

Министерство образования и науки РФ  
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ  
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «САРАТОВСКИЙ  
НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ  
УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра математической физики и  
вычислительной математики

**Восстановление производной функции, заданной с  
погрешностью**

**АВТОРЕФЕРАТ БАКАЛАВРСКОЙ РАБОТЫ**

студента 4 курса 411 группы  
направления 01.03.02 — Прикладная математика и информатика

код и наименование направления(специальности)

механико-математического факультета

наименование факультета, института, колледжа

Бегина Даниила Сергеевича

фамилия, имя, отчество

Научный руководитель

д.ф.-м.н., профессор

должность, уч.степень, уч.звание

Г. В. Хромова

дата, подпись

инициалы, фамилия

Зав. кафедрой

д.ф.-м.н., профессор

должность, уч.степень, уч.звание

В. А. Юрко

дата, подпись

инициалы, фамилия

Саратов 2017

**Введение.** В математике и ее приложениях постоянно приходится иметь дело с приближенными представлениями функций или с табличными значениями. В связи с этим постоянно разрабатываются различные аппараты приближения.

Пусть известны значения функции в точках и требуется вычислить производную. Одним из способов нахождения производных является построение интерполяционного многочлена, который в известных точках совпадает со значениями функции.

Точно так же мы можем заменять значения производных функций значениями производных других многочленов интерполяционного типа, например Бесселя.

К численному дифференцированию (ЧД) прибегают тогда, когда приходится вычислять производные для функций, заданных таблично, или когда непосредственное дифференцирование  $y = f(x)$  затруднительно. Таким образом, простейшие формулы численного дифференцирования получаются в результате дифференцирования интерполяционных формул.

Другой способ построения формул численного дифференцирования, приводящий к тем же формулам, - это метод неопределенных коэффициентов.

Наиболее употребителен он в многомерном случае, когда не всегда просто выписывается интерполяционный многочлен. Коэффициенты формулы численного дифференцирования выбираются из условия, чтобы формула была точна для многочленов максимально высокой степени.

Цель бакалаврской работы заключается в изучении существующих методах аппроксимации производных, а также о методах решения задач, когда функция задана с погрешностью

Выпускная квалификационная работа состоит из введения, двух разделов, заключения, списка использованных источников и приложения.

**В первом разделе** рассмотрены основные классические методы аппроксимации производной функции с использованием интерполяционных многочленов и видов интерполяционных полиномов. Также в этом разделе рассматривается аппроксимирование функции  $f(x)$  интерполяционным полиномом степени  $n$ . а также методов неопределенных коэффициентов.

**Во втором разделе** рассмотрены методы решения задачи восстановления производной функции, заданной с погрешностью. В работе рассмотрено два варианта решения задачи:

1. С использованием разностных методов,
2. Метод решения при помощи интегральных операторов.

**В приложении** приводится код программы и результаты численного эксперимента, согласно второму разделу.

**Основное содержание работы.** В первом разделе рассматриваются методы аппроксимации производной функции с использованием некоторых видов интерполяционных многочленов - сначала интерполяционным полиномом степени  $n$ :

$$f(x) \approx P_n(x),$$

где для  $k$ -той производной от функции  $f(x)$  на отрезке интерполирования  $[x_0, x_n]$  получим приближенную формулу:

$$\frac{d_k f(x)}{dx^k} \approx \frac{d^k P_n(x)}{dx^k}. \quad (1.3)$$

Затем рассматривается функция  $f(x)$ , заданная в виде таблицы с постоянным шагом  $h = x_i - x_{i-1} (i = 1, 2, \dots, n)$ , может быть аппроксимирована интерполяционным многочленом Ньютона:

$$y \approx N(x_0 + th) = y_0 + t\Delta y_0 + \frac{t(t-1)}{2!}\Delta^2 y_0 + \dots + \frac{t(t-1)\dots(t-n+1)}{n!}\Delta^n y_0,$$

$$t = \frac{x - x_0}{h}.$$

Дифференцируя этот многочлен по переменной  $x$  с учетом правила дифференцирования сложной функции:

$$\frac{dN}{dx} = \frac{dN}{dt} \frac{dt}{dx} = \frac{1}{h} \frac{dN}{dt},$$

можно получить формулы для вычисления производных любого порядка.

В работе рассматривается метод неопределенных коэффициентов, суть которого состоит в том, что коэффициенты  $c_i, (i = \overline{0, n})$  в формуле численного дифференцирования

$$f^{(k)}(x) \approx \sum_{i=0}^n c_i f(x_i) \quad (1.9)$$

выбираются из условия, чтобы формула была точна (знак  $\approx$  переходил в

знак равенства) для многочленов  $Q_m(x)$  максимально высокой степени  $m$ , а также доказывается нижеследующая лемма.

**Лемма.** Для каждого целого числа  $k$  и точки  $y \in [a, b]$  существует и единственна формула численного дифференцирования (1.9) на  $(n+1)$ -м узле  $a < x_0 < x_1 < \dots < x_n < b$ , точно вычисляющая  $k$ -ю производную в точке  $y$ :

$$Q_n^{(k)} \approx \sum_{i=0}^n c_i Q_n(x_i)$$

для всех полиномов степени  $n$ .

Одним из важнейших критериев качества вычислений является точность результатов. Основным источником погрешности, возникающей при численном дифференцировании, связан с аппроксимацией функции  $f(x)$ .

При использовании интерполяционных полиномов для аппроксимации функции  $f(x)$  имеем

$$f(x) = P_n(x) + R_n(x),$$

где  $R_n(x)$  - ошибка интерполяции.

Следовательно, погрешность вычисления производной функции  $f(x)$  по формуле (1.3) будет определяться производной от ошибки интерполяции

$$\frac{d^k R_n(x)}{dx^k}.$$

Анализ погрешности формул численного дифференцирования, опирающийся на непосредственно дифференцирование ошибки интерполяции  $R_n(x)$  затруднен в силу математических сложностей. Поэтому в работе используется другой подход к анализу точности формул численного дифференцирования.

Прежде всего заметим, что все рассмотренные формулы для приближенного вычисления производной в конкретной точке имеют следующую структуру:

$$\frac{d^k f(x)}{dx^k} \approx \sum_i c_i y_i,$$

где  $c_i$  - постоянные коэффициенты, а суммирование производится по диапазону табличных данных.

Анализ погрешности сводится к замене всех входящих в правую часть значения  $y_i$  разложением  $f(x)$  по формулам Тейлора относительно точки,

для которой рассматривается приближение.

После проведения несложных арифметических преобразований в качестве главного члена правой части получим приближенное значение производной функции. Остальные же члены будут характеризовать погрешность.

Анализ остаточного члена нетривиален. Отметим, лишь, что погрешность аппроксимации при уменьшении шага  $h$ , как правило, уменьшается.

Рассмотренный пример позволяет также сделать вывод о том, что погрешность формул численного дифференцирования зависит от того, в какой точке вычисляется производная функции.

Другой источник погрешности численного дифференцирования связан с погрешностями вычисления значений функции  $y_i$  в узлах и с погрешностями округлений при проведении расчетов на компьютере.

Обусловленные этими причинами погрешности, в отличие от погрешности аппроксимации, возрастают с уменьшением шага  $h$ .

Действительно, если при вычислении значения функции  $y = f(x)$  абсолютная погрешность равна  $d$ , то при вычислении дробей в (1.4) и (1.5) она составит  $\frac{2d}{h}$ .

Поэтому суммарная погрешность численного дифференцирования может убывать при уменьшении шага лишь до некоторого предельного значения, после чего дальнейшее уменьшение шага не повысит точности результата.

Следует отметить, что в целом приближенное дифференцирование представляет собой операцию менее точную, чем интерполирование.

**Во втором разделе** рассматриваются численные методы решения задач восстановления непрерывной производной функции, заданной с погрешностью в  $C$ .

Пусть вместо  $f(x)$ , где  $x \in [0, 1]$ , задана  $f_\delta(x)$ , такая что  $\|f_\delta - f\|_C \leq \delta$ .

Требуется по  $f_\delta$  найти приближение к  $f'(x)$  в каждой точке отрезка  $[0, 1]$ .

По определению производной:

$$f'(x_0) = \lim_{\Delta x \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)}{\Delta x}.$$

Рассмотрим оператор  $\Delta_h$ :

$$\Delta_h f = \begin{cases} \frac{f(x+h)-f(x)}{h}, & a \leq x \leq a + \frac{h}{2}; \\ f(x + \frac{h}{2}) - f(x - \frac{h}{2}), & a + \frac{h}{2} < x < b - \frac{h}{2}; \\ \frac{f(x)-f(x-h)}{h}, & b - \frac{h}{2} \leq x \leq b. \end{cases}$$

Применим оператор  $\Delta_h$  к функции  $f_\delta$  и рассмотрим величину  $|\Delta_h f_\delta - f'|$ .

Имеем:

$$|\Delta_h f_\delta - f'| = |\Delta_h f_\delta - \Delta_h f + \Delta_h f - f'|.$$

Очевидно, что

$$\Delta_h f_\delta - \Delta_h f = \Delta_h(f_\delta - f)$$

Тогда по неравенству треугольника имеем:

$$|\Delta_h f_\delta - f'| \leq |\Delta_h f_\delta - \Delta_h f| + |\Delta_h f - f'|$$

**Теорема 1.**

$$|\Delta_h f - f'| \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$$

Доказательство данной теоремы следует из определения производной.

**Теорема 2.** *Справедлива оценка:*

$$|\Delta_h(f_\delta - f)| \leq \frac{2\delta}{h}$$

Чтобы  $\Delta_h f_\delta$  служило приближением в  $f'$ , согласуем разностный шаг  $h$  с погрешностью исходной функции  $\delta$  так, чтобы :

1.  $h(\delta) \rightarrow 0$ ,
2.  $\frac{\delta}{h(\delta)} \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$

Например, можно взять  $h(\delta) = \sqrt{\delta}$

Тогда  $|\Delta_h f_\delta - f'| \rightarrow 0$  при  $\delta \rightarrow 0$ .

Таким образом, доказана

**Теорема 3.** *Если параметр  $h$  согласован с погрешностью  $\delta$  так, что выполняются условия*

1.  $h(\delta) \rightarrow 0$ ,
2.  $\frac{\delta}{h(\delta)} \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$ ,

то  $|\Delta_h f_\delta - f'| \rightarrow 0$  при  $\delta \rightarrow 0$  для любого  $x \in [a, b]$

Также во втором разделе выпускной квалификационной работы рассмотрен метод решения задачи восстановления непрерывной производной функции, заданной с погрешностью в  $L_2$ .

Пусть теперь  $\|f_\delta - f\|_{L_2} \leq \delta$ .

В этом случае предыдущий метод применять нельзя.

Тогда построим метод, основанный на интегральных операторах.

Возьмем интегральный оператор  $T_\alpha f$ :

$$T_\alpha f = a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) f(t) dt.$$

Выберем коэффициент  $a(\alpha)$  такой, что  $T_\alpha 1 \equiv 1$ .

В таком случае:

$$a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) f(t) dt.$$

Сделаем замену:

$$t - x = \tau;$$

$$t = x - \alpha \rightarrow \tau = (-\alpha);$$

$$t = x + \alpha \rightarrow \tau = \alpha.$$

Таким образом, левая часть равенства примет вид:

$$a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) dt = \int_{-\alpha}^{\alpha} (\alpha^2 - \tau^2) d\tau = 2 \int_0^{\alpha} (\alpha^2 - \tau^2) d\tau \quad (2.1)$$

Подставим результат интегрирования в (2.1) получим

$$a(\alpha) \frac{4\alpha^3}{3} = 1 \rightarrow a(\alpha) = \frac{3}{4\alpha^3}.$$

Выразим из полученных выражений  $a(\alpha)$  и получим:

$$a(\alpha) \frac{4\alpha^3}{3} = 1 \rightarrow a(\alpha) = \frac{3}{4\alpha^3}.$$

Таким образом

$$\frac{3}{4\alpha^3} \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) dt = 1,$$

а оператор  $T_\alpha$  имеет вид:

$$T_\alpha f = \frac{3}{4\alpha^3} \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) f(x) dt.$$

Умножим обе части равенства на  $f(x)$  и получим

$$f(x) = \frac{3}{4\alpha^3} \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) f(x) dt, \quad (2.2)$$

**Теорема 4:** Для любой непрерывной функции  $f(x)$

$$|T_\alpha f - f| \xrightarrow{\alpha \rightarrow 0} 0$$

**Теорема 5.** Справедлива оценка

$$|T_\alpha(f_\delta - f)| \leq \sqrt{\frac{3}{5}} \alpha^{(-\frac{1}{2})} \delta.$$

**Теорема 6.** Если  $\alpha = \alpha(\delta)$  так, что

1.  $\alpha(\delta) \rightarrow 0$

2.  $(\alpha(\delta))^{-\frac{1}{2}} \delta \rightarrow 0$  при  $\delta \rightarrow 0$  для любого  $x$  из отрезка  $[a+\epsilon, b-\epsilon]$ , где  $\epsilon > \alpha$ ,

то  $|T_{\alpha(\delta)} f_\delta - f'| \rightarrow 0$  при  $\delta \rightarrow 0$

Теперь рассматривается вопрос о решении задачи восстановления производной  $f'(x)$  в случае, когда она непрерывна.

Рассмотрим функции  $\frac{d}{dx}(T_\alpha f)$ . Получим:

$$\frac{d}{dx}(T_\alpha f) = \frac{d}{dx} a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (\alpha^2 - (t-x)^2) f(t) dt.$$

Поскольку подстановка подынтегральной функции в точках  $x - \alpha$  и  $x + \alpha$

равны нулю, то

$$\frac{d}{dx}(T_\alpha f) \equiv T_\alpha^1 f = a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} \frac{d}{dx}(\alpha^2 - (t-x)^2) f(t) dt, \quad (2.3)$$

откуда

$$\frac{d}{dx}(T_\alpha f) \equiv a(\alpha) \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} 2(t-x) f(t) dt = \frac{3}{2\alpha^3} \int_{x-\alpha}^{x+\alpha} (t-x) f(t) dt \quad (2.4)$$

**Теорема 7.** *Имеет место сходимость:*

$$|T_\alpha^1 f - f'| \xrightarrow{\alpha \rightarrow 0} 0.$$

**Теорема 8.** *Имеет место оценка:*

$$|T_\alpha^1(f_\delta - f)| \leq \sqrt{\frac{3}{2}} \alpha^{-\frac{3}{2}} \delta$$

**Теорема 9.** *Для того, чтобы  $T_\alpha^1 f_\delta \rightarrow f'$  при  $\alpha \rightarrow 0$  и  $\delta \rightarrow 0$ , достаточно выбрать согласование такое, чтобы  $\alpha = \alpha(\delta)$ :*

1.  $\alpha(\delta) \rightarrow 0$ ,
2.  $\delta(\alpha(\delta))^{-\frac{3}{2}} \xrightarrow{\delta \rightarrow 0} 0$ .

Задача, поставленная во втором разделе была рассмотрена более подробно при помощи программы, написанной на языке C++. Исходный код программы представлен в **приложении**.

На основе численного эксперимента в работе были построен график исходной функции  $f(x) = x^2$ , график для производной функции  $f(x)$ , заданный с погрешностью, и график восстановленной производной функции  $f(x)$  при помощи интегрального оператора  $T_\alpha f$ .

**Заключение.** В работе был изучен вопрос об аппроксимации непрерывной производной функции  $f(x)$ , рассмотрен интегральный метод для восстановления непрерывной производной функции, заданной с погрешностью. Для

получения результатов численного эксперимента использовался язык программирования C++. Были получены численные результаты в задаче восстановления производной функции  $f(x) = x^2$  в случае, когда она задана с погрешностью в метрике пространства  $L_2[0, 1]$ .