



PROIECTAREA ALGORITMILOR

Lect. univ. dr. Adrian Runceanu

Câteva precizări

Structura cursului

✓ 2 ore curs – titular curs

Lector dr. Adrian Runceanu

✓ 2 ore laborator – titular aplicații practice

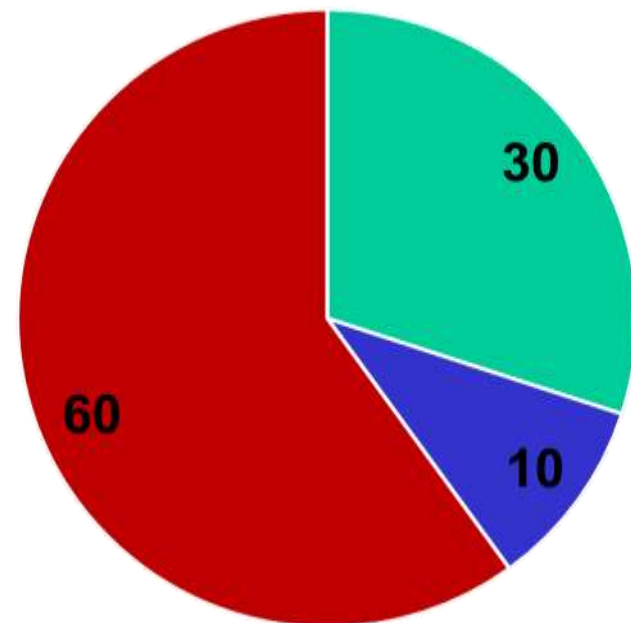
Lector dr. Adrian Runceanu

Câteva precizări

Forme de examinare:

- Examen final – 60%
- Evaluare pe parcursul semestrului a activității de laborator – 30%
- Prezență curs și laborator – 10%

Procentaje evaluare



- Evaluare pe parcursul semestrului
- Prezența curs și laborator
- Examen final

Câteva precizări

Bibliografia necesară cursului:

1. Dogaru, O., *Tehnici de programare*, Editura MIRTON, Timișoara, 2002, 2004
2. Crețu, V., *Structuri de date și algoritmi*, vol.1 – *Structuri de date fundamentale*, Editura Orizonturi Universitare, Timișoara, 2000
3. Livovschi, L., Georgescu, H., *Sinteza și Analiza algoritmilor*, Editura Științifică și Enciclopedică, București, 1986
4. Wirth, N., *Algorithms and Data Structures*, Prentice Hall, Inc., Englewood, New Jersey, 1986
5. Dr. Kris Jamsa & Lars Klander, *Totul despre C și C++ - Manualul fundamental de programare în C și C++*, ed. Teora, 1999-2006

Câteva precizări

Bibliografia necesară cursului:

6. Liviu Negrescu, *Limbajele C si C++ pentru începători*, vol. II, Limbajul C++, ed. MicroInformatica, 1995
7. A.Runceanu, **Metode si tehnici de programare – indrumar de laborator**, Editura Academica Brancusi Targu-Jiu, 2003
8. *Horia Ciocârlie*, Tehnici fundamentale de programare, Ed. Orizonturi Universitare, 2002
9. Pagina web pentru curs:
<http://www.runceanu.ro/adrian>

Câteva precizări

Referințele bibliografice nr. 1 și 7 se pot împrumuta de la Biblioteca Facultății de Inginerie, Str. Geneva nr.3, Etaj I – lângă Decanat.

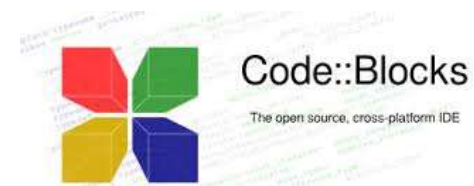
1. Suport curs - varianta electronică disponibilă pe site-ul:

<http://www.runceanu.ro/adrian>

2. Îndrumar de laborator - varianta electronică disponibilă pe site pentru fiecare lucrare de laborator.

Notă: Actualizarea site-ului se face săptămânal.

Conținutul cursului



- În cadrul acestui curs se vor studia **metode și tehnici de programare** pentru elaborarea eficientă a algoritmilor.
- Exemplificările de la curs și implementările de la laborator se vor efectua cu ajutorul limbajului de programare - **C++**.
- Mediul de dezvoltare utilizat la aplicațiile practice poate fi **MinGW** sau **CodeBlocks**.

Capitolele cursului

- 1. Recursivitate**
- 2. Alocarea dinamică de memorie în C++**
- 3. Liste simplu și dublu înlănțuite**
- 4. Elemente de teoria grafurilor**
- 5. Algoritmi pentru prelucrarea grafurilor**
- 6. Arbori. Arbori binari**
- 7. Metoda Greedy de elaborare a algoritmilor**
- 8. Metoda Divide et Impera de elaborare a algoritmilor**
- 9. Metoda Backtracking de elaborare a algoritmilor**
- 10. Combinatorică**

Curs 1

Recursivitate

Conținutul cursului

- 1. Conceptul de recursivitate**
- 2. Recursivitate directă**
- 3. Recursivitate indirectă**
- 4. Relația dintre recursivitate și iterație**
- 5. Exemple de programe recursive**

1. Conceptul de recursivitate

- Un obiect sau un fenomen este definit în mod **recursiv** dacă în definiția sa se face referire la el însuși.
- Conceptul de **recursivitate** oferă posibilitatea definirii unei infinități de obiecte printr-un număr finit de relații.
- *O funcție este recursivă atunci când executarea ei implică cel puțin încă un apel către ea însăși.*

1. Conceptul de recursivitate

Tipuri de recursivitate:

- 1. Recursivitate directă* – apelul recursiv se face chiar din funcția invocată.
- 2. Recursivitate indirectă (mutuală)* – apelul recursiv se realizează prin intermediul mai multor funcții care se apelează circular.

Exemplul 1

Definirea numerelor naturale:

- 1 este număr natural
- succesorul unui număr natural este un număr natural

Se presupune cunoscută *definiția succesorelui unui număr: acel număr obținut din numărul dat prin adăugarea unei unități.*

Exemplul 2

Algoritm de calcul pentru factorialul unui număr n . (notatie $n!$):

- dacă $n = 0$ atunci $n! = 1$
- dacă $n > 0$ atunci $n! = n * (n-1)!$

Astfel spus, *factorialul unui număr $n > 0$ se obține prin înmulțirea numărului cu factorialul predecesorului.*

Conținutul cursului

1. Conceptul de recursivitate
- 2. Recursivitate directă**
3. Recursivitate indirectă
4. Relatia dintre recursivitate si iteratie
5. Exemple de programe recursive

Recursivitate directă

În limbajul C++ funcțiile se pot apela pe ele însele, adică sunt **direct recursive**.

Pentru o funcționare corectă (din punct de vedere logic), **apelul recursiv trebuie să fie condiționat de o decizie** care, la un moment dat în cursul execuției, **să împiedice continuarea apelurilor recursive și să permită astfel revenirea din sirul de apeluri**.

Recursivitate directă

Lipsa acestei conditii sau programarea ei gresită va conduce la executarea unui sir de apeluri a cărui terminare nu mai este controlată prin program si care, la epuizarea resurselor sistemului, va provoca o eroare de executie:

Depășirea stivei de date.

```
int functie()  
{  
    return functie();  
}
```

Exemplu

```
void p (listă de parametri){
```

```
lista variabile locale
```

```
...
```

```
    p(listă de parametri);
```

```
}
```

```
if (conditie) p(listă de parametri) ...
sau:
while (conditie)
{ ...p(listă de parametri)... }
sau:
do { ... p(listă de parametri)... } while
(conditie)
```

- **Conditia** care trebuie testată este specifică problemei de rezolvat.
- *Programatorul trebuie să o identifice în fiecare situație concretă și, pe baza ei, să redacteze corect apelul recursiv.*
- Revenirea din apeluri se face în ordine inversă. ¹⁸

Conținutul cursului

1. Conceptul de recursivitate
2. Recursivitate directă
3. Recursivitate indirectă
4. Relatia dintre recursivitate si iteratie
5. Exemple de programe recursive

Recursivitate indirectă

- Un subprogram S, în corpul căruia apar apeluri la S (la el însuși) se numește subprogram **direct recursiv** iar un subprogram P, pentru care există un subprogram Q, astfel încât P face apeluri la Q, iar Q conține apelul la P se numește subprogram **indirect recursiv**.
- În acest ultim caz, subprogramele P și Q se mai numesc și **mutual recursive**.

Recursivitate indirectă

Funcție direct recursivă

```
funcția S;  
{  
    ...  
    S; // apel la funcția S  
    ...  
}
```

Funcții mutual recursive

```
funcția P;  
{  
    ...  
    Q; // apel la funcția Q  
    ...  
}  
funcția Q;  
{  
    ...  
    P; // apelul funcției P  
    ...  
}
```

Conținutul cursului

1. Conceptul de recursivitate
2. Recursivitate directă
3. Recursivitate indirectă
4. **Relatia dintre recursivitate si iteratie**
5. Exemple de programe recursive

Relația dintre recursivitate și iterație - Comparație

Iterația

- execuția repetată a unei secvențe de instrucțiuni
- o nouă iterație se execută doar în urma evaluării unei condiții (**la început sau sfârșit**)
- fiecare iterație se execută până la capăt și apoi se trece, eventual, la o nouă iterație
- se recomandă atunci când algoritmul de calcul este exprimat printr-o formulă iterativă

Recursivitatea

- execuția repetată a unei funcții
- un nou apel recursiv se execută tot în urma evaluării unei condiții (**pe parcurs**)
- funcția recursivă se apelează din nou, înainte de terminarea apelului precedent
- se recomandă doar atunci când problema este prin definiție recursivă (recursivitatea consumă resurse în exces)

Conținutul cursului

- 1. Conceptul de recursivitate**
- 2. Recursivitate directă**
- 3. Recursivitate indirectă**
- 4. Relatia dintre recursivitate si iteratie**
- 5. Exemple de programe recursive**

Probleme rezolvate

1. Se dau doua numere intregi a si b si se cere sa se calculeze cel mai mare divizor comun. (**Algoritmul lui EUCLID – prin împărțiri repetate**).

Formulara recursivă, în cuvinte, a algoritmului:

- *Dacă unul dintre numere este zero, c.m.m.d.c. al lor este celălalt număr.*
- *Dacă nici unul dintre numere nu este zero, atunci c.m.m.d.c. nu se modifică dacă se înlocuieste unul dintre numere cu restul împărțirii sale cu celălalt.*

Probleme rezolvate

Algoritmul poate fi implementat sub forma următoarei funcții recursive:

```
int cmmdc (int n, int m)  
{  
    if (n==0) return m;  
    else return cmmdc(n, m % n);  
}
```

Probleme rezolvate

Codul sursa al implementarii (**varianta prin scaderi succesive**) este urmatorul:

```
#include<iostream.h>
```

```
int cmmdc(int a,int b)
```

```
{
```

```
    if(a==b) return a;
```

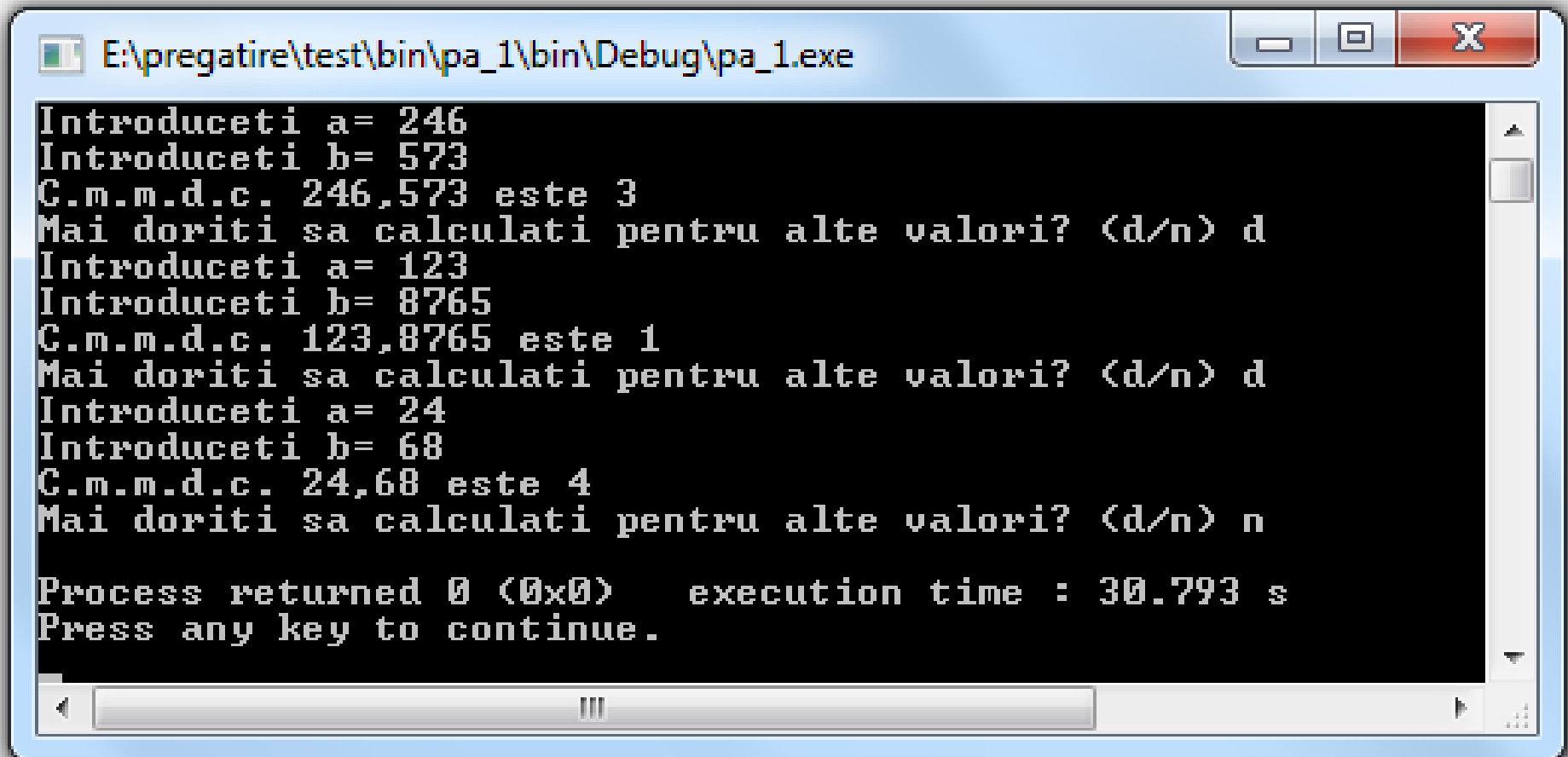
```
    else if(a>b) return cmmdc(a-b, b);
```

```
        else return cmmdc(a, b-a);
```

```
}
```

```
int main(void)
{
    int a, b;
    char c;
    do
    {
        cout<<"Introduceti a= "; cin>>a;
        cout<<"Introduceti b= "; cin>>b;
        cout<<"C.m.m.d.c. "<<a<<","<<b<<" este
" << cmmdc(a,b) << endl;
        cout<<"Mai doriti sa calculati pentru alte
valori? (d/n) ";
        cin>>c;
    }while( toupper(c)!='N' );
}
```

Executia programului pentru cateva date de test:



```
E:\pregatire\test\bin\pa_1\bin\Debug\pa_1.exe
Introduceti a= 246
Introduceti b= 573
C.m.m.d.c. 246,573 este 3
Mai doriti sa calculati pentru alte valori? (d/n) d
Introduceti a= 123
Introduceti b= 8765
C.m.m.d.c. 123,8765 este 1
Mai doriti sa calculati pentru alte valori? (d/n) d
Introduceti a= 24
Introduceti b= 68
C.m.m.d.c. 24,68 este 4
Mai doriti sa calculati pentru alte valori? (d/n) n

Process returned 0 (0x0)   execution time : 30.793 s
Press any key to continue.
```

Probleme rezolvate

2. Să se calculeze suma primelor n numere naturale.

Soluția este dată de relația de recurență:

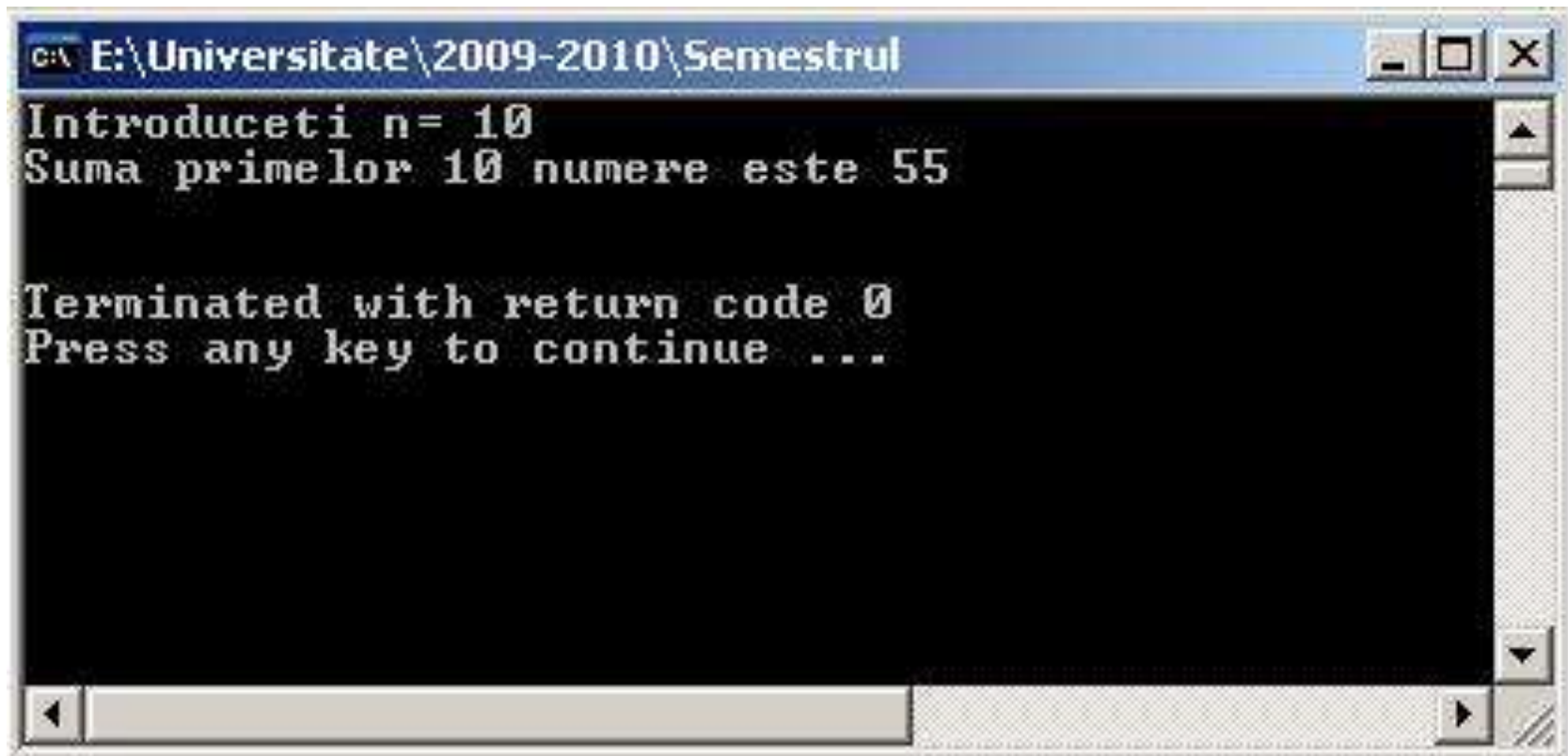
$$\begin{aligned} \text{suma}(1, 2, \dots, n) &= \\ \text{suma}(n, \text{suma}(1, 2, \dots, n-1)) \end{aligned}$$

```
#include<iostream.h>
```

```
long int suma(long int i)
{
    if(i==1) return 1;
    else return suma(i-1)+i;
}
```

```
int main(void)
{
    long int n;
    cout<<"Introduceti n= "; cin>>n;
    cout<<"Suma primelor "<<n<<" numere este
    "<<suma(n)<<endl;
}
```

Executia programului pentru o valoare de test:



```
c:\E:\Universitate\2009-2010\Semestrul
Introduceti n= 10
Suma primelor 10 numere este 55

Terminated with return code 0
Press any key to continue ...
```


Probleme rezolvate

3. Să se afle elementul maxim dintr-un vector dat.

Soluția este dată de relația de recurență:

$$\begin{aligned} \text{maxim}(a_1, a_2, \dots, a_n) = \\ \text{maxim}(a_n, \text{maxim}(a_1, a_2, \dots, a_{n-1})) \end{aligned}$$

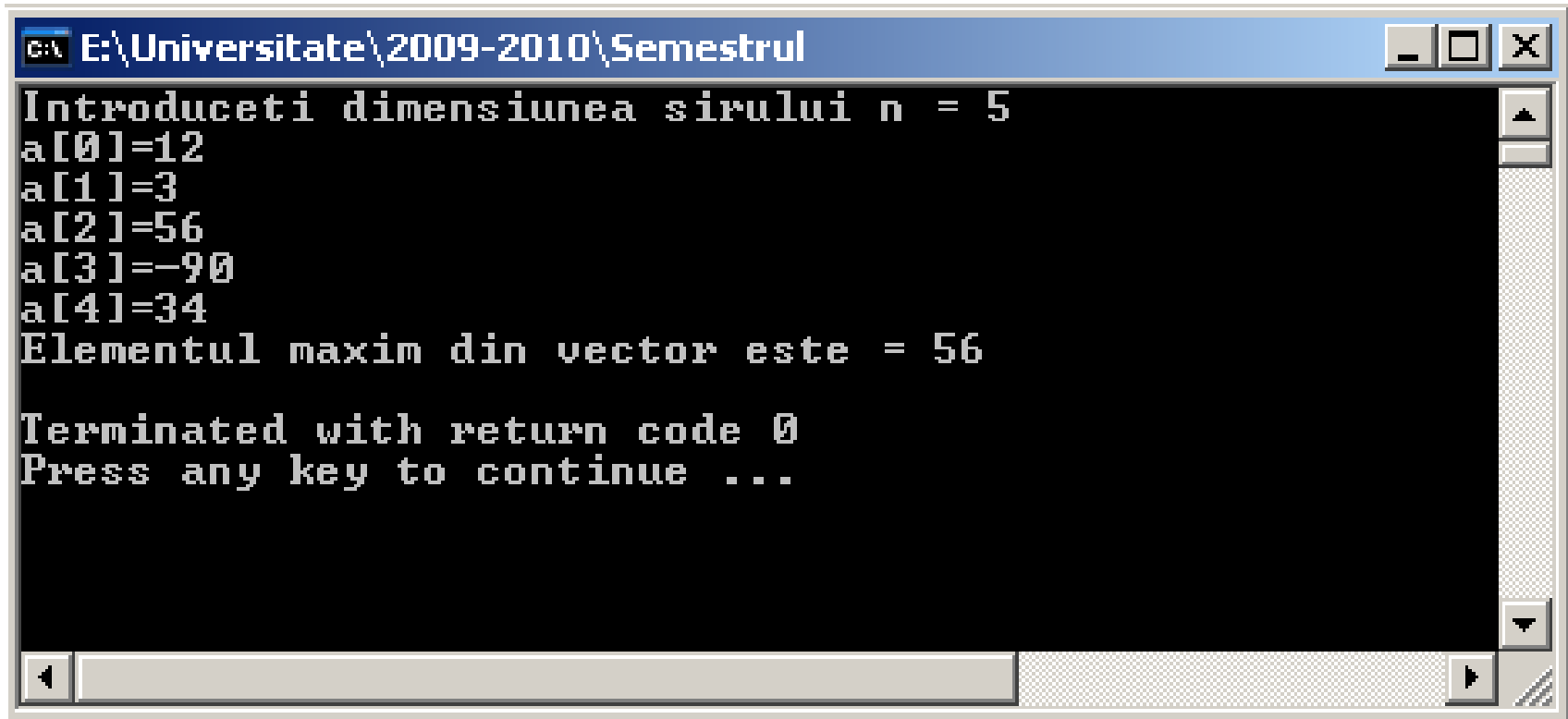
```
#include<iostream.h>
int a[100],n,i;

int max(int x, int y)
{
    if(x > y) return x;
    else return y;
}

int maxim(int a[ ],int n)
{
    if(n==1) return a[1];
    else return
    max(a[n],maxim(a,n-
1));
}
```

```
int main(void)
{
    cout<<"Introduceti
dimensiunea sirului n = ";
    cin>>n;
    for(i=1;i<=n;i++)
    {
        cout<<"a["<<i<<"]="";
        cin>>a[i];
    }
    cout<<"Elementul maxim din
vector este = "<<maxim(a,n);
}
```

Executia programului pentru cateva valori de test:



```
E:\Universitate\2009-2010\Semestrul
Introduceti dimensiunea sirului n = 5
a[0]=12
a[1]=3
a[2]=56
a[3]=-90
a[4]=34
Elementul maxim din vector este = 56

Terminated with return code 0
Press any key to continue ...
```

Probleme rezolvate

4. Sa se transforme un numar n , dat in baza 10, intr-o alta baza b ($2 \leq b \leq 10$).

```
#include<iostream.h>
int n,b;

void baza(int n)
{
    if(n<b) cout<<n;
    else
    {
        baza(n/b);
        cout<<n%b;
    }
}
```

```
int main(void)
{
    cout<<"Dati numarul in baza
10, n = ";
    cin>>n;
    cout<<"Dati baza in care
vreti sa se transforme ";
    cin>>b;
    cout<<n<<" in baza "<<b<<"
este ";
    baza(n);
}
```

Executia programului pentru cateva valori de test:



```
c:\ E:\Universitate\2009-2010\Semestrul
Dati numarul in baza 10, n = 24
Dati baza in care vreti sa se transforme 2
24 in baza 2 este 11000

Terminated with return code 0
Press any key to continue ...
-
```

Probleme rezolvate

5. Se citește un număr întreg ca un șir de caractere cu cel mult 255 cifre.

Să se afișeze numărul cu cifrele în ordine inversă.

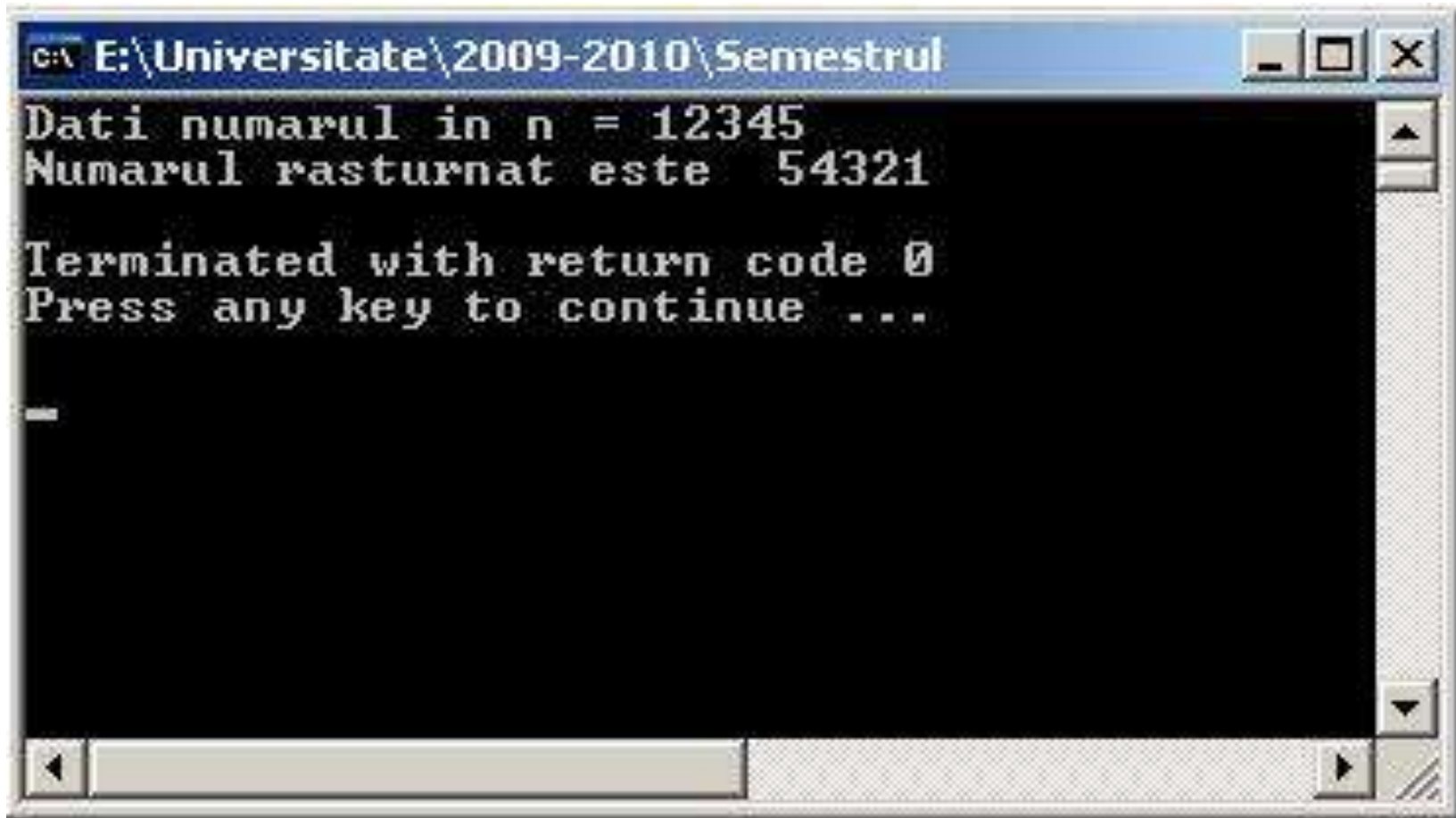
```
#include<iostream.h>
#include<string.h>

char n[255],i,l;

void invers(int i)
{
    if(i<l) invers(i+1);
    cout<<n[i];
}
```

```
int main(void)
{
    cout<<"Dati numarul in n = ";
    cin>>n;
    l=strlen(n);
    cout<<"Numarul rasturnat
este ";
    invers(0);
}
```


Executia programului pentru o valoare de test:



The image shows a Windows command prompt window with a blue title bar. The title bar text is "c:\ E:\Universitate\2009-2010\Semestrul". The window content is as follows:

```
Dati numarul in n = 12345  
Numarul rasturnat este 54321  
  
Terminated with return code 0  
Press any key to continue ...  
  
-
```

Probleme rezolvate

6. Suma puterilor rădăcinilor

Fie ecuația $x^2 - Sx + P = 0$ cu $S, P \in \mathbb{R}$ și x_1, x_2 rădăcinile ecuației.

Să se calculeze $S_n = x_1^n + x_2^n$, $n \in \mathbb{N}$.

Căutăm relația de recurență pentru S_n , știind că x_1 , respectiv x_2 sunt rădăcinile ecuației date și deci îndeplinesc relațiile:

$$x_1^2 - Sx_1 + P = 0 \quad | * x_1^{n-2}$$

$$x_2^2 - Sx_2 + P = 0 \quad | * x_2^{n-2}$$

Înmulțim aceste relații cu x_1^{n-2} și x_2^{n-2} și adunăm relațiile obținute și rezultă:

$$\begin{aligned} S_n &= x_1^n + x_2^n = \\ &= S * (x_1^{n-1} + x_2^{n-1}) - P * (x_1^{n-2} + x_2^{n-2}) = \\ &= S * S_{n-1} - P * S_{n-2} \end{aligned}$$

Astfel am obținut o relație de recurență:

$$S_0 = x_1^1 + x_2^1 = 1 + 1 = 2, \text{ pentru } n=0$$

$$S_1 = x_1^1 + x_2^1 = S, \text{ pentru } n=1$$

$$S_n = S * S_{n-1} - P * S_{n-2}, \text{ pentru } n \geq 2$$

```
#include<iostream.h>
int n;
float s,p,r;

float suma(int n)
{
    if(n==0) return 2;
    else if(n==1) return s;
        else
    return(s*suma(n-1)-
p*suma(n-2));
}
```

```
int main(void)
{
    cout<<"Introduceti valorile
ecuatiei de gradul II
"<<endl;
    cout<<"Dati s = ";cin>>s;
    cout<<"Dati p = ";cin>>p;
    cout<<" N = ";cin>>n;
    r=suma(n);
    cout<<"Valoarea lui
S("<<n<<" este "<<r;
}
```

Executia programului pentru un set de valori de test:



```
C:\E:\Universitate\2009-2010\Semestrul
Introduceti valorile ecuatiei de gradul II
Dati s = 4
Dati p = 5
  N = 2
Valoarea lui S(2) este 6

Terminated with return code 0
Press any key to continue ...

-
```

Probleme propuse spre rezolvare

1. Să se scrie un program care să calculeze al n-lea termen din **șirul lui Fibonacci**, care este definit recursiv astfel:
 - $\text{fib}[1]=0$
 - $\text{fib}[2]=1$
 - $\text{fib}[n]=\text{fib}[n-1] + \text{fib}[n-2]$, pentru $n>2$
2. Să se caute o soluție nerecursivă pentru **șirul lui Fibonacci**.

Întrebări?