

Reprezentarea intregilor. Operatori pe biti

11 octombrie 2005

Tipuri de bază (fundamentale)

Un *tip*: determină mulțimea valorilor pe care le poate lua o variabilă, și operațiile care pot fi efectuate pe aceste valori.

- reprezentate pe un număr *finit* de octeți \Rightarrow set *finit* de valori (chiar dacă în matematică, domeniile pentru întregi și reali sunt nelimitate)
 \Rightarrow Atenție la depășiri !!!

Limbajul C are doar câteva tipuri de bază.

- `char`: caractere, reprezentate pe 1 octet (8 biți)
 - `signed char`: -128..127 `unsigned char`: 0..255
 - `char` poate corespunde la oricare din ele, conform standardului
- `int`: numere întregi
- `float`: numere reale (virgulă mobilă), în precizie simplă
- `double`: numere reale, în dublă precizie

Domeniul de valori pentru întregi și reali e dependent de arhitectură (de obicei, corespunde natural cu dimensiunea regiștrilor procesorului)

Reprezentarea binară a numerelor

În memoria calculatorului, numerele se reprezintă în binar (baza 2).

Valoarea unui *întreg fără semn*, cu k cifre binare (biți):

$$c_{k-1}c_{k-2}\dots c_1c_0 (2) = c_{k-1} * 2^{k-1} + \dots + c_1 * 2^1 + c_0 * 2^0$$

c_{k-1} = bitul *cel mai semnificativ* (superior)

c_0 = bitul *cel mai puțin semnificativ* (inferior)

Exemplu (pe 8 biti): $11111111_{(2)} == 255$

Întregi cu semn: reprezentați în *complement de 2*

dacă bitul superior e 1, numărul se consideră negativ

valoarea: translatată cu 2^k în jos față de interpretarea fără semn.

$$1c_{k-2}\dots c_1c_0 (2) = -2^{k-1} + c_{k-2} * 2^{k-2} + \dots + c_1 * 2^1 + c_0 * 2^0$$

Exemple (pe 8 biți): $11111111_{(2)} == -1$; $10000000_{(2)} == -128$

Adunarea se poate face normal, bit cu bit, indiferent de reprezentare.

```
Test de depasire: int x, y, s; scanf("%d%d", &x, &y); s = x + y;
```

```
if (x < 0 && y < 0 && s >= 0 || x > 0 && y > 0 && s < 0)
```

```
    printf("depasire");
```

Tipuri întregi

Tipul `int` poate primi ca prefix calificatori care specifică:

- *dimensiunea*: `short`, `long` (în C99 și `long long`)
- *semnul*: `signed` (implicit, în caz de omisiune), `unsigned`

Cele două se pot combina; `int` poate fi omis: (ex. `unsigned short`)

Standardul prevede următoarele limite:

- `int`, `short`: ≥ 2 octeți, minim $[-2^{15}, 2^{15} - 1] = [-32768, 32767]$
- `long`: ≥ 4 octeți, acoperă minim $[-2^{31} (-2147483648), 2^{31} - 1]$
- `long long`: ≥ 8 octeți, acoperă minim $[-2^{63}, 2^{63} - 1]$
- `unsigned` păstrează dimensiunea; între 0 și $2^{8b} - 1$ ($b = \text{nr. octeți}$)
- $\text{sizeof}(\text{short}) \leq \text{sizeof}(\text{int}) \leq \text{sizeof}(\text{long}) \leq \text{sizeof}(\text{long long})$

Constante definite în `<limits.h>` (valori minime cerute de standard)

<code>SHRT_MIN</code> , <code>INT_MIN</code>	<code>-32767</code>	<code>SHRT_MAX</code> , <code>INT_MAX</code>	<code>32768</code>
<code>LONG_MIN</code>	<code>-2147483647</code>	<code>LONG_MAX</code>	<code>2147483647</code>
<code>USHRT_MAX</code> , <code>UINT_MAX</code>	<code>65535</code>	<code>ULONG_MAX</code>	<code>4294967295</code>

Constante de tipuri întregi

Constante întregi

- în baza 10: scrise obișnuit; ex. -5
- în baza 8: cu prefix cifra zero; ex. 0177 (127 zecimal)
- în baza 16: cu prefix 0x sau 0X; ex. 0xA9 (169 zecimal)
- sufix u sau U pentru unsigned, ex. 65535u
- sufix l sau L pentru long ex. 0177777L

Constante de tip caracter

- caractere tipăribile, între ghilimele simple: '0', '!', 'a'
- caractere speciale:

'\0'	null	'\n'	linie nouă
'\a'	alarm	'\r'	carriage return
'\b'	backspace	'\f'	form feed
'\t'	tab	'\''	apostrof (ghilimea)
'\v'	vertical tab	'\\'	backslash
- caractere scrise în octal (max. 3 cifre), ex: '\14'
- caractere scrise în hexazecimal (prefix x), ex. '\xff'

Tabela de caractere ASCII

ASCII = American Standard Code for Information Interchange

Caracterele sunt memorate ca și cod numeric = indicele în acest tabel
ex. '0' == 48, 'A' = 65, 'a' = 97, etc.

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

0x0	\0						\a	\b	\t	\n	\v	\f	\r			
0x10:																
0x20:		!	"	#	\$	%	&	'	()	*	+	,	-	.	/
0x30:	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
0x40:	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
0x50:	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[\]	^	_
0x60:	'	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
0x70:	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	

- caracterele < 0x20 (spațiu): caractere de control
- caracterele cu cod > 0x7f (127): nu fac parte din setul ASCII (diacritice, diverse variante nationale standardizate de ISO, etc.)

Funcții de clasificare a caracterelor (în ctype.h)

```
int isalnum(int c)    (isalpha(c) || isdigit(c))
int isalpha(int c)   ('A' <= c && c <= 'Z' || 'a' <= c && c <= 'z')
int isblank(int c)   (c == ' ' || c == '\t')
int iscntrl(int c)   // caracter de control, valoare: 0 - 31
int isdigit(int c)   ('0' <= c && c <= '9')
int isgraph(int c)   // caracter tipăribil, exceptând spațiu
int islower(int c)   ('a' <= c && c <= 'z')
int isprint(int c)   // caracter tipăribil, inclusiv spațiu
int ispunct(int c)   // tipăribil și nu alnum și nu spațiu
int isspace(int c)   (c == ' ' || c == '\t' || c == '\n' ||
/* "spatii albe" */   c == '\v' || c == '\f' || c == '\r')
int isupper(int c)   ('A' <= c && c <= 'Z')
int isxdigit(int c)  // cifră hexazecimală: 0-9, A-F, a-f
int tolower(int c)   // A - Z -> a - z, restul neschimbat
int toupper(int c)   // a - z -> A - Z, restul neschimbat
```

Dimensiunea tipurilor

Operatorul `sizeof` dă numărul de *octeți* de memorie ocupați de operand (un tip de date sau o expresie – în particular o variabilă).

– dacă operandul e un tip, trebuie pus între (paranteze)

– dacă e o expresie, rezultatul e dat de tipul său (fără evaluarea ei)

```
#include <stdio.h>
int main (void)
{
    printf("char\t\t%d\n",sizeof(char));
    printf("short\t\t%d\n",sizeof(short));
    printf("int\t\t%d\n",sizeof(int));
    printf("long\t\t%d\n",sizeof(long));
    return 0;
}
```

C99 definește *tipuri intregi de dimensiune data* in `<stdint.h>` :

`int8_t, uint8_t, int16_t, uint16_t, int32_t, uint32_t, int64_t, uint64_t`

Operatori aritmetici

Operatori aritmetici

- operatorii uzuali binari: +, -, *, / pentru numere întregi și reale
 ATENȚIE: pentru întregi, / înseamnă împărțire cu rest
- operatorul % (numai pentru întregi): modulo (restul la împărțire)
 $9/-5 == -1$ $9\%-5 == 4$ $-9/5 == -1$ $-9\%5 == -4$ $-9/-5 == 1$ $-9\%-5 == -4$
(restul are semnul de împărțitului)
- operatorul unar - (minus; nu există plus unar).

În expresii aritmetice, caracterele sunt considerate ca și întregi
(indicele caracterului respectiv în tabela ASCII)

Exemple: `'7' - '0' == 7`, `'a' + 5 == 'f'`

(cifrele, literele mari, literele mici: 3 grupuri continue în tabela ASCII)

Conversii: `lit_mica = lit_mare + 'a' - 'A'`; `cifra = valoare + '0'`;

Precedența: - unar, apoi * / %, apoi + -

Operatori pe biți

- oferă acces direct la reprezentarea binară a datelor în memorie, cu posibilități apropiate limbajului de asamblare
- pot fi aplicați doar operanzilor de tipuri întregi, cu sau fără semn

& ȘI bit cu bit	~ complementare bit cu bit
SAU bit cu bit	<< deplasare la stânga
^ SAU exclusiv bit cu bit	>> deplasare la dreapta

De obicei testam, setam, resetam sau inversam bitul k dintr-un număr. Cream un număr (2^k) care are 1 pe bitul k și în rest 0 : $1 \ll k$

Testare $n \& (1 \ll k)$ nenul dacă bitul k din n e 1

Setare $n = n | (1 \ll k)$ bitul k din n devine 1, ceilalți neschimbați

Resetare $n = n \& \sim(1 \ll k)$ bitul k din n devine 0, ceilalți neschimbați

Inversare $n = n \wedge (1 \ll k)$ bitul k din n se schimbă, ceilalți nu

Exemple cu operatori pe biti

- $n \& 0xF$ are ultimii 4 biți mai puțin semnificativi la fel ca n , restul 0 (pentru n fără semn, echivalent cu $n \% 16$; $n \& 1 == n \% 2$)
- $n | 0200$ are bitul 7 pe 1, și toți ceilalți biți la fel ca n
- $n \wedge 1$ are ultimul bit schimbat față de n , toți ceilalți la fel
- $\sim 0 == -1$: intreg *cu semn* cu toți biții 1
- $\sim 0u == UINT_MAX$: intreg *fara semn* (unsigned) cu toți biții 1
- $n < 0$ (pentru signed n) – echivalent cu testarea bitului de semn
- $\sim 0xf$ are ultimii 4 biți pe 0 și restul pe 1
- $n \ll 3$ are biții lui n deplasați 3 poziții la stânga, și ultimii 3 biți 0
- $n \gg 2$ are biții lui n deplasați 2 poziții la dreapta; primii 2 biți devin:
 - 0, dacă n este unsigned, sau signed dar nenegativ
 - dependent de implementare (tipic: 1), dacă n este signed negativ**ATENȚIE** la efectul deplasării la dreapta în funcție de semn !
- \ll și \gg : ca și înmulțiri/împărțiri cu puterile lui 2 (mai eficiente)

Operatori pe biți (cont.)

Operatori compuși de atribuire (pt. cei binari): $\&=$ $|=$ $\wedge=$ $\lll=$ $\ggg=$
 $n \&= a$ e o notatie prescurtata pentru $n = n \& a$ etc.

Exemple: extragerea unei porțiuni din reprezentarea unui număr:
 creem o *mască* (un tipar) în care biții respectivi sunt pe 0 (sau 1)

$\sim 0 \ll k$ are ultimii k biți pe 0, restul pe 1

$\sim(\sim 0 \ll k)$ are ultimii k biți pe 1, restul pe 0

$\sim(\sim 0 \ll k) \ll p$ are k biți pe 1, începând de la bitul p , și restul 0

$(n \ggg p) \& \sim(\sim 0 \ll k)$

are pe ultimele poziții cei k biți ai lui n începând cu bitul p , și în rest 0

$n \& (\sim(\sim 0 \ll k) \ll p)$

are cei k biți începând cu bitul p la fel ca ai lui n , și restul biților pe 0