Санкт-Петербургский национальный исследовательский университет информационных технологий, механики и оптики.

Дискретная Математика.

Задание №7

Выполнил: Болорболд Аригуун Р3111 Вариант 66

Число A = 1,1

Число B = 0,023

Число А.

 $A = (1,1)_{10} = (1,1(9))_{16}$ $A = (0,11(9))_{16} * 16^{1}$

Характеристика числа А: $X_A = P_A + 64 = (65)_{10} = (1000001)_2$.

Представление числа А в формате Ф1 имеет вид:

0|1000001|000100011001

0 1 7 8

 $A = (1,1)_{10} = (1,1(9))_{16} = (1,0001\ 1001\ 1001)_2 = (0,1000\ 1100\ 1100)_{16} * 2^1$ Характеристика числа A: $X_A = P_A + 128 = (129)_{10} = (10000001)_2$

Представление числа А в формате Ф2 имеет вид:

0|10000001|00011001100

19 18 11 10

Число В.

B = $(0.023)_{10} = (0.05E35)_{16}$ B = $(0.5E35)_{16} * 16^{-1}$

Характеристика числа В: $X_B = P_B + 64 = (63)_{10} = (01111111)_2$

Представление числа В в формате Ф1 имеет вид:

0|0111111|010111100011

0 1 7 8

 $B = (0.023)_{10} = (0.05E35)_{16} = (0, 0000 \ 0101 \ 1110 \ 0011 \ 0101)_2 = (0.101 \ 1110 \ 0011 \ 0101)_{16} \ ^*2^{-5}$

Характеристика числа В: $X_B = P_B + 128 = (123)_{10} = (01111011)_2$

Представление числа В в формате Ф2 имеет вид:

0|01111011|01111000110

19 18 11 10 0

1. Выполнить операцию умножения операндов в формате Ф1, используя метод ускоренного умножения мантисс на четыре разряда множителя.

$$\begin{array}{c} \mathbf{X_A} \\ \mathbf{X_B} \\ \end{array} + \begin{array}{c} 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1 \\ \underline{0\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1} \\ \mathbf{X_{A} + X_B} \\ \mathbf{d} \\ - \begin{array}{c} 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0 \\ \underline{1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0} \\ \mathbf{X_C} \\ \end{array} \\ \end{array} - \begin{array}{c} 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0 \\ \underline{0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0} \\ \end{array} \\ \to \ \mathsf{P_C} = 0 \end{array}$$

	Операнды	СЧП (Старшие разряды)											Признак коррекции																		
0	СЧП	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	
	MA	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1									+4	MA	-1	1 _A	0
	4M _A	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0													
	[-Ма]доп	1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	1													
	СЧП	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	
1	СЧП \rightarrow 4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	1
	[—4М _А] _{доп}	1	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	1	0	0									-4	MA	+2	MA	I
	+2M _A	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0													
2	СЧП	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	0	
	СЧП → 4	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	0	1	1	0	1	0	1	0
	4M _A	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0									4N	1 A	+2	MA	0
	+2M _A	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0													
3	СЧП	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0	0	0	1	0	0	
	СЧП \rightarrow 4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1	1	0	1	1	1	0	0	

$$C = (0.\ 0000\ 0110\ 0111)_2 = (0,067)\ ^*\ 16^0 = 0,025146484375$$

 $C_T = 0.0253$

Погрешности:

$$\Delta C = C_T - C^* = 0.0253 - 0.025146484375 = 0.000153515625$$
 — Абсолютная погрешность

$$\delta C = \left| \frac{\Delta C}{C_{\rm T}} \right| * 100\% \approx 0,61\%$$
 — Относительная погрешность

Погрешность полученного результата можно объяснить следующими факторами:

- неточным представлением операндов;
- потерей значащих разрядов мантиссы одного из операндов при уравнивании порядков.

2. Выполнить операцию умножения операндов в формате Ф2, используя метод ускоренного умножения мантисс на два разряда множителя.

$$\begin{array}{c}
\mathbf{X}_{A} \\
\mathbf{X}_{B}
\end{array} + \begin{array}{c}
1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \\
\underline{0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1} \\
\mathbf{X}_{A} + \mathbf{X}_{B} \\
\mathbf{d}
\end{array} + \begin{array}{c}
1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\
\underline{1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0} \\
\mathbf{X}_{C}
\end{array} + \begin{array}{c}
1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\
\underline{0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0} \\
\rightarrow P_{C} = -4
\end{array}$$

	Операнды	СЧП (Старшие разряды)																	B/C	ЧП	(Мл	Признак коррекции							
0	СЧП	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0	0
1	2M _A	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0											+2	Α	0
	СЧП	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0	
	СЧП → 2	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	
	MA	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0											+/	١	0
2	СЧП	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	
	СЧП → 2	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	
	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0											0		0
3	СЧП	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	0	0	
	СЧП → 2	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1	
	[-Ма]доп	1	1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0											_/	١	1
4	СЧП	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	1	1	
	СЧП → 2	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	
	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0											0		1
5	СЧП	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	
	C Ч Π → 2	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0	1	0	
	[-Ма]доп	1	1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0											_A	\	1
6	СЧП	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	1	0	
	C Ч Π → 2	0	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	
7	MA	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0											+/	\	0
	СЧП	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1	1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	

 $C = (0.1100\ 1111\ 0011)_2 * 2^{-4} = (0.0000\ 0110\ 0111\ 1001)_2 = 0,0252838$

 $C_T = 0.02528$

Погрешности:

 $\Delta C = C_T - C^* = 0.0253 - 0.02528 \approx 0.00002$ — Абсолютная погрешность;

 δ C = $\left|\frac{\Delta C}{C_{\rm T}}\right|$ * 100% ≈ 0,079% — Относительная погрешность.

Сравнить погрешности результатов аналогичных операций для форматов Ф1 и Ф2 и объяснить причины их сходства или различия.

В формате Ф2 операнды представлены точнее и погрешность меньше.