

Limbaje de programare

Introducere. Recursivitate

Marius Minea

24 septembrie 2012

Programarea necesită

Atenție

Precizie – limbajul are regulile lui

Înțelegere – *întrebați dacă e neclar!*

Gândire – rezolvăm probleme (noi)

Exercițiu – *acasă* și în laborator

Despre limbajul C

dezvoltat în 1972 la *AT&T Bell Laboratories* de Dennis Ritchie
asociat cu sistemul de operare UNIX și utilitarele acestuia
(C dezvoltat inițial sub UNIX, apoi UNIX a fost rescris în C)

Brian Kernighan, Dennis Ritchie: *The C Programming Language* (1978)

Limbaj vechi, dar în evoluție

standardul ANSI C, 1989 (American National Standards Institute)
apoi standardul ISO 9899 (versiuni: C90, C99, **C11 - curentă**)

Despre limbajul C

dezvoltat în 1972 la *AT&T Bell Laboratories* de Dennis Ritchie
asociat cu sistemul de operare UNIX și utilitarele acestuia

(C dezvoltat inițial sub UNIX, apoi UNIX a fost rescris în C)

Brian Kernighan, Dennis Ritchie: *The C Programming Language* (1978)

Limbaj vechi, dar în evoluție

standardul ANSI C, 1989 (American National Standards Institute)

apoi standardul ISO 9899 (versiuni: C90, C99, **C11 - curentă**)

De ce folosim C?

versatil: acces direct la reprezentarea binară a datelor, libertate
în lucrul cu memoria, bună interfață cu hardware

matur, bază mare de cod (biblioteci pentru multe scopuri)

eficient: compilatoare bune, generează cod compact, rapid

ATENȚIE: foarte ușor de făcut *erori*!

Calcule, funcții și programe

Un program

citește date de intrare

le *prelucrează* prin *calcule* (matematice)

produce (scrive) niște *rezultate*

Calcule, funcții și programe

Un program

citește date de intrare

le prelucrează prin calcule (matematice)

produce (scrive) niște rezultate

În matematică, exprimăm calculele prin *funcții*:

cunoaștem funcții predefinite (sin, cos, etc.)

definim funcții noi (pentru problema dată)

combinăm funcțiile existente și definite de noi

le folosim într-o anumită ordine

La fel folosim funcțiile în programare.

Funcții în matematică și în C

Ridicarea la pătrat pentru întregi:

$$sqr : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$sqr(x) = x \cdot x$$

tipul funcției	numele funcției	tipul și numele parametrului
int	sqr(int x)	
	{	
	return x * x;	
	}	

Funcții în matematică și în C

Ridicarea la pătrat pentru întregi:

$sqr : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$	tipul numele tipul și numele funcției funcției parametrului
$sqr(x) = x \cdot x$	int sqr(int x)
	{
	return x * x;
	}

Definiția unei funcții conține:

antetul funcției, care specifică: domeniul de valori (întregi), numele funcției (`sqr`) și parametrii acesteia (întregul `x`)

corful funcției, cu `{ }`: aici, o singură *instructiune* (`return`), cu o *expresie* care dă valoarea funcției (pornind de la parametri)

Limbajul are *reguli* precise de scriere (*sintaxa*):

elementele se scriu într-o anumită *ordine*;

se folosesc *separatori* pentru a le delimita precis: `()` ; `{ }`

O a doua funcție

Ridicarea la pătrat pentru numere *reale*

$$sqrf : IR \rightarrow IR$$

$$sqrf(x) = x \cdot x$$

```
float sqrf(float x)
{
    return x * x;
}
```

Alt domeniu de definiție și de valori (reali) \Rightarrow altă funcție
(chiar și operația $*$ e alta, fiind definită pe altă mulțime)

Pentru a o deosebi în program de `sqr` trebuie să-i dăm alt nume.

O a doua funcție

Ridicarea la pătrat pentru numere *reale*

$$sqrf : IR \rightarrow IR$$

$$sqrf(x) = x \cdot x$$

```
float sqrf(float x)
{
    return x * x;
}
```

Alt domeniu de definiție și de valori (reali) \Rightarrow altă funcție
(chiar și operația $*$ e alta, fiind definită pe altă mulțime)

Pentru a o deosebi în program de `sqr` trebuie să-i dăm alt nume.

Cuvintele `int`, `float` denotă *tipuri*.

Un *tip* e o *mulțime de valori* împreună cu un *set de operații* permise pentru aceste valori.

Pentru reali, e preferabil tipul `double` (dublă precizie)
(folosit și de funcțiile standard: `sin`, `cos`, `exp`, etc.)

Întregi și reali

Tipurile numerice diferă între C și matematică.

În matematică, $\mathbb{Z} \subset \mathbb{R}$, ambele sunt infinite, \mathbb{R} e densă.

În C, int, float, double sunt tipuri finite; realii au precizie finită.

Constancele numerice au tip determinat de modul de scriere:

2 e un întreg, 2.0 e un real

putem scrie un real în notație științifică: 1.0e-3 în loc de 0.001
sunt echivalente scrierile 1.0 și 1. respectiv 0.1 și .1

Operații matematice

+ - * / Înmulțirea trebuie scrisă explicit!
nu putem scrie $2x$, ci $2 * x$ (sau $x * 2$)

Unele operații sunt diferite pentru întregi și reali:

Împărțirea întreagă e împărțire cu rest !!!

$7 / 2$ dă valoarea 3, dar $7.0 / 2.0$ dă valoarea 3.5

$-7 / 2$ dă valoarea -3, la fel cu $-(7 / 2)$

Operații matematice

+ - * / Înmulțirea trebuie scrisă explicit!
nu putem scrie $2x$, ci $2 * x$ (sau $x * 2$)

Unele operații sunt diferite pentru întregi și reali:

Împărțirea întreagă e împărțire cu rest !!!

$7 / 2$ dă valoarea 3, dar $7.0 / 2.0$ dă valoarea 3.5

$-7 / 2$ dă valoarea -3, la fel cu $-(7 / 2)$

Operatorul *modulo* (scris %) e definit doar pentru întregi.

$$\begin{array}{r|l} 9 / 5 = 1 & 9 \% 5 = 4 \\ -9 / 5 = -1 & -9 \% 5 = -4 \end{array} \quad \begin{array}{r|l} 9 / -5 = -1 & 9 \% -5 = 4 \\ -9 / -5 = 1 & -9 \% -5 = -4 \end{array}$$

Semnul restului e același cu semnul deîmpărțitului.

Ecuția împărțirii cu rest: $a = a / b * b + a \% b$

Puțină terminologie

Cuvinte cheie: au un înțeles predefinit (nu poate fi schimbat)

Exemple: instrucțiuni (return), tipuri (int, float, double), etc.

Puțină terminologie

Cuvinte cheie: au un înțeles predefinit (nu poate fi schimbat)

Exemple: instrucțiuni (return), tipuri (int, float, double), etc.

Identifieri (de ex. sqr, x) aleși de programator pentru a denumi funcții, parametri, variabile, etc.

Un identifier este o secvență de caractere formată din litere (mari și mici), liniuță de subliniere _ și cifre, care nu începe cu o cifră și nu este un cuvânt cheie.

Exemple: x3, a12_34, _exit, main, printf, int16_t

Puțină terminologie

Cuvinte cheie: au un înțeles predefinit (nu poate fi schimbat)

Exemple: instrucțiuni (return), tipuri (int, float, double), etc.

Identifieri (de ex. sqr, x) aleși de programator pentru a denumi funcții, parametri, variabile, etc.

Un identifier este o secvență de caractere formată din litere (mari și mici), liniuță de subliniere _ și cifre, care nu începe cu o cifră și nu este un cuvânt cheie.

Exemple: x3, a12_34, _exit, main, printf, int16_t

Constante (întreg: -2; real: 3.14; caracter: 'a', sir: "a")

Puțină terminologie

Cuvinte cheie: au un înțeles predefinit (nu poate fi schimbat)

Exemple: instrucțiuni (return), tipuri (int, float, double), etc.

Identifieri (de ex. sqr, x) aleși de programator pentru a denumi funcții, parametri, variabile, etc.

Un identifier este o secvență de caractere formată din litere (mari și mici), liniuță de subliniere _ și cifre, care nu începe cu o cifră și nu este un cuvânt cheie.

Exemple: x3, a12_34, _exit, main, printf, int16_t

Constante (întreg: -2; real: 3.14; caracter: 'a', sir: "a")

Semne de punctuație, cu diverse semnificații:

* este un operator

; delimită sfârșitul unei instrucțiuni

parantezele () grupează parametrii funcției sau o subexpresie
acoladele { } grupează instrucțiuni sau declarații

Funcții cu mai mulți parametri

Exemplu: discriminantul ecuației de gradul II: $a \cdot x^2 + b \cdot x + c = 0$

```
float discrim(float a, float b, float c)
{
    return b * b - 4 * a * c;
}
```

Între parantezele rotunde () din antetul funcției putem specifica oricâți parametri, fiecare cu tipul propriu, separați prin virgulă.

Apelul de funcție

Până acum, am *definit* funcții, fără să le folosim.

Valoarea unei funcții poate fi *folosită* într-o expresie.

Sintaxa: ca în matematică: *funcție(param, param, ..., param)*

Exemplu: în discriminant, puteam folosi funcția sqrf:

```
return sqrf(b) - 4 * a * c;
```

Apelul de funcție

Până acum, am *definit* funcții, fără să le folosim.

Valoarea unei funcții poate fi *folosită* într-o expresie.

Sintaxa: ca în matematică: *funcție(param, param, ..., param)*

Exemplu: în discriminant, puteam folosi funcția sqrf:

```
return sqrf(b) - 4 * a * c;
```

Sau, folosind funcția sqr dinainte putem defini:

```
int cube(int x)
{
    return x * sqr(x);
}
```

Apelul de funcție

Până acum, am *definit* funcții, fără să le folosim.

Valoarea unei funcții poate fi *folosită* într-o expresie.

Sintaxa: ca în matematică: *funcție(param, param, ..., param)*

Exemplu: în discriminant, puteam folosi funcția sqrf:

```
return sqrf(b) - 4 * a * c;
```

Sau, folosind funcția sqr dinainte putem defini:

```
int cube(int x)
{
    return x * sqr(x);
}
```

IMPORTANT: înainte de a folosi orice identificator (nume) în C, el trebuie să fie *declarat* (trebuie să știm ce reprezintă)

⇒ Exemplele sunt corecte dacă sqrf respectiv sqr sunt definite *înainte* de discrim, respectiv cube în program.

Un prim program C

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

Cel mai mic program: nu face nimic !

Orice program conține funcția **main** și e executat prin apelarea ei
(programul poate conține și alte funcții)

În acest caz: funcția nu are parametri (**void**)

void e un cuvânt cheie pentru tipul vid (fară nici un element)

În standard: **main** returnează sistemului de operare un cod întreg
(convenție: 0 pt. terminare cu succes, $\neq 0$ pt. cod de eroare)

Un program comentat

```
/* Acesta este un comentariu */  
int main(void) // comentariu pana la capat de linie  
{  
    /* Acesta e un comentariu pe mai multe linii  
       obisnuit, aici vine codul programului */  
    return 0;  
}
```

Programele pot conține comentarii, înscrise între /* și */ sau începând cu // și terminându-se la capătul liniei. Orice conținut între aceste caractere nu are nici un efect asupra generării codului și execuției programului.

Un program comentat

```
/* Acesta este un comentariu */  
int main(void) // comentariu pana la capat de linie  
{  
    /* Acesta e un comentariu pe mai multe linii  
       obisnuit, aici vine codul programului */  
    return 0;  
}
```

Programele pot conține comentarii, înscrise între /* și */ sau începând cu // și terminându-se la capătul liniei
Orice conținut între aceste caractere nu are nici un efect asupra generării codului și execuției programului

Programele *trebuie* comentate

pentru ca un cititor să le înțeleagă (alții, sau noi, mai târziu)
ca documentație și specificație: funcționalitate, restricții, etc.
ce reprezintă parametrii funcțiilor, rezultatul, variabilele,
ce condiții trebuie îndeplinite, cum se comportă la eroare

Tipărirea (scrierea)

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("hello, world!\n");      // tipareste un text
    return 0;
}
```

printf (de la "print formatted"): o funcție standard

nu este *instructiune* sau *cuvânt cheie*

e apelată aici cu un parametru sir de caractere

constantele sir de caractere: incluse între ghilimele " "

\n este notația pentru caracterul de linie nouă

Tipărirea (scrierea)

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("hello, world!\n");      // tipareste un text
    return 0;
}
```

printf (de la "print formatted"): o funcție standard

nu este *instructiune* sau *cuvânt cheie*

e apelată aici cu un parametru sir de caractere

constantele sir de caractere: incluse între ghilimele " "

\n este notația pentru caracterul de linie nouă

Prima linie e o *directive de procesare*, include fișierul stdio.h
cu *declarațiile* funcțiilor standard de intrare / ieșire

Declarația = tip, nume, parametri: necesare pentru folosire

Implementarea (codul obiect, compilat): într-o bibliotecă din care
compilatorul ia cele necesare la generarea programului executabil

Tipărirea de numere

```
#include <math.h>           #include <stdio.h>
#include <stdio.h>           int sqr (int x) { return x * x; }
int main(void)              int main(void)
{
    printf("cos(0) = ");
    printf("%f", cos(0));
    return 0;
}                                printf("2 ori -3 la patrat e ");
                                printf("%d", 2 * sqr(-3));
                                return 0;
```

Pentru a tipări valoarea unei expresii, printf ia două argumente:

- un sir de caractere (specificator de format):
 %d (*întreg, decimal*), %f (*real, floating point*)
- expresia, al cărei tip trebuie să fie compatibil cu cel indicat
(verificarea cade în sarcina programatorului !!!)

Secvențierea: instrucțiunile unei funcții se execută *una după alta*

Excepții: instrucțiunea **return** încheie execuția funcției
(după ea nu se mai execută nimic)

Funcții definite pe cazuri

$$abs : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad abs(x) = \begin{cases} x & x \geq 0 \\ -x & \text{altfel} \end{cases}$$

Cu cele învățate pâna acum, nu putem defini această funcție în C.

Valoarea funcției nu e dată de o singură expresie, ci de una din două expresii diferite (x sau $-x$), depinzând de o condiție ($x \geq 0$)

⇒ În limbaj, trebuie să putem *decide* valoarea luată de expresie în funcție de valoarea unei *condiții* (adevărat/fals)

Operatorul condițional ? : în C

Expresia conditională în C are sintaxa: *condiție* ? *expr1* : *expr2*
– dacă condiția e adevărată, se evaluează doar *expr1*, și întreaga expresie ia valoarea acesteia
– dacă e falsă, se evaluează doar *expr2* și întreaga expresie ia valoarea acesteia

```
int abs(int x)
{
    return x >= 0 ? x : -x;           // operator minus unar
}
```

Operatorii de comparație: == (egalitate), != (diferit), <, <=, >, >=

IMPORTANT! Testul de egalitate în C e == și nu = simplu !!!

Funcția abs există ca funcție standard, declarată în stdlib.h

Funcții definite pe mai mult de două cazuri

$$sgn : \mathbb{Z} \rightarrow \{-1, 0, 1\} \quad sgn(x) = \begin{cases} -1 & x < 0 \\ 0 & x = 0 \\ 1 & x > 0 \end{cases}$$

Nu putem transcrie funcția direct în C

(operatorul condițional permite doar decizia cu *două* ramuri
(adevărat/fals), nu cu mai multe condiții / ramuri)

⇒ trebuie să descompunem decizia asupra valorii lui x

⇒ *descompunerea în subprobleme* mai mici:

principiu *foarte important* în rezolvarea de probleme

Rescriem funcția cu o singură decizie în fiecare punct:

$$sgn(x) = \begin{cases} \text{dacă } x < 0 & -1 \\ \text{altfel } (x \geq 0) & \begin{cases} \text{dacă } x = 0 & 0 \\ \text{altfel } (x > 0) & 1 \end{cases} \end{cases}$$

Scrierea unei funcții pe mai multe cazuri în C

$$sgn(x) = \begin{cases} \begin{array}{ll} \text{dacă } x < 0 & -1 \\ \text{altfel } (x \geq 0) & \begin{cases} \begin{array}{ll} \text{dacă } x = 0 & 0 \\ \text{altfel } (x > 0) & 1 \end{array} \end{cases} \end{array} \end{cases}$$

```
int sgn (int x)
{
    return x < 0 ? -1
               : x == 0 ? 0 : 1;
}
```

Putem grupa arbitrar de mulți operatori ? :
expr1 și expr2 pot fi la rândul lor expresii condiționale
O expresie scrisă corect are un : pentru fiecare ?

Descompunerea în subprobleme mai simple

Minimul a două numere reale se poate scrie simplu:

```
double min2(double x, double y) {  
    return x < y ? x : y;  
}
```

Pentru minimul a *trei* numere, comparațiile directe se complică:

$$\min3(x, y, z) = \begin{cases} \text{dacă } x < y & \begin{cases} \text{dacă } x < z & x \\ \text{altfel } (x \geq z) & z \end{cases} \\ \text{altfel } (x \geq y) & \begin{cases} \text{dacă } y < z & y \\ \text{altfel } (y \geq z) & z \end{cases} \end{cases}$$

Se repetă structura funcției `min2` ⇒ putem gândi mai simplu:

Rezultatul e minimul între minimul primelor două și al treilea.

⇒ folosim direct funcția dinainte *fără a mai despărți* pe cazuri.

```
double min3(double x, double y, double z) {  
    return min2(min2(x, y), z);      // sau min2(x, min2(y, z))  
}
```

Să înțelegem: apelul de funcție

Programul dat calculează $x^6 = (x \cdot x^2)^2$

```
#include <stdio.h>
int sqr(int x) {
    printf("Patratul lui %d e %d\n", x, x*x);
    return x * x;
}
int main(void) {
    printf("2 la a 6-a e %d\n", sqr(2 * sqr(2)));
    return 0;
}
```

În ce ordine se scrie pe ecran ?

Patratul lui 2 e 4

Patratul lui 8 e 64

2 la a 6-a e 64

Să înțelegem: apelul de funcție

În C, transmiterea parametrilor la funcții se face *prin valoare*.

se *evaluatează* (calculează valoarea) toate argumentele funcției
valorile se atribuie la *parametrii formali* (numele din def. fct.)
apoi se începe execuția funcției cu aceste valori

Să înțelegem: apelul de funcție

În C, transmiterea parametrilor la funcții se face *prin valoare*.

se *evaluatează* (calculează valoarea) toate argumentele funcției
valorile se atribuie la *parametrii formali* (numele din def. fct.)
apoi se începe execuția funcției cu aceste valori

Programul începe cu execuția lui main, deci apelul la printf
Funcția printf are nevoie de valoarea argumentelor sale.

valoarea primului argument se știe (o *constantă sir*)

pentru al doilea argument trebuie apelat: `sqr(2 * sqr(2))`

la rândul lui, `sqr` exterior are nevoie de valoarea argumentului

`2 * sqr(2)`, pentru care trebuie apelat întâi `sqr(2)`

⇒ ordinea apelurilor: `sqr(2)`, apoi `sqr(8)`, apoi printf din main

Să înțelegem CORECT apelul de funcție

Cum NU se face în C (deși ne-am putea închipui ...)

Funcția NU începe execuția fără să aibă argumentele calculate
printf ar tipări 2 la puterea 6 e , apoi îi trebuie valoarea
ar apela sqr exterior care scrie Patratul lui, apoi îi trebuie x
ar apela sqr(2) care scrie Patratul lui 2 e 4, returnează 4,
etc.

Să înțelegem CORECT apelul de funcție

Cum NU se face în C (deși ne-am putea închipui ...)

Funcția NU începe execuția fără să aibă argumentele calculate
printf ar tipări 2 la puterea 6 e , apoi îi trebuie valoarea
ar apela sqr exterior care scrie Patratul lui, apoi îi trebuie x
ar apela sqr(2) care scrie Patratul lui 2 e 4, returnează 4,
etc.

NU se substituie *expresiile* argument pentru parametrii funcției
din printf s-ar apela sqr exterior cu *expresia* 2 * sqr(2)
pentru (2*sqr(2))*(2*sqr(2)) s-ar apela sqr(2) de două ori
⇒ În C, o funcție calculează numai cu *valori*, niciodată cu *expresii*

Recursivitate

Recursivitate: definiție, exemple

Din matematică cunoaștem *șiruri recurente*:

progresie aritmetică:

$$\begin{cases} x_0 = b & \text{(adică: } x_n = b \text{ pentru } n = 0) \\ x_n = x_{n-1} + r & \text{pentru } n > 0 \end{cases}$$

Exemplu: 1, 4, 7, 10, 13, ... ($b = 1$, $r = 3$)

Recursivitate: definiție, exemple

Din matematică cunoaștem *șiruri recurente*:

progresie aritmetică:

$$\begin{cases} x_0 = b & \text{(adică: } x_n = b \text{ pentru } n = 0) \\ x_n = x_{n-1} + r & \text{pentru } n > 0 \end{cases}$$

Exemplu: 1, 4, 7, 10, 13, ... ($b = 1$, $r = 3$)

progresie geometrică:

$$\begin{cases} x_0 = b & \text{(adică: } x_n = b \text{ pentru } n = 0) \\ x_n = x_{n-1} \cdot r & \text{pentru } n > 0 \end{cases}$$

Exemplu: 3, 6, 12, 24, 48, ... ($b = 3$, $r = 2$)

Nu calculează x_n direct, ci *din aproape în aproape*, folosind x_{n-1} .

Recursivitate: definiție, exemple

Din matematică cunoaștem *șiruri recurente*:

progresie aritmetică:

$$\begin{cases} x_0 = b & \text{(adică: } x_n = b \text{ pentru } n = 0) \\ x_n = x_{n-1} + r & \text{pentru } n > 0 \end{cases}$$

Exemplu: 1, 4, 7, 10, 13, ... ($b = 1$, $r = 3$)

progresie geometrică:

$$\begin{cases} x_0 = b & \text{(adică: } x_n = b \text{ pentru } n = 0) \\ x_n = x_{n-1} \cdot r & \text{pentru } n > 0 \end{cases}$$

Exemplu: 3, 6, 12, 24, 48, ... ($b = 3$, $r = 2$)

Nu calculează x_n direct, ci *din aproape în aproape*, folosind x_{n-1} .

O noțiune e *recursivă* dacă e *folosită în propria sa definiție*.

Exercițiu: scrieți relațiile pentru: combinări C_n^k , sirul Fibonacci, ...

Recursivitate: definiție, exemple

Recursivitatea e fundamentală în informatică:
reduce o problemă la un caz mai simplu al *aceleiași* probleme

obiecte: un *șir* e $\left\{ \begin{array}{l} \text{un singur element} \\ \text{un element urmat de un } \overset{\text{șir}}{\underset{\curvearrowright}{\text{șir}}} \end{array} \right.$
ex. cuvânt (șir de litere); număr (șir de cifre zecimale)

Recursivitate: definiție, exemple

Recursivitatea e fundamentală în informatică:
reduce o problemă la un caz mai simplu al *aceleiași* probleme

obiecte: un *șir* e $\left\{ \begin{array}{l} \text{un singur element} \\ \text{un element urmat de un } \overset{\text{șir}}{\underset{\curvearrowright}{\text{șir}}} \end{array} \right.$
ex. cuvânt (șir de litere); număr (șir de cifre zecimale)

acțiuni: un *drum* e
 $\left\{ \begin{array}{l} \text{un pas} \rightarrow \\ \text{un } \overset{\text{drum}}{\underset{\curvearrowright}{\text{drum}}} \text{ urmat de un pas} \rightarrow \end{array} \right.$
ex. parcurgerea unei căi într-un graf

Recursivitate: definiție, exemple

Recursivitatea e fundamentală în informatică:
reduce o problemă la un caz mai simplu al *aceleiași* probleme

obiecte: un *șir* e $\left\{ \begin{array}{l} \text{un singur element} \\ \text{un element urmat de un } \overset{\text{șir}}{\overbrace{\text{șir}}} \end{array} \right.$
ex. cuvânt (șir de litere); număr (șir de cifre zecimale)

acțiuni: un *drum* e
 $\left\{ \begin{array}{l} \text{un pas} \rightarrow \\ \text{un } \overset{\text{drum}}{\overbrace{\text{drum}}} \text{ urmat de un pas} \rightarrow \end{array} \right.$
ex. parcurgerea unei căi într-un graf

O *expresie*: $\left\{ \begin{array}{l} \text{număr (7)} \\ \text{identificator (x)} \\ \text{expresie + expresie} \\ \text{expresie - expresie} \\ (\text{expresie}), \text{etc} \end{array} \right.$

Exemplu: funcția putere

$$x^n = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1} & \text{altfel } (n > 0) \end{cases}$$

```
#include <stdio.h>
double pwr(double x, unsigned n) {
    return n==0 ? 1 : x * pwr(x, n-1);
}
int main(void) {
    printf("-2 la 3 = %f\n", pwr(-2.0, 3));
    return 0;
}
```

Exemplu: funcția putere

$$x^n = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1} & \text{altfel } (n > 0) \end{cases}$$

```
#include <stdio.h>
double pwr(double x, unsigned n) {
    return n==0 ? 1 : x * pwr(x, n-1);
}
int main(void) {
    printf("-2 la 3 = %f\n", pwr(-2.0, 3));
    return 0;
}
```

Tipul `unsigned` reprezintă întregi fără semn (numere naturale)

Antetul funcției pwr reprezintă o *declarație* a ei
deci putem folosi funcția în propriul corp (apelul recursiv)

Chiar dacă scriem `pwr(-2, 3)`, *întregul* -2 va fi *convertit la real*,
(se cunoaște tipul declarat pentru fiecare parametru)

Mecanismul apelului recursiv

Funcția pwr face două calcule:

- un *test* ($n == 0$? *cazul de bază* ?) dacă da, returnează 1
- altfel, o *înmulțire*; operandul drept necesită un *nou apel, recursiv*

pwr(5, 3)

apel ↓↑125

5 * pwr(5, 2)

apel ↓↑25

5 * pwr(5, 1)

apel ↓↑5

5 * pwr(5, 0)

apel ↓↑1

1

Mecanismul apelului recursiv (cont.)

În calculul recursiv al funcției putere:

Fiecare apel face “în cascadă” *un nou apel*, până la cazul de bază

Fiecare apel execută *același cod*, dar cu *alte date*
(valori proprii pentru parametri)

Ajunsă la cazul de bază, toate apelurile *începute* sunt încă
neterminate

(fiecare mai are de făcut înmulțirea cu rezultatul apelului efectuat)

Revenirea se face *în ordine inversă* apelării
(apelul cu exponent 0 revine primul, apoi cel cu exponent 1, etc.)