

## 19 вопрос

**Интерполяция**, интерполирование (от лат. inter-polis – «разглаженный, подновлённый, обновлённый; преобразованный») – в вычислительной математике способ нахождения промежуточных значений величины по имеющемуся дискретному набору известных

Если  $f$  совпадает с  $g$  в каком-то конечном числе точек, то  $f$  – интерполяция.

Пусть функция  $f(x)$  задана набором точек  $(x_i, y_i)$  на интервале  $[a, b]$ :

$$y_i = f(x_i), \quad i = 0, 1, \dots, n, \quad a \leq x_i \leq b \quad (3.1)$$

**Задача интерполяции** – найти функцию  $F(x)$ , принимающую в точках  $x_i$  те же значения  $y_i$ .

Тогда, условие интерполяции:  $F(x_i) = y_i$

При этом предполагается, что среди значений  $x_i$  нет одинаковых. Точки  $x_i$  называют **узлами интерполяции**.

**Задача нахождения интерполяционной функции**  $F(x)$  имеет много решений, так как через заданные точки  $x_i, y_i$  можно провести бесконечно много кривых, каждая из которых будет графиком функции, для которой выполнены все условия интерполяции. Для практики важен случай интерполяции функции многочленами:

$$F(x) = P_m(x_i) = a_0 + a_1 \cdot x + a_2 \cdot x^2 + \dots + a_m \cdot x^m, \quad i = 0, 1, \dots, m$$

При этом искомый полином называется интерполяционным полиномом.

**Локальная и глобальная интерполяция:** Если функция  $f(x)$  интерполируется на отрезке  $[a, b]$  с помощью единого многочлена  $P_m(x)$  для всего отрезка, то такую интерполяцию называют **глобальной**. В случае **локальной интерполяции** на каждом интервале  $[x_i, x_{i+1}]$  строится отдельный интерполяционный полином невысокой степени.

**Кусочно-линейная интерполяция:** Простейшим и часто используемым видом локальной интерполяции является линейная (или кусочно-линейная) интерполяция. Она заключается в том, что узловые точки соединяются отрезками прямых (рис.3.1), то есть через каждые две точки  $(x_i, y_i)$  и  $(x_{i+1}, y_{i+1})$  проводится прямая, то есть составляется полином первой степени:

$$F(x) = a_0 + a_1 \cdot x, \quad \text{при } x_{i-1} \leq x \leq x_i$$

**Кусочно-квадратичная интерполяция:** В случае квадратичной интерполяции, для каждой трех узловых точек  $(x_{i-1}, y_{i-1})$ ,  $(x_i, y_i)$ ,  $(x_{i+1}, y_{i+1})$ , строится уравнение параболы:

$$F(x) = a_0 + a_1 \cdot x + a_2 \cdot x^2, \quad \text{при } x_{i-1} \leq x \leq x_{i+1}$$

Многочлен Лагранжа:

Для решения задачи интерполяции функцию  $y = f(x)$  заменяют многочленом  $L_n(x)$  степени не выше  $n$ , который используют для приближенного вычисления значений функции. Многочлен полностью определяется требованием, чтобы его значения и значения  $f(x)$  совпадали в узлах интерполяции:

$$f(x_0) = L_n(x_0), f(x_1) = L_n(x_1), \dots, f(x_n) = L_n(x_n). \quad (1)$$

Будем искать многочлен в виде

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n c_k \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n (x - x_j), \quad (2)$$

Для решения задачи интерполяции необходимо определить коэффициенты  $c_0, c_1, \dots, c_n$  многочлена (2).

Положим в формуле (2)  $x = x_i$  и используем условия (1). Получим

$$y_i = f(x_i) = L_n(x_i) = c_i \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n (x_i - x_j),$$

следовательно,

$$c_i = y_i / \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n (x_i - x_j).$$

Таким образом, искомый многочлен имеет вид

$$L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq k}}^n \frac{x - x_j}{x_k - x_j}. \quad (3)$$

Он называется **интерполяционным многочленом Лагранжа для неравноотстоящих узлов**. Это — единственный многочлен, решающий задачу интерполяции<sup>1)</sup>.

**Погрешность интерполяционной формулы Лагранжа:**

$$\sigma = \frac{|L_n(x) - f(x)|}{f(x)} * 100\%$$

**Код:**

```
public class lagrang {
    public static void main(String[] args) {
        int n = 10;
        double [] X = new double[] { 2, 5, -6, 7, 4, 3, 8, 9, 1, -2 };
        double [] Y = new double[] { -1, 77, -297, 249, 33, 9, 389, 573, -3, -
21 };

        double res = Lagranz(X, Y, 5);
        System.out.print("result = "+res);
    }

    static double lagranz(double [] X, double [] Y, double t) {

        int n = 10;
        double z, p1, p2;
        z = 0;
        for (int j = 0; j < n; j++){
            p1 = 1; p2 = 1;
            for (int i = 0; i < n; i++){
                if (i == j) {
                    p1 = p1 * 1; p2 = p2 * 1;
                } else {
                    p1 = p1 * (t - X[i]);
                    p2 = p2 * (X[j] - X[i]);
                }
            }
            z = z + Y[j] * p1 / p2;
        }
        return z;
    }
}
```