

К ВЫЧИСЛЕНИЮ ПРОИЗВОДНЫХ ВЫСОКОГО ПОРЯДКА НА ОСНОВЕ ГИПРЕ-ДУАЛЬНЫХ ЧИСЕЛ

Олифер В.И.

Эта короткая публикация описывает реализацию схемы вычисления значений высших производных (от первого до восьмого порядка) аналитической функции $y = f(x)$. Названная схема основана на методе автоматического дифференцирования (AD) [1] с использованием гипер-дуальных чисел четвертого порядка [2].

Суть AD заключается в создании нового типа данных и переопределении операций и базовых функций над ними. В нашем случае, в качестве такого нового типа данных будут использованы гипер-дуальные числа 4-го порядка, которые согласно [2], имеют представление в виде $Z = z + z_1\epsilon + z_2\omega + z_3\gamma + z_4\eta$, $\forall z, z_1, z_2, z_3, z_4 \in \mathbb{R}$. Параметр z называется главной (Re – действительной) частью гипер-дуального числа, а z_1, z_2, z_3, z_4 – его мнимыми ($Im1, Im2, Im3, Im4$ – инфинитезимальными) частями. Абстрактные элементы $\epsilon, \omega, \gamma, \eta$ образуют базис мнимых частей гипер-дуального числа, отвечающий следующими правилами: $\epsilon^2 = 2\omega$, $\epsilon\omega = 3\gamma$, $\epsilon\gamma = 4\eta$, $\omega^2 = 6\eta$, $\epsilon\eta = \omega\gamma = \omega\eta = \gamma\eta = \gamma^2 = \eta^2 = 0$. Для краткости будем называть такие числа просто **sdn4** числами.

Алгебраические операции над **sdn4** числами представляются формулами:

$$\begin{aligned} X &= x + x_1\epsilon + x_2\omega + x_3\gamma + x_4\eta, & Y &= y + y_1\epsilon + y_2\omega + y_3\gamma + y_4\eta, \\ X + Y &= x + y + (x_1 + y_1)\epsilon + (x_2 + y_2)\omega + (x_3 + y_3)\gamma + (x_4 + y_4)\eta, \\ X \cdot Y &= x \cdot y + (x \cdot y_1 + y \cdot x_1)\epsilon + (x \cdot y_2 + 2x_1 \cdot y_1 + y \cdot x_2)\omega + (x \cdot y_3 + y \cdot x_3 + 3(x_1 \cdot y_2 + \\ &\quad + y_1 \cdot x_2))\gamma + (x y_4 + x_4 y + 6x_2 y_2 + 4(x_1 y_3 + x_3 y_1))\eta, \\ X/Y &= X \cdot Y^{-1}, \end{aligned} \tag{1}$$

$$Y^{-1} = z + z_1\epsilon + z_2\omega + z_3\gamma + z_4\eta,$$

$$\text{где: } z = y^{-1}, \quad z_1 = -z^2 y_1, \quad z_2 = -z(z y_2 + 2z_1 y_1), \quad z_3 = -z(z y_3 + 3(z_1 y_2 + z_2 y_1)), \quad z_4 = -z(z y_4 + 6z_2 y_2 + 4(z_1 y_3 + z_3 y_1))$$

Для определения функции $F(X)$, разложим её в ряд Тейлора:

$$\begin{aligned} F(x + \Delta) &= f(x) + \Delta \cdot f'(x) + \Delta^2 \cdot f''(x)/2 + \Delta^3 \cdot f'''(x)/6 + \Delta^4 \cdot f^{IV}(x)/24, \\ \text{где: } \Delta &= x_1\epsilon + x_2\omega + x_3\gamma + x_4\eta, \quad \Delta^2 = 2x_1^2\omega + 6x_1x_2\gamma + (8x_1x_3 + 6x_2^2)\eta, \\ \Delta^3 &= 6x_1^3\gamma + 36x_1^2x_2\eta, \quad \Delta^4 = 24x_1^4\eta \end{aligned} \tag{2}$$

Постановку Δ , Δ^2 , Δ^3 и Δ^4 в (3) даёт:

$$\begin{aligned} F(X) = & f(x) + x_1 f'(x) \epsilon + [x_2 f'(x) + x_1^2 f''(x)] \omega + \\ & + [x_3 f'(x) + 3x_1 x_2 f''(x) + x_1^3 f'''(x)] \gamma + \\ & + [x_4 f'(x) + (4x_1 x_3 + 3x_2^2) f''(x) + 6x_1^2 x_2 f'''(x) + x_1^4 f^{IV}(x)] \eta \end{aligned} \quad (3)$$

При $x_1 = 1$ и $x_2 = x_3 = x_4 = 0$ соотношение (3) принимает форму:

$$F(x + \epsilon + 0\omega + 0\gamma + 0\eta) = f(x) + f' \epsilon + f''(x) \omega + f'''(x) \gamma + f^{IV}(x) \eta,$$

$$\forall f(x) = F(x + 0\epsilon + 0\omega + 0\gamma + 0\eta)$$

Как видно, при автоматическом дифференцировании на базе **sdn4** чисел можно вычислять (с машинной точностью) значения как самой функции, так и её первых четырех производных. Если же в качестве целевой функции взять 4-ю производную исходной функции и переопределить базовые функции, то естественно появляется возможность вычисления и производных с 5-го до 8-го порядков исходной функции. В этом случае схема, реализующая такой подход, имеет вид:

$$\begin{aligned} \{\bar{x}, f(x)\} &\xrightarrow{1} \{\bar{X}, F(X)\} \xrightarrow{2} \{f, f', f'', f''', f^{IV}\}_{X=\bar{x}}, \\ \{\bar{x}, f^{IV}(x)\} &\xrightarrow{3} \{\bar{X}, F^{IV}(X)\} \xrightarrow{4} \{f^{IV}, f^V, f^{VI}, f^{VII}, f^{VIII}\}_{X=\bar{x}}, \end{aligned} \quad (4)$$

где: $\bar{x}$ – заданная точка;

$\xrightarrow{1}$ – представление $\bar{x}$ и $f(x)$ в терминах **sdn4**;

$\xrightarrow{2}$ – вычисление $\{f', f'', f''', f^{IV}\}_{X=\bar{x}}$;

$\xrightarrow{3}$ – представление $\bar{x}$ и $f^{IV}(x)$ в терминах **sdn4x**;

$\xrightarrow{4}$ – вычисление $\{f^{IV}, f^V, f^{VI}, f^{VII}, f^{VIII}\}_{X=\bar{x}}$;

При этом **sdn4x** наследует **sdn4**, но переопределяет только базовые функции.

Для поддержки **sdn4** и **sdn4x** на языке C# были разработаны статические библиотеки **Sdn4.dll** и **Sdn4Ex.dll** соответственно, которые включают переопределение операций $+$, $-$, $\times$, $\div$ и основных базовых функций **pow(...)**, **powX(...)**, **exp(...)**, **ln(...)**, **log(...)**, **sqrt(...)**, **sin(...)**, **cos(...)**, **sh(...)**, **ch(...)**, возвращающих **Sdn4**. Кроме того, библиотека **Sdn4Ex.dll**, имеет метод **Derivatives(x, f, fx)**, возвращающая кортеж (tuple) $(x, f, f_1, f_2, \dots, f_8)$, состоящий из значений $\bar{x}$, f и её восьми производных. Входными параметрами метода **Derivatives(...)** служат $\bar{x}$ и ссылки на f и f^{IV} .

Таким образом, для практической реализации схемы (4) необходимо описать исходную функцию как в терминах **sdn4**, так и в терминах **sdn4x**.

С целью сокращения письма программного кода введены псевдонимы (alias) T и S для чисел $Sdn4$ и $Sdn4x$ соответственно. В этом случае исходная функция описывается в терминах T , а функция f^{IV} получается из описания f путем замены префиксов T на префиксы S . (см. Приложение 1).

Численный эксперимент проводился на компьютере с операционной системой Microsoft Windows 10 Pro, CPU 3.40 GHz, RAM 16 MB в среде MS VS 2021, при этом использовались тестируемые функции представленные в следующей таблице.

	Тестируемые функции	$\bar{x}$
1	$f_1(x) = (\sin(x) - x/2)^2$	2.0
2	$f_2(x) = x^6 - 6x^5 + 50x^3 - 45x^2 - 108x + 108$	1.0
3	$f_3(x) = (x \cdot \exp(x^2) - \sin^2(x) + 3 \cos(x) + 5)^2$	0.0
4	$f_4(x) = \ln^2(x) \cdot (\exp(x - 3) - 1) \cdot \sin(\pi x/3)$	4.0
5	$f_6(x) = x^8$	1.0
6	$f_7(x) = \sin(\cos(\operatorname{tg}(\operatorname{sh}(\operatorname{ch}(\operatorname{th}(x)))))$	0.0

Таблица 1. Список тестируемых функций

Результаты расчета тестируемых функций представлены в таблице 2.

	$f_1(2)$	$f_2(1)$	$f_3(0)$	$f_4(4)$	$f_5(1)$	$f_6(0)$
f	0.008226956780442	0	64	-0.714950461877138	1	-0.66963611460373
f'	0.166193750960674	-72	16	-2.594749360823758	8	0
f''	1.843601285018424	120	-78	-6.453673834514070	56	-5.243581082878374
f'''	4.922808588614473	60	66	-7.306004014294588	336	0
f^{IV}	1.745966767068962	-360	374	10.70381188612373	1680	185.1268486079934
f^V	0.166193750960674	-108	16	0.379478176540554	6720	0
f^{VI}	1.843601285018424	720	-78	-0.608041882779440	20160	-5.243581082878374
f^{VII}	4.922808588614473	0	66	0.443710322007873	40320	0
f^{VIII}	1.745966767068962	0	374	3.869036919767793	40320	185.1268486079934

Таблица 2. Результаты расчета тестируемых функций

Общее время вычисления всего пакета тестируемых функций не превысило 0.05 ms.

Приложение 1.

Исходный код на C#, использующий статические библиотеки [Sdn4Lib.dll](#) и [Sdn4Exdll](#).

```
using Sdn4Lib;
using T = Sdn4Lib.sdn4;
using S = Sdn4Ex.sdn4Ex;

//*****ПРИМЕРЫ Тестируемых функции*****
//-----5)x^8
public static sdn4 x8( sdn4 X){return T.pow(X, 8);}
public static sdn4 x8x(sdn4 X){return S.pow(X, 8);}

//-----6)sin(cos(tg(sh(ch(th(x))))))
public static sdn4 sinh4(sdn4 X)
{   var th = T.sh(X) / T.ch(X);
    var ch = T.ch(th);
    var sh = T.sh(ch);
    var tg = T.sin(sh) / T.cos(sh);
    return T.sin(T.cos(tg));
}
public static sdn4 sinh4x(sdn4 X)
{   var th = S.sh(X) / S.ch(X);
    var ch = S.ch(th);
    var sh = S.sh(ch);
    var tg = S.sin(sh) / S.cos(sh);
    return S.sin(S.cos(tg));
}

//*****ВЫЗОВ МЕТОДА DERIVATIVES(...)*****
var R = sdn4Ex.Derivatives(x: 1.0, f: x8,    fx: x8x);
    R = sdn4Ex.Derivatives(x: 0.0, f: sinh4, fx: sinh4x);

//where R = tuple10(x, f, f1, f2, f3, f4, f5, f6, f7, f8)
```

ЛИТЕРАТУРА

1. Naumann U. The Art of Differentiating Computer Programs. Society for Industrial and Applied Mathematics, Philadelphia, PA, USA, 2012.

2. Олифер В. И. Автоматическое дифференцирование на основе супер-дуальных чисел. – URL:http://viosolutions.amerihomesrealty.com/pdf/Автоматическое_дифференцирование_на_основе_супер-дуальных_чисел.pdf, 2019.

Абстракт

В данной публикации рассматривается схема вычисления значений производных высших порядков на основе автоматического дифференцирования с использованием гипер-дуальных чисел 4-го порядка. Представлена компьютерная реализация этого подхода для языка C# операционной системы Windows 10 Pro. Проведены численные эксперименты.

This publication discusses a scheme for calculating the values of higher-order derivatives based on automatic differentiation using hyper-dual numbers of the 4th order. A computer implementation of this approach for the C# language of the Windows 10 Pro operating system is presented. Numerical experiments were conducted.

Ключевые слова: *производные высших порядков, автоматическое дифференцирование, гипер-дуальные числа, higher order derivatives, automatic differentiation, hyper-dual numbers.*

20 июня 2025 г