

- 1. Как представляется символьная информация в компьютере в кодах ASCII, расширениях ASCII и различных кодировках Unicode?**
- 2. Как хранятся русские буквы в «классических» и широких строках**

???

* широкая строка - представленная символами юникода ?

* классическая - ascii?

???

ASCII - старейшая кодовая таблица описывает цифры, строчные и прописные буквы латиницы, некоторые знаки препинания и специальные символы(ASCII символы) и сопоставляет им коды в диапазоне от 0 до 127. Все современные таблицы основаны н ASCII

Сейчас обычно используется Unicode, сопоставляющий кириллице коды от 1024 до 1279 (обычно юникод записывают в шестнадцатеричном виде - от 0400 до 04FF)

Для того, чтобы представление буквы кириллицы в памяти компьютера не могло совпасть с представлением последовательности из нескольких ASCII-символов, используются различные кодировки Unicode.

Наиболее распространённая из них — UTF-8 — записывает символ в виде цепочки байтов, включающих, кроме собственно кода, ещё и служебную информацию. Соответственно, кириллица, представленная в UTF-8, занимает диапазон от D080 до D19F, так что кириллические буквы занимают два байта.

3.Как представляются целые числа со знаком и без знака?

Без знака - бинарный код, с учетом того, что число минимально возможного размера называется байтом. Ячейка памяти не может быть пуста, в ней содержится либо 0, либо 1.

Минимальное число = 0

Максимальное $2^N - 1$

$109 = 1101101$ (двоичное) = 01101101 в байте (8-битном)

Со знаком:

Есть несколько способов представить отрицательное число:

1. Величина со знаком
2. Код с избытком 128
3. Дополнительный код (дополнение до 2)

Величина со знаком:

Выделяется старший бит под знак

(мы не можем представить число -128 или 128 в 8 битах)

-127 = 1111 1111

Код с избытком

$u = x + KSI$ // соответствующее беззнаковое значение

$x = u - KSI$

$KSI = 128$

-128 = 0000 0000

0 = 1000 0000

127 = 1111 1111 // как 255

можно использовать беззнаковый сумматор, но нужна коррекция

$res = (x + KSI) + (y + KSI) = (x + y) + 2KSI$

// нужно вычитание

$res -= KSI$

т.е. нужно сложение и вычитание

Дополнительный код:

(Дополнение до 2)

Возможность пользоваться беззнаковым сумматором без коррекции результата

$-x = 0 - x = 2^N - x$

Этот код называется дополнительным

На практике делают так:

$-x = 0 - x = (-1 - x) + 1$

-1-x // инверсия (-1 в двоичном коде == 1111 1111)

+1 // получим дополнительный код

нет способа понять -1 или 255 записано в ячейку

5. Как выполняются логические операции и сдвиги над строкой битов? Расширения, зачем нужны и т.д.

Логические операции :

- нет переноса между разрядами
- не забываем про ведущие единицы (при логическом отрицании)
- конъюнкция: $3 \& 5 = 0000\ 0011 \& 0000\ 0101 = 0000\ 0001 = 1$
- аналогично дизъюнкция
- и xor - $3 \wedge 5 = 0000\ 0011 \wedge 0000\ 0101 = 0000\ 0110 = 6$

Расширение - увеличение разрядности числа

```
int i;  
short int s = -1;  
i = s;
```

Младшие n разрядов совпадают с расширенным значением X , старшие $m-n$ должны быть как-то инициализированы

-Беззнаковое расширение : расширяемая часть заполняется 0 (сохраняет значение беззнаковой интерпретации x)

- Знаковое расширение - расширяемая часть заполняется значениями знакового бита (сохраняет значение знаковой интерпретации x)

Битовые сдвиги:

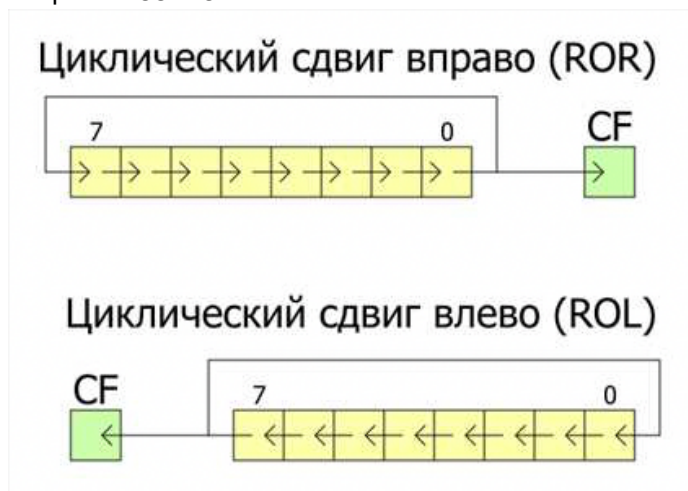
биты \gg (величина сдвига)

- логические (при сдвиге вправо освободившийся разряд(старший) заполняется 0)
101 \rightarrow 010 // аналог беззнакового деления на 2 с остатком
В случае сдвига влево - инициализируется 0

- арифметические (при сдвиге вправо - заполняется копией знакового бита) 1111 1011 \rightarrow 1111 1101 // знаковое деление на 2
В случае сдвига влево - инициализируется 0
// аналог умножения на 2 (+ выполняется быстрее)

Остаток будет равен биту CF (вышедшему за разрядную сетку)

- циклические

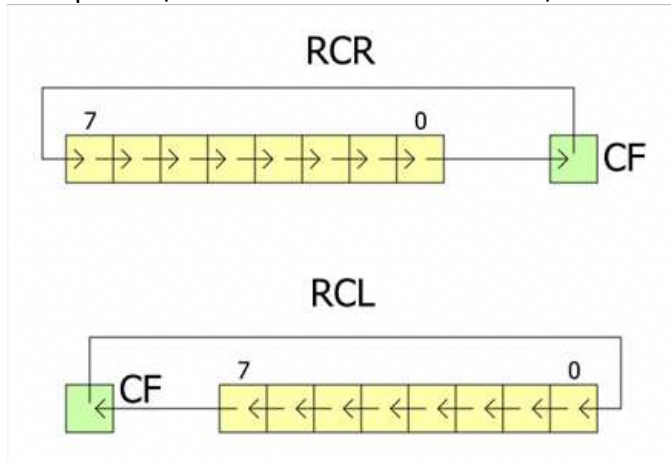


// Перемещает элементы N-битной цепочки

Циклический сдвиг через флаг переноса

Ячейка инициализируется значением флага-переноса CF, а сама ячейка CF замещается разрядом, выпавшим за разрядную сетку (результат зависит от текущего значения CF)

// перемещает элементы N+1 битной цепочки



7. Для чего нужно знать порядок следования байтов на вашем компьютере?

Прямой порядок - little endian
Обратный порядок - Big Endian

В позиционных системах счисления - согласно арабской традиции: старший - слева, младший - справа

Дамп памяти: младшие - слева, старшие справа

В Дампе памяти:

0x0A0B - нужно записать в память

0A - старший, 0B - младший

С прямым порядком: 0B0A

С обратным: 0A0B

x = 0x0A0B0C0D

(4 bytes)

в памяти

0A - k

0B - k+1

0C - k+2

0D - k+3

Обратный порядок (старший бит по младшему адресу)

0A0B0C0D

Прямой:

0D0C0B0A

Прямой порядок удобен при работе с числами большой разрядности с помощью процессора малой разрядности (можно обращаться к памяти последовательно).
Обратный принят в протоколе TCP/IP

В x86 используется прямой порядок байт

