

Алгоритм «с восстановлением частичного остатка»:

Шаг j : предположим очередной частичный остаток $R_j < 0$, то

- очередной цифрой частного становится ноль ($z_{n-1-j}=0$)
- восстановление частичного остатка на данном шаге деления.

$$R_j = (R_{j-1} - Y \cdot 2^{n-1-j}) + Y \cdot 2^{n-1-j} = \underbrace{R_j}_{<0} + Y \cdot 2^{n-1-j}$$

Шаг $j+1$ вновь выполняется вычитание:

$$R_{j+1} = R_j - Y \cdot 2^{n-1-(j+1)} = (R_j + Y \cdot 2^{n-1-j}) + Y \cdot 2^{n-1-(j+1)} = \underbrace{R_j + Y \cdot 2^{n-1-(j+1)}}_{<0}$$

$$R_i \leftarrow$$

$$R_i \pm y \cdot 2^{n-1-i}$$

$$R_{i+1} - ?$$

Алгоритм деления «без восстановления частичного остатка»:

1. Выполнить проверку на переполнение.

- $|X| < |Y|$ – правильные дроби
- $|X| - 2^{n-1} \cdot |Y| < 0$ – целые числа

2. Положить частичный остаток равным модулю делимого. Для определения каждой цифры частного, начиная со старшей, выполнить следующее:

- сдвинуть остаток на один разряд влево;
- ✓ – если $R < 0$, то к старшим разрядам его прибавить модуль делителя, иначе из старших разрядов остатка вычесть модуль делителя;
- если полученная разность меньше нуля, то очередная цифра частного равно 0, иначе -1.

3. Знак частного определить как $S_Z = S_X \oplus S_Y$

4. Знак остатка совпадает со знаком делимого: $S_R = S_X$.

Д/з: нарисовать ГСА

$$X = 168 = 10101000_2 \quad Y = 9 = 1001_2 \quad n=5$$

$$X_{\text{пр}} = 0|10101000 \quad Y_{\text{пр}} = 0|1001 = Y_{\text{дон}} \\ (-Y)_{\text{дон}} = 1|0111$$

I. Пробное вычитание:

$R +$	0	0	1	0	1	0		1	0	0	0	И.П.: $R = X_{\text{дон}}$
	1	1	0	1	1	1						$R = R + (-Y)_{\text{дон}} \cdot 2^4$
\times	0	0	0	0	0	1		1	0	0	0	$R > 0$: переполнение!

Выбираем $n=6$

$$X_{\text{пр}} = 0|0010101000 \quad Y_{\text{пр}} = 0|01001 \\ (-Y)_{\text{дон}} = 1|10111$$

I. Пробное вычитание:

$R +$	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	И.П.: $R = X_{\text{дон}}$
	1	1	1	0	1	1	1						$R = R + (-Y)_{\text{дон}} \cdot 2^5$
	1	1	1	1	1	0	0	0	1	0	0	0	$R < 0$: OK

II.

R	00	00101	01000	$u \cdot R_0 = X_8$
1) +	00	01010	1000	$R_0 \leftarrow$
	11	10111	0000	$R_1 = R_0 - y \cdot 2^{54}$
* 00	00001	1000	1	$R_1 > 0: Z_4 = 1; "$
2) +	00	00011	0001	$R_1 \leftarrow$
	11	10111	000	$R_2 = R_1 - y \cdot 2^{53}$
	11	11010	00010	$R_2 < 0: Z_3 = 0; "+"$
3) +	11	10100	0010	$R_2 \leftarrow$
	00	01001	00100	$R_3 = R_2 + y \cdot 2^5$
	11	11101	00100	$R_3 < 0: Z_2 = 0; "+"$
4) +	11	11010	0100	$R_3 \leftarrow$
* 00	01001	0100	1	$R_4 = R_3 + y \cdot 2^5$
* 000	0011	01001	1	$R_4 > 0: Z_1 = 1; "$
5) +	0000110	1001	1	$R_4 \leftarrow$
	1110111	10010	0	$R_5 = R_4 - y \cdot 2^5$
	1111101	10010		$Z_0 = 0; "+"$
		Z_4		

$$S_z = S_x \oplus S_y = 0 \oplus 0 = 0$$

$$R = +6$$

$$Z_g = Z_{np} = 0 \mid 10010 = +18_{10}$$

$$\begin{array}{r} + 11 \mid 11101 \mid 10010 \\ 00 \mid 01001 \\ \times 00 \mid 00110 \mid 10010 \end{array}$$

$$R_5 < 0: \text{bocce}$$

$$R_5 = R_5 + Y \cdot 2^5$$

$$R_g = R_{np} = +6$$

$$168: (-9)$$

$$X = |168| = 168$$

$$Y = |-9| = 9$$

$$R_{np} = \begin{array}{c} 01 \\ \boxed{S_x} \end{array} \mid$$

$$Z_{np} = \begin{array}{c} \boxed{} \end{array} \mid$$

PFP

N3 : 23.10.2020

N4-6

