

ЛЕКЦИЯ 1. СИСТЕМЫ СЧИСЛЕНИЯ

Торгаев Станислав Николаевич

ЛЕКЦИЯ 1. СИСТЕМЫ СЧИСЛЕНИЯ





- Форматы чисел
- Перевод десятичного числа в другую систему счисления
- Знаковые двоичные числа
- Числа с фиксированной точкой
- Числа с плавающей точкой
- Арифметика чисел с плавающей точкой



В позиционных системах счисления числовое значение цифры зависит от ее местоположения или позиции в последовательности символов.

• 525 • 65000 Двоичная
• 10 000 1011 • 1111 1101 1110 1000

шестнадцатеричная
• 20D • FDE8



В любой позиционной системе счисления число записывается как некоторая последовательностью цифр:

$$X = a_{n-1}a_{n-2}\dots a_1a_0$$

$$0 \leq a_k \leq b-1$$

b – основание системы счисления



$$X = a_{n-1}a_{n-2}....a_1a_0$$

Если основание системы больше b>10, то вводятся специальные символы. Например, значение чисел **а** (больше 10) в шестнадцатеричной системе будут записываться:

$$A \rightarrow 10$$

$$B \rightarrow 11$$

$$C \rightarrow 12$$

$$D \rightarrow 13$$

$$E \rightarrow 14$$

$$F \rightarrow 15$$



Пример записи чисел в различных системах счисления:







- Вся микропроцессорная техника оперирует с числами, представленными в двоичных кодах.
- При написании программного кода пользователь, как правило, вправе использовать числа в любой системе счисления.
- Независимо от изображения чисел и цифр в программе пользователя, микропроцессор всегда преобразует их в последовательность двоичных цифр: 0 и 1



Типы данных в микропроцессорной технике

Один бит (bit): **0** и **1**

п бит: 2ⁿ чисел

Тетрада: комбинация 4 бит

Байт (byte): комбинация 8 бит

Слово (word): комбинация 8, 16, 32 или 64 бит

Килобайт: $1KБ = 2^{10}$ байт

Мегабайт: $1MБ = 2^{20}$ байт

Гигабайт: $1\Gamma B = 2^{30}$ байт



Структура байта:





- Для перевода целого десятичного числа x в систему счисления с основанием b
 необходимо последовательно делить исходное число x и образующиеся частные на
 основание b.
- Деление необходимо выполнять до момента получения частного равного нулю.
- Искомое представление числа записывается как последовательность остатков от деления.
- При этом первый остаток дает младшую цифру искомого числа, т.е. запись остатков от деления осуществляется справа налево.



Перевод числа 23 в двоичную систему

$$23 / 2 = 11(octato\kappa 1)$$
 $11 / 2 = 5(octato\kappa 1)$
 $5 / 2 = 2(octato\kappa 1)$
 $2 / 2 = 1(octato\kappa 0)$
 $1 / 2 = 0(octato\kappa 1)$
 $23_{10} = 0001 \ 0111_{2}$



Перевод числа 125 в двоичную систему

125 / 2 =
$$62(octato\kappa 1)$$

 $62 / 2 = 31(octato\kappa 0)$
 $31 / 2 = 15(octato\kappa 1)$
 $15 / 2 = 7(octato\kappa 1)$
 $7 / 2 = 3(octato\kappa 1)$
 $3 / 2 = 1(octato\kappa 1)$
 $1 / 2 = 0(octato\kappa 1)$
 $1 / 2 = 01111101_2$



Перевод числа 125 в шестнадцатеричную систему

125 / 16 =
$$7(octato\kappa 13)$$

7 / 16 = $0(octato\kappa 7)$
125₁₀ = $7D_{16}$

Перевод числа 2250 в шестнадцатеричную систему

2250 / 16 = 140 (
$$octato\kappa$$
 10)
140 / 16 = 8 ($octato\kappa$ 12)
8 / 16 = 0 ($octato\kappa$ 8)
2250₁₀ = 8 CA_{16}



Перевод числа $0111\ 1010_2$ в шестнадцатеричную систему

$$0111 \ 1010_{2} \longrightarrow 7A_{16}$$

$$7_{16} \qquad A_{16}$$

Перевод числа 0011 1001 1111_2 в шестнадцатеричную систему

$$0011 \ 1000 \ 1111_{2} \longrightarrow 38F_{16}$$

$$0011 \ 1000 \ F_{16}$$

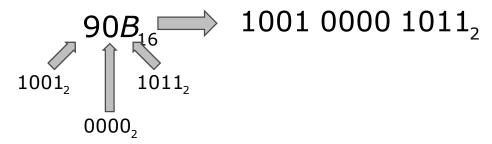


Перевод числа FE₁₆ в двоичную систему

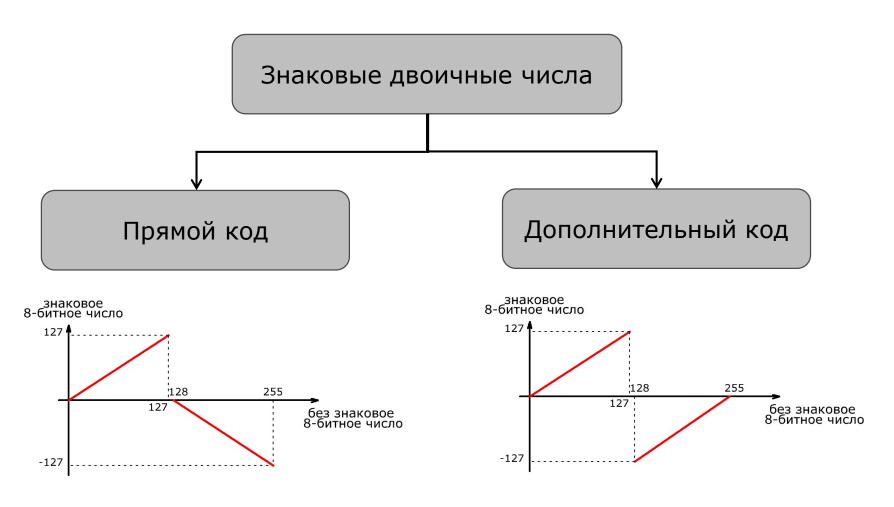
$$FE_{16} \Longrightarrow 1111 \ 1110_{2}$$

$$1111_{2} \quad 1110_{2}$$

Перевод числа 90B₁₆ в шестнадцатеричную систему







Лекция 1. Системы счисления



прямой код

В прямой кодировке старший разряд используется как знаковый разряд, а оставшиеся младшие разряды используются для обозначения модуля числа.



Бит знака:

0 – положительное число

1 – отрицательное число

Максимальное число - $01111111=127_{10}$ Минимальное число - $11111111=-127_{10}$

ПРИМЕРЫ:

$$0001\ 0111_2 = 23_{10}$$

$$1001\ 0111_2 = 175_{10} -$$
беззнаковое

$$1001\ 0111_2 = -23_{10}$$
 – знаковое



дополнительный код

В дополнительном коде кодировка положительных чисел совпадает с прямой кодировкой.

Кодировка отрицательных чисел осуществляется по алгоритму:

Записать **п**-битный модуль числа



Выполнить побитовую инверсию



Прибавить к полученному числу единицу



дополнительный код

Пример записи числа -23 в дополнительном коде

 $0001\ 0111_2 = 23_{10}$ Инверсия $-1110\ 1000_2$ Прибавление $1-1110\ 1001_2 = -23_{10}$ $1110\ 1001_2 = 233_{10}$ – беззнаковое $1110\ 1001_2 = -23_{10}$ – знаковое



дополнительный код

Пример записи числа -1 в дополнительном коде

 $0000\ 0001_2=1_{10}$ Инверсия $-1111\ 1110_2$ Прибавление $1-1111\ 1111_2=-1_{10}$ $1111\ 1111_2=255_{10}$ - беззнаковое $1111\ 1111_2=-1_{10}$ - знаковое



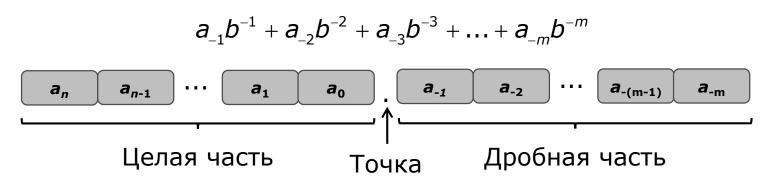
дополнительный код

Пример записи числа -255 в дополнительном коде

 $1111\ 1111_2 = 255_{10}$ Инверсия – $0000\ 0000_2$ Прибавление $1-0000\ 0001_2 = -255_{10}$ $0000\ 0001_2 = 1_{10}$ – беззнаковое $0000\ 0001_2 = -255_{10}$ – знаковое



Запись дробной части числа **х** в позиционной системе счисления с основанием **b** с фиксированной точкой основывается на представлении этого числа в виде:



При этом число в десятичной системе будет записываться как:

$$X = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b^1 + a_0 b^0 + a_{-1} b^{-1} + a_{-2} b^{-2} + \dots + a_{-m} b^{-m}$$



Для перевода дробной части чисел из десятичной системы счисления в систему счисления с основанием **b** необходимо использовать следующий алгоритм:

- Дробная часть умножается на основание системы счисления \boldsymbol{b} , после чего отбрасывается целая часть результата умножения.
- Полученная дробная часть снова умножается на **b**.
- Процедура умножения продолжается до тех пор, пока дробная часть не станет равной нулю.
- Далее в двоичное число после запятой выписываются целые части результатов умножения в порядке их получения (слева направо). Причем, если целая часть равно 0, то выписываем "0", а если равна 1, то выписываем "1".
- Результатом может быть либо конечная, либо периодическая дробь. В случае, если дробь является периодической, необходимо обрывать умножение на каком-либо шаге. В данном случае полученное число в двоичном коде будет иметь некоторую погрешность, величина которой зависит от количества сделанных процедур умножения.



Пример записи в двоичном коде с фиксированной точкой числа 521.4375

Целая часть

$$521/2 = 260(octato\kappa 1)$$

$$260 / 2 = 130 (octato\kappa 0)$$

$$130 / 2 = 65(octatok 0)$$

$$65/2 = 32(octato\kappa 1)$$

$$32 / 2 = 16 (octatok 0)$$

$$16 / 2 = 8(octatok 0)$$

$$8/2 = 4(octatok 0)$$

$$4/2 = 2(octatok 0)$$

$$2/2 = 1(octato\kappa 0)$$

$$1/2 = 0(octato\kappa 1)$$

$$521_{10} = 10\ 0000\ 1001_{2}$$

Дробная часть

$$0.4375 \cdot 2 = 0.875$$
 записываем 0

$$0.875 \cdot 2 = 1.75$$
 записываем 1

$$0.75 \cdot 2 = 1.5$$
 записываем 1

$$0.5 \cdot 2 = 1$$
 записываем 1

$$.4375_{10} = .0111_{2}$$

Полная запись числа 521.4375 в двоичном коде :

$$0010\ 0000\ 1001.0111_2 = 209.7_{16}$$

Проверка результата:

0010 0000 1001.0111₂ =
$$1 \cdot 2^9 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} =$$

= $512 + 8 + 1 + 0.25 + 0.125 + 0.0625 = 521.4375$



Пример записи в двоичном коде с фиксированной точкой числа 1.94

Целая часть

1/2 = 0 (octatok 1) $1_{10} = 0001_2$

Дробная часть

 $0.94 \cdot 2 = 1.88$ записываем 1 $0.88 \cdot 2 = 1.76$ записываем 1 $0.76 \cdot 2 = 1.52$ записываем 1 $0.52 \cdot 2 = 1.04$ записываем 1 $0.04 \cdot 2 = 0.08$ записываем 0 $0.08 \cdot 2 = 0.16$ записываем 0 μ т.д. $.94_{10} = .111100_2$

Полная запись числа 1.94 в двоичном коде :

$$1.94_{10} = 0001.1111_2 = 1.F_{16}$$

Проверка результата:

$$0001.1111_2 = 1 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} =$$

$$= 1 + 0.5 + 0.25 + 0.125 + 0.0625 = 1.9375$$



В десятичной арифметике для записи таких чисел используется алгебраическая форма.

При этом число записывается в виде мантиссы, умноженной на 10 в степени, отображающей порядок числа:

 $0.2 \cdot 10^{25}$ или $0.16 \cdot 10^{-30}$



- Тип числа *float* число с плавающей точкой одинарной точности.
- Тип числа **double** число с плавающей точкой двойной точности.



FLOAT

Для записи числа с плавающей точкой одинарной точности требуется **32**-битовое слово.

31 3	30	23 22		0
S	Е		m	
2	7	2 ⁰ \$ 2 ⁻¹		2 ⁻²³

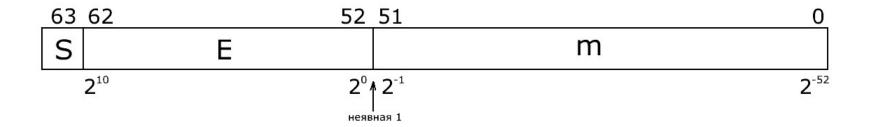
S – sign

E – exponent

m - mantissa

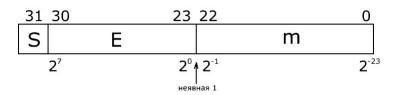
DOUBLE

Для записи числа с плавающей точкой двойной точности требуется **64**-битовое слово.



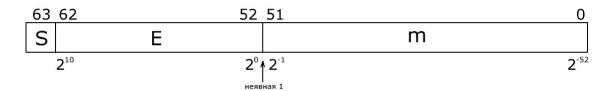


FLOAT



$$X = \left(-1\right)^{S} \cdot \left(1.m\right) \cdot 2^{E-127}$$

DOUBLE



$$X = \left(-1\right)^{S} \cdot \left(1.m\right) \cdot 2^{F-1023}$$

- **S** знак числа: 0 это положительное число, 1 отрицательное число.
- **Е** смещённый порядок числа. Смещённый порядок всегда положительное число. Для одинарной точности для порядка выделено восемь бит, при этом смещение принято равным 127. Для смещённого порядка двойной точности отводится 11 бит, при этом смещение принято равным 1023.
- *m* мантисса. В двоичной мантиссе после запятой могут присутствовать только цифры 1 и 0. В формате чисел с плавающей точкой принято, что мантисса всегда больше 1. То есть диапазон значений мантиссы лежит в диапазоне от 1 до 2. При этом *всегда* подразумевается, что мантисса имеет вид: 1.*m*.



Пример расчета значения числа: 11000001 01001000 00000000 00000000

Способ №1

1. Знаковый бит, равный 1 показывает, что число отрицательное.

11000001 01001000 00000000 00000000

2. Экспонента в десятичном виде равна 130. Вычтя число 127 из 130, получим число 3.

1**1000001 0**1001000 00000000 00000000

3. Теперь запишем мантиссу: 1.100 1000 0000 0000 0000 0000

11000001 0**1001000 0000000 00000000**

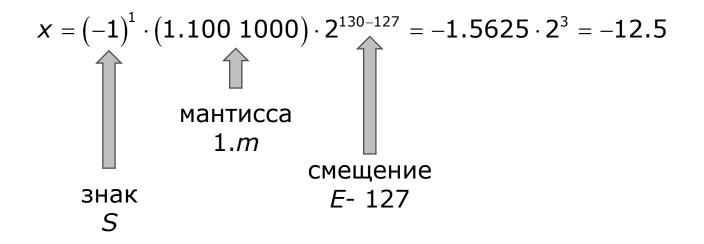
4. Смещаем точку в мантиссе на 3 знака вправо, так как (130-127) – положительное смещение и получаем десятичное число:

$$1100.1_2 = 12.5_{10}$$



Пример расчета значения числа: 11000001 01001000 00000000 00000000

Способ №2





ноль

В стандарте IEEE 754 существуют два нуля — **положительный** и **отрицательный**. Они нужны, чтобы микропроцессор мог различать значения, которые близки к нулю, но имеющие разные знаки.



БЕСКОНЕЧНОСТЬ

У бесконечности есть два типа: положительная и отрицательная.

$$\frac{\text{положительное число}}{+0}$$

$$\frac{\text{отрицательное число}}{-0}$$

положительная бесконечность

$$\frac{\text{положительное число}}{-0}$$

$$\frac{\mathsf{отрицательное} \ \mathsf{число}}{+0}$$

отрицательная бесконечность



НЕОПРЕДЕЛЕННОСТЬ

Примеры неопределенностей: $\frac{0}{0} \stackrel{\infty}{\sim} \frac{0}{\infty} \stackrel{\infty}{0} \sqrt{$ отрицательное число

В стандарте IEEE 754 вводят понятие **Not-a-Number** — *NaN*.

Неопределённость очень похожа на бесконечность, но главное её отличие в том, что в числе *NaN* должен быть хотя бы один ненулевой бит в мантиссе.

АРИФМЕТИКА ЧИСЕЛ С ПЛАВАЮЩЕЙ ТОЧКОЙ



СЛОЖЕНИЕ ЧИСЕЛ

Покажем арифметику чисел с плавающей точкой на примере сложения:

$$X + Y = 8$$

АРИФМЕТИКА ЧИСЕЛ С ПЛАВАЮЩЕЙ ТОЧКОЙ



СЛОЖЕНИЕ ЧИСЕЛ

Покажем арифметику чисел с плавающей точкой на примере сложения:

$$X + Y = 8$$

Числа X и Y в нормализованном виде:

$$X = 1.110 \cdot 2^2$$

$$Y = 1.000 \cdot 2^0$$

двоичный код

АРИФМЕТИКА ЧИСЕЛ С ПЛАВАЮЩЕЙТОЧКОЙ



АЛГОРИТМ СЛОЖЕНИЯ

- 1. Представить числа в нормированном виде: $X = 1.110 \cdot 2^2$ $Y = 1.000 \cdot 2^0$
- 2. Необходимо, чтобы экспоненты двух чисел были равны. Перепишем значение числа Y сдвинув мантиссу на два разряда влево:

$$X = 1.110 \cdot 2^2$$
 $Y = 0.010 \cdot 2^2$

При этом легко проверить, что десятичное значение числа Y не изменится.

3. Сложим двоичные мантиссы чисел X и скорректированного Y:

Мантисса
$$X \to 1.110$$
 Мантисса $Y \to 0.010$ 10.00

АРИФМЕТИКА ЧИСЕЛ С ПЛАВАЮЩЕЙ ТОЧКОЙ



АЛГОРИТМ СЛОЖЕНИЯ

4. Если сумма на предыдущем этапе смещает единицу нормализации, то необходимо сдвинуть экспоненту, и повторить суммирование. В нашем случае сумма 10,0 имеет два бита слева от точки. Чтобы нормализовать число нам нужно, переместить точку влево на 1 разряд, и увеличить экспоненту на 1.

$$1.000 \cdot 2^3 \rightarrow 8_{10}$$

Таким образом, итоговый вид результата суммирования будет следующий:



ЛЕКЦИЯ 1. СИСТЕМЫ СЧИСЛЕНИЯ

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!!!

Торгаев Станислав Николаевич +7-923-403-17-94 torgaev@tpu.ru