

Programarea calculatoarelor

Recursivitate. Citirea caracterelor. Declararea variabilelor

10 martie 2009

Recursivitate: putere cu înjumătățirea exponentului

- recursiv, rezolvăm o problemă reducând-o la o problemă mai simplă
- 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));
}
```

- numărul de apeluri necesar e $1 + \lfloor \log_2 n \rfloor$

(exponentul se înjumătățește la fiecare apel recursiv)

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

- evaluarea lui $\text{pow}(x, n/2)$ se face o *singură dată* ca argument pt. `sqr` care lucrează cu *valoarea* obținută (*nu substituie expresia* de două ori)

Apeluri și calcule repetate

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

– cele două expresii `pow(x, n/2)` se evaluează *succesiv, independent!* fără optimizări, compilatorul nu caută expresii egale, și *recalculează*

– nr. de apeluri e mai mare decât la înmulțirea obișnuită $x \cdot \dots \cdot x$

⇒ **ATENȚIE** la repetarea ineficientă a rezolvării aceluiași subprobleme

Puterea cu înjumătățirea exponentului (cont.)

– dar, 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);
}
```

(similar cu prima variantă, dar nu mai e nevoie de `sqr`)

se transmite *valoarea* calculată a lui `x*x`, NU se substituie expresia!

⇒ uneori o mică reformulare a problemei duce la o soluție foarte diferită

Exemplu: șirul lui Fibonacci

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

```

unsigned fib(unsigned n) {
    printf("calculez fib(%d)\n",n);
    return n<2 ? 1 : fib(n-1)+fib(n-2);
}
// pentru apelul fib(4) obținem:

```

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)

Modificăm: transmitem ultimii doi termeni calculați fk și fk_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);
}
// Soluția cerută: o functie cu un singur parametru
unsigned fib1(unsigned n) {
    return n < 2 ? 1 : fibc(n, 1, 1, 1);
}

```

Recursivitate: probleme cu secvențe (șiruri)

Folosesc definiția: un șir e un element sau un șir urmat de un element

Exemplu: număr natural în baza 10: – fie are o singură cifră,

– fie e format din ultima cifră, precedată de alt număr în baza 10.

Descompunem cu formula: $n = 10 \cdot (n/10) + n\%10$ $1457 = 10 \cdot 145 + 7$

Cu această descompunere: soluții recursive la probleme cu numere:

```
unsigned nrcifre(unsigned n) { // numarul de cifre dintr-un numar
    return n < 10 ? 1 : 1 + nrcifre(n / 10);
} // sau, in varianta cu rezultat partial acumulat:
unsigned nrcif2(unsigned n, unsigned r) {
    return n < 10 ? r : nrcif2(n / 10, r + 1);
} // r : numarul de cifre numarate deja
```

Soluția cerută trebuie să aibă un singur parametru, n :

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

Probleme cu numere ca siruri de cifre (cont.)

Cu aceeași descompunere, calculăm similar 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 cifrelor restului

```
unsigned max(unsigned a, unsigned b) { return a > b ? a : b; }  
unsigned maxcifra(unsigned n) { // cifra maxima din numar  
    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

– altfel, e maximul cifrelor de la zeci în sus, ținând cont de maximul
deja găsit între cel precedent, 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); }
```

Probleme cu numere ca siruri de cifre (cont.)

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

Formăm numărul de la ultima cifră și reținem două valori:

– fragmentul rămas de inversat n (inițial tot numărul)

– fragmentul deja inversat r (inițial vid, valoare 0)

Exemplu: $1472 \rightarrow 147, 2 \rightarrow 14, 27 \rightarrow 1, 274 \rightarrow 2741$

Funcția recursivă de inversare: – dacă $n = 0$, gata, rezultatul e r

– altfel, rezultatul e inversarea restului (de la cifra zecilor), pornind cu rezultatul parțial r la care s-a adăugat *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	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	{		}	~	

Prefixul 0x denotă constante hexazecimale (în baza 16)

- caracterele < 0x20 (spațiu): caractere de control
- cifrele; literele mari; literele mici: în secvențe contigue

ASCII: ≤ 0x7f (127); apoi: standarde ISO (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

Reprezentări pentru caractere speciale:	<code>'\0'</code>	null	<code>'\n'</code>	linie nouă
	<code>'\a'</code>	alarm	<code>'\r'</code>	carriage return
	<code>'\b'</code>	backspace	<code>'\f'</code>	form feed
	<code>'\t'</code>	tab	<code>'\''</code>	apostrof
	<code>'\v'</code>	vertical tab	<code>'\\'</code>	backslash

Citirea și scrierea unui caracter

`int getchar(void);` (*declarație* în `stdio.h`) *apel*: `getchar()`
fără parametri, returnează caracterul (codul ASCII) ca `unsigned char` convertit la `int`, sau returnează valoarea EOF (-1, nu e `unsigned char`) dacă nu s-a citit un caracter (la sfârșit de fișier, end-of-file)

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

`int putchar(int c);` (*declarație* în `stdio.h`) ex. *apel*: `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

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

⇒ ajustăm cu `-'0'`, de ex. `6 == '6' - '0'`

```
#include <ctype.h>          // pt. functia isdigit (caract. e cifra ?)
#include <stdio.h>

// citește nr.nat. cât timp vede cifre. r = val.părții deja citite
unsigned readnat_rc(unsigned r, int c) { // c = urm.caracter citit
    return isdigit(c) ? readnat_rc(10*r + (c-'0'), getchar()) : r;
}
```

Exemplu: Citirea unui număr întreg (cont.)

Ca soluție finală, scriem o funcție fără parametri auxiliari:

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

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 recalcula).

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 \Rightarrow *declarăm variabile*

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

```
unsigned readnat_r(unsigned r) {  
    int c = getchar(); // declaram 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. întregă
        c == '.' ? r + readfrac(0, 0.1) : r; // adaugă p. 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 șir: – dacă șirul e vid, inversul e vid

– altfel: punem primul element după inversul restului șirului

⇒ 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;
}
```