

Числ. метод (прямой)

$$u(x) = u(x_0) + \frac{u'}{1!}(x-x_0) + \frac{u''}{2!}(x-x_0)^2$$

$$y_{n+1} = y_n + h f(x_n, y_n) \quad - \text{метод Эйлера.}$$

Меньше шаг - больше точность

01.03.24. Лекция 3.

Численные методы

- числ. методы, кот. позволяют решить задачу в ОУ.

$$\begin{cases} u'(x) = f(x, u) \\ u(x_0) = \eta \\ a \leq x \leq b \end{cases} \quad - \text{задача Коши}$$

Некоторые определения и понятия.

Опр На отрезке $[a, b]$ вводится сетка, то есть мн-во n точек, кот имеет вид:

$$\omega_N = \{x_n: a = x_0 < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b\}$$

Опр Точки x_n называются узлами (на оси x) сетки. y_n - числ. сеточное решение.

Опр Точно или с равномерной сеткой - сетка с пост. шагом:

$$\omega_N = \{x_n: x_n = x_0 + n \cdot h, n = \overline{0, N}, h = \frac{b-a}{N}\}$$

• По мере сходимости приближенное решение к точному: $y_n \rightarrow u(x_n)$

Фиксируется x_n :

$$x_n = x_0 + nh = x, h \rightarrow 0 (n \rightarrow \infty)$$

Опр Локальное решение сходится к точному в точке x_n , если

$$|y_n - u_n| \rightarrow 0 \text{ при } h \rightarrow 0$$

Опр Глобальное решение имеет p -ый порядок точности, если

$$|y_n - u_n| = O(h^p) \text{ при } h \rightarrow 0.$$

- Пример:
1. решение с h
 2. решение с $h/2$ - уменьшение шага
 3. если эти решения сходятся..!

$$\left| \frac{y_n^h - y_n^{h/2}}{y_n^{h/2}} \right| < \varepsilon \cdot 10^{-4} \text{ - можно?}$$

то решение сходится \Rightarrow конец выч.

Можно построить разностную схему, кот. при $h \rightarrow 0$ сходится к реш-ю не ДУ, а другого?..

Переходный шаг позволяет увидеть разные применения функции; с постоянным - решение будет "равновесное"

↑

Процедура оценки скорости делается на каждом шаге.
(до тех пор, пока не сойдется)

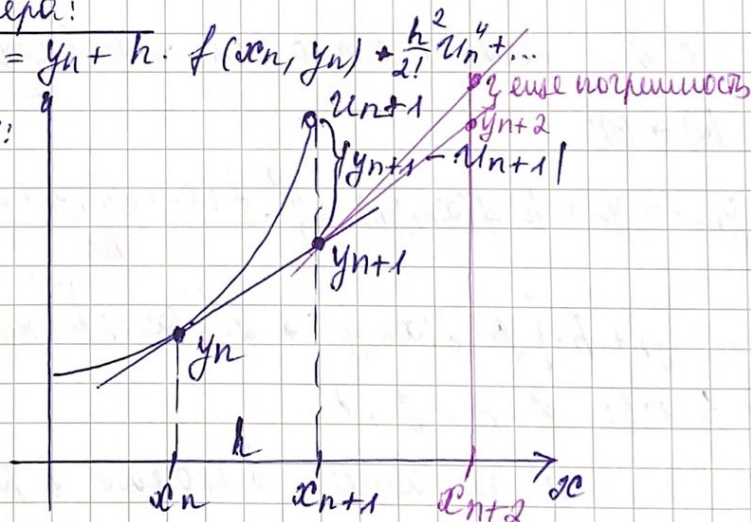
Затем - для x_{n+1}, x_{n+2}, \dots

Выв. Приближенное решение сходится на отрезке, если оно сходится в каждой точке этого отрезка.

схема Эйлера:

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot f(x_n, y_n) + \frac{h^2}{2!} y_n'' + \dots$$

Графически:



При переходе из узла в узел погрешность накапливается.

• на одном шаге: точность $O(h^2)$

• на всем отрезке: $|y_n - u_n| = O(h)$

В 1/p: $z_n = |y_n - u_n|$
 $z_n = z_0(1 + \dots) + \dots$

в результате погр-тью поук.
 - малочисленные (зависим.)
 оценка погр-ти
 решение??
 оценка погрешности??

Метод Рунге-Куты. метод 2^{го} порядка точн-ти.

$$u_{n+1} = u_n + h u_n' + \frac{h^2}{2} u_n'' + \frac{h^3}{3!} u_n''' + \dots$$

где $u_n' = f(x_n, u_n)$

$$u_n'' = \frac{d}{dx} (u_n') = \frac{d}{dx} f(x, u) = (f_x' + f_u' \cdot u_x')|_n = (f_x' + f_u' \cdot f)|_n$$

↑
второе
произв. в т. x_n
 $u_n'' \equiv u''(x_n)$

* Подключим аналог с u_n'' - метод Рунге-Куты 2^{го} порядка точности (на интервале точность - h^3 , на отрезке - h^2).

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot f(x_n, y_n) + \frac{h^2}{2} \cdot (f_x' + f_u' \cdot f)|_n \quad (1)$$

Решение рассм. на ит. кривой \Rightarrow и зав. от $x \Rightarrow$ такие преобразования заменим y_n разностными аналогами:

$$y_n'' = \frac{f(\bar{x}, \bar{y}) - f(x_n, y_n)}{\Delta x} = \frac{f(x_n + \delta h, y_n + \delta' h) - f(x_n, y_n)}{\Delta x} \quad (2)$$

δ, δ' - итерация шаг-то (так, чтобы выхорил 2^й иер. точности).

(2) \rightarrow (1):

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot f(x_n, y_n) + \frac{h^2}{2} \cdot \frac{f(x_n + \delta h, y_n + \delta' h) - f(x_n, y_n)}{\Delta x} = \frac{h^2}{2} \cdot \frac{f(x_n, y_n)}{\Delta x}$$

Δx - шаг - h

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot [\beta \cdot f(x_n, y_n) + \alpha \cdot f(x_n + \delta h, y_n + \delta' h)] \quad (3)$$

• Метод: $\alpha, \beta, \delta, \delta'$

Разложим 2^е слагаемое в скобках в ряд:

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot [\beta \cdot f(x_n, y_n) + \alpha [f(x_n, y_n) + f_x' \delta h + f_u' \delta' h]]$$

$$y_{n+1} = y_n + h \beta f(x_n, y_n) + \alpha \cdot h \cdot f(x_n, y_n) + \alpha \cdot \delta \cdot h^2 f_x' + \alpha \cdot \delta' \cdot h^2 f_u'$$

$$y_{n+1} = y_n + h(\beta + \alpha) \cdot f(x_n, y_n) + \alpha \delta h^2 f_x' + \alpha \delta' h^2 f_u' \quad (4)$$

Сравним (4) с (2):

получим выр-е, кот. претендует на больший порядок точности

она получена путем отбрасывания слаг.

Чтобы (4) перешло в (2), надо, чтобы $\alpha + \beta = 1, \alpha \delta = \frac{1}{2}, \alpha \delta' = \frac{1}{2} f(x_n, y_n)$

α - заданный параметр.

$$\begin{cases} \alpha + \beta = 1 \\ \alpha \gamma = 1/2 \\ \alpha \delta = \frac{1}{2} \cdot f(x_n, y_n) \end{cases}$$

Тогда

$$\begin{aligned} \beta &= 1 - \alpha \\ \gamma &= 1/2\alpha \\ \delta &= \frac{1}{2\alpha} \cdot f(x_n, y_n) \end{aligned}$$

Подставив в (3), получим:

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot \left[(1-\alpha) f(x_n, y_n) + \alpha \cdot f\left(x_n + \frac{h}{2\alpha}, y_n + \frac{h}{2\alpha} \cdot f(x_n, y_n)\right) \right]$$

более компактно можно записать формулу и использовать:

$$k_1 = f(x_n, y_n)$$

$$k_2 = f\left(x_n + \frac{h}{2\alpha}, y_n + \frac{h}{2\alpha} \cdot k_1\right)$$

Тогда:

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot \left[(1-\alpha) \cdot k_1 + \alpha \cdot k_2 \right]$$

параметр

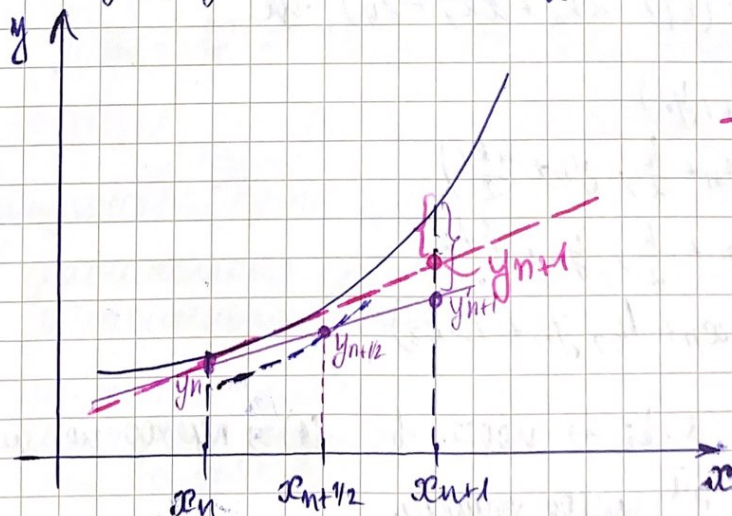
однопараметр.

(5) - семейство формул Рунге-Кутты 2-го порядка

Почему этот метод точнее метода Эйлера?

Геометрическая интерпретация решения.

$$\alpha = 1: y_{n+1} = y_n + h f\left(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{h}{2} f(x_n, y_n)\right)$$



— метод Эйлера
- - метод Рунге-Кутты

$$1) y_{n+1/2} = y_n + \frac{h}{2} f(x_n, y_n)$$

$$2) y'_{n+1/2} = f\left(x_n + \frac{h}{2}, y_{n+1/2}\right)$$

$$3) y_{n+1} = y_n + h \cdot y'_{n+1/2}$$

$$x_{n+1/2} = x_n + h/2$$

$$1) y_{n+1/2} = y_n + \frac{h}{2} f(x_n, y_n)$$

$$\alpha = 1/2$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2} [f(x_n, y_n) + f(x_{n+1}, y_{n+1})]$$

Сначала: $h \cdot f(x_n, y_n) + y_n = \bar{y}_{n+1}$ — по Эйлеру (грубо) →
 → прогибаем → возьмем: среднее значение производной на отрезке

$$y'_{\text{ср}} = \frac{y_n + \bar{y}_{n+1}}{2} \leftarrow \text{эт. поуге. по Эйлеру}$$

$$\rightarrow y_{n+1} = y_n + h \cdot y'_{\text{ср.}}$$

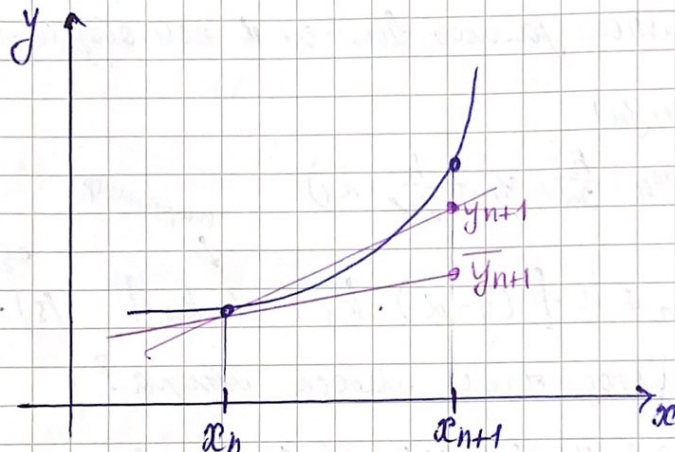
~~Среднее значение~~

значение функции в середине ≠ среднему значению на концах

Шаг 1 — предиктор

Шаг 2 — корректор.

"метод предиктор-корректор"



Метод 4^{го} порядка точности.

$$(*) \quad y_{n+1} = y_n + \frac{h}{6} (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4), \text{ где}$$

- $k_1 = f(x_n, y_n)$
- $k_2 = f(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{h k_1}{2})$
- $k_3 = f(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{h k_2}{2})$
- $k_4 = f(x_n + h, y_n + h \cdot k_3)$

Находится знач-е $k_i \rightarrow$ подст. в

(*) \rightarrow переход на шаг

! (*) имеет 4^ю степень точности.
 $O(h^4)$

Обыкновенная (на сист. из 2-х ур-ий)

$$\begin{cases} u'(x) = f(x, u, v) \\ v'(x) = \varphi(x, u, v) \end{cases}$$

$$u(x_0) = u_1$$

$$v(x_0) = v_2$$

$$a \leq x \leq b$$

Соответствие: $u_n \rightarrow y_n, v_n \rightarrow z_n$.

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{6} (k_1 + 4k_2 + 2k_3 + k_4),$$

$$z_{n+1} = z_n + \frac{h}{6} (q_1 + 4q_2 + 2q_3 + q_4),$$

где $\bullet k_1 = f(x_n, y_n, z_n), \quad q_1 = \varphi(x_n, y_n, z_n)$

$\bullet k_2 = f(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{hk_1}{2}, z_n + \frac{hq_1}{2}),$

$$q_2 = \varphi(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{hk_1}{2}, z_n + \frac{hq_1}{2})$$

$\bullet k_3 = f(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{hk_2}{2}, z_n + \frac{hq_2}{2})$

$$q_3 = \varphi(x_n + \frac{h}{2}, y_n + \frac{hk_2}{2}, z_n + \frac{hq_2}{2})$$

$\bullet k_4 = f(x_n + h, y_n + hk_3, z_n + hq_3)$

$$q_4 = \varphi(x_n + h, y_n + hk_3, z_n + hq_3)$$

Замечание по методу Рунге-Кутты.

Преимущества ^{методов} Рунге-Кутты:

1) сравнительно простая формула при относительно высокой точности.

2) из-за того, что схемой явные, переход из n в $n+1$ осуществляется за строго фикс. кол-во действий.

3) значение сеточной ф-ции, начиная с 1-й вычисляется по одной и той же формуле. (это - отличие от многошаговых методов)

4) некоторые Рунне-Кутта по-прежнему считают с' перемещением машин.

машинно \Rightarrow увелич. машин
ручно \Rightarrow уменьш. машин.

Как выбрать литер?

Если правая часть считается сложной, то тем меньше обращений к ней - тем лучше.

Если к-либо произведений нет, порядок не обеспечивается.

1. учитывать сложность правой части

2. если правая ч. не имеет свод. произведений, то заданные порядки сложности не реализуются на практике;