# ИНСТИТУТ ТРАНСПОРТА И СВЯЗИ



# ФАКУЛЬТЕТ КОМПЬЮТЕРНЫХ НАУК И ТЕЛЕКОММУНИКАЦИЙ

Лабораторная работа №2 По дисциплине «Численные методы и прикладное программирование»

> Тема: «Методы приближения функции. Интерполяция и аппроксимация»

> > Работу выполнили:

Дзенис Ричард Кобелев Денис Якушин Владислав

# Содержание

1	Фор	рмулировка задания	2
2	Апі	проксимация методом наименьших квадратов	2
	2.1	·	2
		2.1.1 Листинг построения нижней треугольной матрицы коэффициентов для универ-	
		сальной СЛАУ МНК	2
		2.1.2 Листинг вывода СЛАУ	
	2.2	Результаты работы метода	3
3	Кубическая сплайн интерполяция		6
	3.1	Листинг	6
		3.1.1 Листинг функции решения СЛАУ с Зёх диагональными матрицами коэффициентов	6
		3.1.2 Листинг функции нахождения коэффициентов сплайнов	6
	3.2	Результаты работы метода	7
4	Гра	афическое сравнение двух методов	8
5	<b>D.</b>	ІВОЛЫ	9

# 1 Формулировка задания

- Реализовать программным путём аппроксимацию функции по заданным точкам методом наименьших квадратов (МНК);
- Реализовать программным путём интерполяцию функции по заданным точкам с помощью кубических сплайнов;
- Используя примеры функций приведённых ниже, графически сравнить получившиеся результаты;
- Сделать выводы по реализованным методам.

$$y = \sin(5x) \cdot e^x \tag{1}$$

где:  $x \in [-2; +2]; \quad \Delta x = 0.5$ 

# 2 Аппроксимация методом наименьших квадратов

Аппроксимацию методом МНК можно разбить на 2 этапа:

- 1. Построение матрицы коэффициентов СЛАУ согласно универсальной СЛАУ МНК;
- 2. Решение СЛАУ для нахождения аппроксимирующего полинома.

В силу того, что универсальная СЛАУ для МНК является симметричной, то для экономии памяти можно сохранять только верную или нижнюю треугольную матрицу.

### 2.1 Листинги

# 2.1.1 Листинг построения нижней треугольной матрицы коэффициентов для универсальной СЛАУ МНК

```
// Input: points {x, y}, order of approximation
// Output: lower triangular matrix of coefficients
// with right-hand side constants
std::vector<std::vector<double>>
find_coef(std::vector<point> &points, size_t order)
{
    double coef;
    std::vector<std::vector<double>> result;
    result.resize(order + 1);
    for (size_t row = 0; row < order + 1; row++) {</pre>
        // build only lower triangular matrix (because upper == lower)
        result[row].resize(row + 2);
        // left-hand side
        for (size_t col = 0; col < row + 1; col++) {</pre>
            coef = 0.0;
            for (auto &&point : points) {
                 coef += pow(point.x, row) * pow(point.x, col);
            result[row][col] = coef;
        // right-hand side
        coef = 0.0;
        for (size_t i = 0; i < points.size(); i++) {</pre>
            coef += points[i].y * pow(points[i].x, row);
        }
        result[row].back() = coef;
    return result;
}
```

Для того чтобы воспользоваться уже разработанной программой решения СЛАУ методом исключения Гаусса (в первой лабораторной работе), необходимо вывести всю матрицу целиком, с вектором правой части.

## 2.1.2 Листинг вывода СЛАУ

```
auto coefficients = find_coef(points, order);
assert(coefficients.size() == order + 1);
std::cout << coefficients.size() << std::endl;
for (size_t row = 0; row < order + 1; row++) {
    for (size_t col = 0; col < row + 1; col++)
        std::cout << coefficients[row][col] << '\t';
    for (size_t col = row + 1; col < order + 1; col++)
        std::cout << coefficients[col][row] << '\t';
    std::cout << coefficients[row].back() << '\n';
}
std::cout.flush();</pre>
```

Далее СЛАУ решается с помощью программы разработанной в ходе первой лабораторной работы.

# 2.2 Результаты работы метода

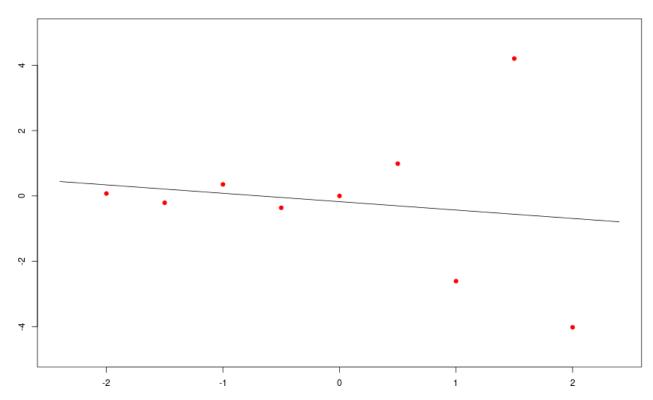


Рис. 1: График аппроксимирующего полинома 1ого порядка для задания №1

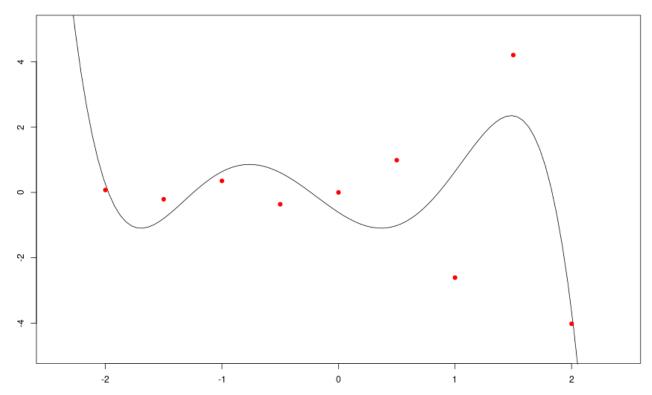


Рис. 2: График аппроксимирующего полинома 5<br/>ого порядка для задания №1

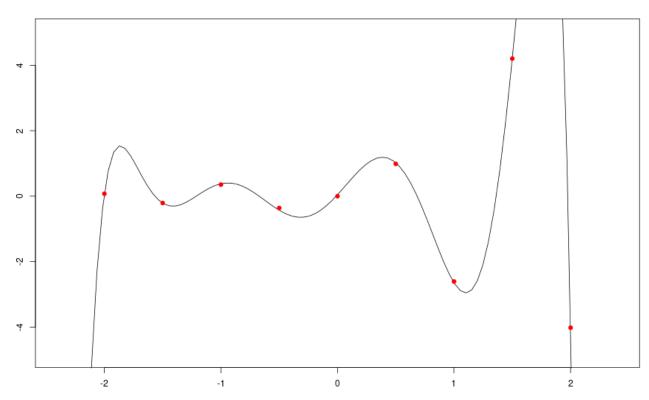


Рис. 3: График аппроксимирующего полинома 8<br/>ого порядка для задания №1

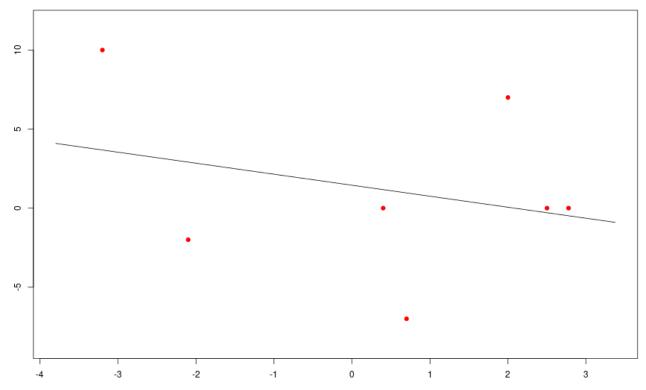


Рис. 4: График аппроксимирующего полинома 1<br/>ого порядка для задания №2

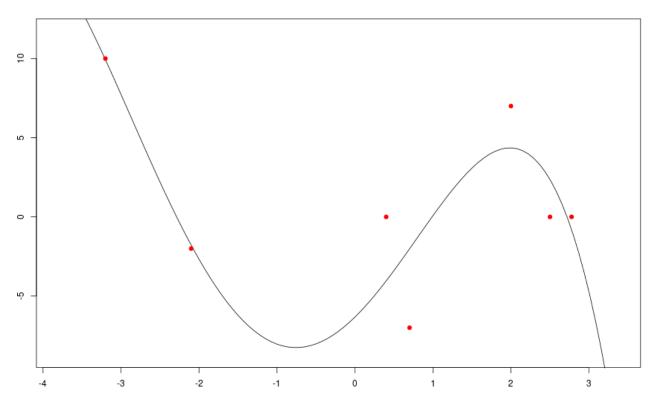


Рис. 5: График аппроксимирующего полинома 4<br/>ого порядка для задания №2

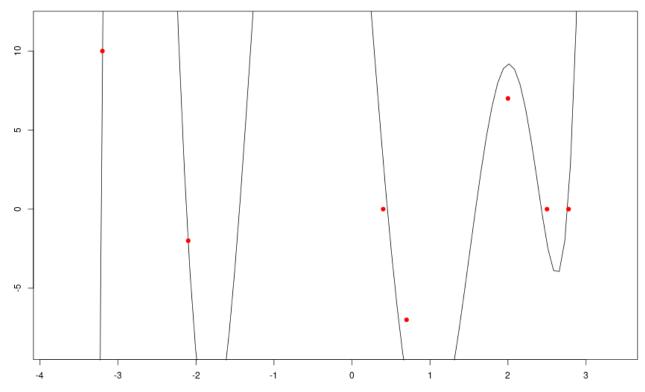


Рис. 6: График аппроксимирующего полинома 7ого порядка для задания №2

# 3 Кубическая сплайн интерполяция

## 3.1 Листинг

# 3.1.1 Листинг функции решения СЛАУ с Зёх диагональными матрицами коэффициентов

```
inline void
solveTridiagonal(std::vector<double> &x, size_t offset,
        std::function<double(size_t j, size_t i)> a,
        std::function<double(size_t j)> b)
{
    ssize_t k;
    ssize_t size = x.size() - offset;
    std::vector<double> alpha(size), beta(size);
    alpha[0] = a(0,1) / a(0,0);
    beta[0] = b(0) / a(0,0);
    for (k = 1; k < size; k++) {</pre>
        alpha[k] = a(k,k+1) / (a(k,k) - a(k,k-1) * alpha[k-1]);
        beta[k] = (b(k) - a(k,k-1) * beta[k-1]) /
            (a(k,k) - a(k,k-1) * alpha[k-1]);
    }
   x[k + offset] = beta[k];
    for (; k \ge 0; k--) {
        x[k + offset] = beta[k] - alpha[k] * x[k + offset + 1];
    }
}
```

# 3.1.2 Листинг функции нахождения коэффициентов сплайнов

```
coefficients
interpolate(std::vector<point> &points)
{
    ssize_t size = points.size() - 1;
    coefficients coefs(size);
    auto h = [&](size_t i) {
```

```
return points[i + 1].x - points[i].x;
};
auto a = [&](size_t j, size_t i) -> double {
    if (j > i) return h(j);
    else if (j < i) return h(j + 1);
    else return 2 * (h(j) + h(j + 1));
};
auto b = [&](size_t j) {
    return 3 * (
            (points[j + 2].y - points[j + 1].y) / h(j + 1) -
            (points[j + 1].y - points[j + 0].y) / h(j + 0)
};
if (size > 0) {
    coefs.c[0] = 0;
}
if (size > 1) {
    solveTridiagonal(coefs.c, 1, a, b);
}
for (ssize_t i = 0; i < size; i++) {</pre>
    coefs.a[i] = points[i].y;
    coefs.d[i] = (coefs.c[i + 1] - coefs.c[i]) / (3 * h(i));
    coefs.b[i] = (points[i + 1].y - points[i].y) / h(i)
               - (coefs.c[i + 1] + 2 * coefs.c[i + 0]) * h(i) / 3.0;
return coefs;
```

# 3.2 Результаты работы метода

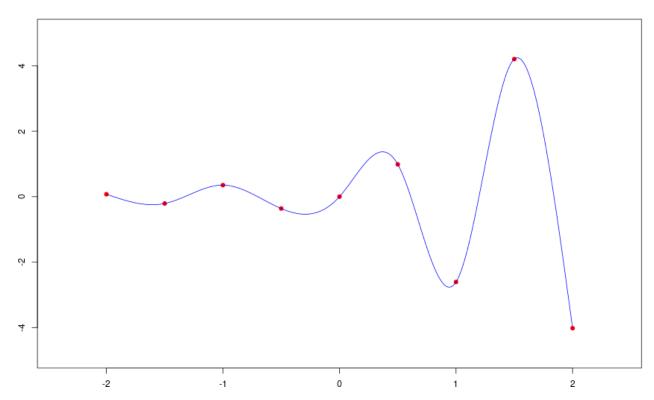


Рис. 7: График сплайн интерполяции для задания №1

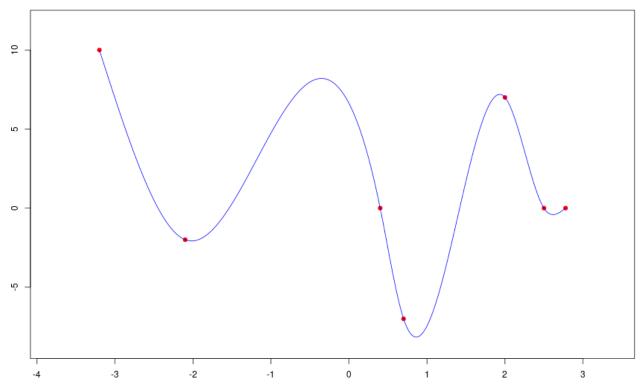


Рис. 8: График сплайн интерполяции для задания  $\mathbb{N}^2$ 

# 4 Графическое сравнение двух методов

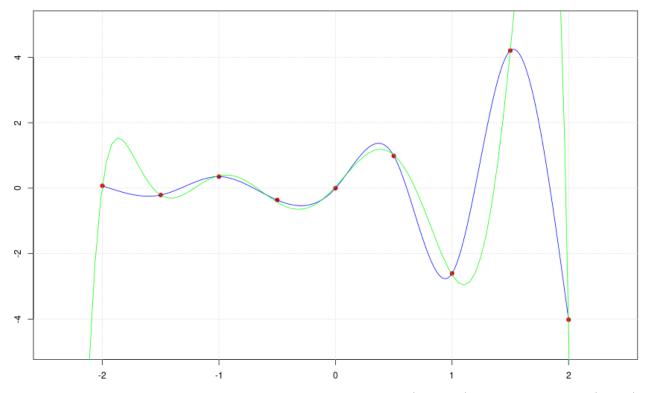


Рис. 9: График аппроксимирующего полинома 8<br/>ого порядка (зелёный), и график сплайна (синий) для задания №1

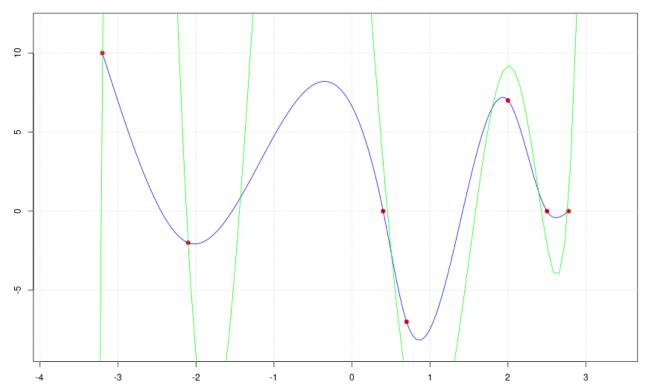


Рис. 10: График аппроксимирующего полинома 7ого порядка (зелёный), и график сплайна (синий) для задания  $\mathbb{N}^2$ 

# 5 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы были реализованы программным способом методы:

- сплайн интерполяции; и
- метода наименьших квадратов.

В результате было разработано две программы на языке «C++\*» реализующие данные методы. Для МНК было сделано только составление (и вывод) универсальной МНК СЛАУ. А также были разработаны вспомогательные скрипты: для отображения графиков (на языке «R\*); для решения СЛАУ библиотечной функцией методом LU-разложения (на языке «R\*); для связки всех программ и скриптов (на языке «R\*).

Перед сравнением обоих методов стоит отметить, что они выполняют разные задачи: один является методом аппроксимации, а второй – методом интерполяции, по этой причине для сравнения используются данные с графиков (9 и 10), когда аппроксимация переходит в её частный случай – интерполяцию.

#### Визуальное сравнение "точности"

Как можно заметить метод аппроксимации МНК имеет куда больший разброс при переходе между точками в обоих случаях, в отличии от сплайн интерполяции. Данное обстоятельство объясняется особенностью этих методов. При аппроксимации МНК вычисляется один полином поясняющий все точки. А при сплайн интерполяции строятся локальные полиномы (Зего порядка) между каждой парой точке, поясняющие поведение кривой между меньшим набором точек, что и свидетельствует его гладкости.

#### Сравнение сложности вычислений

Сложность решения задачи аппроксимации методом МНК теоретически выше чем сплайн интерполяция, т.к. в то время, как основные этапы МНК требуют  $O(n^3)$  времени, в методе интерполяции сплайнами все этапы занимают O(n) времени.

Что можно видеть во времени выполнения программы обоих методов.

Общая сложность	$O(n^3)$
Решение СЛАУ	$O(n^3)$
Составление универсальной СЛАУ для МНК	$O(n^3)$

Таблица 1: Временная сложность вычисления для аппроксимации МНК

Подготовка трёх-диагональной матрицы коэффициентов для $c_i$	O(n)
Решение СЛАУ с трёх-диагональной матрицей	O(n)
Вычисление остальных коэффициентов $b_i, d_i$	O(n)
Общая сложность	O(n)

Таблица 2: Временная сложность вычисления для аппроксимации МНК

## Сравнение по затратам памяти

В интерполяции сплайнов необходимо хранить всю таблицу сплайнов размер которой зависит от количества заданных точек.

$$M_{\text{spline}} = 5 \times n$$
 (3)

А в МНК необходимо хранить матрицу размер которой зависит от порядка аппроксимации – только во время вычислений, а на выходе получается только полином.

$$M_{\rm MHK} = P \tag{4}$$

Таким образом затраты по памяти данных методов плохо сравнимы, однако, можно утверждать, что в МНК требуется меньше памяти по завершению всех вычислений.

#### Сравнение сложности реализации

В ходе данной работы было установлено, что время потраченное на реализацию МНК оказалось несколько меньше, чем на реализацию метода интерполяции с помощью сплайнов. Это объясняется тем, что для МНК было достаточно реализовать составление матрицы. В то время как при реализации сплайнов основное время ушло на отладку, и поиска ошибки в индексах. Данную ошибку было допустить очень легко, т.к. сплайны в теории нумеровались начиная с 1, а в программе с 0.

#### Сравнение применимости

Сплайн-интерполяцию следует применять в тех случаях, когда нужно показать поведение некоторого феномена основываясь на наборе данных, так как график функции легко вычисляется и получается более гладким чем график построенный методом аппроксимации порядка n. Так же её следует использовать вместо методов аппроксимации порядка n, так как сплайн будет более "гладким".

С помощью МНК-аппроксимации возможно отобразить поведение исследуемых данных в общем (тренд) и избежать зависимости от выбросов в показаниях. Тогда как сплайн интерполяцию можно применять только для интерполяции меж-точечных значений, и не применим для большого набора зашумлённых данных.