

Limbaje de programare

Recursivitate. Citirea caracterelor. Declararea variabilelor

13 octombrie 2009

Recursivitate: putere cu înjumătățirea exponentului

Recursivitatea = reducere la un caz *mai simplu* al *aceleiași* probleme.

Adesea, e eficientă împărțirea în două probleme cât mai egale
= strategie *divide et impera* (divide and conquer)

$$x^n = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ (x^{n/2})^2 & n \text{ par} \\ x \cdot (x^{n/2})^2 & n \text{ impar} \end{cases}$$

```

double sqr(double x) { return x*x; }

double pow2(double x, unsigned n) {
    return n == 0 ? 1
        : n % 2 == 0 ? sqr(pow2(x, n/2))
        : x * sqr(pow2(x, n/2));
}

```

Să urmărim apelurile recursive

```
#include <stdio.h>

double sqr(double x) { return x*x; }

double pow2(double x, unsigned n) {
    printf("exponent %u\n", n);
    return n == 0 ? 1 : n % 2 == 0 ? sqr(pow2(x, n/2))
                                : x * sqr(pow2(x, n/2));
}

int main(void) {
    printf("5 la 6 = %f\n", pow2(5, 6));
    return 0;
}
```

Fiecare apel la `pow2` înjumătățește exponentul $\Rightarrow 1 + \lceil \log_2 n \rceil$ apeluri

Ex.: $\text{pow2}(5, 6) \rightarrow \text{pow2}(25, 3) \rightarrow \text{pow2}(625, 1) \rightarrow \text{pow2}(625, 0)$

Argumentul $\text{pow}(x, n/2)$ la `sqr` *se evaluatează o singură dată*

Funcțiile lucrează cu *valoarea* (numerică) a argumentelor,
nu substituie expresia lor matematică în corpul funcției!

Atenție la calcule repetate ineficient!

Dacă *înlocuim direct* $x^{n/2} \cdot x^{n/2}$ în locul funcției `sqr`
și tipărim exponentul pentru a urmări desfășurarea apelurilor recursive:

obținem pentru exponent $n = 3$: exponent 3

```
double pow2(double x, unsigned n) {exponent 1
    printf("exponent %u\n", n);exponent 0
    return n == 0 ? 1exponent 0
        : n % 2 == 0 ? pow2(x, n/2) * pow2(x, n/2)exponent 1
        : x * pow2(x, n/2) * pow2(x, n/2);exponent 0
}exponent 0
```

Cele două expresii `pow(x, n/2)` se evaluatează *succesiv, independent!*
Fără optimizări, compilatorul nu caută expresii egale, și *recalculează*
Numărul de apeluri e mai mare decât la înmulțirea obișnuită $x \cdot \dots \cdot x$
⇒ **ATENȚIE**, nu repetați ineficient rezolvarea aceleiași subprobleme

Puterea cu înjumătățirea exponentului (cont.)

Putem rescrie definiția chiar mai simplu:

$$x^n = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ (x^2)^{n/2} & n \text{ par} \\ x \cdot (x^2)^{n/2} & n \text{ impar} \end{cases}$$

```
double pow2(double x, unsigned n) {
    return n == 0 ? 1
                 : n % 2 == 0 ? pow2(x*x, n/2)
                 : x * pow2(x*x, n/2);
}
```

Am scris $(x^2)^{n/2}$ în loc de $(x^{n/2})^2 \Rightarrow$ nu se recalculează nici o expresie $x * x$ se transmite *prin valoare* (după ce a fost evaluat), ca orice argument de funcție

- ⇒ din nou o soluție eficientă, $1 + \lfloor \log_2 n \rfloor$ apeluri
- ⇒ uneori o mică reformulare a problemei duce la o soluție foarte diferită

Exemplu: sirul lui Fibonacci (ineficient)

$$F_0 = F_1 = 1, \quad F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad (n \geq 2)$$

```
#include <stdio.h>
unsigned fib(unsigned n)
{
    printf("calculez fib(%u)\n",n);
    return n<2 ? 1 : fib(n-1) + fib(n-2);
}
int main(void)
{
    printf("fib(4) = %u\n", fib(4));
    return 0;
}
```

calculez fib(4)
calculez fib(3)
calculez fib(2)
calculez fib(1)
calculez fib(0)
calculez fib(1)
calculez fib(2)
calculez fib(1)
calculez fib(0)
fib(4) = 5

Şirul lui Fibonacci (fără calcule repetate)

Modificăm, și scriem o funcție cu mai mulți parametri (ajutători):

- *ultimii doi termeni calculați* f_k și f_{k-1} (așa putem face suma)
- indicele k pâna la care s-a făcut calculul
- și indicele n pentru care se cere F_n :

```
unsigned fibc(unsigned n, unsigned k, unsigned fk, unsigned fk_1) {  
    return k == n ? fk : fibc(n, k+1, fk+fk_1, fk);  
}
```

Ca soluție scriem funcția `fib1` cu *un singur parametru* (cum s-a cerut).

Ea apelează funcția ajutătoare `fibc` cu *valorile inițiale potrivite*:

1 pentru indicele k de la care pornim (știm F_k și F_{k-1}),
și tot 1 pentru valorile acestora (F_1 și F_0).

```
unsigned fib1(unsigned n) {  
    return n < 2 ? 1 : fibc(n, 1, 1, 1);  
}
```

Recursivitate: numere ca siruri de cifre

Definiție recursivă: un sir e un element sau un sir urmat de un element

Putem privi un *număr natural în baza 10* ca sir de cifre:

are o singură cifră

sau e format din ultima cifră, precedată de *alt număr în baza 10*.

Găsim *cele două părți* folosind împărțirea la 10 cu rest:

$$n = 10 \cdot (n/10) + n\%10$$

$$1457 = 10 \cdot 145 + 7$$

ultima cifră din n e $n\%10$

$$1457 \% 10 = 7$$

numărul rămas în față e $n/10$

$$1457 / 10 = 145$$

Probleme care au soluție recursivă: care e suma cifrelor unui număr ?
dar numărul cifrelor ? cea mai mare/cea mai mică cifra ?

Soluția: *urmărind structura definiției recursive*:

care e *rezultatul* (răspunsul) pentru un număr de *o singură cifră* ?

cum *combin* ultima cifră cu *rezultatul* (recursiv) pt. nr. din fața ei?

Câte cifre are un număr?

1, dacă are doar o cifră. (cum testăm? numerele de o cifră sunt < 10)
Dacă nu, are cu o cifră mai mult decât nr. fără ultima cifră ($n/10$)

```
unsigned nrcifre(unsigned n) {  
    return n < 10 ? 1 : 1 + nrcifre(n / 10);  
}
```

Varianta cu acumulator (ținem minte în r câte cifre am numărat deja)

- începem să numărăm de la 1 (sigur are o cifră)
- dacă am ajuns la o singură cifră, returnăm cifrele numărate (r)
- altfel, numărăm pt. $n/10$, pornind de la o cifră mai mult ca înainte

```
unsigned nrcif2(unsigned n, unsigned r) {  
    return n < 10 ? r : nrcif2(n / 10, r + 1);  
}
```

Soluția cerută trebuie să aibă un singur parametru, n :

```
unsigned nrcif(unsigned n) { return nrcif2(n, 1); }
```

Maximul cifrelor unui număr

Dacă numărul e de o cifră, cea mai mare cifră e chiar numărul altfel e maximul dintre ultima cifră și maximul numărului rămas ($n/10$)

```
unsigned max(unsigned a, unsigned b) { return a > b ? a : b; }
unsigned maxcifra(unsigned n) {
    return n < 10 ? n : max(n%10, maxcifra(n/10));
}
```

Varianta cu rezultat acumulat: `mc`: maximul cifrelor văzute deja
– dacă numărul e 0, maximul e cel calculat până acum (`mc`)
– altfel, e maximul pentru numărul fără ultima cifră, ținând cont de maximul curent (între cel de până acum: `mc`, și ultima cifră)

```
unsigned maxcif2(unsigned n, unsigned mc) {
    return n == 0 ? mc : maxcif2(n/10, max(mc, n%10));
}
unsigned maxcif(unsigned n) { return maxcif2(n/10, n%10); }
```

Inversarea cifrelor unui număr

Se dă un număr, calculăm numărul cu aceleași cifre în ordine inversă.

Construim numărul pornind de la ultima cifră și *reținem două valori*:

- partea de număr *rămas de inversat* n (initial tot numărul)
- partea de număr *deja inversat* r (initial vid, valoare 0)

Exemplu: 1472 → 147, 2 → 14, 27 → 1, 274 → 2741

Funcția *recursivă* de inversare:

- dacă $n = 0$ (am terminat), rezultatul e r (partea deja inversată)
- altfel, rezultatul e *inversarea restului* (de la cifra zecilor), pornind cu rezultatul deja inversat r la care adaugăm *în spate* ultima cifră din n

```
unsigned revnum_r(unsigned n, unsigned r) {
    return n == 0 ? r : revnum_r(n / 10, 10 * r + n % 10);
}

unsigned revnum(unsigned n) { return revnum_r(n, 0); }
```

Caractere. Codul 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	0	
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	{		}	~		

Prefixul **0x** denotă *constante hexazecimale* (în baza 16)

Caracterele < 0x20 (spațiu): *caractere de control*

Cifrele; literele mari; literele mici: 3 secvențe contigue

Codurile ASCII: $\leq 0x7f$ (127); apoi vin caractere naționale, etc.

Tipul caracter în C

Tipul standard `char` reprezintă caractere (codul lor ASCII – un întreg) ⇒ în C, tipul `char` e un *tip întreg*, dar cu domeniu de valori mai restrâns decât `int` sau `unsigned` ⇒ poate fi memorat pe *un octet* (8 biți)

Cf. standardului, `char` poate fi `signed char`, cu valori de la -128 la 127, sau `unsigned char`, cu valori de la 0 la 255. Ambele sunt incluse în `int`.

În program, *constantele caracter* se scriu între *apostroafe* (simple) ' ' Au valori întregi: codul ASCII. În calcul se convertesc automat la `int`. Cifrele, literele mici și literele mari sunt dispuse *consecutiv* ⇒ avem:

'7' == '0' + 7 '5' - '0' == 5 'E' - 'A' == 4 'f' == 'a' + 5

'\0'	null	'\n'	linie nouă
'\a'	alarm	'\r'	carriage return
'\b'	backspace	'\f'	form feed
'\t'	tab	'\''	apostrof
'\v'	vertical tab	'\\'	backslash

Reprezentări pentru
caracter speciale:

Citirea unui caracter: getchar()

Declarația funcției, în stdio.h : int getchar(void);

Apelul funcției: getchar() fără parametri, dar cu ()

Returnează caracterul (codul ASCII) ca `unsigned char` convertit la `int`, sau returnează valoarea `EOF` dacă nu s-a citit un caracter (la sfârșit de fișier, end-of-file)

E nevoie ca `getchar()` să returneze `int` și nu `char` pentru a putea exprima și constanta `EOF` (-1, diferită de orice `unsigned char`)

La tastatură, caracterele sunt introduse *cu ecou*, într-un *tampon*, și pot fi preluate de program (ex. `getchar()` doar după tastarea *Enter*).

ATENȚIE! Programul nu are control asupra datelor introduse la citire
⇒ trebuie *verificate datele introduse* și tratate erorile

Scrierea unui caracter: putchar

Declarația funcției, în stdio.h : int putchar(int c);

Apelul funcției (exemplu): putchar('7')

Scrie un unsigned char (dat ca și int); returnează valoarea scrisă

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
    putchar('A'); putchar(':''); // scrie caracterul A apoi :
    putchar(getchar()); // scrie un caracter citit
    return 0;
}
```

Exemplu: Citirea unui număr natural

Folosim tot definiția recursivă a numărului, evidențiind ultima cifră.

Fie numărul $c_1c_2\dots c_m$, și secvențele parțiale $c_1, c_1c_2, c_1c_2c_3, \dots$.

Avem: $r_0 = 0$, $r_k = 10 \cdot r_{k-1} + c_k$, ($k > 0$). Definim recursiv o funcție care calculează numărul pornind de la r_{k-1} și cifra curentă c_k :

- când caracterul citit nu mai e cifră, numărul e gata format în r
- altfel, continuăm recursiv de la $10 \cdot r + c$, citind următorul caracter

Tinem cont că `getchar()` returnează codul ASCII, nu valoarea cifrei

\Rightarrow ajustăm cu $-'0'$, de ex. $6 == '6' - '0'$

Citirea unui număr natural (cont.)

ctype.h conține declarații pentru funcții de clasificare a caracterelor: isalpha, isalnum, isdigit, isspace, etc.

Funcțiile iau ca parametru un caracter și returnează adevărat sau fals (caracterul e de tipul respectiv, sau nu)

```
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>
unsigned readnat_rc(unsigned r, int c) {
    return isdigit(c) ? readnat_rc(10*r + (c-'0'), getchar()) : r;
}
```

r: numărul deja acumulat, c: caracterul curent citit de la intrare

Ca soluție finală, scriem o funcție fără parametri auxiliari:

```
int readnat(void) { return readnat_rc(0, getchar()); }
```

Exemplu: Citirea unui număr întreg (cont.)

Completăm cu o funcție care citește un întreg, ce poate avea și semn:

```
int readint_c(int c) { // tine cont de semn; c: primul caracter
    return c == '-' ? - readnat() :
        c == '+' ? readnat() : readnat_rc(0, c);
}
int readint(void) { return readint_c(getchar()); } // fara param.
int main(void) {
    printf("numarul citit este: %d\n", readint());
    return 0;
}
```

Noțiunea de efect lateral

Un *calcul* pur nu are alte efecte: următorul program nu scrie nimic!

```
int sqr(int x) { return x * x; } int main(void) { return sqr(2); }
```

Apelul repetat al unei funcții (în matematică, sau din cele scrise până acum: `sqr`, `fact`, etc.) cu aceiași parametri produce același rezultat (repetiția poate fi ineficientă, dar rezultatul e același, ex. `pow2`, `fib`)

În contrast, tipărirea (`printf`) produce un efect vizibil (și ireversibil).

Citirea cu `getchar()` returnează *alt* caracter din intrare la fiecare apel; caracterul e *consumat*.

O modificare în starea mediului de execuție a programului se numește *efect lateral* (ex. citire, scriere, atribuire – v. ulterior).

Uneori e necesar să *memorăm* o valoare (caracter citit de la intrare, pentru a nu se pierde sau rezultat de funcție, pentru a nu-l recalcule).

Vom discuta cum se face aceasta prin *declararea* unei *variabile*.

Declararea variabilelor

La o problemă (funcție): ce se dă (parametrii); ce se cere (rezultatul). Uneori, e nevoie de rezultate/valori intermediare ⇒ *declarăm variabile*

Ex: citirea de număr: caracterul curent c nu e dat în enunțul problemei ⇒ e ceva ajutător, funcția îl poate citi singur. Declarăm o variabilă:

```
unsigned readnat_r(unsigned r) {  
    int c = getchar(); // declarăm c, initializat cu caract. citit  
    return isdigit(c) ? readnat_r(10*r + c - '0') : r;  
}
```

O *variabilă* e un obiect cu un *nume* și un *tip*. Se folosește la memorarea unor valori (altele decât parametrii de funcție) necesare în calcule.

Declarația de variabile: una sau mai multe variabile de același tip:

```
double x;    int a = 1, b, c;           (a e inițializat cu 1, restul nu)
```

Declarăm variabile când e nevoie să *reținem rezultate* (de exemplu returnate de funcții) pentru *folosire ulterioară*.

Despre variabile

Un program C e o colecție de funcții \Rightarrow e scris *modular*: fiecare funcție rezolvă o subproblemă; programul principal `main` le apelează/combină.

Numele *parametrilor* unor funcții diferite *nu* se influențează;
ca și în matematică putem avea $f(x) = \dots$ și $g(x) = \dots$
 \Rightarrow la fel pentru variabilele declarate în funcții (*variabile locale*)

Domeniul de vizibilitate al unui identificator (de ex. variabilă)
= partea de program unde poate fi utilizat (înțelesul său e cunoscut).

Parametrii și variabilele declarate în funcții au domeniul de vizibilitate corpul funcției \Rightarrow *nu* sunt vizibile în exteriorul funcției.

Variabilele locale au *durată de memorare* automată:
sunt create la fiecare apel al funcției și distruse la încheierea acestuia
(între apeluri nu există și deci nu își păstrează valoarea).

Corpul { } unei funcții C conține o secvență de declarații și instrucțiuni
– în C99, declarațiile și instrucțiunile pot apărea în orice ordine
– în standardele anterioare: întâi declarații, apoi instrucțiuni

Exemplu: citirea unui număr real

Adaptăm `readnat`: dacă întâlnim punct, citim partea fracționară

```
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>

double readfrac(double r, double p10) {      // r: fractia acumulata
    int c = getchar(); // p10: puterea subunitara a zecimalei curente
    return isdigit(c) ? readfrac(r + (c-'0')*p10, 0.1*p10) : r;
}

double readreal_r(double r) {                  // valoarea acumulată: reală
    int c = getchar();
    return isdigit(c) ? readreal_r(10*r + (c-'0')) : // p. întreagă
        c == '.' ? readfrac(r, 0.1) : r; // adaugă partea fracționară
}

double readreal(void) { return readreal_r(0); }

int main(void) {
    printf("%f\n", readreal());
    return 0;
}
```

Exemplu: Inversarea unei linii de text

Funcție care inversează o linie de text și returnează nr. de caractere:
Inversarea recursivă unui sir: – dacă sirul e vid, inversul e vid
– altfel: punem primul element după inversul restului sirului
⇒ caracterul citit trebuie *memorat* până inversăm restul liniei

```
#include <stdio.h>
unsigned revline(void)
{
    int c = getchar();
    unsigned len = ((c == '\n') ? 0 : 1 + revline());
    putchar(c);
    return len;
}
int main(void)
{
    printf("\nLinia a avut %u caractere\n", revline());
    return 0;
}
```