

ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО ПО ОБРАЗОВАНИЮ
Государственное образовательное учреждение высшего профессионального образования
УЛЬЯНОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
Факультет Факультет Информационных Систем и Технологий
(наименование факультета, к которому относится кафедра)
Кафедра Информационные системы
(наименование кафедры)

**БАНКИ КОНТРОЛЬНЫХ ЗАДАНИЙ И ВОПРОСОВ (ТЕСТОВ) ПО
ОТДЕЛЬНЫМ МОДУЛЯМ И В ЦЕЛОМ ПО ДИСЦИПЛИНЕ**

По дисциплине Численные методы
(наименование дисциплины)
по направлению (специальности) 08080165 Прикладная информатика (в экономике)
(шифр и наименование направления, специальности)

Уникальный идентификатор НТЗ: ID = 797714117

Наименование НТЗ: Численные методы

Расположение НТЗ: L:\Численные методы\Численные методы.ast

Авторский коллектив НТЗ: Семушин Иннокентий Васильевич, Шамшев Анатолий Борисович

Дата создания НТЗ: 01.12.2007

Дата конвертации НТЗ: 13.11.2007

СОДЕРЖАНИЕ И СТРУКТУРА ТЕСТОВЫХ МАТЕРИАЛОВ

Тематическая структура

Методы окаймления в LU-разложении
Ортогональные преобразования
Разложения Холецкого
Разреженные формы LU-разложения
Современные алгоритмы LU-разложения
Стандартные методы LU-разложения

Содержание тестовых материалов

Методы окаймления в LU-разложении

1. Задание {{ 25 }} ТЗ № 25

Следующий алгоритм задаёт метод окаймления, называемый

Для $j = 2$ до n

Для $k = 1$ до $j - 2$

Для $i = k + 1$ до $j - 1$

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$l_{jk} = a_{jk}/a_{kk}$$

Для $i = k + 1$ до j

$$a_{ji} = a_{ji} - l_{jk}a_{ki}$$

- столбцовым
- алгоритмом скалярных произведений
- строковым
- диагональным

2. Задание {{ 26 }} ТЗ № 26

Следующий алгоритм окаймления называется

Для $j = 2$ до n

Для $i = 2$ до $j - 1$

Для $k = 1$ до $i - 1$

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Для $i = 2$ до j

$$l_{j,i-1} = a_{j,i-1}/a_{i-1,i-1}$$

Для $k = 1$ до $i - 1$

$$a_{ji} = a_{ji} - l_{jk}a_{ki}$$

- алгоритмом скалярных произведений
- столбцовым алгоритмом
- строковым алгоритмом
- диагональным алгоритмом

3. Задание {{ 27 }} ТЗ № 27

Следующий алгоритм Донгарры-Айзенштата называется

Для $j = 1$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

Для $i = j$ до n

$$a_{ji} = a_{ji} - l_{jk}a_{ki}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

Для $i = j + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Для $s = j + 1$ до n

$$l_{sj} = a_{sj}/a_{jj}$$

- алгоритмом линейных комбинаций
- алгоритмом скалярных произведений
- столбцовым алгоритмом
- строковым алгоритмом

4. Задание {{ 28 }} ТЗ № 28

Следующий алгоритм Донгарры-Айзенштата называется

Для $j = 1$ до n

Для $i = j + 1$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Для $i = j$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$a_{ji} = a_{ji} - l_{jk}a_{ki}$$

Для $s = j + 1$ до n

$$l_{sj} = a_{sj}/a_{jj}$$

- алгоритмом скалярных произведений
- алгоритмом линейных комбинаций
- строковым алгоритмом
- столбцовым алгоритмом

Ортогональные преобразования

5. Задание {{ 45 }} ТЗ № 45

Задача минимизации критерия качества, выраженного следующей формулой, называется

$$J(x) = (z - Ax)^T (z - Ax) = \|v\|^2$$

- линейной задачей наименьших квадратов
- нелинейной задачей наименьших квадратов
- линейной задачей наибольших квадратов
- нелинейной задачей наибольших квадратов

6. Задание {{ 46 }} ТЗ № 46

Преобразования Хаусхолдера соответствуют геометрическому понятию

- отражения
- пересечения
- параллельности
- нормальности

7. Задание {{ 47 }} ТЗ № 47

Следующий алгоритм, задающий преобразование Хаусхолдера, называется

Для $k = 1$ до $\min(m - 1, n)$

$$\left. \begin{aligned} s_k &= -\operatorname{sgn} [A(k, k)] \left(\sum_{i=k}^m [A(i, k)]^2 \right)^{1/2}, \\ u_k(1) &= A(k, k) - s_k, \\ u_k(i) &= A(k + i - 1, k), \quad i = 2, \dots, m - k + 1, \\ \alpha_k &= 1/(s_k u_k(1)) \quad (\alpha_k < 0). \end{aligned} \right\}$$

Для $j = k + 1, \dots, n$

$$\left. \begin{aligned} \lambda &:= \alpha_k \cdot \sum_{i=k}^m u_k(i - k + 1) A(i, j), \\ \text{Для } i &= k, k + 1, \dots, m \\ A(i, j) &:= A(i, j) + \lambda u_k(i - k + 1). \end{aligned} \right\}$$

- столбцово ориентированным
- строково ориентированным
- диагонально ориентированным
- произвольно ориентированным

8. Задание {{ 48 }} ТЗ № 48

Следующий алгоритм, задающий преобразование Хаусхолдера, называется

Для $k = 1$ до $\min(m - 1, n)$

$$\left. \begin{aligned} s_k &= -\operatorname{sgn} [A(k, k)] \left(\sum_{i=k}^m [A(i, k)]^2 \right)^{1/2}, \\ u_k(1) &= A(k, k) - s_k, \\ u_k(i) &= A(k + i - 1, k), \quad i = 2, \dots, m - k + 1, \\ \alpha_k &= 1/(s_k u_k(1)) \quad (\alpha_k < 0). \end{aligned} \right\}$$

Для $j = k + 1, \dots, n$

$$\left. \begin{aligned} \lambda_k(j - k) &:= \alpha_k \cdot \sum_{i=k}^m u_k(i - k + 1) A(i, j), \\ \text{Для } i &= k, k + 1, \dots, m \\ \text{Для } j &= k + 1, \dots, n \\ A(i, j) &:= A(i, j) + \lambda_k(j - k) u_k(i - k + 1). \end{aligned} \right\}$$

- строчно ориентированным
- столбцово ориентированным
- диагонально ориентированным
- произвольно ориентированным

9. Задание {{ 49 }} ТЗ № 49

Преобразование Гивенса соответствует геометрическому понятию

- поворота
- инверсии
- разворота
- нормализации

10. Задание {{ 50 }} ТЗ № 50

Ортогонализация Грама-Шмидта предполагает

- вычисление ненулевых элементов по столбцам, начиная с самого короткого
- вычисление ненулевых элементов по строкам, начиная с самой длинной
- стратегию выбора ведущего вектора

11. Задание {{ 51 }} ТЗ № 51

Модифицированная ортогонализация Грама-Шмидта предполагает

- вычисление ненулевых элементов по строкам, начиная с самой длинной
- вычисление ненулевых элементов по столбцам, начиная с самого короткого
- стратегию выбора ведущего элемента

12. Задание {{ 52 }} ТЗ № 52

Модифицированная ортогонализация Грама-Шмидта предполагает

- использование стратегии выбора ведущего вектора
- вычисление ненулевых элементов по строкам
- вычисление ненулевых элементов по столбцам

13. Задание {{ 53 }} ТЗ № 53

Следующий алгоритм задаёт ортогонализацию

Для $k = 1$ до n

$$r_{ik} = a_k^T q_i, \quad i = 1, 2, \dots, k - 1,$$

$$v = a_k - \sum_{i=1}^{k-1} r_{ik} q_i,$$

$$r_{kk} = (v^T v)^{1/2},$$

$$q_k = v / r_{kk}.$$

- ГШО
- МГШО
- МГШО с выбором ведущего вектора

14. Задание {{ 54 }} ТЗ № 54

Следующий алгоритм задаёт ортогонализацию

Для $k = 1$ до n

$$r_{kk} = \|a_k\| = (a_k^T a_k)^{1/2},$$

$$a_k = a_k / r_{kk},$$

Для $j = k + 1$ до n

$$r_{kj} = a_j^T a_k,$$

$$a_j = a_j - r_{kj} a_k.$$

- МГШО
- ГШО
- МГШО с выбором ведущего вектора

Разложения Холецкого

15. Задание {{ 31 }} ТЗ № 31

Симметрическая матрица $P > 0$ тогда и только тогда, когда

- все собственные числа матрицы P положительны
- все собственные числа матрицы P отрицательны
- все собственные числа матрицы P обладают разными знаками
- собственные числа матрицы P не имеют отношения к данному вопросу

16. Задание {{ 32 }} ТЗ № 32

Если $P > 0$, то все диагональные элементы матрицы P

- положительны
- отрицательны
- обладают разными знаками
- не имеют значения

17. Задание {{ 33 }} ТЗ № 33

Если $P > 0$, то матрица, полученная вычёркиванием любых строки и столбца, также является

- невырожденной
- вырожденной
- произвольной
- единичной

18. Задание {{ 34 }} ТЗ № 34

Если матрица P может быть представлена как

$$P = SS^T$$

- то матрица S называется транспонентой из P
- то матрица S называется квадратом P
- то матрица S называется квадратным корнем из P
- то матрица S называется кубическим корнем из P

19. Задание {{ 35 }} ТЗ № 35

Следующий упорядоченный набор выражений определяет

$$\left. \begin{aligned} L(j, j) &= P(j, j)^{1/2}, \\ L(k, j) &= P(k, j) / L(j, j), \quad k = j + 1, \dots, n, \\ P(i, k) &:= P(i, k) - L(i, j)L(k, j) \quad \left\{ \begin{array}{l} k = j + 1, \dots, n \\ i = k, \dots, n \end{array} \right. \end{aligned} \right\} L(n, n) = P(n, n)^{1/2}.$$

- нижнее треугольное разложение Холецкого
- верхнее треугольное разложение Холецкого
- нижнее прямоугольное разложение Холецкого
- верхнее прямоугольное разложение Холецкого

20. Задание {{ 36 }} ТЗ № 36

Следующий упорядоченный набор выражений задаёт

$$\left. \begin{aligned}
 d_j &= P(j, j), & \bar{L}(j, j) &= 1, \\
 P(i, k) &:= P(i, k) - \bar{L}(i, j)P(k, j) & \left\{ \begin{array}{l} k = j + 1, \dots, n \\ i = k, \dots, n \end{array} \right. & \left. \begin{array}{l} d(n) = P(n, n), \\ \bar{L}(n, n) = 1. \end{array} \right. \\
 \bar{L}(k, j) &= P(k, j)/d(j), & k &= j + 1, \dots, n
 \end{aligned} \right\}$$

- нижнее треугольное разложение Холецкого без операции квадратного корня
- нижнее треугольное разложение Холецкого
- верхнее треугольное разложение Холецкого без операции квадратного корня
- верхнее треугольное разложение Холецкого

21. Задание {{ 37 }} ТЗ № 37

Следующий упорядоченный набор выражений задаёт

$$\left. \begin{aligned}
 U(j, j) &= P(j, j)^{1/2}, \\
 U(k, j) &= P(k, j)/U(j, j), & k &= 1, \dots, j - 1, \\
 P(i, k) &:= P(i, k) - U(i, j)U(k, j) & \left\{ \begin{array}{l} k = 1, \dots, j - 1 \\ i = 1, \dots, k \end{array} \right. & \left. \begin{array}{l} U(1, 1) = P(1, 1)^{1/2}. \end{array} \right.
 \end{aligned} \right\}$$

- верхнее треугольное разложение Холецкого
- нижнее треугольное разложение Холецкого
- верхнее прямоугольное разложение Холецкого
- верхнее треугольное разложение Холецкого с операцией квадратного корня

22. Задание {{ 38 }} ТЗ № 38

Следующие упорядоченные выражения задают

$$\left. \begin{aligned}
 d_j &= P(j, j), & \bar{U}(j, j) &= 1, \\
 \bar{U}(k, j) &= P(k, j)/d(j), & k &= 1, \dots, j - 1 \\
 P(i, k) &:= P(i, k) - \bar{U}(i, j)\bar{U}(k, j)d_j & \left\{ \begin{array}{l} k = 1, \dots, j - 1 \\ i = 1, \dots, k \end{array} \right. & \left. \begin{array}{l} d(1) = P(1, 1), \\ \bar{U}(1, 1) = 1. \end{array} \right.
 \end{aligned} \right\}$$

- верхнее треугольное разложение Холецкого без операции квадратного корня
- верхнее треугольное разложение Холецкого
- нижнее треугольное разложение Холецкого без операции квадратного корня
- нижнее треугольное разложение Холецкого

23. Задание {{ 39 }} ТЗ № 39

Следующий алгоритм задаёт алгоритм разложения с немедленными модификациями

$$(l_{11} = p_{11}^{1/2})$$

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $i = k + 1$ до n

$$l_{ik} = p_{ik}/p_{kk}$$

$$(l_{ik} = p_{ik}/l_{kk})$$

Для $j = k + 1$ до i

$$p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}p_{jk}$$

$$(p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}l_{jk})$$

$$(l_{k+1,k+1} = p_{k+1,k+1}^{1/2})$$

- kij-алгоритм
- ijk-алгоритм
- jik-алгоритм
- kji-алгоритм

24. Задание {{ 40 }} ТЗ № 40

Следующий алгоритм задаёт вариант разложения Холецкого с немедленными модификациями

$$(l_{11} = p_{11}^{1/2})$$

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $s = k + 1$ до n

$$l_{sk} = p_{sk}/p_{kk} \quad (p_{sk}/l_{kk})$$

Для $j = k + 1$ до n

Для $i = j$ до n

$$p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}p_{jk}$$

$$(p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}l_{jk})$$

$$(l_{k+1,k+1} = p_{k+1,k+1}^{1/2})$$

-
- kji-алгоритм
 - kij-алгоритм
 - jik-алгоритм
 - jki-алгоритм

25. Задание {{ 41 }} ТЗ № 41

Следующий алгоритм окаймления разложения является

$$l_{11} = \sqrt{p_{11}}$$

Для $j = 2$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$l_{jk} = p_{jk}/l_{kk}$$

Для $i = k + 1$ до j

$$p_{ji} = p_{ji} - l_{jk}l_{ik}$$

$$l_{jj} = \sqrt{p_{jj}}$$

- строчным алгоритмом
- алгоритмом скалярных произведений
- столбцовым алгоритмом
- диагональным алгоритмом

26. Задание {{ 42 }} ТЗ № 42

Следующий алгоритм окаймления известной части является

$$l_{11} = \sqrt{p_{11}}$$

Для $j = 2$ до n

Для $i = 2$ до j

$$l_{j,i-1} = p_{j,i-1}/l_{i-1,i-1}$$

Для $k = 1$ до $i - 1$

$$p_{ji} = p_{ji} - l_{jk}l_{ik}$$

$$l_{jj} = \sqrt{p_{jj}}$$

- алгоритмом скалярных произведений
- строчным алгоритмом
- столбцовым алгоритмом
- стохастическим алгоритмом

27. Задание {{ 43 }} ТЗ № 43

Следующий алгоритм окаймления неизвестной части разложения является

Для $j = 1$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$p_{jj} = p_{jj} - l_{jk}l_{jk}$$

$$l_{jj} = \sqrt{p_{jj}}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

Для $i = j + 1$ до n

$$p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}l_{jk}$$

Для $s = j + 1$ до n

$$l_{sj} = p_{sj}/l_{jj}$$

- алгоритмом линейных комбинаций
- алгоритмом скалярных произведений
- строковым алгоритмом
- столбцовым алгоритмом

28. Задание {{ 44 }} ТЗ № 44

Следующий алгоритм окаймления неизвестной части разложения является

Для $j = 1$ до n

Для $i = j + 1$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$p_{ij} = p_{ij} - l_{ik}l_{jk}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$p_{jj} = p_{jj} - l_{jk}l_{jk}$$

$$l_{jj} = \sqrt{p_{jj}}$$

Для $s = j + 1$ до n

$$l_{sj} = p_{sj}/l_{jj}$$

- алгоритмом скалярных произведений
- алгоритмом линейных комбинаций
- строковым алгоритмом
- столбцовым алгоритмом

Разреженные формы LU-разложения

29. Задание {{ 30 }} ТЗ № 30

Количество стратегий выбора главного элемента расширенной матрицы составляет

- 2
- 3
- 4
- 5

30. Задание {{ 29 }} ТЗ № 29

Количество возможных форм хранения разреженной матрицы составляет

- 4
- 3
- 2
- 1

Современные алгоритмы LU-разложения

31. Задание {{ 15 }} ТЗ № 15

Схема разложения, задаваемая следующим алгоритмом, называется

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $i = k + 1$ до n

$$l_{ik} = a_{ik}/a_{kk}$$

Для $j = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Строчно ориентированная

- схема $\bar{L}U$ разложения

Строчно ориентированная

- схема $L\bar{U}$ разложения

Столбцово ориентированная

- схема $\bar{L}U$ разложения

Столбцово ориентированная

- схема $L\bar{U}$ разложения

32. Задание {{ 16 }} ТЗ № 16

Схема разложения, задаваемая следующим алгоритмом, называется

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $s = k + 1$ до n

$$l_{sk} = a_{sk}/a_{kk}$$

Для $j = k + 1$ до n

Для $i = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Строчно ориентированная

- схема $\bar{L}U$ разложения

- Строчно ориентированная
- схема $L\bar{U}$ разложения
- Столбцово ориентированная
- схема $\bar{L}U$ разложения
- Столбцово ориентированная
- схема $L\bar{U}$ разложения

33. Задание {{ 17 }} ТЗ № 17

Параллельные вычисления выполняются на

- персональных компьютерах
- векторных компьютерах
- параллельных компьютерах
- параллельные вычисления не выполняются

34. Задание {{ 18 }} ТЗ № 18

Форма матрично-векторного умножения, задаваемая следующим алгоритмом, является формой

$$y_i = 0$$

Для $i = 1$ до m

Для $j = 1$ до n

$$y_i = y_i + a_{ij}x_j$$

- ij
- ji
- ki
- nm

35. Задание {{ 19 }} ТЗ № 19

форма матрично-векторного умножения, задаваемая следующим алгоритмом, является формой

$$y_i = 0$$

Для $j = 1$ до n

Для $i = 1$ до m

$$y_i = y_i + a_{ij}x_j$$

- ji
- ij
- kl
- mn

36. Задание {{ 20 }} ТЗ № 20

Следующий алгоритм задаёт схему разложения

Для $j = 2$ до n

Для $s = j$ до n

$$l_{s,j-1} = a_{s,j-1}/a_{j-1,j-1}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

Для $i = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

Столбцово ориентированная схема $\bar{L}U$ разложения с отложенными модификация

Столбцово ориентированная схема $L\bar{U}$ разложения с отложенными модификация

Столбцово ориентированная схема $\bar{L}\bar{U}$ разложения с отложенными модификация

Столбцово ориентированная схема LU разложения с отложенными модификация

37. Задание {{ 21 }} ТЗ № 21

Следующий алгоритм задаёт алгоритм разложения

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $i = k + 1$ до n

$$l_{ik} = a_{ik}/a_{kk}$$

Для $j = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

kij-алгоритм

mnl-алгоритм

ijk-алгоритм

kii-алгоритм

38. Задание {{ 22 }} ТЗ № 22

Следующий алгоритм задаёт следующий алгоритм разложения

Для $k = 1$ до $n - 1$

Для $s = k + 1$ до n

$$l_{sk} = a_{sk}/a_{kk}$$

Для $j = k + 1$ до n

Для $i = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

kji-алгоритм

kjj-алгоритм

- kkk-алгоритм
- kij-алгоритм

39. Задание {{ 23 }} ТЗ № 23

Следующий алгоритм задаёт алгоритм разложения

Для $j = 2$ до n

Для $s = j$ до n

$$l_{s,j-1} = a_{s,j-1}/a_{j-1,j-1}$$

Для $k = 1$ до $j - 1$

Для $i = k + 1$ до n

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

- jki-алгоритм
- kjj-алгоритм
- iik-алгоритм
- jik-алгоритм

40. Задание {{ 24 }} ТЗ № 24

Следующий алгоритм задаёт алгоритм разложения

Для $j = 2$ до n

Для $s = j$ до n

$$l_{s,j-1} = a_{s,j-1}/a_{j-1,j-1}$$

Для $i = 2$ до j

Для $k = 1$ до $i - 1$

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}.$$

Для $i = j + 1$ до n

Для $k = 1$ до $j - 1$

$$a_{ij} = a_{ij} - l_{ik}a_{kj}$$

- jik-алгоритм
- kkk-алгоритм
- kjj-алгоритм
- jij-алгоритм

Стандартные методы LU-разложения

41. Задание {{ 1 }} ТЗ № 1

Данный алгоритм задаёт следующее разложение матрицы А

Для $k = 1$ до n

Нормируем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$.

Для $i = k + 1$ до n

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$,
умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$, из i -й строки.

- $L\bar{U}$
- $\bar{L}U$
- $\bar{L}\bar{U}$
- LU

42. Задание {{ 2 }} ТЗ № 2

Данный алгоритм формирует следующее разложение матрицы A

Для $k = 1$ до $n - 1$

Нормируем первый столбец матрицы $A^{(k-1)}$.

Для $i = k + 1$ до n

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$,
умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$, из i -й строки.

- $L\bar{U}$
- $\bar{L}U$
- $\bar{L}\bar{U}$
- LU

43. Задание {{ 3 }} ТЗ № 3

Количество стратегий выбора ведущего элемента в алгоритме Гаусса составляет

- 2
- 3
- 4
- 5

44. Задание {{ 4 }} ТЗ № 4

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

Выбираем главный элемент в $A^{(k-1)}$.

Нормируем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$.

Для $i = k + 1$ до n

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$,
умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$, из i -й строки.

$\bar{L}U$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

$\bar{L}U$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

$\bar{L}\bar{U}$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

LU разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

45. Задание {{ 5 }} ТЗ № 5

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до $n - 1$

Выбираем главный элемент в $A^{(k-1)}$.

Нормируем первый столбец матрицы $A^{(k-1)}$.

Для $i = k + 1$ до n

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$
умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$ из i -й строки.

$L\bar{U}$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

$L\bar{U}$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

$\bar{L}\bar{U}$ разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

LU разложение по методу Гаусса

- с выбором главного элемента

46. Задание {{ 6 }} ТЗ № 6

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

Для $i = 1$ до $k - 1$

Вычитаем i -ю строку матрицы A ,
умноженную на a_{ki} , из k -й строки.

Выбираем главный элемент в k -й строке.

Нормируем k -ю строку матрицы A .

-

$L\bar{U}$ разложение по методу Гаусса (по строкам)

-

$\bar{L}U$ разложение по методу Гаусса (по строкам)

-

$\bar{L}\bar{U}$ разложение по методу Гаусса (по строкам)

-

LU разложение по методу Гаусса (по строкам)

47. Задание {{ 7 }} ТЗ № 7

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

По формуле (1.6) вычисляем k -й столбец матрицы L .

Выбираем среди элементов k -го столбца главный элемент.

По формуле (1.8) вычисляем k -ю строку матрицы \bar{U} .

-

$L\bar{U}$ разложение по компактной схеме Краута

-

$\bar{L}U$ разложение по компактной схеме Краута

- \bar{L} разложение по компактной схеме Краута
- U разложение по компактной схеме Краута

48. Задание {{ 8 }} ТЗ № 8

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

По формуле (1.9) вычисляем k -ю строку матрицы U .

Выбираем среди элементов k -й строки главный элемент.

По формуле (1.10) вычисляем k -й столбец матрицы \bar{L} .

- $L\bar{U}$ разложение по компактной схеме Краута
- $\bar{L}U$ разложение по компактной схеме Краута
- \bar{L} разложение по компактной схеме Краута
- U разложение по компактной схеме Краута

49. Задание {{ 9 }} ТЗ № 9

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

По формуле (1.6) вычисляем элементы k -й строки матрицы L .

По формуле (1.8) без деления на диагональный элемент l_{kk} , вычисляем k -ю строку матрицы \bar{U} .

Среди элементов k -й строки (от диагонального до n -го) определяем главный элемент.

Делим на главный элемент k -ю строку матрицы \bar{U} .

- $L\bar{U}$ разложение по компактной схеме «строка за строкой»

- $\bar{L}U$ разложение по компактной схеме «строка за строкой»
- $\bar{L}\bar{U}$ разложение по компактной схеме «строка за строкой»
- LU разложение по компактной схеме «строка за строкой»

50. Задание {{ 10 }} ТЗ № 10

Данный алгоритм задаёт

Для $k = 1$ до n

Выбираем главный элемент в $A^{(k-1)}$.

Нормируем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$.

Для $i = 1$ до $k - 1$

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$, умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$, из i -й строки.

Для $i = k + 1$ до n

Вычитаем первую строку матрицы $A^{(k-1)}$, умноженную на $a_{ik}^{(k-1)}$, из i -й строки.

Для $i = 1$ до n

Для $j = i + 1$ до n

$$a_{ij} = -a_{ij}$$

- $L\bar{U}^{-1}$ -разложение $A = L\bar{U}$ по методу Жордана
- $\bar{L}U^{-1}$ -разложение $A = L\bar{U}$ по методу Жордана
- LU^{-1} -разложение $A = L\bar{U}$ по методу Жордана
- UL^{-1} -разложение $A = L\bar{U}$ по методу Жордана

51. Задание {{ 11 }} ТЗ № 11

Матрица называется плохооусловленной, когда

- матрица системы близка к вырожденной матрице
- матрица системы далека от вырожденной матрицы

- детерминант матрицы равен бесконечно большому значению
- вырожденных матриц не существует

52. Задание {{ 12 }} ТЗ № 12

Матрица, элементы которой задаются следующей формулой, является

$$a_{ij} = 1/(i + j - 1).$$

- плохообусловленной
- обусловленной
- закрытой
- хорошообусловленной

53. Задание {{ 13 }} ТЗ № 13

Матрица, элементы которой задаются следующей формулой, является

$$a_{ii} = 1 \text{ для } i = 1, 2, \dots, 20;$$

$$a_{ii+1} = 1 \text{ для } i = 1, 2, \dots, 19;$$

$$a_{ij} = 0 \text{ для остальных значений } i \text{ и } j.$$

- плохообусловленной
- хорошообусловленной
- обычной матрицей

54. Задание {{ 14 }} ТЗ № 14

Матрица, элементы которой задаются следующей формулой, является

$$a_{ii} = \alpha^{|n-2i|/2};$$

$$a_{1j} = a_{j1} = a_{11}/\alpha^j;$$

$$a_{nj} = a_{jn} = a_{nn}/\alpha^j;$$

$$a_{ij} = 0 \text{ для остальных значений } i \text{ и } j.$$

- плохообусловленной
- хорошообусловленной
- простой матрицей