



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)

ФАКУЛЬТЕТ ИНФОРМАТИКА И СИСТЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ

КАФЕДРА КОМПЬЮТЕРНЫЕ СИСТЕМЫ И СЕТИ (ИУ6)

НАПРАВЛЕНИЕ ПОДГОТОВКИ 09.03.01 Информатика и вычислительная техника

О Т Ч Е Т

по домашнему заданию № 2

Дисциплина: Вычислительная математика

Студент

ИУ6-62Б
(Группа)

(Подпись, дата)

И.С. Марчук
(И.О. Фамилия)

Преподаватель

(Подпись, дата)

(И.О. Фамилия)

Москва, 2022

Введение

Цель работы:

- изучение методов решения нелинейного уравнения $f(x) = 0$, сравнение скорости их работы и точности;
- изучение методов построения интерполяционной формулы Лагранжа и интерполяции кубическими сплайнами.

Часть 1

Задание

- Реализовать методы бисекции, хорд, простой итерации и Ньютона;
- отладить алгоритмы на тестовых примерах, решив уравнения $2^{x-0.1} - 1 = 0$, $x \in [0,1]$ и $(x - 0.2)^3 = 0$, $x \in [0,1]$;
- в программе предусмотреть возможность вывода результатов в виде таблицы.

Примечание: установим $\text{eps} = 0.0001$

Ход работы

Краткое описание метода бисекции

Метод бисекции один из методов решения нелинейных уравнений и основан на последовательном сужении интервала (за счет деления интервала пополам), содержащего единственный корень уравнения $F(x)=0$ до того времени, пока не будет достигнута заданная точность ε .

Краткое описание метода хорд

Этот итерационный метод, подобно описанному выше методу, заключается в повторяющемся делении интервала на две части с выбором из них той, которая содержит корень уравнения. Однако в методе хорд точка, с помощью которой исходный отрезок $[a, b]$ делится на две части, выбирается не как средняя, а вычисляется с помощью линейной интерполяции функции $f(x)$ на $[a, b]$.

Краткое описание метода простых итераций

Рассмотрим уравнение:

$$f(x)=0$$

с отделенным корнем $X \in [a, b]$. Для решения уравнения методом простой итерации приведем его к равносильному виду:

$$x=\varphi(x)$$

Это всегда можно сделать, причем многими способами. Например: $x=g(x)*f(x) + x \equiv \varphi(x)$, где $g(x)$ - произвольная непрерывная функция, не имеющая корней на отрезке $[a,b]$. Пусть

$x^{(0)}$ – полученное каким-либо способом приближение к корню x (в простейшем случае $x^{(0)} = (a+b)/2$). Метод простой итерации заключается в последовательном вычислении членов итерационной последовательности: $x^{(k+1)} = \varphi(x^{(k)})$, $k=0, 1, 2, \dots$ начиная с приближения $x^{(0)}$.

Краткое описание метода Ньютона

Основная идея метода Ньютона — это идея линеаризации. Предположим что $F(x)$ дифференцируемая функция и мы решаем уравнение $F(x) = 0$. Начав с точки x_0 мы можем построить линейную аппроксимацию $F(x)$ в окрестности x_0 : $F(x_0 + h) \approx F(x_0) + F'(x_0) * h$ и решить получающееся линейное уравнение $F(x_0) + F'(x_0) * h = 0$. Так мы приходим к итеративному методу:

$$x_{(k+1)} = x_k - F'(x_k)^{-1} * F(x_k),$$

$$k = 0, 1, \dots$$

Исходный код программы на языке Octave:

```
pkg load symbolic
pkg load tablicious

warning('off','all');

format shortG

% =====

% Вывод ошибки, если значения на концах отрезка не принимают разные знаки
function cond(f, low_f, high_f)
    if f(low_f) * f(high_f) >= 0
        error('Значения на концах отрезка не противоположных знаков')
    end
end

% =====

function [middle, iter, obr] = bisection(f, low, high, tol)
    iter = 0; %Число итераций
    obr = 0; %Число обращений к f(x)
    %Изменяем high и low, пока не достигнем максимального приближения к нулю
    while (abs(high - low) >= 2*tol)
        middle = (high + low)/2; %Новое значение в качестве корня
        y3 = f(middle);
        %Сужаем границы
        if f(low) * y3 > 0
            low = middle;
        else
            high = middle;
        end
        iter = iter + 1;
```

```

        obr = obr + 2;
    end
end

% =====

function [bn, iter, obr] = horda(f, low, high, tol)
    %вторая производная
    syms x
    double_diff(x) = diff(diff(f(x),'x'),'x');
    %Выбор подвижного и неподвижного конца
    if f(low)*double_diff(low)>0
        b = high;
        a = low;
    else
        b = low;
        a = high;
    end
    bn = b-f(b)*(a-b)/(f(a)-f(b)); %1-я итерация
    iter = 1; %Число итераций
    obr = 3; %Число обращений к f(x)
    while(abs(b-bn)>=tol)
        b=bn;
        bn=b-f(b)*(a-b)/(f(a)-f(b));
        iter = iter + 1;
        obr = obr + 3;
    end
end

% =====

function [xm, iiter, obr] = iter(f, low, high, tol)
    %Берём производную
    syms x
    func(x) = diff(f(x),'x');
    %Поиск максимума производной функции
    M = fminbnd(@(x) - double(subs(func(x),x)), low, high);
    max = f(M);
    %Поиск минимума производной функции
    m = fminbnd(@(x) double(subs(func(x),x)), low, high);
    min = f(m);

    t=2/(min+max);
    q=(max-min)/(max+min);

    fi=@(x) x-t*f(x);
    xn = low;
    xm = fi(low);
    iiter = 1; %Число итераций
    obr = 6; %Число обращений к f(x)

```

```

        while(abs(xn-xm)>=tol)
            xn = xm;
            xm = fi(xn);
            iiter = iiter + 1;
            obr = obr + 1;
        end
    end

end

% =====

function [xm, iter, obr] = newton(f, low, high, tol)
    %Берём производную
    syms x
    func(x) = diff(f(x),'x');
    xn = low;
    xm = xn - f(xn)/double(subs(func(xn),xn));
    iter = 1; %Число итераций
    obr = 3; %Число обращений к f(x)

    while abs(xn-xm)>=tol
        xn = xm;
        xm = xn - f(xn)/double(subs(func(xn),xn));
        iter = iter + 1;
        obr = obr + 2;
    end
end

% =====

% Условия:
f1 = @(x) (x-0.2)^3; % x* = 0.2
a1 = 0; b1 = 1;
eps1 = 0.0001;

f2 = @(x) 2.^(x-0.1)-1; % x* = 0.1
a2 = 0; b2 = 1;
eps2= 0.0001;

%Проверка знака на концах отрезка
cond(f1, a1, b1);
cond(f2, a2, b2);
%Метод бисекции:
[bis1_appr, bis1_it, bis1_calls] = bisection(f1, a1,b1, eps1);
%A[]=bisection(f1, a1,b1, eps);
[bis2_appr, bis2_it, bis2_calls] = bisection(f2, a2,b2, eps2);
%Метод хорд
[hord1_appr, hord1_it, hord1_calls] = horda(f1, a1,b1, eps1);
[hord2_appr, hord2_it, hord2_calls] = horda(f2, a2,b2, eps2);
%Метод простой итерации
[i1_appr, i1_it, i1_calls] = iter(f1, a1, b1,eps1);

```

```

[i2_appr, i2_it, i2_calls] = iter(f2, a2, b2, eps2);
%Метод Ньютона
[newt1_appr, newt1_it, newt1_calls] = newton (f1, a1, b1, eps1);
[newt2_appr, newt2_it, newt2_calls] = newton (f2, a2, b2, eps2);

%Таблицы:
disp('функция f1=2^(x=0.1) :');
Metod = {'Метод бисекции'; 'Метод хорд'; 'Метод простой итерации'; 'Метод Ньютона'};
Reshenie = [bis1_appr; hord1_appr; i1_appr; newt1_appr];
Iterazii = [bis1_it; hord1_it; i1_it; newt1_it];
Vizovi = [bis1_calls; hord1_calls; i1_calls; newt1_calls];
T1 = ...
table(
    Reshenie,
    Iterazii,
    Vizovi,
    Metod
);
prettyprint(T1);

disp('функция f2=(x-0.2)^3 :');
Metod = {'Метод бисекции'; 'Метод хорд'; 'Метод простой итерации'; 'Метод Ньютона'};
Reshenie = [bis2_appr; hord2_appr; i2_appr; newt2_appr];
Iterazii = [bis2_it; hord2_it; i2_it; newt2_it];
Vizovi = [bis2_calls; hord2_calls; i2_calls; newt2_calls];
T2 = ...
table(
    Reshenie,
    Iterazii,
    Vizovi,
    Metod
);
prettyprint(T2);

```

Результат работы программы представлен на рисунке 1.

Сплайн – функция, которая вместе с несколькими производными непрерывна на всем заданном отрезке $[a, b]$, а на каждом частичном отрезке $[x_i, x_{i+1}]$ в отдельности является некоторым алгебраическим многочленом.

Пусть кубический сплайн на каждом отрезке $[x_{i-1}, x_i]$ задается функцией:

$$S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

Условия непрерывности всех производных до второго порядка включительно записываются в виде:

$$\begin{aligned} S_i(x_{i-1}) &= S_{i-1}(x_{i-1}), \\ S'_i(x_{i-1}) &= S'_{i-1}(x_{i-1}), \\ S''_i(x_{i-1}) &= S''_{i-1}(x_{i-1}), \end{aligned}$$

Исходя из этого выводятся формулы для коэффициентов сплайна:

$$\begin{aligned} a_i &= f(x_i); \\ d_i &= \frac{c_i - c_{i-1}}{3 \cdot h_i}; \\ b_i &= \frac{a_i - a_{i-1}}{h_i} + \frac{2 \cdot c_i + c_{i-1}}{3} \cdot h_i; \\ c_{i-1} \cdot h_i + 2 \cdot c_i \cdot (h_i + h_{i+1}) + c_{i+1} \cdot h_{i+1} &= 3 \cdot \left(\frac{a_{i+1} - a_i}{h_{i+1}} - \frac{a_i - a_{i-1}}{h_i} \right), \\ \text{причем } c_N = S''(x_N) = 0 \text{ и } c_1 - 3 \cdot d_1 \cdot h_1 = S''(x_0) = 0. \end{aligned}$$

Если учесть, что $c_0 = c_N = 0$, то вычисление c можно провести с помощью метода прогонки для трёхдиагональной матрицы.

Исходный код программы на языке Octave:

```
warning('off','all');

function [v] = Lanrange(X, Y, t)
% вычисление полинома Лагранжа в точке
    v=0;
    n=size(X,1);
    for i=1:n
        bp=Y(i);
        for j=1:n
            if i ~= j
                bp=bp*(t-X(j))/(X(i)-X(j));
            end
        end
        v=v+bp;
    end
end

function [A,B,C,D] = GetCoeff(X,Y)
% Инициализация массива сплайнов
    N = size(X,1);
    A = Y;
    C(1) = 0; C(N) = 0;
    alfa = zeros(N);
    beta = zeros(N);
    % Решение СЛАУ относительно коэффициентов сплайнов c[i]
    % методом прогонки для трехдиагональных матриц
    alfa(1) = 0; beta(1) = 0;
    for i = 2:N-1
        h_i = X(i)-X(i-1);
        h_i1 = X(i+1)-X(i);
        wA = h_i;
        wC = 2*(h_i+h_i1);
        wB = h_i1;
        wF = 6*((Y(i+1)-Y(i))/h_i1 - (Y(i)-Y(i-1))/h_i);
        wz = wA * alfa(i-1) + wC;
        alfa(i) = -wB/wz;
        beta(i) = (wF-wA*beta(i-1))/wz;
    end
    C(N) = (wF-wA*beta(N-1))/(wC+wA*alfa(N-1));
    % Обратный ход метода прогонки
    for i = N:-1:2
        C(i) = alfa(i)*C(i+1) + beta(i);
        for i = N:-1:2
            h_i = X(i)-X(i-1);
            D(i) = (C(i)-C(i-1))/h_i;
            B(i) = h_i*(2*C(i)+C(i-1))/6 + (Y(i)-Y(i-1))/h_i;
        end
    end
end
```

end

```
function [v] = SplineCube(X,A,B,C,D, u)
    N=size(X,1);
    if u<=X(1)
        j = 1;
    elseif u>=X(N)
        j = N;
    else
        i = 1; j = N;
        while (i+1<j)
            k = round((i+j)/2);
            if u<=X(k)
                j = k;
            else
                i = k;
            end
        end
    end
    dx = u - X(j);
    v = A(j)+(B(j)+(C(j)/2+D(j)*dx/6)*dx)*dx;
end
```

```
function [] = Draw(f,L,R,N)
    X = linspace(L,R,N)'; % сетка интерполяции
    Y = f(X); % значение функции в узлах
    % полином Лагранжа
    % построение сплайна b полинома
    [A,B,C,D] = GetCoeff(X,Y);
    K=200;
    XG = linspace(L,R,K)';
    YG = f(XG);
    for i=1:K
        YL(i) = Lanrange(X,Y,XG(i));
        YS(i) = SplineCube(X,A,B,C,D, XG(i));
    end

    % графики функции и интерполянтов
    figure
    subplot(2,1,1);
    plot(XG,YG,'-b')
    hold on
    plot(XG,YL,'-r')
    plot(XG,YS,'-k')
    grid on
    legend('f(s)', 'L(x)', 'S(x)', 'Location', 'NorthWest')
    str=sprintf('N=%d',N);
    title(str);
    % графики отклонений
```

```

subplot(2,1,2);
plot(XG,YG-YL','-b')
hold on
plot(XG,YG-YS','-k')
grid on
legend('f(s)-L(x)', 'f(x)-S(x)', 'Location', 'NorthWest')
str=sprintf('N=%d',N)
end

% =====

% Условия:
f1 = @(x) 2.^x;
f2 = @(x) (1+25*x.^2).^(-1);

a1=0; b1=4;
a2=-2; b2=2;
%Вывод графиков:
disp('Для функции f1=2^x :');
Draw(f1, a1, b1, 5);
Draw(f1, a1, b1, 10);
Draw(f1, a1, b1, 50);
disp('Для функции f2=(1+25*x^2)^(-1) :');
Draw(f2, a2, b2, 5);
Draw(f2, a2, b2, 10);
Draw(f2, a2, b2, 50);

```

Результаты работы программы представлены на рисунках 2-7.

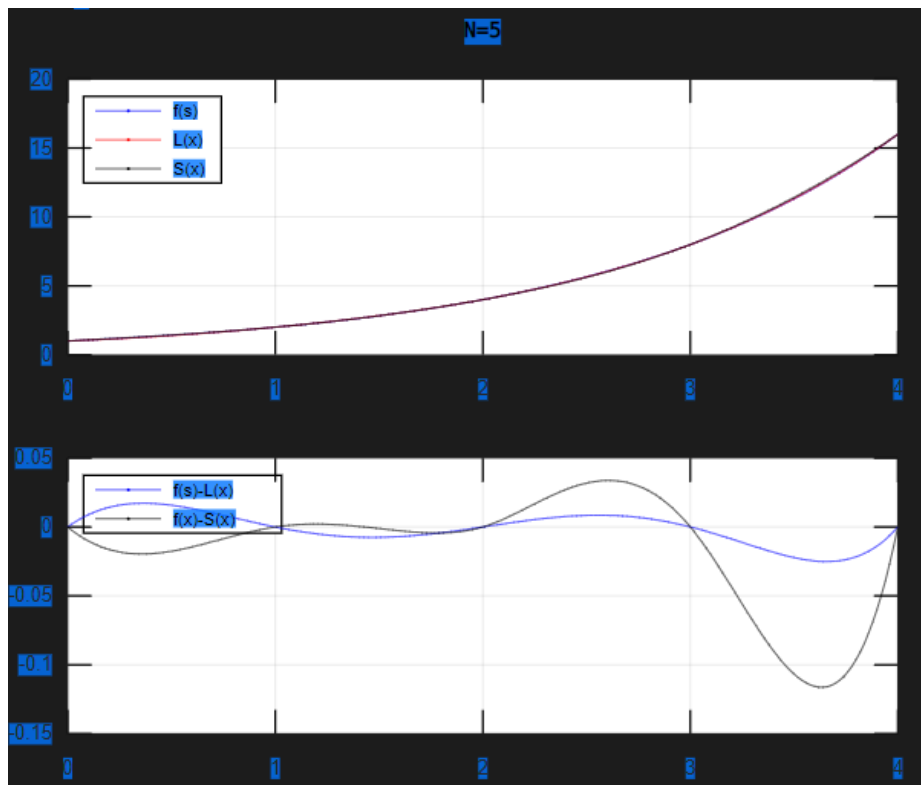


Рисунок 2 – интерполяция f_1 ($N=5$)

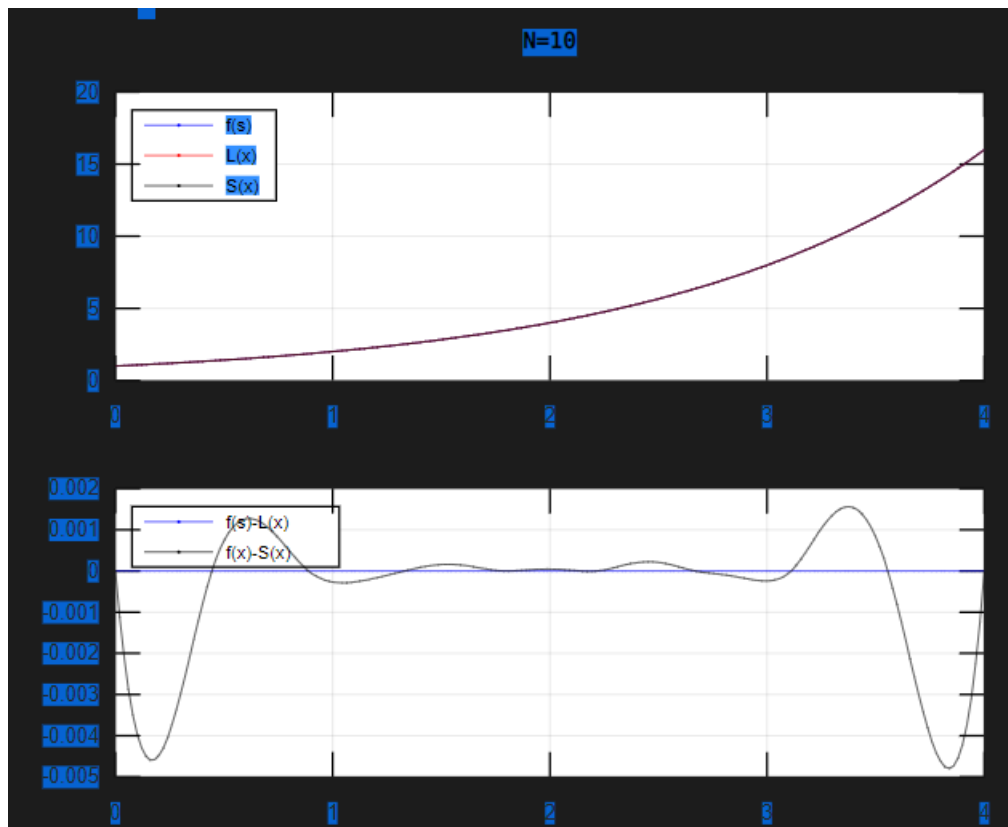


Рисунок 3 – интерполяция f_1 ($N=10$)

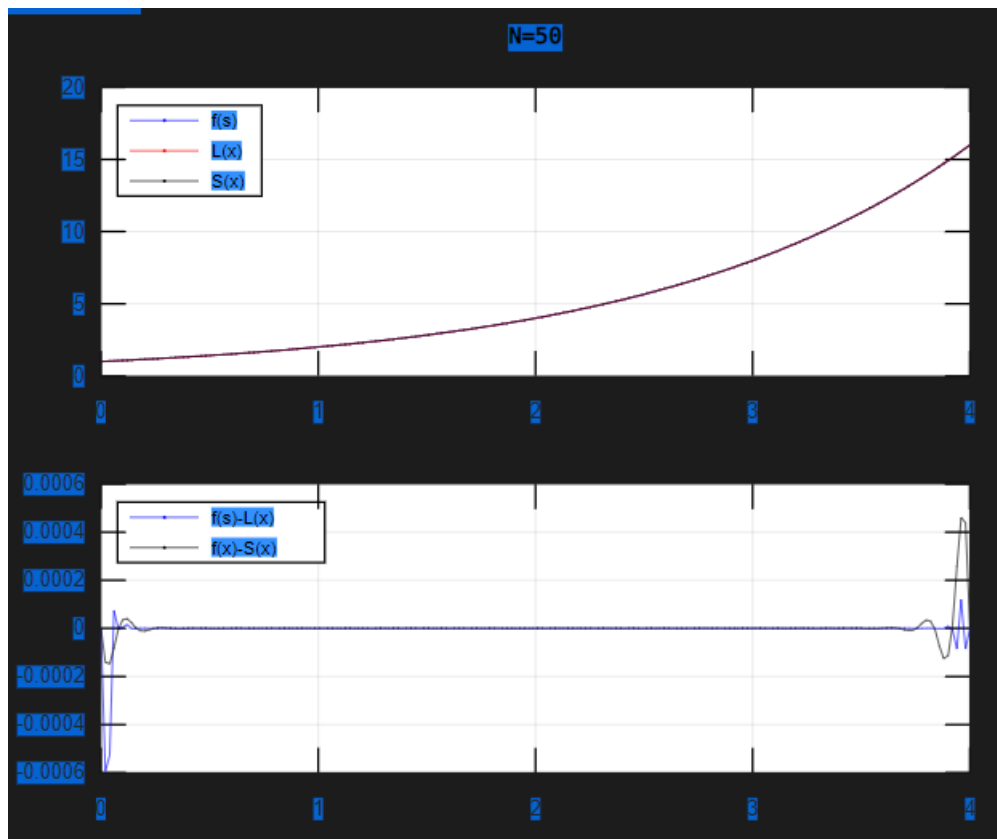


Рисунок 4 – интерполяция f_1 ($N=50$)

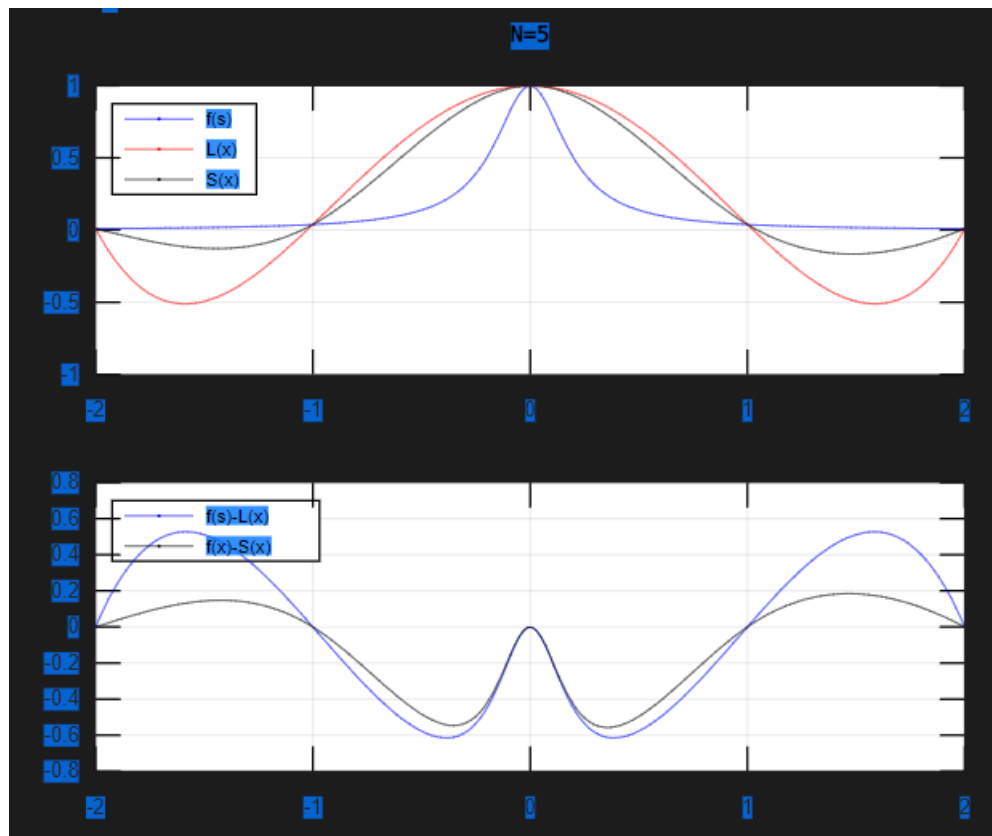


Рисунок 5 – интерполяция f_2 ($N=5$)

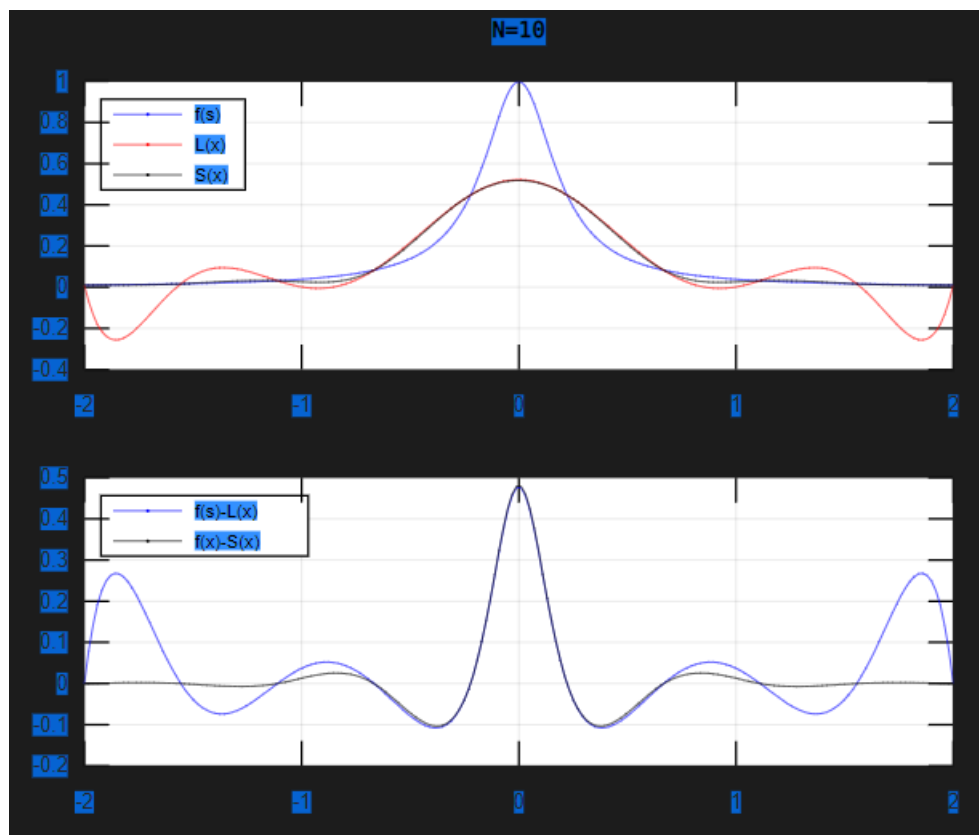


Рисунок 6 – интерполяция f_2 ($N=10$)

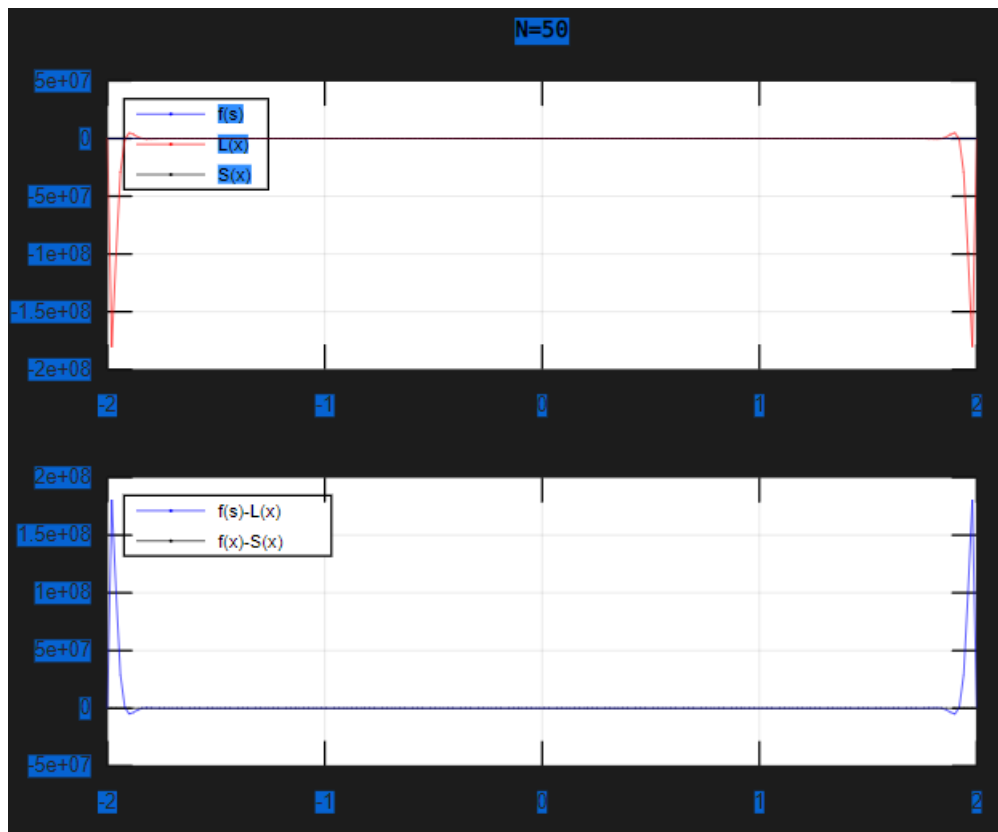


Рисунок 6 – интерполяция f_2 ($N=50$)

Вывод:

- 1) Метод бисекции показал себя универсальным и более эффективным в случае степенной функции. Остальные методы оказались значительно более эффективны в случае показательной функции, в особенности, метод Ньютона.
- 2) Интерполяция Лагранжа оказывается сопоставимой по точности с кубическими сплайнами при малом числе узлов и эффективной, например, для интерполяции монотонных функций. Однако, при росте числа узлов, метод интерполяции Лагранжа может давать огромные погрешности на границах интервала интерполяции.