

Лабораторная работа по выч.математике №5
«Приближение функции»

Выполнил: Припадчев Артём
группа 2125

Проверил: Шипилов П.А.

2013 г.

Задание: составить программу, выполняющую приближение сложной функции с помощью интерполяционного полинома Лагранжа. В этой постановке узлы интерполяции определяются как корни полинома Чебышева.

Описание

Интерполяционный многочлен Лагранжа — многочлен минимальной степени, принимающий данные значения в данном наборе точек. Для $n + 1$ пар чисел $(x_0, y_0), (x_1, y_1) \dots, (x_n, y_n)$, где все x_j различны, существует единственный многочлен $L(x)$ степени не более n , для которого $L(x_j) = y_j$.

В простейшем случае ($n = 1$) — это линейный многочлен, график которого — прямая, проходящая через две заданные точки.

Лагранж предложил способ вычисления таких многочленов:

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

где базисные полиномы определяются по формуле:

$$l_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} = \frac{x - x_0}{x_i - x_0} \dots \frac{x - x_{i-1}}{x_i - x_{i-1}} \frac{x - x_{i+1}}{x_i - x_{i+1}} \dots \frac{x - x_n}{x_i - x_n}$$

$l_i(x)$ обладают следующими свойствами:

- являются многочленами степени n
- $l_i(x_i) = 1$
- $l_i(x_j) = 0$ при $j \neq i$

Отсюда следует, что $L(x)$, как линейная комбинация $l_i(x)$, может иметь степень не больше n , и $L(x_i) = y_i$, что и требовалось доказать.

Заметим также, что для некоторых функций $f(x)$, определенных на отрезке $x \in [a, b]$, интерполяционный многочлен $P_n(x)$ построенный по значениям $f(x_i)$ в равноотстоящих узлах $x_i = a + ih$, $x_0 = a$, $x_n = b$, $h = (b - a) / n$ с ростом числа узлов n , вовсе не будет иметь убывающую погрешность интерполирования. Это обусловлено тем, что равноотстоящие узлы не являются лучшими с точки зрения уменьшения погрешности интерполирования. Если имеется возможность выбора узлов интерполирования, то их следует выбирать так, чтобы обеспечить минимум погрешности интерполяции $\min |R_n(x)|$. Такому требованию на отрезке $[-1, 1]$ удовлетворяют узлы

полиномов Чебышева $T_{n+1}(x) = \frac{1}{2^n} \cos((n+1) \arccos x)$

вычисляемые по формуле $x_k = \cos \frac{2k+1}{2(n+1)} \pi$ $k=0, 1, 2, \dots, n$.

В случае произвольного отрезка $[a, b]$ узлы интерполяции вычисляются по формулам

$$x_k = \frac{a+b}{2} + \frac{b-a}{2} \cos \frac{2k+1}{2(n+1)} \pi \quad k=0, 1, 2, \dots, n.$$

Интерполяционный полином построенный по таким узлам является алгебраическим полиномом наилучшего приближения.

Код программы

```
public enum InterpolationType
{
    Equidistant,
    Optimal
}

public class PolynomialInterpolation
{
    private void NodesInitialisation(int countofnodes, InterpolationType _type)
    {
        _nodes = new double[countofnodes];
        switch (_type)
        {
            case InterpolationType.Equidistant:
                for (int i = 0; i < countofnodes; i++)
                {
                    _nodes[i] = a + i * (b - a) / (countofnodes - 1);
                }
                break;
            case InterpolationType.Optimal:
                for (int k = 0; k < countofnodes; k++)
                {
                    _nodes[k] = Math.Cos(Math.PI * (2 * k + 1) / (2 * countofnodes)) * (b -
a) / 2 + (b + a) / 2;
                }
                break;
        }
    }

    private PolynomialInterpolation(double a, double b, int n, InterpolationType type)
    {
        this.a = a;
        this.b = b;
        NodesInitialisation(n, type);
    }

    public PolynomialInterpolation(double a, double b, int n, InterpolationType type,
MainWindow.Calc f)
    {
        : this(a, b, n, type)
    {
        _sourcefunction = f;
        _values = new double[_nodes.Length];
        for (int i = 0; i < _nodes.Length; i++)
        {
            _values[i] = _sourcefunction(_nodes[i]);
        }
    }
}

    public PolynomialInterpolation(double a, double b, int n, InterpolationType type,
double[] values)
    {
        : this(a, b, n, type)
    {
        _values = values;
    }
}

    public double[] Nodes
    {
        get
        {
            return _nodes;
        }
    }
}

    public double LagrangePolynomial(double x)
```

```

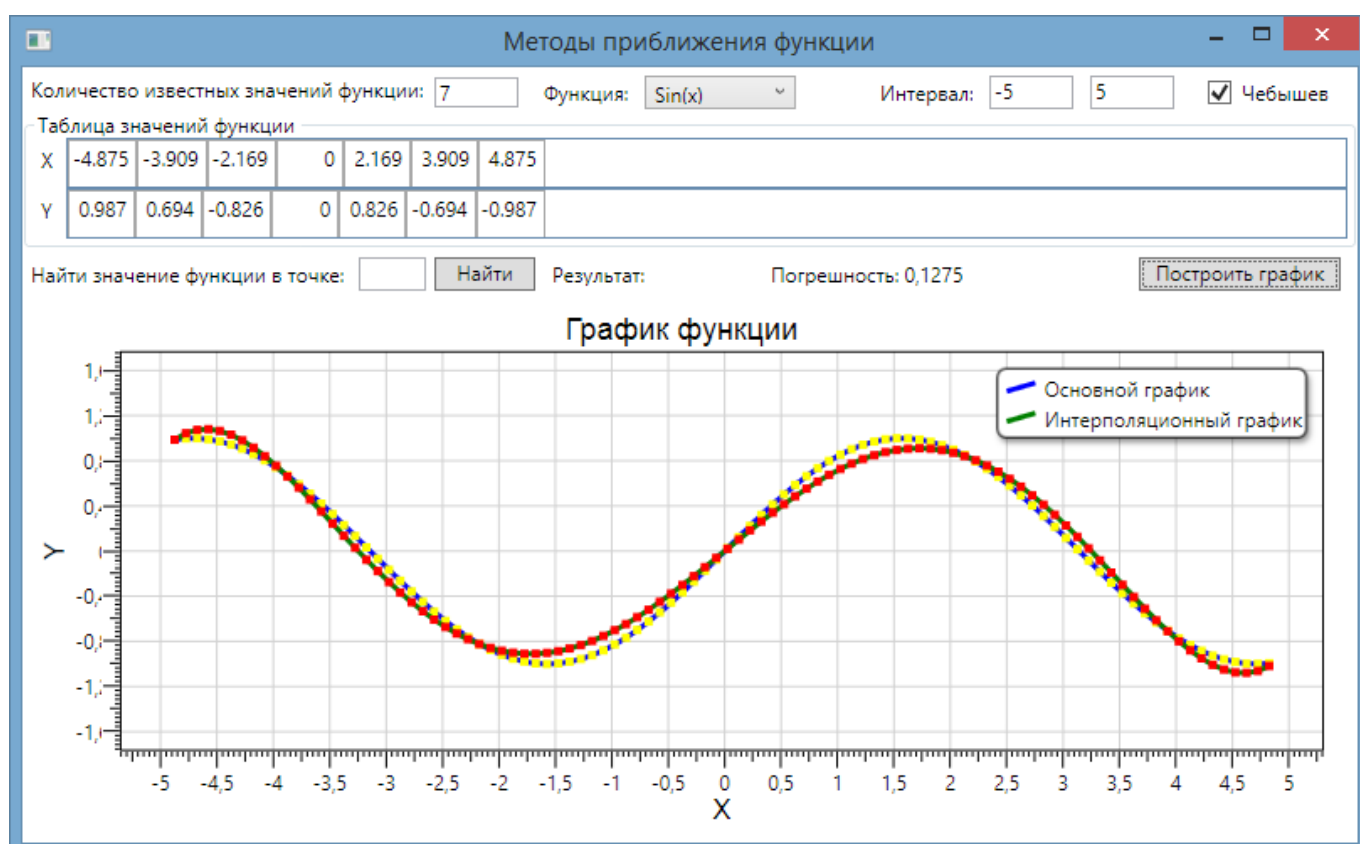
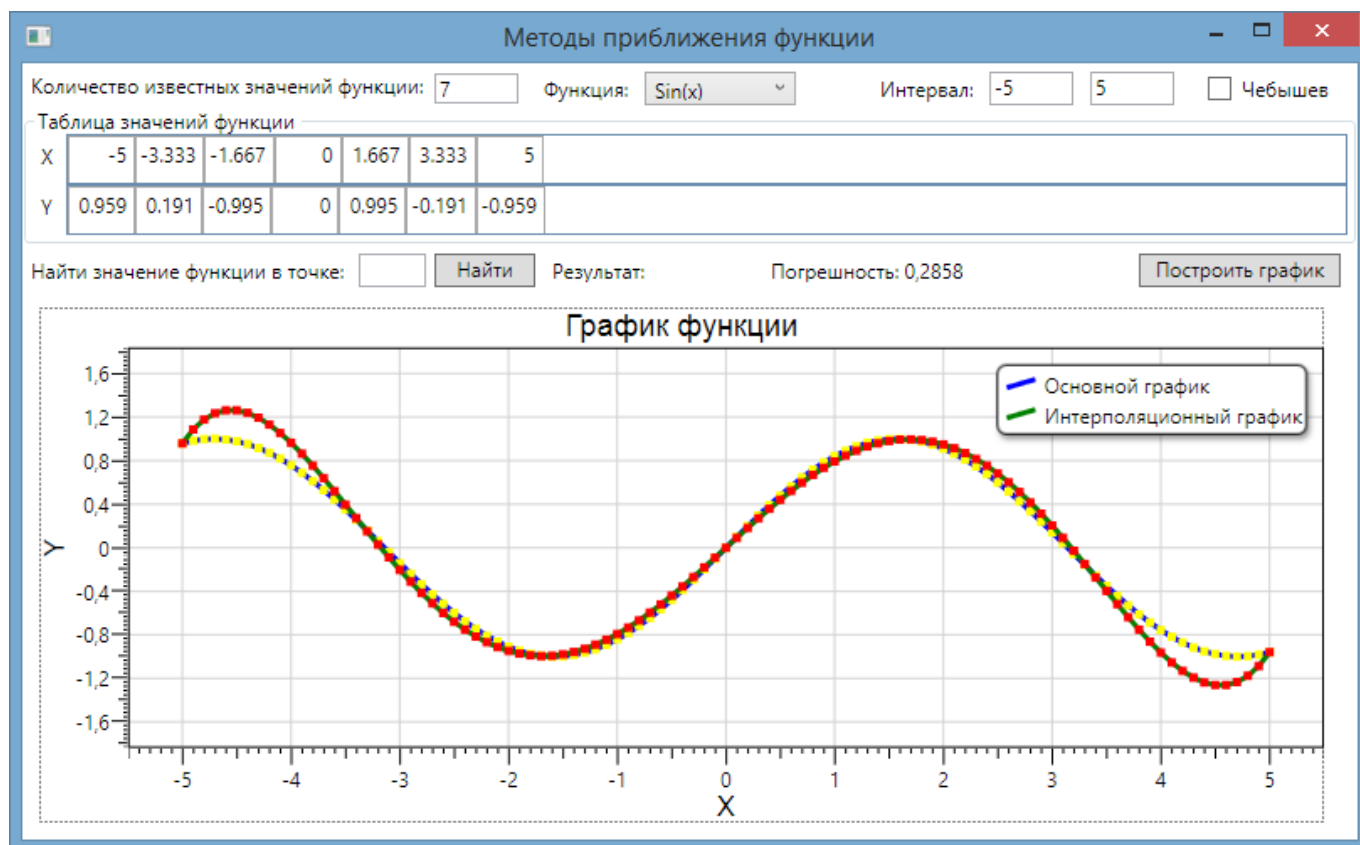
{
    double sum = 0;
    if (_sourcefunction != null)
    {
        for (int i = 0; i < _nodes.Length; i++)
        {
            sum += _sourcefunction(_nodes[i]) * BasisPolynomial(i, x);
        }
    }
    else
    {
        for (int i = 0; i < _values.Length; i++)
        {
            sum += _values[i] * BasisPolynomial(i, x);
        }
    }
    return sum;
}

public double BasisPolynomial(int k, double x)
{
    double result = 1;
    for (int i = 0; i < _nodes.Length; i++)
    {
        if (i != k)
        {
            result *= (x - _nodes[i]) / (_nodes[k] - _nodes[i]);
        }
    }
    return result;
}

public double[] _values;
private MainWindow.Calc _sourcefunction;
public double[] _nodes;
private double a, b;
}

```

Пример работы



Вывод: в процессе выполнения лабораторной работы была рассмотрена интерполяция функции полиномом Лагранжа и сделаны следующие выводы:

- в узлах интерполяции погрешность вычислений равна нулю
- при интерполяции выгодно использовать четное число n узлов, симметрично расположенных относительно точки $x^* \in (x_1, x_n)$
- если при увеличении кол-ва известных точек функции не удается обеспечить требуемую точность интерполяции, то целесообразнее не увеличивать n , а уменьшать шаг между соседними узлами, т.е. использовать (если это возможно) таблицу значений $y_i=f_i(x)$ с меньшим шагом по x . (*замеч.* данное правило работает и в обратную сторону, т.е. если не удастся достичь требуемой точности интерполяции уменьшая шаг, то целесообразнее увеличивать (если это возможно) кол-во известных точек функции)
- Лучше выбирать не равномерно распределенные узлы интерполяции, а узлы, являющиеся решениями уравнения Чебышева. В результате большее кол-во узлов будет сконцентрировано на концах отрезка интерполирования, на которых обычно и находится самая высокая погрешность.