

# ТЕМА 2: Представление данных в ЭВМ

---

## Содержание:

1. **Позиционные системы счисления**
2. Перевод чисел из одной системы счисления в другую
3. Представление отрицательных чисел
4. Двоичная арифметика
5. Форматы чисел

# Основные понятия

---

**Цифрами** называется набор символов, с помощью которых записываются числа. Количество этих символов определяет **основание** системы счисления. Так, в десятичной системе имеется 10 цифр (0,1,2,3,4,5,6,7,8,9), а в двоичной – 2 цифры (0 и 1).

Система счисления называется **позиционной**, если в записи числа каждая цифра имеет свой вес.

Рассмотрим 4-х разрядное десятичное число – 7823. В нем: 7 тысяч; 8 сотен; 2 десятка и 3 единицы.

**Величина числа** определяется по формуле:

$$D = 7 \cdot 10^3 + 8 \cdot 10^2 + 2 \cdot 10^1 + 3 \cdot 10^0$$

или в общем виде для целого числа :

$$D = d_3 \cdot 10^3 + d_2 \cdot 10^2 + d_1 \cdot 10^1 + d_0 \cdot 10^0$$

Каждая цифра  $d_i$  этого десятичного числа имеет вес, равный  $10^i$ . Число 10 является основанием системы счисления.

В общем случае, в системе счисления с основанием  $b$  произвольное число, имеющее целую и дробную части записывается с помощью цифр  $d_i$  (их количество равно основанию системы) следующим образом:

$$d_{p-1} d_{p-2} \dots d_1 d_0 . d_{-1} d_{-2} \dots d_{-n},$$

где  $p$  – число цифр, расположенных слева, а  $n$  – число цифр, расположенных справа от точки, отделяющей целую часть числа от дробной.

# Основные понятия *продолжение*

---

Значение числа представляет собой сумму произведений отдельных цифр на основание системы счисления в соответствующей степени:

$$D = \sum_{i=-n}^{p-1} d_i \cdot b^i$$

В позиционной системе счисления крайняя левая цифра называется **цифрой старшего разряда**, а крайняя правая – **цифрой младшего разряда**.

В вычислительной технике используется двоичная система счисления. Цифры 0 и 1 называют битами. Каждый бит, стоящий в  $i$ -той позиции числа имеет вес  $2^i$ . Например,

$$10001_2 = 1 \cdot 16 + 0 \cdot 8 + 0 \cdot 4 + 0 \cdot 2 + 1 \cdot 1 = 17_{10}$$

В двоичной системе используются понятия **бит старшего разряда** (старший бит) и **бит младшего разряда** (младший бит). Группу из трех рядом стоящих двоичных разрядов называют **триадой**, из четырех разрядов – **тетрадой**, а восьми разрядов – **байтом**.

# Используемые системы счисления

Для пользователей ЭВМ кроме систем счисления 2 и 10 удобны восьмеричная (основание 8) и шестнадцатеричная (основание 16) системы счисления. Ниже в таблице приведено соответствие между числами указанных систем счисления.

Десятичные	Двоичные	Восьмеричные	Шестнадцатеричные
0	0000	0	0
1	0001	1	1
2	0010	2	2
3	0011	3	3
4	0100	4	4
5	0101	5	5
6	0110	6	6
7	0111	7	7
8	1000	10	8
9	1001	11	9
10	1010	12	A
11	1011	13	B
12	1100	14	C
13	1101	15	D
14	1110	16	E
15	1111	17	F



## Содержание:

1. Позиционные системы счисления
2. **Перевод чисел из одной системы счисления в другую**
3. Представление отрицательных чисел
4. Двоичная арифметика
5. Форматы чисел

## Перевод чисел между системами с основанием $2^n$

---

Восьмеричная и шестнадцатеричная системы счисления удобны для представления двоичных чисел, т.к. их основания представляют собой степени числа 2.

Для преобразования двоичного числа в восьмеричное (шестнадцатеричное) нужно двоичное число, начиная от точки влево и вправо разбить на триады (тетрады) и каждую из них записать соответствующей восьмеричной (шестнадцатеричной) цифрой. При этом неполные группы слева и справа для удобства дополняются незначащими нулями.

$$11.1010011011_2 = 011 . 101 \ 001 \ 101 \ 100_2 = 3.5154_8$$

$$11.1010011011_2 = 0011 . 1010 \ 0110 \ 1100_2 = 3.A6C_{16}$$

Для обратного преобразования  $8 \rightarrow 2$  или  $16 \rightarrow 2$  необходимо каждую восьмеричную или шестнадцатеричную цифру записать соответствующим эквивалентом из 3 или 4 бит.

# Перевод числа из десятичной системы в двоичную

## 1. Для целой части числа:

Последовательно делим **целую часть** на основание новой системы счисления, записывая получившиеся остатки. Цифры остатков объединяем в обратном порядке (первый остаток – младший разряд, последний остаток – старший разряд).

$$300_{10} = 100101100_2$$

Частное от деления на 2	Остатки
300	0 (мл.бит)
150	0
75	1
37	1
18	0
9	1
4	0
2	0
1	1 (ст.бит)
0 признак окончания	

# Перевод числа из десятичной системы в двоичную

## 2. Для дробной части числа:

Последовательно умножаем **дробную часть** числа на основание новой системы счисления, каждый раз отделяя целые части произведений.

Перевод заканчивается при достижении требуемой точности.

Целые части произведений	
(ст.бит) 0.	5408 × 2
1.	0816 × 2
0.	1632 × 2
0.	3264 × 2
0.	6528 × 2
1.	3056 × 2

0.	6112 × 2
1.	2224 × 2
0.	4448 × 2
0.	8896 × 2
1.	7792 × 2
1.	5584 × 2
(мл.бит) 1.	1168

$$0,5408_{10} = 0.1000\ 1010\ 0111_2$$

# Перевод числа из двоичной системы в десятичную

---

Для перевода двоичного числа в десятичное число нужно воспользоваться формулой:

$$D = \sum_{i=-n}^{p-1} d_i \cdot b^i$$

Преобразование можно выполнить отдельно для целой части числа и дробной части, а затем результаты сложить.

**Целая часть:**

$$100101100_2 = 1 \cdot 2^8 + 0 \cdot 2^7 + 0 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 0 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 256 + 32 + 8 + 4 = 300_{10}$$

**Дробная часть:**

$$0.100010100111_2 =$$

$$1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 0 \cdot 2^{-3} + 0 \cdot 2^{-4} + 1 \cdot 2^{-5} + 0 \cdot 2^{-6} + 1 \cdot 2^{-7} + 0 \cdot 2^{-8} + 0 \cdot 2^{-9} + 1 \cdot 2^{-10} + 1 \cdot 2^{-11} + 1 \cdot 2^{-12} =$$

$$= 0.5 + 0 + 0 + 0 + 0.03125 + 0 + 0.0078125 + 0 + 0 + 0.0009765625 + 0.00048828125 + 0.000244140625 =$$

$$= 0.54077148$$

**Результат:**

$$100101100.100010100111_2 = 300.54077148_{10}$$

# ***Двоично-десятичные числа***

---

Особое место занимает двоично-десятичная система представления чисел.

В ней десятичные цифры от 0 до 9 представляются 4-х разрядными двоичными комбинациями от 0000 до 1001; комбинации от 1010 до 1111 не используются.

Эта система нашла широкое применение во многих устройствах ввода-вывода десятичных данных. Многие ЭВМ имеют полный набор команд для операций над двоично-десятичными числами.



## Содержание:

1. Позиционные системы счисления
2. Перевод чисел из одной системы счисления в другую
3. **Представление отрицательных чисел**
4. Двоичная арифметика
5. Форматы чисел

# Отрицательные числа в прямом коде

---

Наиболее широко применяемым способом представления десятичных чисел является прямой код. Числа при этом состоят из величины и знака. +98, -100. Ноль можно представить двумя способами +0 и -0 (оба значения совпадают).

В двоичной системе для представления знака вводится дополнительный знаковый разряд: "0" это "+"; "1" это "-".

$$00101011_2 = +43_{10}$$

$$10101011_2 = -43_{10}$$

Система представления в прямом коде содержит одинаковое количество положительных и отрицательных чисел, причем ноль может быть представлен двумя способами.

## Правила сложения двух чисел в прямом коде:

- ◆ если знаки чисел совпадают, то их величины складываются, а результату присваивается знак слагаемых;
- ◆ если знаки разные, то из большей величины вычитается меньшая, а результату присваивается знак большей величины.

***Таким образом, необходимо производить проверку знаков слагаемых<sup>12</sup>.***

# Отрицательные числа в дополнительном коде

В ЭВМ отрицательные числа обычно представляются в виде **дополнений**.

Чаще всего используется представление чисел дополнением до основания системы счисления. При двоичной системе это **дополнение до двух**.

По определению **сумма  $n$ -разрядного двоичного числа и его дополнения равна  $2^n$** . Поэтому для нахождения дополнения числа D нужно найти разность  $2^n - D$ .

## Пример.

Пусть числа задаются семью значащими разрядами (0 – 7) и восьмым знаковым (+/-):

Номера битов	7	6	5	4	3	2	1	0
	0	1	1	0	0	1	0	1
Знак и веса битов	+/-	64	32	16	8	4	2	1

В данном случае имеем число  $01100101_2 = +65_{16}$ . Образует его дополнение. Для этого вычислим разность  $2^8 - D$ :

$$\begin{array}{r}
 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0 \\
 0\ 1\ 1\ 0\ 0\ 1\ 0\ 1 \\
 \hline
 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1
 \end{array}$$

Непосредственно вычитать сложно, т.к. приходится делать заем из старшего разряда.

# Отрицательные числа в дополнительном коде

---

Для упрощения вычислений преобразуем исходное выражение:

$$2^n - D = [(2^n - 1) - D] + 1.$$

Если число  $2^n$  записывается в виде единицы с  $n$  нулями (100000000), то число  $2^n - 1$  будет записано с помощью  $n$  единиц (11111111).

Из такого числа вычитать легче, т.к. ни в одном из разрядов, независимо от величины вычитаемого, заем делать не надо. Разность  $(2^n - 1) - D$  представляет собой ни что иное, как **инверсию** числа  $D$ .

**ПРАВИЛО:** для получения дополнения до двух некоторого числа  $D$  необходимо образовать его **инверсию**, а затем к инверсии прибавить **единицу**.

Достоинством представления отрицательных чисел дополнениями является то, что **при сложении чисел** не нужно проверять их знак (как в случае использования прямого кода). **Всегда выполняется двоичное сложение** и, если результат не выходит за границы разрядной сетки рассматриваемой системы, **то результат всегда получается верным. Вычитание двоичных чисел заменяется сложением уменьшаемого с дополнением вычитаемого.**

# Отрицательные числа в дополнительном коде

Особенностью представления чисел дополнением до двух является то, что нуль может быть представлен единственным образом (отсутствует «-0»).

Количество отрицательных чисел на единицу больше, чем положительных. В таблице приведены десятичные числа и их представление в дополнительном коде.

+127	01111111
.....	.....
+5	00000101
+4	00000100
+3	00000011
+2	00000010
+1	00000001
+0	00000000
-1	11111111
-2	11111110
-3	11111101
-4	11111100
-5	11111011
.....	.....
-128	10000000



## Содержание:

1. Позиционные системы счисления
2. Перевод чисел из одной системы счисления в другую
3. Представление отрицательных чисел
4. **Двоичная арифметика**
5. Форматы чисел

# Арифметические операции

---

Сложение	Вычитание	Умножение	Деление
$\begin{array}{r} 0011 \\ + 0100 \\ \hline 0111 \end{array}$	$\begin{array}{r} 0100 \\ + 1001 \\ \hline 1101 \end{array}$	$\begin{array}{r} 1011 \\ \times 1101 \\ \hline 1011 \\ 0000 \\ 1011 \\ 1011 \\ \hline 10001111 \end{array}$	$\begin{array}{r} 10001111 \quad   \quad 1101 \\ \underline{1101} \\ 010011 \\ \underline{1101} \\ 1101 \\ \underline{1101} \\ 0 \end{array}$

# Логические операции

Логические операции выполняются над отдельными битами двоичного числа без формирования переносов в старший разряд в соответствии со следующими таблицами истинности:

Входы		Выход					
A	B	И	И-НЕ	ИЛИ	ИЛИ-НЕ	XOR	XOR-НЕ
0	0	0	1	0	1	1	0
0	1	0	1	1	0	0	1
1	0	0	1	1	0	0	1
1	1	1	0	1	0	1	0

Логическая операция "И" используется для выделения отдельных битов в байте. Например, если нужно определить состояние битов 0 и 4 следует в качестве маски использовать комбинацию: 00010001

При выполнении операции И, в соответствии с таблицей, в анализируемом байте сохраняются биты 0 и 4, а все остальные будут обнулены.

Логическая операция "ИЛИ" (1) используется для принудительной установки необходимых битов в единичное состояние.

# Арифметические сдвиги

Арифметическим сдвигом влево (вправо) двоичного числа называется перемещение всех его разрядов на одну позицию влево (вправо).

При сдвиге влево старший разряд числа теряется, а в младший разряд записывается 0.

При сдвиге вправо младший разряд числа теряется, а в старший разряд записывается 0.

Пример сдвига влево на 1 разряд:

0	0	1	0	1	1	0	1		$2D_{16}$	
□ Сдвиг влево										
0	1	0	1	1	0	1	0		$5A_{16}$	

При сдвиге числа влево на один разряд число увеличивается в 2 раза.

При сдвиге числа вправо на один разряд число уменьшается в 2 раза.



## Содержание:

1. Позиционные системы счисления
2. Перевод чисел из одной системы счисления в другую
3. Представление отрицательных чисел
4. Двоичная арифметика
5. **Форматы чисел**

# Числа с фиксированной точкой

Системы представления, в которых положение двоичной точки фиксировано, называются системами представления с фиксированной точкой.

Диапазон чисел при таком представлении определяется числом разрядов, отведенных для целой части.

+/-	Целая часть								Дробная часть						
15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
Место подразумеваемой точки ^															

# Числа с плавающей точкой

Значительно больший диапазон чисел при фиксированном числе разрядов обеспечивается в случае представления с плавающей точкой. Слово разбивается на три поля: мантиссу, порядок и знак мантиссы.

31	30	...	23	22	...	0
Знак мантиссы	Порядок (P) или характеристика (X)			Мантисса (M)		

Величина числа в таком формате определяется как  $M \cdot 2^P$ . Мантисса записывается в нормализованном виде – она меньше единицы и первая цифра отлична от нуля.

Чтобы избежать действий с отрицательными порядками, все порядки увеличены на 64, т.е. вместо порядка введена характеристика:

$$X = P + 64$$

Характеристика изменяется в диапазоне от 0 до 127, что соответствует изменению порядка от  $-64$  до  $+63$ .

# Кодирование символов

---

ЭВМ может оперировать не только с числами, но и с текстом. Текст представляет собой строки символов определенного набора. Каждый символ представляется комбинацией битов в соответствии с таблицей кодировки, называемой таблицей ASCII – кодов.

В этом коде каждый символ представляется 8-битовой последовательностью двоичных цифр (содержит 256 различных символов).

Важной особенностью кода ASCII является то, что комбинации двоичных цифр, соответствующие буквам и цифрам, образуют числовые последовательности, несущие смысловую нагрузку, так что сортировку строк текста можно производить с помощью машинных команд, предназначенных для сравнения числовых значений.

Кроме ASCII кода широко применяется UNICOD, в котором код символа записывается 16-разрядным двоичным числом. Такой набор содержит до  $2^{16} = 65536$  символов.

# Таблица ASCII кодов

## Кодовая страница RUSSIAN 866

Код	0	10	20	30	40	50	60	70	80	90	A0	B0	C0	D0	E0	F0
0	NUL	DLE	SP	0	@	P	`	p	А	Р	а	▒	␣	␣	р	Ё
1	SOH	DC1	!	1	А	Q	а	q	Б	С	б	▒	␣	␣	с	ё
2	STX	DC2	“	2	В	R	в	r	В	Т	в	▒	␣	␣	т	Є
3	ETX	DC3	#	3	С	S	с	s	Г	У	г		␣	␣	у	е
4	EOT	DC4	\$	4	D	T	d	t	Д	Ф	д	␣	␣	␣	ф	ї
5	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u	Е	Х	е	␣	␣	␣	х	і
6	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v	Ж	Ц	ж	␣	␣	␣	ц	ў
7	BEL	ETB	'	7	G	W	g	w	З	Ч	з	␣	␣	␣	ч	ў
8	BS	CAN	(	8	H	X	h	x	И	Ш	и	␣	␣	␣	ш	°
9	HT	EM	)	9	I	Y	i	y	Й	Щ	й	␣	␣	␣	щ	•
A	LF	SUB	*	:	J	Z	j	z	К	Ъ	к	␣	␣	␣	ъ	·
B	VT	ESC	+	;	K	[	k	{	Л	Ы	л	␣	␣	▀	ы	√
C	FF	FS	,	<	L	\	l		М	Ь	м	␣	␣	▀	ь	№
D	CR	GS	-	=	M	]	m	}	Н	Э	н	␣	=	▀	э	⊠
E	SO	RS	.	>	N	^	n	~	О	Ю	о	␣	␣	▀	ю	■
F	SI	US	/	?	O	_	o	DE L	П	Я	п	␣	␣	▀	я	