



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

Вычислительные алгоритмы.

Лабораторная работа №4.

«Построение и программная реализация алгоритма наилучшего среднеквадратичного приближения»

Студент **Трошкин Николай Романович**

Группа **ИУ7-46Б**

Студент

подпись, дата

Трошкин Н.Р.

фамилия, и.о.

Преподаватель

подпись, дата

Градов В.М.

фамилия, и.о.

2021 г.

Цель работы

Получение навыков построения алгоритма метода наименьших квадратов с использованием полинома заданной степени при аппроксимации табличных функций с весами.

Задание

Исходные данные

1. Таблица функции с весами ρ с количеством узлов N . Таблица формируется со случайным разбросом точек. В интерфейсе предусмотрена удобная возможность изменения пользователем весов в таблицу.
2. Степень аппроксимирующего полинома n .

Требуемый результат

Графики, на которых изображены точки заданной табличной функции и кривые найденных полиномов.

Краткий алгоритм

Таблица функции хранится как массив записей с полями x , y , ρ (rho). Для степени полинома n вычисляются коэффициенты СЛАУ порядка $n+1$:

$$\sum_{m=0}^n (\varphi_k, \varphi_m) a_m = (y, \varphi_k), \quad 0 \leq k \leq n, \quad (f, \varphi) = \sum_{i=1}^N \rho_i f(x_i) \varphi(x_i), \quad \rho_i > 0.$$

, где

скалярное произведение таблично заданных функций. В качестве функции φ_k используется функция x^k . Решив СЛАУ методом Гаусса, получаем коэффициенты аппроксимирующего полинома степени n , график которого затем строится (генерируется и выполняется скрипт для утилиты gnuplot) и сохраняется в файле.

Полученный результат

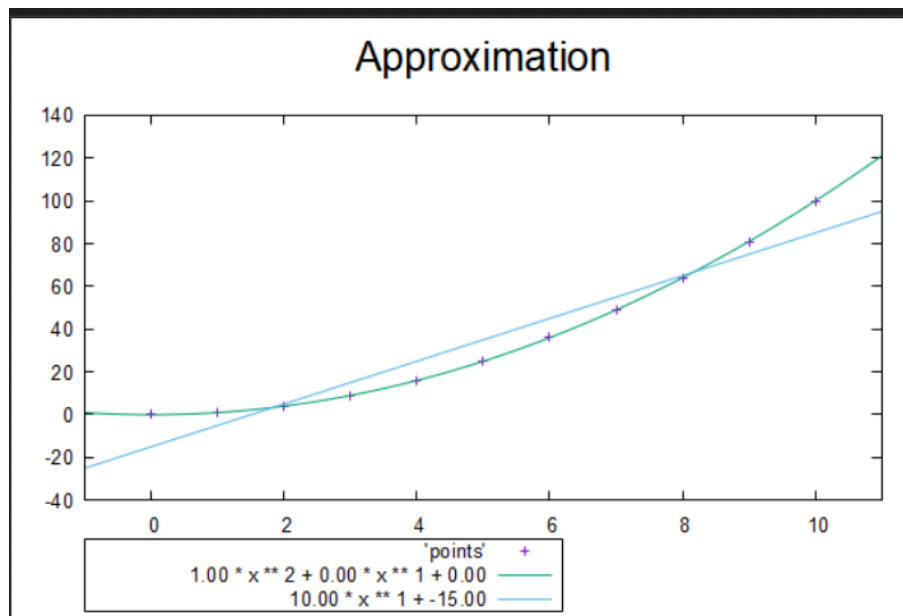
1. Веса всех точек одинаковы и равны единице.

Таблица:

Current function:

i	x	y	rho
0	0.00	0.00	1.00
1	1.00	1.00	1.00
2	2.00	4.00	1.00
3	3.00	9.00	1.00
4	4.00	16.00	1.00
5	5.00	25.00	1.00
6	6.00	36.00	1.00
7	7.00	49.00	1.00
8	8.00	64.00	1.00
9	9.00	81.00	1.00
10	10.00	100.00	1.00

Графики полиномов первой и второй степеней:



2. Веса точек разные.

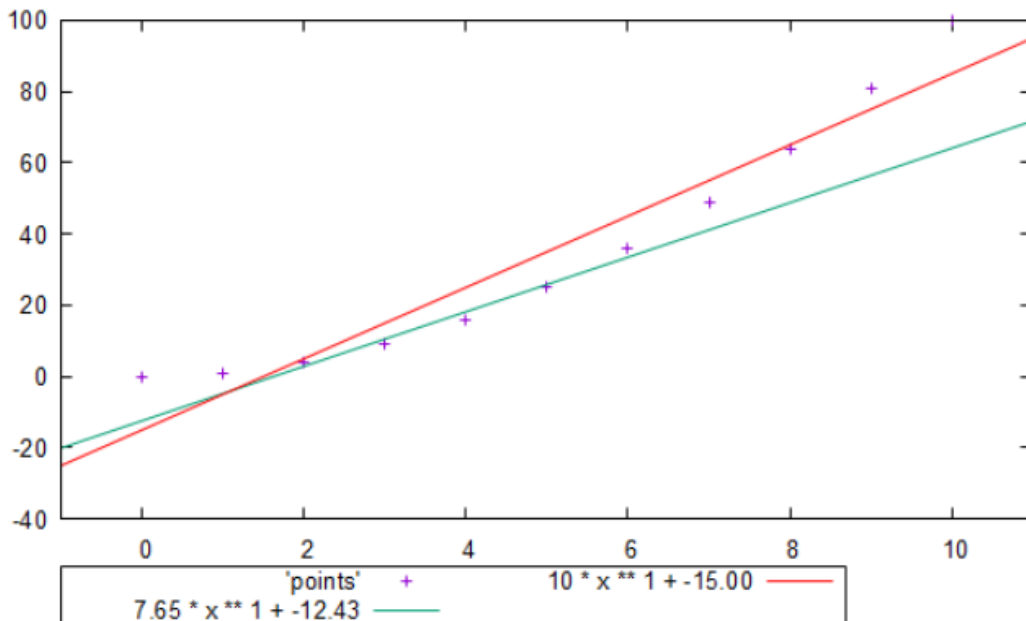
Табличная функция используется та же, что и в первом пункте, но распределение весов изменилось:

Current function:

i	x	y	rho
0	0.00	0.00	0.50
1	1.00	1.00	1.00
2	2.00	4.00	2.00
3	3.00	9.00	4.00
4	4.00	16.00	8.00
5	5.00	25.00	3.00
6	6.00	36.00	0.80
7	7.00	49.00	0.40
8	8.00	64.00	0.25
9	9.00	81.00	0.10
10	10.00	100.00	0.01

Тогда при аппроксимации линейная функция изменит угловой коэффициент: красным показана линия при всех весах, равных единице, голубым - линия при неравномерном распределении весов

Approximation



Ответы на вопросы

1. Что произойдет при задании степени полинома $n=N-1$ (числу узлов таблицы минус 1)?

На N различных точках можно определить единственный полином степени $n-1$, который будет проходить через эти точки. Тогда в выражении

$$\sum_{i=1}^N \rho_i [y(x_i) - \varphi(x_i)]^2 = \min$$

выражение в скобках будет всегда нулевым для любого из N узлов, поэтому вне зависимости от весовой функции, будет построена одна и та же кривая.

2. Будет ли работать Ваша программа при $n \geq N$? Что именно в алгоритме требует отдельного анализа данного случая и может привести к аварийной остановке?

При $n \geq N$ уравнения СЛАУ не будут линейно независимыми, что приведет к некорректному решению, так как в этом случае

определитель матрицы СЛАУ равен 0 и решения нет. При решении методом Гаусса это приводит к делению на ноль при приведении к единичной матрице, так как на главной диагонали матрицы коэффициентов СЛАУ найдется нулевой элемент. Лучше всего проверять условие $n < N$ при вводе степени полинома пользователем.

3. Получить формулу для коэффициента полинома a_0 при степени полинома $n=0$. Какой смысл имеет величина, которую представляет данный коэффициент?

Система состоит из одного уравнения с одной неизвестной:

$$\sum_{i=0}^N \rho_i * a_0 = \sum_{i=0}^N \rho_i y_i, \text{ откуда } a_0 = \frac{\sum_{i=0}^N \rho_i y_i}{\sum_{i=0}^N \rho_i}. \text{ Разделив на сумму весов,}$$

получим выражение, равное математическому ожиданию:

$$a_0 = \sum_{i=0}^N p_i y_i, \text{ где } p_i - \text{отношение веса } \rho_i \text{ к сумме всех весов.}$$

4. Записать и вычислить определитель матрицы СЛАУ для нахождения коэффициентов полинома для случая, когда $n=N=2$. Принять все $\rho_i=1$.

$$\begin{aligned}
 |A| &= \begin{vmatrix} p_0 + p_3 & p_0 x_0 + p_1 x_1 & p_0 x_0^2 + p_1 x_1^2 \\ p_0 x_0 + p_1 x_1 & p_0 x_0^2 + p_1 x_1^2 & p_0 x_0^3 + p_1 x_1^3 \\ p_0 x_0^2 + p_1 x_1^2 & p_0 x_0^3 + p_1 x_1^3 & p_0 x_0^4 + p_1 x_1^4 \end{vmatrix} = \\
 &= \begin{vmatrix} 2 & x_0 + x_1 & x_0^2 + x_1^2 \\ x_0 + x_1 & x_0^2 + x_1^2 & x_0^3 + x_1^3 \\ x_0^2 + x_1^2 & x_0^3 + x_1^3 & x_0^4 + x_1^4 \end{vmatrix} = \\
 &= 2 \cdot [(x_0^2 + x_1^2)(x_0^4 + x_1^4) - (x_0^3 + x_1^3)^2] - \\
 &- (x_0 + x_1) \cdot [(x_0 + x_1)(x_0^4 + x_1^4) - (x_0^2 + x_1^2)(x_0^3 + x_1^3)] + \\
 &+ (x_0^2 + x_1^2) \cdot [(x_0 + x_1)(x_0^3 + x_1^3) - (x_0^2 + x_1^2)^2] = \\
 &= 2 \cdot (x_0^2 x_1^4 + x_0^4 x_1^2 - 2x_0^3 x_1^3) - (x_0 + x_1) \cdot (x_0 x_1^4 + \\
 &+ x_0^4 x_1 - x_0^2 x_1^3 - x_0^3 x_1^2) + (x_0^2 + x_1^2) (x_0 x_1^3 + x_0^3 x_1 - 2x_0^2 x_1^2) = 0
 \end{aligned}$$

5. Построить СЛАУ при выборочном задании степеней аргумента полинома $\varphi(x) = a_0 + a_1 x^m + a_2 x^n$, причем степени n и m в этой формуле известны.

Имеем три линейно независимых функции x^0, x^n, x^m

По ним можно построить следующую СЛАУ:

$$a_0(x^0, x^0) + a_1(x^0, x^m) + a_2(x^0, x^n) = (y, x^0);$$

$$a_0(x^m, x^0) + a_1(x^m, x^m) + a_2(x^m, x^n) = (y, x^m);$$

$$a_0(x^n, x^0) + a_1(x^n, x^m) + a_2(x^n, x^n) = (y, x^n);$$

Выводится из условия $\frac{\partial I}{\partial a_k} = 0$, где $I = ((y - \varphi), (y - \varphi))$

6. Предложить схему алгоритма решения задачи из вопроса 5, если степени n и m подлежат определению наравне с коэффициентами a_k , т.е. количество неизвестных равно 5.

Можно организовать перебор всех возможных комбинаций m и n , которых конечное число (m и n ограничены сверху количеством заданных узлов). Для каждого найти значение I и в итоге выбрать те m и n , при которых значение I будет наименьшим.

Код программы

Основная функция приложения:

```
int main(void)
{
    show_info(); // информация о программе
    size_t size = 0, bufsize = 0;
    record_t *data = NULL, *buf = NULL;
    func_t func;
    do
    {
        func = get_func();
        switch (func)
        {
            case LOAD:
            {
                // получение файла с данными от пользователя
                FILE *file = get_file();
                // считывание табличной функции в массив
                bufsize = 0;
                buf = export_to_array(file, &bufsize);
                fclose(file);

                if (!buf)
                    return EXIT_FAILURE;
                free(data);
                // перенос данных из временного буфера
                data = buf;
                size = bufsize;
            }
        }
    } while (func != EXIT_SUCCESS);
}
```



```

        break;
    }
    case SHOW:
    {
        // вывод таблицы
        output_table(data, size);
        break;
    }
    case ADJUST:
    {
        // изменение веса узла
        size_t index = get_index(size - 1);
        double weight = get_weight();
        change_weight(data, index, weight);
        break;
    }
    case APPROX:
    {
        int n = 0;
        get_degree(&n); // получение степени полинома от пользователя
        double *coeffs = get_polynom_coeffs(data, size, n);
        plot(coeffs, data, n, size);
        free(coeffs);
        break;
    }
    default: break;
}
} while (func);
free(data);
return EXIT_SUCCESS;
}

```

Функции, использованные в начинке программы:

```

// решение СЛАУ методом Гаусса: массив Y - правые части ур-ий -> столбец корней
static void solve_slau(double **A, double *Y, int n)
{
    // прямой ход метода Гаусса
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        for (int j = 0; j < n; j++)

```

```

{
    if (i == j)
        continue;
    double mult = A[j][i] / A[i][i];
    for (int k = 0; k < n; k++)
        A[j][k] -= mult * A[i][k];
    Y[j] -= mult * Y[i];
}
}

// обратный ход метода Гаусса
for (int i = 0; i < n; i++)
{
    double mult = A[i][i];
    for (int j = 0; j < n; j++)
        A[i][j] /= mult;
    Y[i] /= mult;
}
}

double *get_polynom_coeffs(record_t *data, size_t size, int n)
{
    n++;
    double **slae_A = malloc(n * sizeof(double *) + n * n * sizeof(double));
    double *slae_Y = malloc(n * sizeof(double));

    if (!slae_A || !slae_Y)
    {
        free(slae_A);
        free(slae_Y);
        return NULL;
    }

    // начальная инициализация динамической матрицы
    double *split = (double *)((char *)slae_A + n * sizeof(double *));
    for (int i = 0; i < n; i++)
        slae_A[i] = split + i * n;

    // вычисление скалярных произведений - элементов матрицы СЛАУ
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < n; j++)

```

```

{
    slae_A[i][j] = 0;
    for (size_t k = 0; k < size; k++)
    {
        double prod = data[k].rho;
        for (int l = 0; l < i + j; l++)
            prod *= data[k].x;
        slae_A[i][j] += prod;
    }
}

// вычисление скалярных произведений - правых частей СЛАУ
for (int i = 0; i < n; i++)
{
    slae_Y[i] = 0;
    for (size_t k = 0; k < size; k++)
    {
        double prod = data[k].rho * data[k].y;
        for (int l = 0; l < i; l++)
            prod *= data[k].x;
        slae_Y[i] += prod;
    }
}

solve_slae(slae_A, slae_Y, n);

free(slae_A);
return slae_Y;
}

```