугольному виду?

Преобразование матрицы к форме Хессенберга, а не к треугольной форме требует большего количества вычислений ($O(n^2)$ и $O(n^3)$ арифметических операций) и менее устойчиво к ошибкам округления, что делает невозможным приведение матрицы к треугольному виду с сохранением подобия, т.е. с сохранением собственных значений матрицы.

5) Оцените количество арифметических операций, необходимое для приведения произвольной квадратной матрицы A к форме Хессенберга.

Так как в матрице Хессенберга все элементы ниже первой поддиагонали зануляются, то суммирование происходит до $n - 3$. В каждом j -том столбце занулению подлежат элементы от $j + 2$ до $n - 1$.

$$\sum_{j=0}^{n-3} \sum_{i=j+2}^{n-1} (5 + 4(n - j) + 4n) \approx \frac{10}{3}n^3.$$

6) Сойдется ли алгоритм обратных итераций, если в качестве начального приближения взят собственный вектор, соответствующий другому собственному значению? Что будет в этой ситуации в методе обратной итерации, использующем отношение Рэлея?

Метод обратной итерациии хадается следующим образом:

$$(A - \lambda_j^* E)y^{(k+1)} = x^{(k)} \quad (1)$$

$$x^{(k+1)} = \frac{y^{(k+1)}}{\|y^{(k+1)}\|}$$

За $x^{(0)}$ берется любой нормированный вектор. Система собственных векторов e_1, e_2, \dots, e_n образует ортонормированный базис в пространстве \mathbb{R}^n .

Разложим вектора x и y по этому базису:

$$x = \sum_{i=1}^n \alpha_i e_i, \quad y = \sum_{i=1}^n \beta_i e_i.$$

Преобразуем систему:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n \lambda_i \beta_i e_i - \sum_{i=1}^n \lambda_j^* \beta_i e_i &= \sum_{i=1}^n \alpha_i e_i \\ \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \lambda_j^*) \beta_i e_i &= \sum_{i=1}^n \alpha_i e_i \end{aligned}$$

Выразим β_i :

$$\beta_i = \frac{\alpha_i}{\lambda_i - \lambda_j^*}$$

Возьмем в качестве начального приближения возьмем собственный вектор e_k , соответствующий другому собственному значению $\lambda_k (k \neq j)$.

Так как точное значение вектора e_k не известно, а известно только достаточно близкое значение e_k^* . Тогда разложение по базису вектора $x^{(0)}$ будет следующее:

$$x^{(0)} = \varepsilon_1 e_1 + \varepsilon_2 e_2 + \dots + \varepsilon_i e_i + \dots + \delta e_k + \varepsilon_n e_n,$$

где $|\varepsilon_j| \ll 1, \quad j = 1, \dots, n, j \neq k, \delta \approx 1$. Решение будет следующее:

$$y^{(1)} = \frac{\varepsilon_1}{\lambda_1 - \lambda_j^*} e_1 + \frac{\varepsilon_2}{\lambda_2 - \lambda_j^*} e_2 + \dots + \frac{\varepsilon_j}{\lambda_j - \lambda_j^*} e_j + \dots + \frac{\delta}{\lambda_k - \lambda_j^*} e_k + \dots + \frac{\varepsilon_n}{\lambda_n - \lambda_j^*} e_n$$

Поскольку величина $|\lambda_j - \lambda_j^*| \ll 1$, то коэффициент разложения β_j при собственном векторе e_j , чем коэффициенты при других собственных векторах. При следующих итерациях нормировка вектора x приведет к сохранению соотношения между коэффициентами.

После нескольких итераций коэффициент β_j станет самым большим среди всех. и последовательность векторов x^k сойдется к собственному вектору e_i .

- 7) **Сформулируйте и обоснуйте критерий останова для QR -алгоритма отыскания собственных значений матрицы.**

В результате выполнения метода QR -разложения получим последовательность матриц $\{A^{(k)}\}$, подобных матрице A . На каждой итерации поддиагональные элементы последней строки становятся близки к нулю и полученный элемент $a_{ii}^{(k)}$ можно принять за приближенное значение собственного числа λ_i . Тогда критерий останова будет следующим:

$$\sum_{i=1}^{n-1} |a_{ni}^{(k)}| < \varepsilon.$$

- 8) **Предложите возможные варианты условий перехода к алгоритму со сдвигами. Предложите алгоритм выбора величины сдвига.**

Одним из условий перехода к QR -алгоритму со сдвигами может быть достижение малых вне диагональных элементов в Хессенберговой форме. Алгоритм выбора сдвига может основываться на величине последнего диагонального элемента или на наибольшем вне диагональном элементе. Один из популярных методов — использование значения последнего диагонального элемента для сдвига, известного как сдвиг Вилькинсона.

- 9) **Для чего нужно на каждой итерации нормировать приближение к собственному вектору?**

Если $|\lambda| > 1$, то последовательность норм векторов стремится к бесконечности, если $|\lambda| < 1$, то последовательность норм векторов стремится к нулю и возможно исчезновение порядка. Для предупреждения этих ситуаций вектор нормируют.

- 10) **Приведите примеры использования собственных чисел и собственных векторов в численных методах.**

- (a) Вычисление числа обусловленности матрицы:

$$M_A = \frac{\lambda_{max}}{\lambda_{min}}$$

- (b) Выбор итерационных параметров итерационных методов:

$$\tau = \frac{2}{\lambda_{max} + \lambda_{min}}$$

- (c) Оценка скорости сходимости итерационных методов:

$$\|E - \tau_0 A\| = \rho_0$$

$$\text{где } \rho_0 = \frac{1 - \xi}{1 + \xi}, \quad \xi = \frac{\lambda_{min}}{\lambda_{max}}$$

- (d) Вычисление матричной нормы

$$\|A\|_2 = \sqrt{\max \lambda_i(A^T A)}$$

3. Ответы на дополнительные вопросы

- 1) **Приведите пример ортогональных преобразований.**

Поворот в пространстве

Поворот в двумерном пространстве вокруг начала координат можно записать как матрицу поворота:

$$R(\theta) = \begin{pmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

где θ — угол поворота. В трёхмерном пространстве можно также записать матрицу поворота вокруг одной из осей.

- 2) **Всегда ли можно составить из собственных векторов матрицы базис?**

Если собственные векторы матрицы A образуют базис, то она представима в виде:

$$A = PDP^{-1}$$

где P — матрица, составленная из координат собственных векторов, D — диагональная матрица с соответствующими собственными значениями.

- 3) **Как понять в какой момент необходимо переходить к алгоритму со сдвигами? (Как в ходе вычислений определить, что отношение пары собственных значений близко к единице?) Как выбрать величину сдвига?**

Элементы $a_{ij}^{(k)}$ матриц $A^{(k)}$, стоящие ниже главной диагонали, сходятся к нулю со скоростью геометрической прогрессии, знаменатель которой равен модулю отношения соответствующей пары собственных значений, то есть

$$|a_{ij}^{(k)}| \leq \left| \frac{\lambda_i}{\lambda_j} \right| |a_{ij}^{(k-1)}|, \quad i > j, \quad k = 1, 2, \dots$$

При приближении отношения пары собственных значений к единице следует переходить к алгоритму со сдвигами.

Если среди собственных чисел матрицы A есть близкие по величине, то отношение пары их собственных значений будет близко к единице.

В качестве величины сдвига σ можно взять $a_{n,n}^{(k)}$. Когда в последней строке матрицы $A^{(k)}$ внедиагональные элементы станут близки к нулю, будем считать соответствующее собственное значение найденным с достаточной точностью и перейдем к задаче меньшей размерности для поиска остальных собственных значений.

- 4) Почему у одной и той же матрицы норма собственного вектора может быть, как очень большой, так и очень маленькой?

Так собственные вектора определяются с точностью до константы, то значение его нормы может сильно варьироваться в зависимости от значения константы.