

# ООО Ритм. Тестовое задание

Виктор Пичугов, victorpichugov@yandex.ru

14 сентября 2023 г.

## 1 Постановка задачи

Написать программу численного решения задачи Коши для уравнения:

$$\frac{d^5 y}{dx^5} + 15 \frac{d^4 y}{dx^4} + 90 \frac{d^3 y}{dx^3} + 270 \frac{d^2 y}{dx^2} + 405 \frac{dy}{dx} + 243y = 0, \quad x \in [0, 5]$$

Начальные условия:  $y(0) = 0$ ,  $\frac{dy}{dx}(0) = 3$ ,  $\frac{d^2 y}{dx^2}(0) = -9$ ,  $\frac{d^3 y}{dx^3}(0) = -8$ ,  $\frac{d^4 y}{dx^4}(0) = 0$ .

## 2 Аналитическое решение

Замена  $e^{\lambda x} = y(x)$  дает многочлен:

$$\lambda^5 + 15\lambda^4 + 90\lambda^3 + 270\lambda^2 + 405\lambda + 243 = (\lambda + 3)^5 = 0,$$

Получили корень кратности 5. Общее решение будет следующим:

$$y(x) = C_1 e^{-3x} + C_2 x e^{-3x} + C_3 x^2 e^{-3x} + C_4 x^3 e^{-3x} + C_5 x^4 e^{-3x}$$

С учетом начальных условий:

$$y(x) = -\frac{1}{12} e^{-3x} x (-36 - 54x + 16x^2 + 129x^3), \quad x \in [0, 5]$$

Ответ:  $y(x) = -\frac{1}{12} e^{-3x} x (-36 - 54x + 16x^2 + 129x^3)$

## 3 Метод Эйлера

Решим задачу в общем случае и численно. Для этого сделаем последовательно n-замен и перейдем системе ОДУ.

$$a_1 \frac{d^n z_1}{dx^n} + a_2 \frac{d^{n-1} z_1}{dx^{n-1}} + \dots + a_{n+1} z_1 = 0,$$

$$\begin{cases} z'_1 = z_2 = f_1(z_2), \\ z'_2 = z_3 = f_2(z_3), \\ \dots, \\ z'_n = -\frac{1}{a_1} (\vec{a}, \text{Reversed}(\vec{z}_i)) \end{cases} \quad (1)$$

где  $\vec{a} = (a_2, a_3, \dots, a_{n+1})$ ,  $\text{Reversed}(\vec{z}_i) = (z_n, z_{n-1}, \dots, z_1)$

Перейдем к численной схеме

$$\begin{cases} z_{1,i+1} = z_{1,i} + h f_1(z_2) = z_{1,i} + h z_{2,i}, \\ z_{2,i+1} = z_{2,i} + h f_2(z_3) = z_{2,i} + h z_{3,i}, \\ \dots, \\ z_{n,i+1} = z_{n,i} + h f_n(z_1, \dots, z_n) \end{cases} \quad (2)$$

Цель задачи - заполнить матрицу  $n \cdot m$  и вывести первую строку,  $n$  - порядок уравнения,  $m$  - количество точек. Будем идти по каждому столбцу сверху-вниз, начиная со второго, и вычислять  $z_{i,j}$ .

$z_{1,0}$	$z_{1,1}$	$\dots$	$z_{1,m}$
$z_{2,0}$	$z_{2,1}$	$\dots$	$z_{2,n}$
$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$
$z_{n,0}$	$z_{2,1}$	$\dots$	$z_{n,m}$

Временная сложность алгоритма:  $O(nm)$

Локальная ошибка аппроксимации:  $O(h^2)$

Суммарная ошибка аппроксимации на всем промежутке:  $O(h)$ .

## 4 Метод Рунге-Кутты 4-ого порядка

Аналогично методу Эйлера, сделаем n-замен в ОДУ:

$$\begin{cases} z'_1 = z_2 = f_1(z_2), \\ z'_2 = z_3 = f_2(z_3), \\ \dots, \\ z'_n = f_n(z_1, z_2, \dots, z_n), \\ z_1(0) = z_{10}, \\ z_2(0) = z_{20}, \\ \dots, \\ z_n(0) = z_{n0} \end{cases} \quad (3)$$

Теперь перейдем к численной схеме алгоритма:

$$\begin{cases} z_{1,i+1} = z_{1,i} + \Delta z_{1,i}, \\ z_{2,i+1} = z_{2,i} + \Delta z_{2,i}, \\ \dots, \\ z_{n,i+1} = z_{n,i} + \Delta z_{n,i}, \\ \Delta z_{1,i} = \frac{1}{6} [K_1^i + 2K_2^i + 2K_3^i + K_4^i], \\ \Delta z_{2,i} = \frac{1}{6} [L_1^i + 2L_2^i + 2L_3^i + L_4^i], \\ \dots, \\ \Delta z_{n,i} = \frac{1}{6} [P_1^i + 2P_2^i + 2P_3^i + P_4^i] \end{cases} \quad (4)$$

$$K_1^i = hf_1(x_i, z_{1,i}, z_{2,i}, \dots, z_{n,i}), L_1^i = hf_2(x_i, z_{1,i}, z_{2,i}, \dots, z_{n,i}), \dots$$

$$K_2^i = hf_1\left(x_i + \frac{h}{2}, z_{1,i} + \frac{K_1^i}{2}, z_{2,i} + \frac{L_1^i}{2}, \dots, z_{n,i} + \frac{P_1^i}{2}\right),$$

$$L_2^i = hf_2\left(x_i + \frac{h}{2}, z_{1,i} + \frac{K_1^i}{2}, z_{2,i} + \frac{L_1^i}{2}, \dots, z_{n,i} + \frac{P_1^i}{2}\right), \dots$$

$$K_3^i = hf_1\left(x_i + \frac{h}{2}, z_{1,i} + \frac{K_2^i}{2}, z_{2,i} + \frac{L_2^i}{2}, \dots, z_{n,i} + \frac{P_2^i}{2}\right),$$

$$K_4^i = hf_1\left(x_{i+1}, z_{1,i} + K_3^i, z_{2,i} + L_3^i, \dots, z_{n,i} + P_3^i\right),$$

$$L_4^i = hf_2\left(x_{i+1}, z_{1,i} + K_3^i, z_{2,i} + L_3^i, \dots, z_{n,i} + P_3^i\right), \dots$$

Таким образом, для каждого положения  $i \in [0, m]$  вычислим матрицу коэффициентов и найдем  $\Delta z_{i,j}$ .

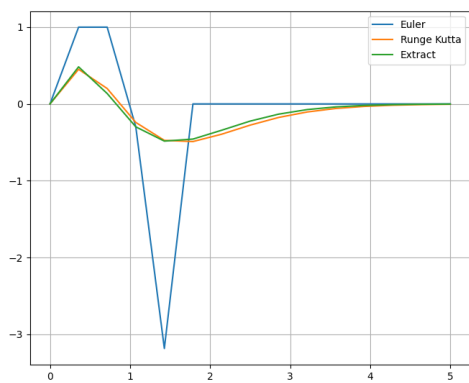
$K_1^i$	$K_2^i$	$K_3^i$	$K_4^i$
$L_1^i$	$L_2^i$	$L_3^i$	$L_4^i$
$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$
$P_1^i$	$P_2^i$	$P_3^i$	$P_4^i$

Цель задачи - вычислив значения матрицы коэффициентов, найти значения на текущем временном слое  $z_{1,i}, z_{2,i}, \dots, z_{n,i}$  и перейдем на следующий.

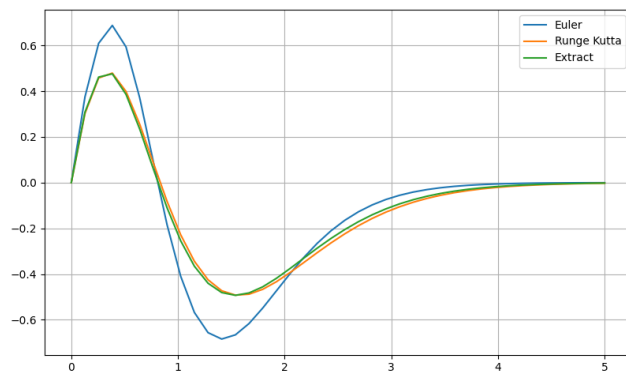
Временная сложность алгоритма:  $O(4nm)$

Локальная ошибка аппроксимации:  $O(h^5)$ .

Суммарная ошибка аппроксимации на всем промежутке:  $O(h^4)$ .



$N=15$



$N=40$

Рис. 1: Графики функции.

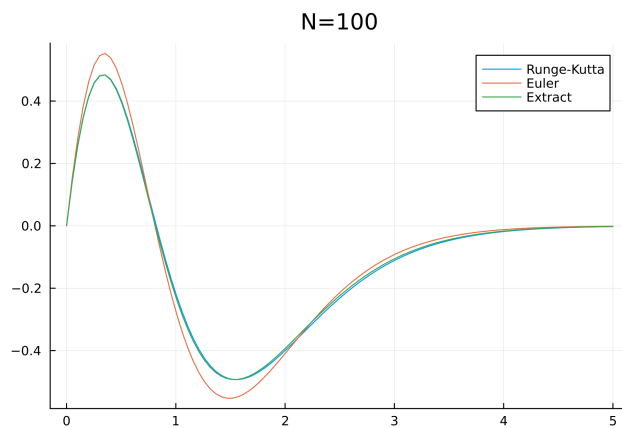


Рис. 2: Графики функции.

## 5 Сравнение методов

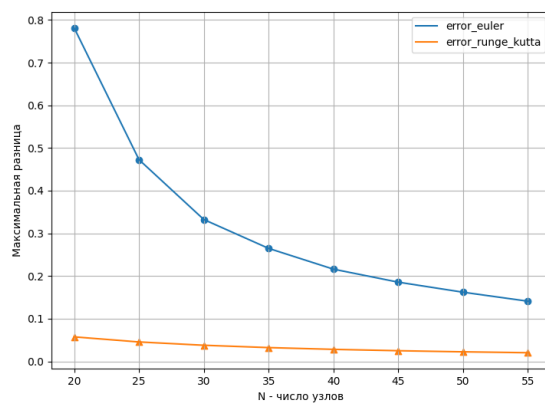


Рис. 3: Зависимость максимальной разницы от числа узлов.