

Limbaje de programare

Decizia. Atribuirea. Iterația

15 octombrie 2012

Recapitulare: expresia condițională

condiție ? expr1 : expr2 totul e o expresie
expr1 sau expr2 pot fi și ele expresii condiționale
(dacă trebuie mai multe întrebări pentru a afla răspunsul)

$$f(x) = \begin{cases} -6 & x < -3 \\ 2 \cdot x & x \in [-3, 3] \\ 6 & x > 3 \end{cases}$$

```
double f(double x)
{
    return x < -3 ? -6           // altfel, știm că x >= -3
                  : x <= 3 ? 2*x : 6;
}
```

sau: $x \geq -3 ? (x \leq 3 ? 2*x : 6) : -6$
dacă $x \geq -3$ încă nu știm răspunsul, întrebăm $x \leq 3$?

sau: $x < -3 ? -6 : (x > 3 ? 6 : 2*x)$
dacă x nu e < -3 și nici > 3 , înseamnă că $x \in [-3, 3]$

Expresia condițională (cont.)

Expresia condițională se poate folosi *oriunde* trebuie o expresie

Exemplu: expresie de tip sir în printf

(programul afișează ce fel de caracter a fost introdus):

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

int main(void)
{
    int c = getchar();      // var. inițializată cu caract. citit
    printf(isupper(c) ? "e litera mare"
           : islower(c) ? "e litera mica"
           : isdigit(c) ? "e cifra"
           : "nu e nici litera nici cifra");
    putchar('\n');
    return 0;
}
```

Recapitulare: Recursivitatea

Permite să rezolvăm o problemă:

- 1) găsind un caz de bază, când putem da răspunsul direct
- 2) un pas în care rezolvăm *aceeași* problemă *cu date mai simple* (*aceeași* funcție cu *alți parametri*)

```
unsigned sum_to(unsigned n)      // suma de la 1 la n
{
    return n == 0 ? 0            // nu avem ce aduna: 0
        : sum_to(n - 1) + n;    // (1 + ... + n-1) + n
}
```

Expresii și instrucțiuni

Expresia: efectuează un calcul

operații aritmetice: $x + 1$

apel de funcție: fact(5)

Instrucțiunea: execută o acțiune

`return n + 1;`

Orice *expresie* la care se adaugă ; devine instrucțiune
 $n + 3$; (calculează, dar nu face nimic cu rezultatul)

`printf("hello!");` nu folosim *rezultatul* lui printf
ci ne interesează *efectul lateral*, tipărirea

`printf` returnează un int: numărul de caractere scrise (rar folosit)

Secvențierea

Instrucțiunile se scriu și execută una după alta (*secvențial*)

Cu *decizie*, *recursivitate* și *secvențiere* putem scrie orice program.

Instrucțiunea compusă: mai multe instrucțiuni între *acolade* { }

Corpu unei funcții e o instrucțiune compusă (*bloc*) .

```
{           {  
    instrucțiune      int c = getchar();  
    ...                printf("tiparim caracterul: ");  
    instrucțiune      putchar(c);  
}           }  
}
```

Instrucțiunea compusă e considerată o *singură instrucțiune*.

Poate conține declarații: oriunde (C99/C11)/la început (ANSI C).

Orice instrucțiune care *nu e* compusă se termină cu *punct-virgulă* ;

Pentru expresii *operatorul de secvențiere* e *virgula*: expr1 , expr2
Se evaluatează expr1, se ignoră, valoarea expresiei e cea a lui expr2

Instrucțiunea condițională (if)

Operatorul condițional ? : selectează din două *expresii* de evaluat

Instrucțiunea condițională selectează între *instrucțiuni* de executat

Sintaxa: if (expresie) sau if (expresie)
 instrucțiune1 *instrucțiune1*
 else
 instrucțiune2

Efectul: Dacă expresia e *adevărată* se execută *instrucțiune1*,
altfel se execută *instrucțiune2* (sau nimic, dacă nu există)

Instrucțiunea condițională (if)

Operatorul condițional ? : selectează din două *expresii* de evaluat

Instrucțiunea condițională selectează între *instrucțiuni* de executat

Sintaxa: if (expresie) sau if (expresie)
 instrucțiune1 *instrucțiune1*
 else
 instrucțiune2

Efectul: Dacă expresia e *adevărată* se execută *instrucțiune1*,
altfel se execută *instrucțiune2* (sau nimic, dacă nu există)

Fiecare ramură are *o singură* instrucțiune. Dacă sunt mai multe instrucțiuni, trebuie grupate într-o *instrucțiune compusă* { }

Parantezele () din jurul condiției sunt obligatorii.

O ramură *else* aparține întotdeauna de *cel mai apropiat* if :

```
if (x > 0) if (y > 0) printf("x+, y+"); else printf("x+, y-");
```

Exemple cu instrucțiunea if

Tipărirea soluțiilor ecuației de gradul II:

```
void printsol(double a, double b, double c)
{
    double delta = b * b - 4 * a * c;
    if (delta >= 0) {
        printf("solutia 1: %f\n", (-b-sqrt(delta))/2/a);
        printf("solutia 2: %f\n", (-b+sqrt(delta))/2/a);
    } else printf("nu are solutie\n");
}
```

Putem rescrie *operatorul condițional ? : cu instrucțiunea if*

```
int abs(int x)
{
    return x > 0 ? x : -x;
}

int abs(int x)
{
    if (x > 0) return x;
    else return -x;
}
```

Exemple cu if: tipărirea unui număr

```
#include <stdio.h>

void printnat(unsigned n) { // tipareste recursiv nr. nat.
    if (n >= 10)           // daca are mai multe cifre
        printnat(n/10);    // scrie si prima parte
    putchar('0' + n % 10); // oricum, scrie ultima cifra
}

int main(void)
{
    printnat(312);
    return 0;
}
```

Expresii cu valoare logică în limbajul C

Condiția din instrucțiunea `if` sau operatorul `? :` e deobicei o *expresie relațională*, cu *valoare logică*: $x \neq 0$, $n < 5$, etc.
Limbajul C a fost însă conceput fără un tip boolean dedicat.

O valoare se consideră *adevărată* dacă e *nenuță* și *falsă* dacă e *nulă*
(atunci când e folosită ca și condiție: în `? :`, `if`, `while` etc.)
⇒ condiția în `if` trebuie să aibă tip *scalar* (întreg, real, enumerare)

Corespunzător: *Operatorii de comparație* (`==` `!=` `<` etc.)
întorc în C valorile *întregi* 1 (pentru *adevărat*) sau 0 (pentru *fals*)

C99 adaugă tipul `_Bool`, cu definițiile din fișierul `stdbool.h`
`bool` (pentru `_Bool`), `true` (pentru 1) și `false` (pentru 0)

Operatori logici

Cu operatorii logici, putem scrie *decizii cu condiții complexe*:

$expr$	$! \ expr$	$e_1 \ \&\& \ e_2$		e_2		e_2	
0	1	e_1	0	0	$\neq 0$	0	$\neq 0$
$\neq 0$	0		$\neq 0$	0	1	0	1
negație $!$ NU		conjuncție $\&\&$ ȘI		disjuncție $\ $ SAU			

Reamintim: operatorii logici produc 1 pt. *adevărat*, 0 pt. *fals*

Un întreg e interpretat ca *adevărat* dacă e *nenul*, și ca *fals* dacă e 0

Exemplu: an bisect

Un an e bisect dacă:

se divide cu 4 și

nu se divide cu 100 **sau** se divide cu 400

```
int e_bisect(unsigned an)      // 1: e bisect, 0: nu e
{
    return an % 4 == 0 && (!(an % 100 == 0) || an % 400 == 0);
}
```

$!(an \% 100 == 0)$ e echivalent cu $(an \% 100 != 0)$

Precedența operatorilor logici

Operatorul logic unar ! (negație logică): precedență cea mai mare
if (!gasit) e la fel ca if (gasit == 0) (nul e fals)
if (gasit) e la fel ca if (gasit != 0) (nenul e adevărat)

Operatorii relaționali: precedență mai mică decât cei aritmetici
⇒ putem scrie natural $x < y + 1$ pentru $x < (y + 1)$
Precedență: $>$ \geq $<$ \leq , apoi == != (egal, diferit)

Operatorii logici binari: $\&\&$ (ȘI) e prioritar lui $\|$ (SAU)
Au precedență mai mică decât cei relaționali
⇒ putem scrie natural $x < y + z \&\& y < z + x$

Evaluarea în scurt-circuit

Evaluarea expresiilor logice se face *de la stânga la dreapta*.
(pentru alți operatori în general, ordinea de evaluare nu e precizată)
Evaluarea se oprește (scurt-circuit) când rezultatul e cunoscut:
la `&&`, când primul argument e fals (nu se mai evaluează restul)
la `||`, când primul argument e adevărat

```
if (p != 0 && n % p == 0)
    printf("p divide pe n");

if (p != 0)                  // doar daca pe e nenul
    if (n % p == 0)          // atunci testeaza restul
        printf("p divide pe n");
```

⇒ Atenție la modul cum scriem testele compuse !

Ordinea de evaluare și precedența sunt două noțiuni diferite!
În $2 * f(x) + g(x)$: înmulțirea înainte de adunare (*precedența*)
NU e precizat dacă care parte a sumei se *evaluează* întâi (f sau g)

Atribuirea

În funcțiile recursive, nu a trebuit să *modificăm* valoarea variabilelor stil de programare folosit în *limbajele funcționale* (pure)

Apelurile *recursive* creează *noi copii* de parametri cu *alte valori*.

În *programarea imperativă*, folosim:

variabile pentru a reprezenta un obiect din rezolvarea problemei
(caracter curent; rezultat parțial; număr rămas de prelucrat)

atribuirea, pentru a da o *valoare nouă* unei variabile
(exprimăm un pas de calcul făcut în program)

Sintaxa: *variabilă = expresie* Totul e o *expresie (de atribuire)*.

Efect: 1. Se evaluatează expresia;

2. valoarea se *atribuie* variabilei și devine valoarea întregii expresii.

Exemple: `c = getchar()` `n = n-1` `r = r * n`

Atribuirea (cont.)

Poate apărea în alte expresii: if ((c = getchar()) != EOF) ...

Atribuirea în lanț: a = b = x+3 (a și b primesc aceeași valoare)

Orice *expresie* (apel de funcție, atribuire) cu ; devine *instructiune*
printf("salut"); c = getchar(); x = x + 1;

O variabilă *se poate modifica doar prin atribuire*,

NU se modifică prin alte expresii, sau transmisă ca parametru!

n + 1 sqr(x) toupper(c) calculează dar *NU modifică!*

n = n + 1 x = sqr(x) c = toupper(c) *modifică*

ATENȚIE! = operator de atribuire == operator de comparare.

Iterația. Ciclul cu test inițial

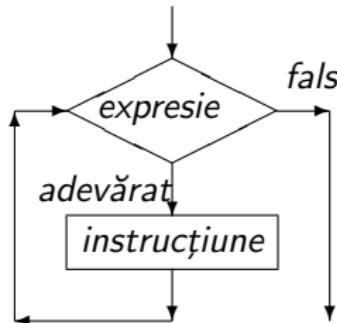
Am scris funcții recursive ca să *repetăm* prelucrări.

Putem exprima repetiția unei instrucțiuni, cu o condiție:

Sintaxa:

```
while ( expresie )
      instrucțiu
```

ATENȚIE! Parantezele () sunt obligatorii la expresie!



Semantica: evaluează expresia. Dacă e adevărată (nenuă):

- (1) se execută instrucțiuinea (*corful* ciclului)
- (2) se revine la începutul lui while (evaluarea expresiei)

Altfel (dacă condiția e falsă/nulă) nu se execută nimic.

⇒ *corful* se execută repetat *atât timp* cât condiția e adevărată

Iterație și recursivitate

Putem defini iterarea recursiv:

```
while ( expresie )
    instrucțiune
```

are același efect ca:

```
if ( expresie ) {
    instrucțiune
    while ( expresie )
        instrucțiune
}
```

Rescrierea recursivității ca iterare

```
unsigned fact_r(unsigned n,      unsigned fact_it(unsigned n) {  
    unsigned r) {  
        if (n > 0)  
            return fact_r(n - 1, r * n);  
        else  
            return r;  
    }  
// se apeleaza cu fact_r(n, 1)  
  
int pow_r(int x, unsigned n,      int pow_it(int x, unsigned n) {  
    int r) {  
        if (n > 0)  
            return pow_r(x, n - 1, x * r);  
        else  
            return r;  
    }  
// apelat cu pow_r(x, n, 1)
```

Rescrierea recursivității ca iterație

Se face mai direct dacă funcția recursivă e scrisă cu acumularea rezultatului parțial r , transmis ca parametru (tail recursion)

Testul de oprire și valoarea inițială pentru rezultat rămân aceleași

În varianta recursivă, fiecare apel creează *copii noi* de parametri, cu valori proprii (în funcție de cele vechi):

ex. $n * r$, $n - 1$, $x * r$, etc.

Varianta iterativă *actualizează (atribuie)* la fiecare iterație valorile variabilelor, după aceleași relații.

Ex. $r = n * r$, $n = n - 1$, $r = x * r$

Ambele variante returnează valoarea acumulată a rezultatului

ATENȚIE: și recursivitatea și iterația repetă prelucrări

⇒ într-o prelucrare folosim una sau cealaltă, rareori amândouă!

Citirea iterativă a unui număr, cifră cu cifră

```
#include <ctype.h>      // pentru isdigit()
#include <stdio.h>       // pt. getchar(), ungetc(), stdin
unsigned readnat(void)
{
    int c; unsigned r = 0;      // caracterul si rezultatul
    while (isdigit(c = getchar())) // cat timp e cifra
        r = 10*r + c - '0';      // compune numarul
    ungetc(c, stdin);          // pune inapoi ce nu-i cifra
    return r;
}
int main(void) {
    printf("numarul citit: %u\n", readnat());
}
```

ungetc(c, stdin) pune înapoi caracterul c în intrarea standard
Caracterul va fi citit la următoarea citire, de ex. cu getchar()

Citirea caracter cu caracter: filtre

Ex.: funcție care citește și tipărește până la un caracter dat; returnează acel caracter sau EOF dacă nu a apărut

```
int printto(int stopchar)      // pana la ce caracter
{
    int c;
    while ((c = getchar()) != EOF && c != stopchar)
        putchar(c);
    return c;
}
```

NU uitați parantezele: (c=getchar())!=EOF (atribuie, apoi compară)

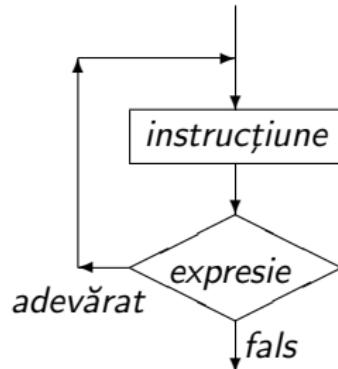
```
int skipto(int stopchar) // ignoră până la stopchar
{
    int c;
    while ((c = getchar()) != EOF && c != stopchar);
    return c;
}
```

; după while(...) e *instructiunea vidă* (nu face nimic)

NU puneti ; în alte cazuri (din greșală)

Ciclul cu test final

```
do  
    instrucțiune  
    while ( expresie );
```



Uneori știm sigur că un ciclu trebuie executat cel puțin o dată (citim cel puțin un caracter, un număr are măcar o cifră, etc.)

Ca și ciclul cu test inițial, execută *instrucțiune* atât timp cât execuția expresiei e nenulă (adevărată)

Expresia se evaluatează însă *după* fiecare iterație

Echivalent cu:

```
        instrucțiune  
        while ( expresie )  
            instrucțiune
```