

Методы вычислений

silvia.lesnaia

28 октября 2025 г.

02.09.25

1 1 Раздел

Интерполяция функций одного аргумента

Интерполяция - приближение.

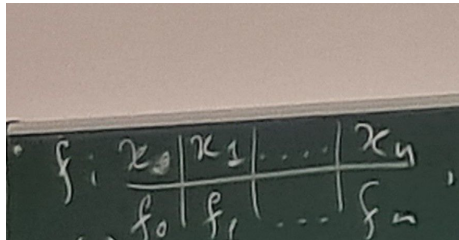
1.1 Параграф 1 - Постановка интерполяции

Пусть задан дискретным набором своих значений некоторая функция f а именно, данная функция определена следующей таблицей своих значений

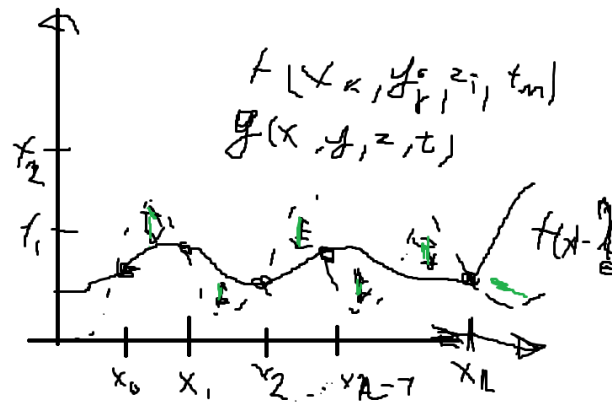
тут пикча с табличкой

, где $f_k = f(x_k), \forall k = \overline{0, n}$

требуется указать (построить) непрерывную на некоторой области функцию $g(x)$ такую что бы выполнялись следующие условия:

$$g(x_k) = f_k, \forall k = \overline{0, n} \quad (1) \quad (\text{ГУИ})$$


f	x_0	x_1	\dots	x_n
	f_0	f_1	\dots	f_n



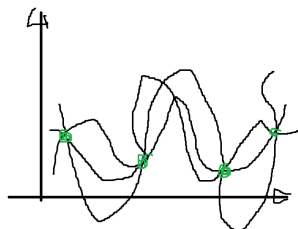
01 x_0, x_1, \dots, x_n будем называть **узлами интерполяций** (узлами приближений)

02 $f(x_k, y_k), \forall k = \overline{0, n}$ называется **интерполируемой** (приближаемой) функций

03 $g(x)$ удовлетворяющей условиям (1) будем называть **интерполирующей** (приближающей, интерполяционный) или интерполанта

04 условия (1) будем называть **главным условием интерполяции** (ГУИ)

В сформулированной задаче интерполяции очевидно в качестве искомой интерполанты бесконечной количество искомой функции



1.2 Параграф - 2 Интерполяционный многочлен в общем виде

В этом параграфе покажем что в качестве искомой интерполяный - задачи интерполяции(З.И) может быть предложен алгебраический многочлен в степени n , построенный по $(n+1)$ -му по парно различному узлу интерполяции.

Такми образом для $(n+1)$ узла интерполции x_0, x_1, \dots, x_n осторожно попробуем построить алгебраический многочлен $\rho_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ (2)

Потребуем что бы алгебраический многочлен вида (2) удовлетворял ГУИ (1)

а именно что бы

$$\begin{aligned} \rho_n(x_0) &= f_0 & (2) \quad a_n x_0^n + a_{n-1} x_0^{n-1} + \dots + a_1 x_0 + a_0 &= f_0 \\ \rho_n(x_1) &= f_1 & \Leftrightarrow \quad a_n x_1^n + a_{n-1} x_1^{n-1} + \dots + a_1 x_1 + a_0 &= f_1 \end{aligned} \quad (3)$$

и т.д

$$\rho_n(x_n) = f_n \quad a_n x_n^n + a_{n-1} x_n^{n-1} + \dots + a_1 x_n + a_0 = f_n$$

Равенство (3) по своей алгебраической природе предствалвеют собой СЛАУ (система линейных алгебраических уравнений) размерности

СЛАУ $(n+1) \times (n+1)$ отн. несущ.коэф.

Что бы решить СЛАУ (3)

$$\Delta_3 = \begin{pmatrix} x_0^n & x_0^{n-1} & \dots & x_0 & 1 \\ x_1^n & x_1^{n-1} & \dots & x_1 & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ x_n^n & x_n^{n-1} & \dots & x_n & 1 \end{pmatrix}$$

$$= \dots \prod (x_j - x_i) \neq 0 \quad (4)$$

Что бы определитель (4) нужно чтоб узел $x_j \neq x_i, j \neq i$ (5) это есть условие по парной различности узлов интерполции

Таким образом из выше изложенного можем получить следующие:

Определитель (4) отличен от нуля при условии (5), а сегодательно СЛАУ (3) решив каким либо подходящим численным методом, сможем найти ее единственнное решение, а именно значение искомым коэффициентов a_0, a_1

Найдя эти коэффициенты и подставим их в искомое (2) явно аналитическую формулу для искомого предстваления интерполянты:

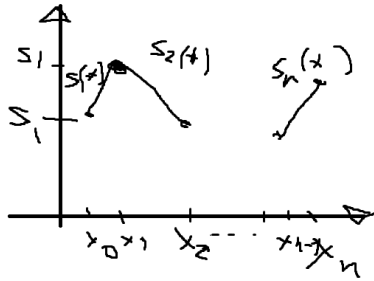
$$\rho_n(x_n) = a_n x_n^n + a_{n-1} x_n^{n-1} + a_1 x + a_0$$

Тут должна быть лекция, но я не смогла

23.09.25

графики стерли я не успела

гг



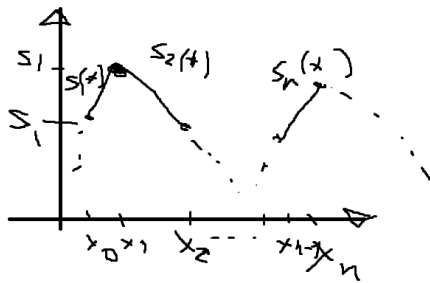
$$S_i(x) = a_i + b_i(x - x_{i-1}) + c_i(x - x_{i-1})^2 + d_i(x - x_{i-1})^3 \quad (1)$$

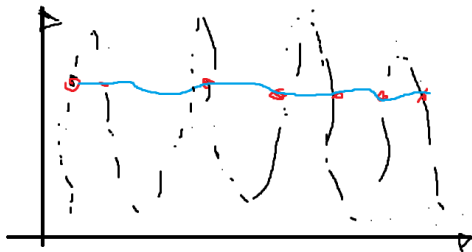
$$x \in (x_{i-1}, x_i)$$

На каждом отрезке сформирован соседними узлами интерполяции, определим некоторый алгебраический многочлен третьей степени вида (1).

И поскольку каждый такой многочлен будем рассматривать исключительно на соответствующем отрезке будем называть **кубическим сплайном** или алгебраическим многочленом третьей степени.

Сплайн - кусок, фрагмент чего либо.





Потребуем что бы кусочная "склейка" указанных кубических многочленов удовлетворила главному условию интерполяции. А именно что бы каждый сплайн вида (1) удовлетворял следующим равенствам.

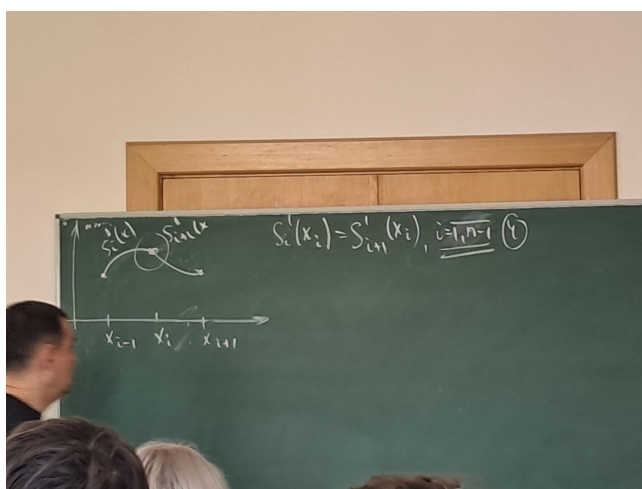
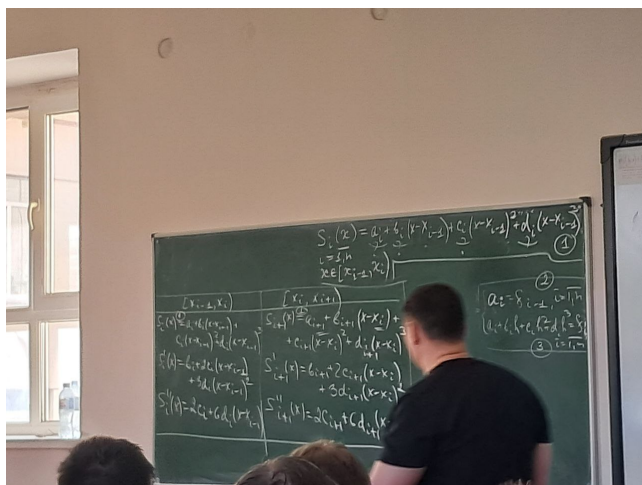
Каждый левый сплайн должен принимать значения левой точки(1)...

$$\begin{cases} S_i(x_{i-1}) = f_{i-1}, & i = \overline{1, n} \\ S_i(x_i) = f_i, & i = \overline{1, n} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a_i = f_{i-1}, & i = \overline{1, n} \\ a_i + b_i * h + c_i * h^2 + \alpha * h^3 = f_i, & i = \overline{1, n} \end{cases}$$

СЛАУ относительно невязок $a_i, b_i, c_i, d_{i=\overline{1, n}}$ (2) ур. отн 4n непр

Недостающие уравнения будем строить требуя не только непрерывной склейки самих сплайнов, но и непрерывной склейки их производных в тех точках.

Для удобства дальнейшего использования заполним следующую таблицу



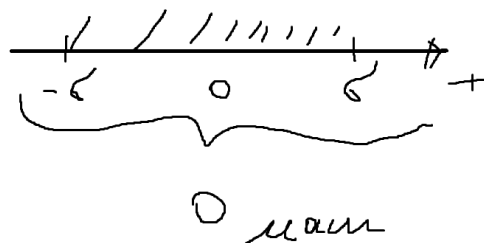
07.10.25

$$a_{11} \neq 0, a_{22}^{(1)} \neq 0, a_{33}^{(2)} \neq 0, \dots, a_{nn}^{(n-1)} \neq 0$$

Соответственно если на каждом прямом ходе мы встретим элемент $a_{kk_1}^{(k-1)} \equiv$

$$0 \quad (a_{kk_1}^{(k-1)} \in 0_\delta = (-\delta; \delta))$$

Любое число из этого интервала будет 0



тут много что должны быть **21.10.25**
эквивалентно матричный вид

2 Двумерный синтаксис

3 Параграф 4. Метод простой итерации. Решения СЛАУ

$$Ax=b \quad (1)$$

Покажем что СЛАУ(1) к следующему эквивалентному виду $x = \alpha * \chi + \beta(2)$

Одним из способов преобразования СЛАУ из (1) к (2) может быть следующие:

В каждом уравнении системы (1) в левой части равенства, оставляют ту компоненту искомого вектора x , что имеет номер текущего уравнения, а именно каждое уравнение записываем в виде

$$\chi_i = \frac{1}{a_{ii}}(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}\chi_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}\chi_j), i = \overline{1, n} \quad (1')$$

Перепишем систему (1') в матричном виде тут матрица вставить

Таким образом развернутая система в виде(2') показывает что СЛАУ (1) может быть преобразована эквивалентному виду (2), другими словами решить СЛАУ(1), что и решить СЛАУ (2).

Метод простой итерации (МПИ) решения (2) основан на итерационном (рекурсивном повторяющемся), построении последовательности векторов.