

Чекушкин В.В., Михеев К.В.
 Муромский институт (филиал) Владимирского государственного университета
 602264, г. Муром Владимирской обл., ул. Орловская, 23
 E-mail: kiri-mikheev@yandex.ru

Создание банка данных воспроизведения стандартных функций с диапазоном представления от 3 до 64 двоичных разрядов.

Целевая функция оптимизации специализированных алгоритмов воспроизведения функциональных зависимостей с устранением излишней точности E соответствует отношению последовательного дискретного приращения максимального числа значащих двоичных разрядов операндов выходных данных G при минимальном возрастании сложности вычислительных алгоритмов и соответственно времени их реализации C [1-3]. Оценка эффективности алгоритма наглядно иллюстрируется максимизируемым выигрышем G при ограниченных затратах C , не превосходящих некоторой величины C^* или минимизируемыми затратами, при условии, что выигрыш от применения алгоритма не менее заданного G^* :

$$E = G \rightarrow \max | C \leq C^*, E = G \rightarrow \min | C \geq C^*, E = G / (A + m), \quad (1)$$

где G – число значащих двоичных цифр результата или их приращения ΔG от некоторых начальных условий, $C = A + m$ – число выполненных операций или их приращение $\Delta(A + m)$. Исходя из вышеизложенного, создан оптимизированный банк воспроизведения стандартных функций tg , arctg , arcsin в диапазоне 3...64 значащих цифр результата.

Для функции $\sin(x)$ предварительно исследованы полиномы наилучшего приближения на интервале $x \in [0; \pi/2]$ (таблица 1), поскольку переход к интервалу $x \in [0; 2\pi]$ легко осуществляется с использованием формул приведения.

Таблица 1. Полиномы наилучшего приближения $\sin(x)$ на интервале $x \in [0; \pi/2]$

№	Формулы полиномов		$\delta_{\text{мм}}$	$A + m$
0	$a_0 \neq 0$	$P(x) = 0.5$	0.5	1
1	$a_0 \neq 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = -0.285 + x$	0.285	2
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.7246 \cdot x$	0.137	2
	$a_0 \neq 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = 0.105 + 0.636 \cdot x$	0.105	4
3	$a_0 = 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = x - 0.14966 \cdot x^3$	0.01	5
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = x \cdot (0.9857 - 0.1426 \cdot x^2)$	0.006	6
	$a_0 \neq 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.0035 + x \cdot (0.9794 - 0.1409 \cdot x^2)$	0.005	8
5	$a_0 = 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = x + (-0.16607 + 0.00763 \cdot x^2) \cdot x^3$	$1.4 \cdot 10^{-4}$	8
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = x \cdot (0.999659 + (-0.165626 + 0.0075 \cdot x^2) \cdot x^2)$	$8 \cdot 10^{-5}$	9
	$a_0 \neq 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.000056 + x \cdot (0.999559 + (-0.165581 + 0.007494 \cdot x^2) \cdot x^2)$	$7 \cdot 10^{-5}$	11
7	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = x + (-0.16665438 + (0.0083089 - 0.00018384 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^3$	$1.5 \cdot 10^{-5}$	11
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = x \cdot (0.99999692 + (-0.16664889 + (0.00830678 - 0.00018374 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2)$	$7 \cdot 10^{-7}$	12
	$a_0 \neq 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.00000054 + x \cdot (0.99999491 + (-0.16664577 + (0.0083048 - 0.00018334 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2)$	$6 \cdot 10^{-7}$	14
9	$a_0 = 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = x + (-0.166666515 + (0.008332906 + (-0.0001979999 + 0.00000258769 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^3$	$1 \cdot 10^{-8}$	14

№	Формулы полиномов		$\delta_{мм}$	$A + m$
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = x \cdot (0.999999974755 + (-0.166666469385 + (0.008332892062 + (-0.00019800584 + 0.000002590091 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2)$	$3.47 \cdot 10^{-9}$	15
	$a_0 \neq 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.00000000282 + x \cdot (0.99999996413 + (-0.16666644834 + (0.008332871968 + (-0.00019799744 + 0.00000258882 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2)$	$3.2 \cdot 10^{-9}$	17
11	$a_0 = 0 \ a_1 = 1$	$P(x) = x + (-0.16666666561 + (0.008333329213 + (-0.000198406823 + (0.000002751799 - 0.0000000237861 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^3$	$6 \cdot 10^{-11}$	17
	$a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = (0.99999999874 + (-0.166666665294 + (0.008333329026 + (-0.0001984068315 + (0.0000027518132 - 0.000000023785 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x$	$1.7 \cdot 10^{-11}$	18
	$a_0 \neq 0 \ a_1 \neq 1$	$P(x) = 0.000000000014 + (0.99999999822 + (-0.166666665182 + (0.0083333288855 + (-0.0001984067409 + (0.0000027517847 - 0.0000000237815 \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x^2) \cdot x$	$1.45 \cdot 10^{-11}$	20

Для полинома 1-й степени $P(x) = 0.7246 \cdot x$ число операций равно 2, для полинома 3-й степени 6 и в последующем число операций увеличивается на 3, и каждый раз число констант в памяти надо увеличивать на 1. После стартового приближения функции для полинома 1-й степени при $a_0 = 0 \ a_1 \neq 1$ примерно с тремя двоичными цифрами результата на две двоичные операции в дальнейшем при увеличении степени полинома на 2 получаем хорошие нарастающие приращения числа разрядных цифр на одну операцию: 1.06 разрядных цифр (с полинома 1-й степени на полином 3-й степени), 2 с полинома 3-й степени на полином 5-й степени), 2.3 с полинома 5-й степени на полином 7-й степени, 2.4 двоичных цифры для полинома 9-й степени на одну операцию. Для функции $\sin(x)$ введение на интервале $[0; \pi/2]$ двух подинтервалов с двумя полиномами 1-й степени с одинаковыми значениями погрешности метода обеспечивает уменьшение погрешности по сравнению с полиномом $P(x) = 0.7246 \cdot x$ в 5.75 раза при увеличении сложности алгоритма на 4 операции, таким образом не получаем приращения и в одну разрядную цифру на операцию.

При вычислении более медленно сходящейся функций $\operatorname{tg}(x)$, приемлемым является набор полиномов наилучшего приближения с нечетными степенями на интервале $x \in [-\pi/4; \pi/4]$. Для вычисления функции $\operatorname{arcsin}(x)$ предпочтительным является интервал $[0; 0.707]$. Исходя из вышеизложенного, создан оптимизированный банк воспроизведения стандартных функций \sin , tg , arctg , arcsin в диапазоне 3...64 значащих цифр результата.

Работа выполнена при поддержке РФФИ (грант № 14-07-00293).

Литература

1. Чекушкин В.В. Быстродействующие методы воспроизведения функциональных зависимостей в радиоэлектронных системах // Радиотехнические и телекоммуникационные системы. 2014. № 1. С. 87-99.
2. Чекушкин В.В., Михеев К.В., Пантелеев И.В. Совершенствование полиномиальных методов воспроизведения функциональных зависимостей в информационно-измерительных системах // Измерительная техника. 2015. № 4. С. 16-21.
3. Checkushkin V.V., Mikheev K.V., Panteleev I.V. Improving Polynomial Methods of Reconstruction of Functional Dependences in Information-Measuring Systems. Measurement Techniques July 2015, Volume 58, Issue 4, pp 385-392.