

Decizia. Atribuirea. Iterația

26 octombrie 2010

Expresii și instrucțiuni

O expresie *calculează o valoare*

O instrucțiune *execută o acțiune*

Noțiunile sunt înrudite.

Există limbaje de programare care au *doar expresii*
o acțiune e o expresie cu tip vid (fără valoare)

În C, din expresie se poate face o instrucțiune
`printf("hello");` expresie urmată de ;

Secvențierea

împreună cu *decizia* și *recursivitatea* permite scrierea oricărui program

Pentru *instructiuni*:

Instructiunea compusă: mai multe instructiuni grupate cu *acolade* { }

Exemplu: corpul unei funcții.

```
{                                {  
    instructiune                int c = getchar();  
    ...                          printf("Caracterul citit e: ");  
    instructiune                putchar(c);  
}  
}
```

Instructiunea compusă (*bloc*) e considerată o *singură instructiune*

Poate conține și declarații: oriunde (C99)/doar la început (ANSI C)

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

Pentru *expresii*:

Operatorul de secvențiere pentru expresii e *virgula*: expr1 , expr2

Se evaluatează expr1, se ignoră, valoarea întregii expresii e cea a lui expr2

Instrucțiunea condițională (if)

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

Instrucțiunea condițională selectează din două *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 e nevoie de mai multe instrucțiuni, trebuie grupate într-o *instrucțiune compusă* { }

Parantezele () din jurul condiției sunt obligatorii.

Exemple cu instrucțiunea if

```
#include <stdio.h>
void printnat(unsigned n) {    // tipareste recursiv un nr. natural
    if (n > 9)                // daca are mai multe cifre
        printnat(n/10);        // atunci tipareste si prima parte
    putchar('0' + n % 10);    // oricum, tipareste ultima cifra
}
int main(void) { printnat(312); return 0; }
```

Tipărirea soluțiilor ecuației de gradul II:

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

Operatorul condițional ? : se rescrie (mai puțin concis) cu **if**

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

Expresii cu valoare logică în limbajul C

Obișnuit, *condiția* din instrucțiunea `if` sau operatorul `? :` e o expresie *relațională*, cu valoare logică: `x != 0`, `n < 5`, etc.

Limbajul C a fost însă conceput fără un tip boolean dedicat.

⇒ Condiția în `if` trebuie să aibă tip *scalar* (întreg, real, enumerare)

O valoare se consideră *adevărată* dacă e *nenulă* și *falsă* dacă e *nulă* (atunci când e folosită ca și condiție: în `? :`, `if`, `while` etc.)

Invers, *operatorii de comparație* (`== != <` etc.) întorc în C valorile *întregi* 1 (pentru *adevărat*) sau 0 (pentru *fals*)

C99 adaugă tipul `_Bool`, și are în fișierul `stdbool.h` definițiile macro: `bool` (pentru `_Bool`), `true` (pentru 1) și `false` (pentru 0)

O ramură `else` aparține întotdeauna de *cel mai apropiat if*
`if (x > 0) if (y > 0) printf("x+, y+"); else printf("x+, y-");`

Operatori logici

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

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) { // raspuns 1: e bisect, 0: nu e
    return an % 4 == 0 && !(an % 100 == 0) || an % 400 == 0;
} // se putea scrie și (an % 100 != 0)
```

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

<i>expr</i>	<i>! expr</i>
0	1
$\neq 0$	0

negație ! NU

<i>e₁</i>	<i>e₁ && e₂</i>	<i>e₂</i>	0	$\neq 0$
	0		0	0
	$\neq 0$		0	1

conjuncție && SI

<i>e₁</i>	<i>e₁ e₂</i>	<i>e₂</i>	0	$\neq 0$
	0		0	1
	$\neq 0$		1	1

disjuncție || SAU

Precedența operatorilor logici

Operatorul logic unar ! (negație logică): precedență cea mai ridicată
if (!gasit) e echivalent cu if (gasit == 0) (nul e fals)
if (gasit) e echivalent cu 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: întâi $>$ \geq $<$ \leq , apoi $=$ \neq (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*.

Evaluarea se oprește (scurt-circuit) când rezultatul e cunoscut:

primul argument e fals a &&

primul argument e adevărat la ||

```
if (p != 0 && n % p == 0)      if (p != 0)          // doar atunci fa
    printf("p e divizor");           if (n % p == 0)      // si testul 2
                                         printf("p e divizor");
```

⇒ Atenție la modul cum scriem testele compuse !

Atribuirea

În *recursivitate* fiecare apel creează *noi copii* de parametri cu *alte valori*. Uneori ajunge să *atribuim* (dăm) *o valoare nouă* unei variabile.

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

Efect: Se evaluatează expresia; valoarea se *atribuie* variabilei (și devine valoarea întregii expresii). `c = getchar()` `n = n-1` `r = r * n`

Poate fi folosită în alte expresii: `if ((c = getchar()) != EOF) ...`
inclusiv atribuire în lanț `a = b = x + 3` (a și b primesc aceeași valoare)

Orice *expresie* (ex. apel de funcție, atribuire) cu ; devine *instructiune*:
`printf("salut");` `printnat(n);` `c = getchar();` `x = x + 1;`

O variabilă *se poate modifica doar prin atribuire*, nu prin transmiterea ca parametru la funcții, sau prin alte expresii!

`n + 1` `sqr(x)` `toupper(c)` calculează ceva, NU modifică nimic!

ATENȚIE! = operatorul de atribuire == operatorul de comparare.

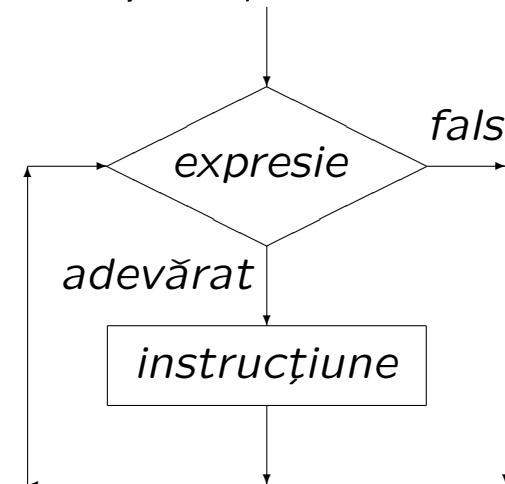
Iterația. Ciclul cu test inițial

Am scris funcții recursive ca să *repetăm* prelucrări – ceva esențial. Adesea, putem controla direct repetiția unei instrucțiuni, cu o condiție:

Sintaxa:

```
while ( expresie )
      instrucțiune
```

ATENȚIE! Parantezele () sunt obligatorii la expresie!



Semantica (efectul): evaluează expresia. Dacă e adevărată (nenulă):

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

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

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

Putem defini iterarea recursiv. Pct. (2) = “execută instrucțiunea `while`”

Rescrierea recursivității ca iteratie

```
unsigned fact_r(unsigned n,
                unsigned r) {
    return n > 0
        ? fact_r(n - 1, r * n)
        : r;
} // apelat cu fact_r(n, 1)

int pow_r(int x, unsigned n,
          int r) {
    return n > 0
        ? pow_r(x, n-1, x*r)
        : r;
} // apelat cu pow_r(x, n, 1)
```

```
unsigned fact_it(unsigned n) {
    unsigned r = 1;
    while (n > 0) {
        r = r * n;
        n = n - 1;
    }
    return r;
}

int pow_it(int x, unsigned n) {
    int r = 1;
    while (n > 0) {
        r = x * r;
        n = n - 1;
    }
    return r;
}
```

Rescrierea recursivității ca iteratie

Se face mai direct dacă funcția e *recursivă la dreapta*: e scrisă cu acumularea rezultatului parțial, transmis mai departe ca parametru (r)

Testul de oprire și valoarea initială pentru rezultat rămân aceleasi

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 iterare valorile variabilelor, după aceleasi relații. Ex. $r = n * r$, $n = n - 1$, $r = x * r$

Ambele variante returnează valoarea acumulată a rezultatului

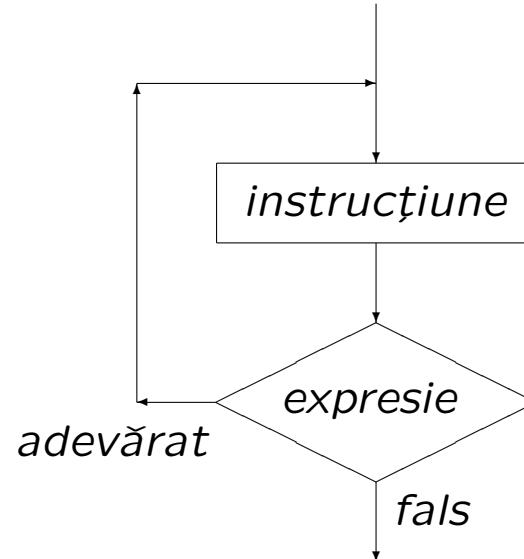
ATENȚIE: recursivitatea și iterarea produc ambele prelucrări *repetate*.
⇒ în probleme simple folosim una sau cealaltă, rareori amândouă!

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 preluat de următorul apel de citire, de ex. getchar()

```
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 iterare

Echivalent cu:

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

Frecvent: prelucrăm intrarea și extragem / calculăm ceva.

```
void skipSpace(void) {  
    int c;  
    while (isspace(c = getchar()));  
    ungetc(c, stdin);  
}
```

Ciclul are corpul ; (instructiunea vidă)

ATENȚIE! Nu puneti ; din greșală!

```
void skipSpace(void) {  
    int c;  
    do  
        c = getchar();  
    while (isspace(c));  
    ungetc(c, stdin);  
}
```

```
int wordlen(void) {          // lungimea unui cuvânt citit  
    int c, l = 0;  
    while ((c = getchar()) != EOF && !isspace(c)) l++;  
    return l;  
}
```

ATENȚIE: Testați întotdeauna sfârșitul intrării, poate apărea oricând!
Fără acest test, ciclul s-ar bloca când c e EOF (care nu e spațiu)

Operatori de atribuire

Operatori compuși de atribuire: `+= -= *= /= %=`

`x += expr` e o formă mai scurtă de a scrie `x = x + expr`
vezi ulterior și pentru operatorii pe biți `>> << & ^ |`

Operatori de incrementare/decrementare prefix/postfix: `++ --`

ATENȚIE! Variantele prefix și postfix sunt *diferite*!

Expresiile au același *efect lateral* (atribuirea = incrementare cu 1)
dar au *valoare* diferită:

`++i` valoarea expresiei este cea de *după* atribuire

`i++` valoarea expresiei este cea *dinainte* de atribuire

```
int x=2, y, z; y = x++; /* y=2,x=3 */; z = ++x; /* x=4,z=4 */
```

Atenție la atribuirile!

ATENȚIE: Nu greșiți folosind atribuirea în loc de test de egalitate!!
if ($x = y$) testează dacă valoarea lui y (atribuită și lui x) e nenulă.

ATENȚIE Evitați expresii compuse cu mai multe efecte laterale!
(nu e precizat care se execută întâi).

Ex. INCORECT: $i = i++$ (două atribuiriri în aceeași expresie: $=$ și $++$)

ATENȚIE Atribuim doar variabile, nu definim cu $=$ valoarea funcției.
INCORECT: int fact(int n) {fact(0) = 1; fact(n) = n*fact(n-1);}
INUTIL: c = toupper(c); return c; Suficient: return toupper(c);

Produce ieșirea din corpul ciclului *imediat înconjurător*

Folosită dacă nu dorim să continuăm restul prelucrărilor din ciclu

De regulă: if (*conditie*) break;

```
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>
int main(void) {                                // numără cuvintele din intrare
    int c;
    unsigned nrw = 0;
    while (1) {                      // condiție adevărată, iese doar cu break;
        while (isspace(c = getchar()));      // consumă spațiile
        if (c == EOF) break;                // gata, nu mai urmează nimic
        nrw = nrw + 1;                    // altfel e început de cuvânt
        while (!isspace(c = getchar()) && c != EOF); // cuvântul
    }
    printf("%u\n", nrw);
    return 0;
}
```

Exemplu: rescrie fiecare cuvânt cu majusculă

```
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>
int main(void) {
    int c;
    for (;;) { // condiție adevărată, ieșe doar cu break;
        while (isspace(c = getchar())) // cât timp citește spații
            putchar(c); // se scriu și spațiile
        if (c == EOF) break; // nu mai urmează nimic
        putchar(toupper(c)); // prima literă
        while ((c = getchar()) != EOF) {
            putchar(c); // scrie caracter din cuvânt
            if (isspace(c)) break; // la primul spațiu ieșe
        } // și reia ciclul for
    }
    return 0;
}
```

Instrucțiunea `for`

`for (expr-init ; expr-test ; expr-actualiz)`
`instrucțiune`

e echivalentă* cu:

* excepție: instrucțiunea `continue`, vezi ulterior

```
expr-init;
while (expr-test) {
    instrucțiune
    expr-actualiz;
}
```

Oricare din cele 3 expresii poate lipsi (dar cele două ; ramân)

Dacă `expr-test` lipsește, e tot timpul adevărată (ciclul infinit)

În C99 în loc de `expr-init` e permisă o *declarație* de variabile (initializate) cu domeniu de vizibilitate întreaga instrucțiune (dar nu și după)

Cel mai des folosit: pentru a *număra* (repeta de un număr fix de ori)
`for (int i = 0; i < 10; ++i) { /* fă de 10 ori */ } // i dispare`
`int i; for (i = 1; i <= 10; ++i) { /* fă de 10 ori */ } // i e 11`

ATENȚIE! ; după `)` la `while` sau `for` înseamnă ciclu cu corp vid
(doar test, iar la `for` și cu `expr-actualiz`)

(instrucțiunea ; e *instrucțiunea vidă*: nu face nimic!
`while (isspace(c = getchar()));` (consumă secvență de spații))

Scrierea ciclurilor

Când scriem programelor cu cicluri

- ne gândim ce variabilă se modifică în fiecare iterare
- ne gândim care e condiția de oprire
- nu uităm instrucțiunea care modifică acea variabilă
(altfel ciclul continuă la infinit)

Ce știm când programul iese dintr-un ciclu ? condiția e *falsă*

⇒ ne spune ceva despre valorile posibile ale variabilelor din condiție

Folosim acest fapt pentru a gândi mai departe programul.

Verificăm programul:

- mental, executându-l “cu creionul pe hârtie” (întâi pe cazuri simple)
- apoi la rulare, cu teste tot mai complexe, și pentru situații limită