

Целые типы данных

Тип	размер в байтах		диапазон значений
	x86-32	x86-64	
char	1	1	зависит от реал.
signed char			$[-128; 127]$
unsigned char			$[0; 255]$
int == signed int	4	4	$[-2^{31}; 2^{31} - 1]$
unsigned int			$[0; 2^{32} - 1]$
short int	2	2	$[-32768; 32767]$
unsigned short int			$[0; 65535]$
long int	4	8	зависит от реал.
unsigned long int			зависит от реал.
long long int	8	8	$[-2^{63}; 2^{63} - 1]$
unsigned long long int			$[0; 2^{64} - 1]$

Инициализация и константы

тип имя_переменной = константа

```
char c = 'C'; /* внимание - одинарные кавычки */  
int i = 10, j = -10;  
unsigned int ui = 10U;  
long int li = 10L, lj = -10L;  
unsigned long int uli = 10UL;  
long long int lli = 10LL, llj = -10LL;  
unsigned long long int lli = 10ULL;
```

Восьмеричные и шестнадцатеричные константы

- Восьмеричная константа должна начинаться с 0 (нуля):
`int oct = 012; /* 10 в десятичной */`
- Шестнадцатеричная константа начинается с 0x (нуль-экс) и содержит символы от A до F, обозначающие цифры от 10 до 15:
`int hex = 0xA; /* 10 в десятичной */`

Некоторые заголовочный файлы

`<limits.h>`

Ограничения и параметры переменных целых типов:

- `CHAR_BIT` — размер `char` в битах;
- `SCHAR_MIN`, `SHRT_MIN`, `INT_MIN`, `LONG_MIN`, `LLONG_MIN`
`SCHAR_MAX`, `SHRT_MAX`, `INT_MAX`, `LONG_MAX`, `LLONG_MAX`
— минимальные и максимальные возможные значения целых типа `signed`;
- `UCHAR_MAX`, `USHRT_MAX`, `UINT_MAX`, `ULONG_MAX`, `ULLONG_MAX` — максимальные возможные значения целых типа `unsigned`;

`<stddef.h>`

Здесь определен `size_t` — беззнаковый целый тип возвращаемый оператором `sizeof()`. Используется для указания размеров каких-либо объектов (в том числе массивов) в конкретной реализации.

Битовые операции

Также могут называться, поразрядными, побитовыми или логическими операциями

операция	название	гибрид с =
~	дополнение	унарная операция
&	AND	& =
	OR	=
^	XOR	^ =
<<	сдвиг влево	<< =
>>	сдвиг вправо	>> =

Внимание

Эти операции можно применять **только** к целым типам **int** или **char**!

Представление целых чисел

- Целые числа без знака представляются в двоичной системе счисления:

4-bit integer

$$0101 = 1 * 2^0 + 0 * 2^1 + 1 * 2^2 + 0 * 2^3 = 5$$

$$11 = 8 + 2 + 1 = 1011$$

the max number = $2^n - 1$; где n – число битов (15 для 4-bit)

Представление целых чисел

- Целые числа без знака представляются в двоичной системе счисления:

4-bit integer

$$0101 = 1 * 2^0 + 0 * 2^1 + 1 * 2^2 + 0 * 2^3 = 5$$

$$11 = 8 + 2 + 1 = 1011$$

the max number = $2^n - 1$; где n – число битов (15 для 4-bit)

- Числа со знаком: старший бит (most significant bit) выделяется для знака (0 – положительный, 1 – отрицательный).
Отрицательное число представляются в «дополнительном коде» (two's complement). Берется положительное и
 - все биты инвертируются ($0 \rightarrow 1$; $1 \rightarrow 0$),
 - добавляется 1.

представление числа -5

$$1) \ 5 = 0101 \rightarrow 1010$$

$$2) \ 1010 + 1 \rightarrow 1011 = -5$$

Преимущества дополнительного кода:

- Имеется знаковый бит.
- Обратное преобразование будет таким же:

$$1) -5 = 1011 \rightarrow 0100$$

$$2) 0100 + 1 \rightarrow 0101 = 5$$

- Простота сложения:

$$1011 = -5$$

$$0101 = +5$$

$$\text{----} \quad \text{--}$$

$$1 \leftarrow 0000 = 0$$

$$1011 = -5$$

$$0011 = +3$$

$$\text{----} \quad \text{--}$$

$$1110 = -2$$

- Ноль имеет единственное представление

Преимущества дополнительного кода:

- Имеется знаковый бит.
- Обратное преобразование будет таким же:
1) $-5 = 1011 \rightarrow 0100$ 2) $0100 + 1 \rightarrow 0101 = 5$
- Простота сложения:

1011	=	-5	1011	=	-5
0101	=	+5	0011	=	+3
----		--	----		--
1 <- 0000	=	0	1110	=	-2
- Ноль имеет единственное представление

Недостатки дополнительного кода:

- Неочевиден
- Модули наибольшего и наименьшего чисел различаются:
the max. positive number $= 2^{(n-1)} - 1$; (7 для 4-bit)
the min. negative number $= -2^{(n-1)}$; (-8 для 4-bit)

Альтернативное представление целых чисел

Offset binary

- Так же называется **excess-K**: значение числа получается вычитанием из без-знакового заранее фиксированного K
- Применяется для представления показателя чисел с плавающей точкой (IEEE-754) с $K = 2^{(n-1)} - 1$

- Пример для 4-bit: $K = 2^3 - 1 = 7$

0000	–	минимальное число	–7
0001	–		–6
...			
0111	–	ноль	0
...			
1110	–		+7
1111	–	максимальное число	+8

Битовые операции

\sim (дополнение или NOT) инвертирует все биты

```
int i = 3;      /* 0011 */  
int j = ~i;     /* 1100 = (-4) */
```

Битовые операции

~ (дополнение или NOT) инвертирует все биты

```
int i = 3;      /* 0011 */
int j = ~i;     /* 1100 = (-4) */
```

& (битовое "И")

```
int i = 5;      /* 0101 */
int j = 3;      /* 0011 */
int k = i & j;   /* 0001 */
```

Применение – **проверка** состояния индивидуальных битов.

```
/* проверка чётности */
if( j & 0x1 ) {
    printf(" %i is the odd number\n",j);
}
```

| (битовое “ИЛИ”)

```
int i = 5;      /* 0101 */  
int j = 3;      /* 0011 */  
int k = i | j;  /* 0111 */
```

Применение – **установка** состояния бита в единицу.

| (битовое "ИЛИ")

```
int i = 5;      /* 0101 */
int j = 3;      /* 0011 */
int k = i | j;  /* 0111 */
```

Применение – **установка** состояния бита в единицу.

^ (исключающее "ИЛИ", XOR)

```
int i = 5;      /* 0101 */
int j = 3;      /* 0011 */
int k = i ^ j;  /* 0110 */
```

Соответствует булевой функции «сложение по модулю 2» и имеет огромное число применений.

```
/* XOR swap algorithm: меняем местами a=0101 и b=0011 */
a = a ^ b;      /* a = 0110 */
b = b ^ a;      /* b = 0101 */
a = a ^ b;      /* a = 0011 */
```

<< (сдвиг влево)

Старшие биты исчезают, на место младших записываются нули:

```
unsigned int j = 3;          /* 0011 */  
unsigned int k = j << 2; /* 1100 = 12 */
```

<< (сдвиг влево)

Старшие биты исчезают, на место младших записываются нули:

```
unsigned int j = 3;          /* 0011 */  
unsigned int k = j << 2; /* 1100 = 12 */
```

>> (сдвиг вправо)

Младшие биты уходят, на место старших записываются нули:

```
unsigned int j = 3;          /* 0011 */  
unsigned int k = j >> 1; /* 0001 = 1 */
```

Результат $E1 \ll E2$ или $E1 \gg E2$ неопределен если:

- $E2 < 0$
- $E2 > \text{число разрядов } E1$

Сдвиг вправо и расширение знакового бита

Что будет если сдвигать отрицательные целые?

```
int a = -5;      /* 1011 */
int b = a << 1; /* 0110 = 6 */
/* implementation-dependend: */
int c = a >> 1; /* 0101 = 5 или 1101 = -3 ?? */
int d = a >> 2; /* 0010 = 2 или 1110 = -2 ?? */
```

Стандарт C не определяет точно какой тип сдвига вправо используется

Де-факто (но не гарантированно стандартом):

- **unsigned** – логический сдвиг (заполнение нулями);
- **signed** – арифметический сдвиг (повторение знакового бита)

Применение битовых операций: возведение в степень X^n

Идея: легко вычисляемые степени это X^1 X^2 X^4 X^8 ...

Представим показатель степени в двоичном виде. Например: $5 = 0101$

$$X^5 = X \times X^4 \equiv 1 \cdot X \otimes 0 \cdot X^2 \otimes 1 \cdot X^4$$

```
double power(double x, unsigned int n) {
    double res = 1.;
    while( n > 0 ) { /* while(n) */
        if( n & 0x1 ) { /* if( n%2 ) */
            res *= x;
        }
        x *= x;
        n >>= 1; /* n /= 2 */
    }
    return res;
}
```

продолжение

```
int main() {  
    double x = 3.4;  
    unsigned int i = 6;  
    double r = power(x,i);  
    printf("(%f)^%d = %f log(r)/log(x) = %18.16f\n",  
           x, i, r, log(r)/log(x));  
    return 0;  
}
```

Output:

(3.400000)^6 = 1544.804416 log(r)/log(x) = 6.0000000000000000

Тип char

- **char** предназначен для хранения символов используя ASCII-кодировку
- размер памяти для хранения – 1 байт (8 бит *de facto*)
- символы от 'A' до 'Z', от 'a' до 'z' и от '0' до '9' идут непрерывно
- символы национальных нелатинских языков (русский, греческий ...) обычно располагают во второй половине таблицы (128 – 255)
- не стоит использовать ASCII численные значения непосредственно

ASCII Code Chart

	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	HT	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

Пример

```
char ch;  
for( ch = 'a'; ch <= 'z'; ch++ )  
    printf(" %c", ch);  
printf("\n");  
  
char c = 'C';  
int ic = 65;  
printf(" c= %d\n ic= %c\n",c,ic);
```

Output:

```
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  
c= 67  
ic= A
```

Расширенный набор целых типов (C99)

Заголовочный файл

```
#include <inttypes.h> // new integer types in C99
```

$N = 8, 16, 32, 64$

Цель	Тип	min	max
Точный размер	int N _t uint N _t	INT N _MIN 0	INT N _MAX UINT N _MAX
Не менее чем	int_least N _t uint_least N _t	INT_LEAST N _MIN 0	INT_LEAST N _MAX UINT_LEAST N _MAX
Самые быстрые	int_fast N _t uint_fast N _t	INT_FAST N _MIN 0	INT_FAST N _MAX UINT_FAST N _MAX

- «Точный размер» – гарантировано имеют N -бит во всех реализациях
- «Не менее чем» – гарантированно не менее N -бит.
- «Самые быстрые» – самые быстрые, которые гарантированно имеют не менее N -бит

... продолжение

Цель	Тип	min	max
Наиболее длинные	intmax_t	INTMAX_MIN	INTMAX_MAX
	uintmax_t	0	UINTMAX_MAX
Для указателей	intptr_t	INTPTR_MIN	INTPTR_MAX
	uintptr_t	0	UINTPTR_MAX

- «Наиболее длинные» – гарантированно наибольшее количество бит в данной реализации
- «Для указателей» – гарантированно можно хранить указатели

Поддержка компиляторами стандарта C99

- **GCC** – начиная с версии gcc-4.5, C99 практически полностью поддерживается (нет имен переменных в UTF-8)
- **Microsoft Visual C++** – версии до 2012 C99 не поддерживают. В Visual C++ 2013 – частичная поддержка.
- **Clang** – полная поддержка C99.

Спецификаторы класса памяти переменной

static

- создаются один раз и инициализируются нулем
- статические локальные переменные сохраняют своё значение между вызовами функции
- статическая глобальная переменная видна только в том файле, в котором она объявлена

Пример: счётчик вызова функции

```
int fun() {  
    static int ncalls=1;  
    /* Печатаем сколько раз мы эту функцию вызвали: */  
    printf("number of calls %d\n", ncalls++);  
    ...  
}
```

Пример №2: выполнение подготовительных вычислений

```
double log_gam(double x) {  
    static int init_done = 0;  
    static double half_ln_2pi;  
    static double b2k[9];  
    int k;  
    if( !init_done ) { /* initialization block */  
        init_done = 1;  
        half_ln_2pi = 0.5*log(2*M_PI);  
        /* Bernoulli numbers */  
        b2k[1] = 1./6.; b2k[2] = -1./30.; ...  
        /* coefficients for series */  
        for(k = 1; k < 9; k++) b2k[k] /= (double)(2*k*(2*k-1));  
    }  
    /* calculation of series */  
    double sum = 0;  
    for(k = 1; k < 9; k++) sum += ...  
    return (x-0.5)*log(x) - x + half_ln_2pi + sum;  
}
```