

1 Матричные нормы

1.1 Алгоритм вычисления основных матричных норм

Входные данные: Матрица A размером $m \times n$

Выходные данные: Значения различных норм матрицы

Algorithm 1 Норма Фробениуса (F -норма)

```
1:  $sum = 0$ 
2: for  $i = 1$  to  $m$  do
3:   for  $j = 1$  to  $n$  do
4:      $sum = sum + |A[i, j]|^2$ 
5:   end for
6: end for
7:  $\|A\|_F = \sqrt{sum}$ 
```

Algorithm 2 Максимальная норма (∞ -норма)

```
1:  $max\_row\_sum = 0$ 
2: for  $i = 1$  to  $m$  do
3:    $row\_sum = 0$ 
4:   for  $j = 1$  to  $n$  do
5:      $row\_sum = row\_sum + |A[i, j]|$ 
6:   end for
7:   if  $row\_sum > max\_row\_sum$  then
8:      $max\_row\_sum = row\_sum$ 
9:   end if
10: end for
11:  $\|A\|_\infty = max\_row\_sum$ 
```

Algorithm 3 Первая норма (1-норма)

```
1:  $max\_col\_sum = 0$ 
2: for  $j = 1$  to  $n$  do
3:    $col\_sum = 0$ 
4:   for  $i = 1$  to  $m$  do
5:      $col\_sum = col\_sum + |A[i, j]|$ 
6:   end for
7:   if  $col\_sum > max\_col\_sum$  then
8:      $max\_col\_sum = col\_sum$ 
9:   end if
10: end for
11:  $\|A\|_1 = max\_col\_sum$ 
```

2 LU разложение

2.1 Алгоритм LU разложения без выбора главного элемента

Входные данные: Квадратная матрица A размером $n \times n$

Выходные данные: Нижнетреугольная матрица L и верхнетреугольная матрица U

```
1: Инициализация
2:  $L = I_{n \times n}$  (единичная матрица)
3:  $U = A$  (копия матрицы  $A$ )
4: for  $k = 1$  to  $n - 1$  do
5:   if  $U[k, k] = 0$  then
6:     Вывести "Ошибка: деление на ноль"
7:     Завершить
8:   end if
9:   for  $i = k + 1$  to  $n$  do
10:     $L[i, k] = U[i, k] / U[k, k]$ 
11:    for  $j = k$  to  $n$  do
12:       $U[i, j] = U[i, j] - L[i, k] \times U[k, j]$ 
13:    end for
14:  end for
15: end for
16: return  $L, U$ 
```

Проверка: $A = L \times U$

3 Метод Гаусса-Зейделя в координатной форме

Для системы уравнений $Ax = b$

Система уравнений:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

```
1: Проверка диагонального преобладания
2: for  $i = 1$  to  $n$  do
3:     if  $|a_{ii}| \leq \sum_{j \neq i} |a_{ij}|$  then
4:         Предупреждение о возможной расходимости
5:     end if
6: end for
7: Инициализация
8:  $x^{(0)} = [0, 0, \dots, 0]$  (начальное приближение)
9:  $\varepsilon$  = заданная точность
10:  $max\_iter$  = максимальное число итераций
11:  $k = 0$  (номер итерации)
12: while  $k < max\_iter$  do
13:      $k = k + 1$ 
14:     for  $i = 1$  to  $n$  do
15:          $sum1 = 0$ 
16:         for  $j = 1$  to  $i - 1$  do
17:              $sum1 = sum1 + a_{ij} \times x_j^{(k)}$ 
18:         end for
19:          $sum2 = 0$ 
20:         for  $j = i + 1$  to  $n$  do
21:              $sum2 = sum2 + a_{ij} \times x_j^{(k-1)}$ 
22:         end for
23:          $x_i^{(k)} = (b_i - sum1 - sum2) / a_{ii}$ 
24:     end for
25:     if  $\|x^{(k)} - x^{(k-1)}\| < \varepsilon$  then
26:         Решение найдено:  $x = x^{(k)}$ 
27:         Завершить
```

```

28:     end if
29: end while
30: if  $k = max\_iter$  then
31:     Предупреждение: "Достигнуто максимальное число итераций"
32: end if

```

3.1 Координатная форма для системы 3×3 :

$$\begin{cases} x_1^{(k)} = (b_1 - a_{12}x_2^{(k-1)} - a_{13}x_3^{(k-1)})/a_{11} \\ x_2^{(k)} = (b_2 - a_{21}x_1^{(k)} - a_{23}x_3^{(k-1)})/a_{22} \\ x_3^{(k)} = (b_3 - a_{31}x_1^{(k)} - a_{32}x_2^{(k)})/a_{33} \end{cases}$$

4 Метод Ньютона для решения нелинейного уравнения

Для уравнения $f(x) = 0$

Входные данные: Функция $f(x)$, её производная $f'(x)$, начальное приближение x_0

Выходные данные: Приближенное решение уравнения

```
1: Инициализация
2:  $x_0$  = начальное приближение
3:  $\varepsilon$  = заданная точность
4:  $max\_iter$  = максимальное число итераций
5:  $k = 0$ 
6: Проверка начального приближения
7: if  $f'(x_0) = 0$  then
8:     Выбрать другое начальное приближение
9: end if
10: while  $k < max\_iter$  do
11:      $k = k + 1$ 
12:     if  $f'(x_{k-1}) = 0$  then
13:         Вывести "Ошибка: производная равна нулю"
14:         Завершить
15:     end if
16:      $x_k = x_{k-1} - f(x_{k-1})/f'(x_{k-1})$ 
17:     if  $|x_k - x_{k-1}| < \varepsilon$  ИЛИ  $|f(x_k)| < \varepsilon$  then
18:         Решение найдено:  $x = x_k$ 
19:         Завершить
20:     end if
21: end while
22: if  $k = max\_iter$  then
23:     Предупреждение: "Достигнуто максимальное число итераций"
24: end if
```

4.1 Геометрическая интерпретация:

На каждой итерации строится касательная к графику функции в точке $(x_{k-1}, f(x_{k-1}))$, и находится точка пересечения этой касательной с осью x .

4.2 Условия сходимости:

- $f(x)$ и $f'(x)$ непрерывны в окрестности корня
- $f'(x) \neq 0$ в окрестности корня
- Начальное приближение достаточно близко к корню

4.3 Модифицированный метод Ньютона (для кратных корней):

$$x_k = x_{k-1} - m \cdot \frac{f(x_{k-1})}{f'(x_{k-1})}$$

где m - кратность корня.

5 Интерполяционный полином Лагранжа

Для табличных значений $(x_0, f_0), (x_1, f_1), \dots, (x_n, f_n)$

1: Записать общую формулу полинома Лагранжа:

$$L(x) = \sum_{i=0}^n f_i \cdot l_i(x)$$

2: Вычислить базисные полиномы Лагранжа:

$$l_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

3: Для каждого узла i :

4: Записать произведение $(x - x_j)$ для всех $j \neq i$ в числителе

5: Записать произведение $(x_i - x_j)$ для всех $j \neq i$ в знаменателе

6: Умножить каждый $l_i(x)$ на соответствующее значение f_i

7: Сложить все слагаемые и упростить полином

5.1 Пример выполнения:

Для 3 узлов $(x_0, f_0), (x_1, f_1), (x_2, f_2)$:

$$L(x) = f_0 \cdot \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_0 - x_1)(x_0 - x_2)} + f_1 \cdot \frac{(x - x_0)(x - x_2)}{(x_1 - x_0)(x_1 - x_2)} + f_2 \cdot \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{(x_2 - x_0)(x_2 - x_1)}$$

6 Интерполяционный полином Ньютона

1: Составить таблицу разделенных разностей:

- 0-го порядка: $f[x_i] = f_i$
- 1-го порядка: $f[x_i, x_{i+1}] = \frac{f[x_{i+1}] - f[x_i]}{x_{i+1} - x_i}$
- k -го порядка: $f[x_i, \dots, x_{i+k}] = \frac{f[x_{i+1}, \dots, x_{i+k}] - f[x_i, \dots, x_{i+k-1}]}{x_{i+k} - x_i}$

2: Записать полином Ньютона:

$$P(x) = f[x_0] + f[x_0, x_1](x - x_0) + f[x_0, x_1, x_2](x - x_0)(x - x_1) + \dots \\ + f[x_0, \dots, x_n](x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})$$

3: Построить таблицу разделенных разностей:

x_0	f_0			
		$f[x_0, x_1]$		
x_1	f_1		$f[x_0, x_1, x_2]$	
		$f[x_1, x_2]$		$f[x_0, x_1, x_2, x_3]$
x_2	f_2		$f[x_1, x_2, x_3]$	
		$f[x_2, x_3]$		
x_3	f_3			

4: Взять коэффициенты из первой строки таблицы и записать итоговый полином

7 Априорная оценка погрешности интерполяции

1: Записать формулу погрешности интерполяции:

$$R(x) = f(x) - P(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \cdot \omega(x)$$

где $\xi \in [\min(x_0, \dots, x_n, x), \max(x_0, \dots, x_n, x)]$

2: Вычислить $\omega(x)$ - произведение отклонений от узлов:

$$\omega(x) = (x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_n)$$

3: Найти максимум $|f^{(n+1)}(x)|$ на интервале интерполяции:

$$M = \max |f^{(n+1)}(x)| \text{ на } [a, b]$$

4: Записать априорную оценку:

$$|R(x)| \leq \frac{M}{(n+1)!} \cdot |\omega(x)|$$

5: Для конкретной точки x подставить значения и вычислить числовую оценку

7.1 Особые случаи:

- Для равноотстоящих узлов с шагом h : $|\omega(x)| \leq h^{n+1} \cdot n!/4$ (при n четном)
- Для интерполяции на отрезке $[a, b]$: использовать чебышевские узлы для минимизации $\omega(x)$

8 Квадратурная формула методом неопределенных коэффициентов

8.1 Алгоритм для 1 узла:

1: Записать квадратурную формулу:

$$\int_a^b f(x)dx \approx A_0 \cdot f(x_0)$$

2: Потребовать точности для многочленов степени 0:

3: Для $f(x) = 1$: $\int_a^b 1dx = A_0 \cdot 1$

4: Получаем: $b - a = A_0$

5: Следовательно: $A_0 = b - a$

6: Выбрать оптимальный узел $x_0 = \frac{a+b}{2}$

7: Итоговая формула (прямоугольников):

$$\int_a^b f(x)dx \approx (b - a) \cdot f\left(\frac{a + b}{2}\right)$$

8.2 Алгоритм для 2 узлов:

1: Записать квадратурную формулу:

$$\int_a^b f(x)dx \approx A_0 \cdot f(x_0) + A_1 \cdot f(x_1)$$

2: Потребовать точности для многочленов степени 0, 1, 2, 3:

- Для $f(x) = 1$:

$$\int_a^b 1dx = A_0 + A_1 \Rightarrow b - a = A_0 + A_1 \quad (1)$$

- Для $f(x) = x$:

$$\int_a^b xdx = A_0x_0 + A_1x_1 \Rightarrow \frac{b^2 - a^2}{2} = A_0x_0 + A_1x_1 \quad (2)$$

- Для $f(x) = x^2$:

$$\int_a^b x^2dx = A_0x_0^2 + A_1x_1^2 \Rightarrow \frac{b^3 - a^3}{3} = A_0x_0^2 + A_1x_1^2 \quad (3)$$

- Для $f(x) = x^3$:

$$\int_a^b x^3 dx = A_0 x_0^3 + A_1 x_1^3 \Rightarrow \frac{b^4 - a^4}{4} = A_0 x_0^3 + A_1 x_1^3 \quad (4)$$

3: Решить систему уравнений (1)-(4) относительно A_0, A_1, x_0, x_1

4: Решение для отрезка $[-1, 1]$ (формула Гаусса):

$$x_0 = -\frac{1}{\sqrt{3}}, \quad x_1 = \frac{1}{\sqrt{3}}, \quad A_0 = A_1 = 1$$

5: Для произвольного отрезка $[a, b]$:

6: Выполнить замену переменных: $t = \frac{2x-a-b}{b-a}$

7: Узлы: $x_0 = \frac{a+b}{2} - \frac{b-a}{2\sqrt{3}}, \quad x_1 = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2\sqrt{3}}$

8: Веса: $A_0 = A_1 = \frac{b-a}{2}$

9: Итоговая формула Гаусса:

$$\int_a^b f(x) dx \approx \frac{b-a}{2} \left[f\left(\frac{a+b}{2} - \frac{b-a}{2\sqrt{3}}\right) + f\left(\frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2\sqrt{3}}\right) \right]$$

9 Численное интегрирование

9.1 Формула трапеций

Цель: Вычислить определенный интеграл $\int_a^b f(x)dx$

- 1: Задать границы интегрирования $[a, b]$ и количество разбиений n
- 2: Вычислить шаг: $h = \frac{b-a}{n}$
- 3: Вычислить узлы: $x_i = a + i \cdot h$, где $i = 0, 1, \dots, n$
- 4: Применить формулу:

$$I \approx \frac{h}{2} \left[f(x_0) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) + f(x_n) \right]$$

9.2 Формула Симпсона (1/3)

- 1: Убедиться, что n четное
- 2: Вычислить шаг: $h = \frac{b-a}{n}$
- 3: Применить формулу:

$$I \approx \frac{h}{3} \left[f(x_0) + 4 \sum_{\text{нечетные } i} f(x_i) + 2 \sum_{\text{четные } i} f(x_i) + f(x_n) \right]$$

10 Метод Рунге-Кутты 4-го порядка

Цель: Решить дифференциальное уравнение $y' = f(x, y)$ с начальным условием $y(x_0) = y_0$

- 1: Задать начальные условия: $x_0 = 0, y_0 = y(0)$, конечная точка $x = 1$
- 2: Выбрать шаг h (например, $h = 0.1$ для 10 шагов)
- 3: **for** каждый шаг **do**
- 4: Вычислить коэффициенты:
- 5: $k_1 = h \cdot f(x, y)$
- 6: $k_2 = h \cdot f(x + h/2, y + k_1/2)$
- 7: $k_3 = h \cdot f(x + h/2, y + k_2/2)$
- 8: $k_4 = h \cdot f(x + h, y + k_3)$
- 9: Обновить значения:
- 10: $y = y + \frac{k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4}{6}$
- 11: $x = x + h$
- 12: **end for**

11 QR-разложение матрицы 2×2 через отражение Хаусхолдера

Цель: Разложить матрицу $A = QR$, где Q - ортогональная, R - верхнетреугольная

- 1: Для матрицы $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$:
- 2: Взять первый столбец: $v_1 = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \end{pmatrix}$
- 3: Вычислить норму: $\alpha = \pm \|v_1\|_2 = \pm \sqrt{a_{11}^2 + a_{21}^2}$
- 4: Выбрать знак α противоположный знаку a_{11} для численной устойчивости
- 5: Вычислить вектор отражения: $u = v_1 - \alpha e_1$, где $e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$
- 6: Нормировать: $w = u / \|u\|_2$
- 7: Матрица отражения: $H = I - 2ww^T$
- 8: Применить отражение:
- 9: $R = H \cdot A$
- 10: $Q = H^T$ (поскольку H симметричная и ортогональная)

12 Интерполяционный полином Лагранжа с узлами Чебышева

Цель: Построить полином 2-й степени для интерполяции функции на отрезке $[a, b]$

- 1: Построение узлов Чебышева на отрезке $[a, b]$:
- 2: Для полинома степени $n = 2$ нужно $n + 1 = 3$ узла
- 3: Узлы Чебышева на $[-1, 1]$: $x_i = \cos\left(\frac{(2i-1)\pi}{2n+2}\right), i = 1, 2, 3$
- 4: Преобразование на $[a, b]$: $t_i = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} \cdot x_i$
- 5: Вычисление значений функции в узлах:
- 6: $y_i = f(t_i)$ для $i = 1, 2, 3$
- 7: Построение полинома Лагранжа:
- 8: $P(x) = \sum_{i=1}^3 y_i \cdot L_i(x)$
- 9: где $L_i(x) = \prod_{j \neq i} \frac{x-t_j}{t_i-t_j}$