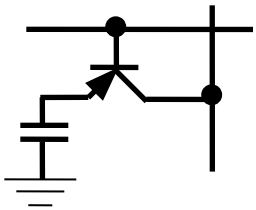


## Биты и манипулирование ими.

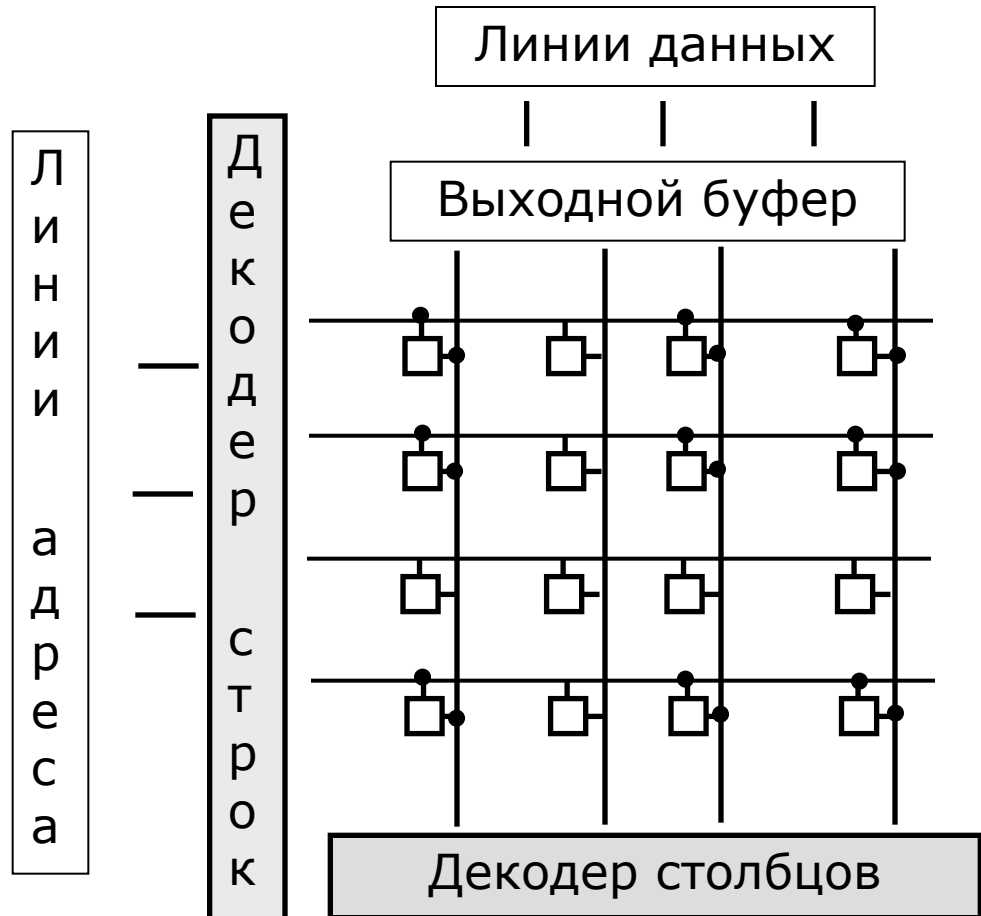
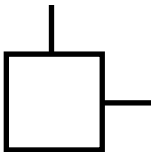
Техническая реализация триггера дорогостоящая, поэтому биты с помощью триггеров хранят в небольшой по объему памяти, но с большим быстродействием. Эта статическая память – *SRAM*, используется в персональных компьютерах для *регистров* и *кэшей*.

Оперативная память основана на технологии динамической памяти – *DRAM*, использующей конденсаторы для хранения бит.

Элемент *DRAM*:



И его схематическое изображение:



В ОЗУ персональных компьютеров принята линейная побайтовая адресация памяти. Каждая ячейка памяти – байт, имеет свой адрес от нуля до N (емкость памяти).

Адресация памяти предоставляет возможность доступа к произвольной ячейке – *память с произвольным доступом (RAM)* (см. Лекцию 3).

Основные характеристики памяти - *емкость (размер) и пропускная способность.*

Пропускная способность определяется

- тактовой частотой памяти;
- шириной шины памяти;
- количеством бит на линию за такт (технология DDR – 2 бита за такт)

Частоте в 1МГц  
соответствует время  
1000 нс.

**Например** (DDR SDRAM): частота памяти 200 МГц, значит эффективная частота – 400 МГц, разрядность шины 64 бит.

Пропускная способность =  $400 * 64 = 25600 \text{ Мбит/с} = 3.2 \text{ Гб/с}$



# Представление информации в виде двоичного кода.

## Двоичный код.

### Двоичная система счисления.

*Представление целых числовых значений.*

$$b = b_0 + b_1 * 2^1 + b_2 * 2^2 + \dots + b_{n-1} * 2^{n-1}$$

Программа

Ввод a

i:=0

Выполнять

b<sub>i</sub>:=остаток(a, 2)

a:=частное(a,2)

i:=i+1

До a=0

Вывод {b<sub>i</sub>}

Конец

Программа

Ввод {b<sub>i</sub>}, n

a:=b<sub>0</sub>

d:=2

i:=1

Цикл-пока i<n

a:=a+b<sub>i</sub>\*d

d:=d\*2

i:=i+1

Конец-цикл

Вывод a

Конец

*Представление дробной части.*

$$a = b_1 * 2^{-1} + b_2 * 2^{-2} + \dots + b_n * 2^{-n}$$

## *Двоичный дополнительный код.*

Процессоры семейства 80x86 трактуют отрицательные числа, как двоичные дополнения (которые содержат единичный бит в старшем разряде). Чтобы получить отрицательное число надо инвертировать все биты и добавить единицу.

Например (пусть единица хранения – 1 байт):

Проверяем:

00000101	пять
11111010	инвертируем биты
<u>      +1</u>	добавляем единицу
11111011	минус пять

00000101
+ <u>11111011</u>
1   00000000

(в прямом двоичном коде минус пять записывается 10000101)

*Вопрос:* как перевести отрицательное число в двоичном дополнительном коде в прямую десятичную запись?

*Вопрос:* 10000000 - какое это число?

*Представление со смещением (с избытком).*

Пример: 3-х битовое представление (со смещением 4)	000	001	010	011	100	101	110	111
	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3

*Вопрос:* каково смещение в 1-байтовом представлении с избытком?

*Представление с плавающей точкой.*

Нормализованная запись числа: мантисса всегда меньше единицы и её первый разряд содержит отличную от нуля цифру (в двоичной системе счисления - единицу).

В общем случае запись числа  $A$  имеет вид:

$$A = (\pm M) \times Q^{\pm P},$$

где  $M$  – мантисса,  $Q$  – основание системы счисления,  $P$  – порядок числа.

*Пример:* расшифруем число 01101011, записанное в формате с плавающей точкой (единица хранения – 1 байт, старший бит – знаковый, младшие 4 бита – мантисса, остальные три бита – порядок (записан в формате со смещением)).

0	110	1011
Знак	Порядок	Мантисса

.1011 – мантисса. В 3-х битовом представлении со смещением 110 – это два. Переносим точку вправо на два разряда: 10.11. Целая часть числа – 10 равна двум. Дробная часть числа – 11 равна  $1/2 + 1/4 = 3/4$ . Итак, 01101011 – это запись числа 2.75.

*Стандарт IEEE записи чисел с плавающей точкой одинарной точности:*

старший бит – знак, 8 младших бит – порядок, остальные 23 бита – мантисса. Кроме того, не записывается первый бит мантиссы («скрытый»).

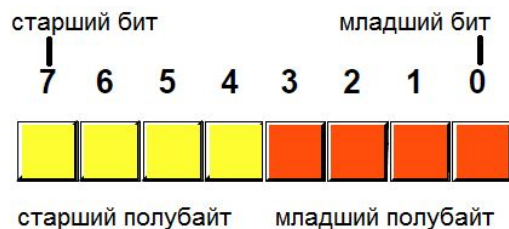
*Вопрос:* каков диапазон значений в такой записи?

## Представление текста.

### ASCII код

	.0	.1	.2	.3	.4	.5	.6	.7	.8	.9	.A	.B	.C	.D	.E	.F
0.	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	TAB	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1.	DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK	SYN	ETB	CAN	EM	SUB	ESC	FS	GS	RS	US
2.		!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
4.	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
5.	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6.	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7.	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

Примечание (16-ричное представление):



В полубайте можно кодировать числа со значениями от 0 до 15. Для записи содержимого байта удобно использовать систему счисления с основанием 16.

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9    10 11 12 13 14 15  
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9    A B C D E F

# Кодовые страницы.

## Windows - 1251

	.0	.1	.2	.3	.4	.5	.6	.7	.8	.9	.A	.B	.C	.D	.E	.F
8.	Ђ 402	Ѓ 403	Ѕ 201A	Ї 453	„ 201E	… 2026	† 2020	‡ 2021	€ 20AC	‰ 2030	Љ 409	‘ 2039	Ђ 40A	Ѓ 40C	Ѕ 40B	Ї 40F
9.	Ђ 452	‘ 2018	’ 2019	“ 201C	” 201D	• 2022	— 2013	— 2014		™ 2122	Љ 459	’ 203A	Ђ 45A	Ѓ 45C	Ѕ 45B	Ї 45F
A.		Ў 40E	ў 45E	Ј 408	□ 2A4	Ґ 490	І 2A6	§ 2A7	Ё 401	© 2A9	Є 404	« 2AB	¬ 2AC		® 2AE	İ 407
B.	° B0	± B1	І 406	і 456	Ґ 491	µ B5	¶ B6	· B7	ё 451	№ 2116	є 454	» BB	Ј 458	Ѕ 405	Ѕ 455	Ї 457
C.	А 410	Б 411	В 412	Г 413	Д 414	Е 415	Ж 416	З 417	И 418	Й 419	К 41A	Л 41B	М 41C	Н 41D	О 41E	П 41F
D.	Р 420	С 421	Т 422	У 423	Ф 424	Х 425	Ц 426	Ч 427	Ш 428	Щ 429	Ъ 42A	Ы 42B	Ь 42C	Э 42D	Ю 42E	Я 42F
E.	а 430	б 431	в 432	г 433	д 434	е 435	ж 436	з 437	и 438	й 439	к 43A	л 43B	м 43C	н 43D	о 43E	п 43F
F.	р 440	с 441	т 442	у 443	ф 444	х 445	ц 446	ч 447	ш 448	щ 449	ъ 44A	ы 44B	ь 44C	э 44D	ю 44E	я 44F

Примечание (Unicode): под символами записаны кодировки Unicode.



# KOI8 - R

	.0	.1	.2	.3	.4	.5	.6	.7	.8	.9	.A	.B	.C	.D	.E	.F
8.	— 2500	 2502	┌ 250C	└ 2510	└┐ 2514	└┐ 2518	└┐└ 251C	└┐└ 2524	└┐└ 252C	└┐└ 2534	└┐└ 253C	■ 2580	■ 2584	■ 2588	■ 258C	■ 2590
9.	▒ 2591	▒ 2592	▒ 2593	┆ 2320	■ 25A0	· 2219	√ 221A	≈ 2248	≤ 2264	≥ 2265	∅ A0	∅ 2321	∅ B0	∅ B2	∅ B7	÷ F7
A.	═ 2550	 2551	┌ 2552	ё 451	┌ 2553	┌ 2554	┌ 2555	┌ 2556	┌ 2557	┌ 2558	┌ 2559	┌ 255A	┌ 255B	┌ 255C	┌ 255D	┌ 255E
B.	└ 255F	└ 2560	└ 2561	Ё 401	└ 2562	└ 2563	└ 2564	└ 2565	└ 2566	└ 2567	└ 2568	└ 2569	└ 256A	└ 256B	└ 256C	© A9
C.	Ю 44E	а 430	б 431	ц 446	д 434	е 435	ф 444	г 433	х 445	и 438	й 439	к 43A	л 43B	м 43C	н 43D	о 43E
D.	п 43F	я 44F	р 440	с 441	т 442	у 443	ж 436	в 432	ь 44C	ы 44B	з 437	ш 448	э 44D	щ 449	ч 447	ъ 44A
E.	Ю 42E	А 410	Б 411	Ц 426	Д 414	Е 415	Ф 424	Г 413	Х 425	И 418	Й 419	К 41A	Л 41B	М 41C	Н 41D	О 41E
F.	П 41F	Я 42F	Р 420	С 421	Т 422	У 423	Ж 416	В 412	Ь 42C	Ы 42B	З 417	Ш 428	Э 42D	Щ 429	Ч 427	Ъ 42A

# Фрагмент таблицы UNICODE (область ASCII)

00000000000000000000011111111111111111  
0123456789ABCDEF0123456789ABCDEF

0	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?	
0	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
0	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	□



# Фрагмент таблицы UNICODE (окончание)

0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1  
 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F

F C 0 0	س	م	ن	ه	ج	م	ح	ث	ي	ث	م	ت	ت	م	ت	ح	ب	ي	ب	م	ب	ح	ب	ح	ي	ئ	ئ	م	ئ	ح	ئ
F C 2 0	ل	ك	ي	ك	ق	ق	ق	ق	ف	م	ف	ف	ج	م	ع	ط	ط	ط	ح	ن	ن	ن	ن	ح	ص	ص	ص	ص	ص	ص	ص
F C 4 0	ي	ر	ي	ي	ي	م	ي	خ	ي	ي	ق	ق	ق	ن	ن	ن	ن	ح	ن	ح	م	م	م	م	ح	م	ل	ل	ل	ل	

Представления UNICODE: **UTF-8**, UTF-16, UTF-32 (от 2-х до 6 байт)