

Iterativitate sau Recursivitate

PATRICIA GORIUC

IPLT "SPIRU HARET"

Cuprins

1. Descrierea metodei/Aspecte teoretice.....	3
Iterativitatea	3
Recursivitatea	3
2. Probleme iterative explicate	4
3. Probleme recursive explicate.....	5
4. Concluzie. Iterativitatea vs Recursivitatea	7
5. Date bibliografice	7

1.Descrierea metodei/Aspecte teoretice

Iterativitatea

Iterativitatea este procesul prin care rezultatul este obținut ca urmare a execuției repetate a unui set de operații, de fiecare dată cu alte valori de intrare. Numărul de iterații poate fi necunoscut sau cunoscut, dar determinabil pe parcursul execuției. Metoda de repetitivitate este cunoscută sub numele de ciclu (loop) și poate fi realizată prin utilizarea următoarelor structuri repetitive: ciclul cu test inițial, ciclul cu test final, ciclul cu număr finit de pași. Indiferent ce fel de structură iterativă se folosește este necesar ca numărul de iterații să fie finit.

Iteratia este execuția repetată a unei porțiuni de program până la îndeplinirea unei condiții (while, for etc.). Orice algoritm recursiv poate fi transcris într-un algoritm iterativ și invers.

Recursivitatea

Recursivitatea este procesul iterativ prin care valoarea unei variabile se determină pe baza uneia sau a mai multora dintre propriile ei valori anterioare. Structurile recursive reprezintă o alternativă de realizare a proceselor repetitive fără a utiliza cicluri. Mecanismul recursivității constă în posibilitatea ca un subprogram să se autoapeleze.

Există două tipuri de recursivitate:

- I. recursivitate directă - când un subprogram se autoapelează în corpul său ;
- II. recursivitate indirectă - când avem două subprograme (x și y), iar x face apel la y și invers

Pentru implementarea recursivității se folosește o zonă de memorie în care se poate face salvarea temporală a unor valori. La fiecare apel recursiv al unui subprogram se salvează în această zonă de memorie starea curentă a execuției sale.

Avantaje

- se realizează programe mai rapide;
- se evită operațiile mult prea dese de;

- salvare pe stiva calculatorului;
- se evită încărcarea calculatorului în cazul apelurilor repetate.

Dezavantaje

- în cazul unui nr. mare de autoapelări, există posibilitatea ca segmentul de stivă să depășească spațiul alocat, caz în care programul se va termina cu eroare;
- recursivitatea presupune mai multă memorie în comparație cu iterativitatea.

2.Probleme iterative explicate

1. Calcularea sumei numerelor de la 1 până la **N**.

```
program p1;
var n,sum,i:integer;

begin
  readln(n);

  for i:=1 to n do begin {Adunam numerele de la 1 la N pentru a afla}
    sum:=sum+i;           {suma numerelor}
  end;

  writeln(sum);
end.
```

2. Calcularea produsului numerelor de la 1 la **N**.

```
program p2;
var n,i:integer;
    produs:longint;

begin
  readln(n);

  produs:=1;

  for i:=1 to n do begin
    produs:=produs*i;      {Inmultim numerele de la 1 la N}
  end;

  writeln(produs);
end.
```

3. Calcularea sumei pătratelor numerelor de la 1 la **N**.

```
program p3;
var n,i:integer;
    sum:longint;

begin
  readln(n);
```

```

    for i:=1 to n do begin          {Adaugam la suma patratele nr-lor de la 1 la
N}
        sum:=sum+(i*i);
    end;

    writeln(sum);
end.

```

4. Calcularea sumei numerelor pare și a celor impare de la 1 la **N**.

```

program p4;
var n,i:integer;
    sum_p,sum_i:integer;

begin
    readln(n);

    for i:=1 to n do begin          {De la 1 la N}
        if i mod 2 = 0 then sum_p:=sum_p+i else {Determinam daca nr e
par/impar}
            sum_i:=sum_i+i;          {Adaugam nr-ul la suma
respectiva}
        end;

        writeln('suma nr-lor pare   : ',sum_p);
        writeln('suma nr-lor impare : ',sum_i);
    end.

```

5. Calcularea sumei numerelor de la 1 la **N** ce sunt divizibile la numărul **X**.

```

program p5;
var x,n,i,sum:integer;

begin

    write('limit : '); readln(n);
    write('divisor : '); readln(x); {divizorul}

    for i:=1 to n do begin
        if i mod x = 0 then begin {Daca i e divizibil la X atunci}
            sum:=sum+i;           {Suma multiplilor se mareste cu valoarea lui
i}
        end;
    end;

    writeln(sum)

end.

```

3.Probleme recursive explicate

1. Calcularea sumei numerelor de la 1 până la **N**.

```

function sum(n:integer):integer;
begin
    if n=1 then sum:=1 else begin
        sum:=n+sum(n-1);          {Adaugam N la suma, apoi reapelam
la}                               {f-ctia cu N-1, adaugand nr-ul

```

```
end;                                     {suma, repetam procesul pana N=1}
```

2. Calcularea produsului numerelor de la 1 la **N**.

```
function produs(n:integer):longint;
begin
  if n=1 then produs:=1 else begin {Inmultim produsul{cu valoarea 1}la
N}
    produs:=n*produs(n-1);          {Reapelam f-ctia cu parametrul N-1}
  end;                             {Inmultind produsul}
end;
```

3. Calcularea sumei pătratelor numerelor de la 1 la **N**.

```
function suma_patratelor(n:integer):longint;
begin
  if n=1 then suma_patratelor:=1 else begin {Adaugam la suma patratul}
    suma_patratelor:=n*n+suma_patratelor(n-1);{numerelor de la N la 1}
  end;
end;
```

4. Calcularea sumei numerelor pare și a celor impare de la 1 la **N**.

```
function sum(n:integer; var sum_i,sum_p:longint):longint;
begin
  if n=1 then begin
    sum_i:=sum_i+1;
  end else begin
    {In incinta f-ctie determinam}
    if n mod 2 = 0 then sum_p:=sum_p+n else {daca N e par/impar}
    sum_i:=sum_i+n; {Adaugam nr la suma respectiva}
    sum(n-1,sum_i,sum_p); {Reapelam f-ctia cu parametru N-
1}
  end;
end.
```

5. Calcularea sumei numerelor de la 1 la **N** ce sunt divizibile la numărul **X**.

```
procedure sums(x:integer; divisor:integer; var sum:integer);
begin
  if x=0 then sum:=sum+0 else begin
    if x mod divisor = 0 then begin
      sum:=sum+x; {Daca X se imparte exact la
divizor}
      writeln(x); {atunci prodecure se auto-apeleaza}
      sums(x-1,divisor,sum); {cu valoarea lui X scazuta cu 1}
    end else sums(x-1,divisor,sum);
  end;
end;
```

4. Concluzie. Iterativitatea vs Recursivitatea

Nr.	Caracteristici	Iterativitate	Recursivitate
1	Necesarul de memorie	Mic	Mare
2	Tipul de executie	Acelasi	Acelasi
3	Structura programului	Complicata	Simpla
4	Volumul de munca	Mare	Mic
5	Testarea si depanarea	Simpla	Complicata

În principiu, orice algoritm poate fi elaborat atât recursiv cât și iterativ. O funcție recursivă, se reapelează de mai multe ori. Aceasta înseamnă un salt în program, de fiecare dată când se face un reapel, prin urmare consum de timp.

La fiecare reapel al funcției pe segmentul de stivă alocat funcției, se crează un nou nivel, unde se memorează parametri și variabilele locale. Acest lucru înseamnă consum de memorie, dar segmentul de stivă este oricum rezervat.

Observăm deci că o funcție recursivă consumă mai mult timp, prin reapelări succesive și mai multă memorie, decât o funcție iterativă. Acest lucru afectează programul doar în momentul în care se efectuează un număr foarte mare de reapelări ceea ce ar putea duce și la ocuparea totală a segmentului de stivă, caz în care programul se intrerupe cu erpoare.

Pe de altă parte o funcție recursivă se scrie cu mai multă ușurință, codul sursă poate fi mult restrâns, este mai naturală și mai ușor de urmărit.

5. Date bibliografice

<https://www.scribd.com/document/337119802/Iterativitatea>

[file:///C:/Users/Admin/Downloads/XI_Informatica%20\(in%20limba%20romana\).pdf](file:///C:/Users/Admin/Downloads/XI_Informatica%20(in%20limba%20romana).pdf)

<http://staff.cs.upt.ro/~ioana/sdaa/sda/l1.html>