

**Laborator 6**

**Grafuri neorientate(continuare)**

**Parcurgeri in grafuri neorientate:**

- 1. Parcurgerea in latime (*Breadth First*)**
- 2. Parcurgerea in adancime (*Depth First*)**

**Probleme rezolvate**

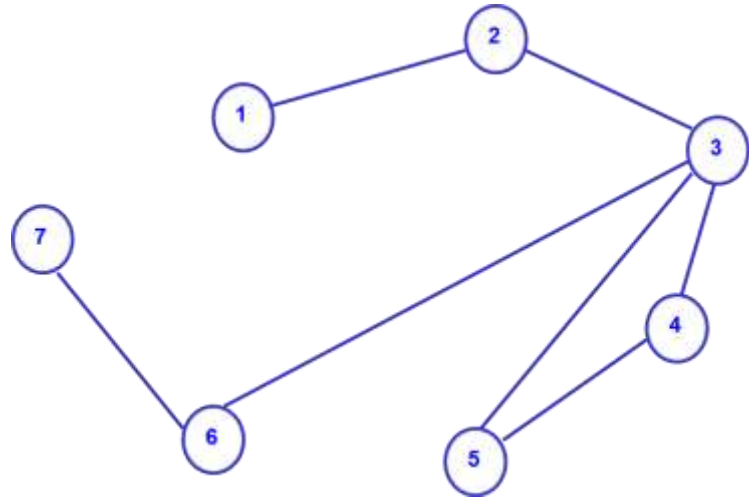
**1. Algoritmul de parcurgere in latime (Breadth First):**

```
#include<iostream.h>
int viz[30],n,i,j,k,u,v,p,a[20][20],c[30];
int main(void)
{
    cout<<"Dati numarul de varfuri n = ";
    cin>>n;
    for(i=1; i<=n-1; i++)
        for(j=i+1; j<=n; j++)
        {
            cout<<"a["<<i<<","<<j<<"]=" ";
            cin>>a[i][j];
            a[j][i] = a[i][j];
        }
    cout<<"Dati varful de plecare "; cin>>i;
    for(j=1; j<=n; j++) viz[j]=0;
    c[1]=i;
    p=1;
    u=1;
    viz[i]=1;
    while(p<=u){
        v=c[p];
        for(k=1; k<=n; k++){
            if( (a[v][k]==1) && (viz[k]==0) ){
                u++;
                c[u]=k;
                viz[k]=1;
            }
        }
        p++;
    }
    cout<<"Lista varfurilor in parcugerea in latime: "<<endl;
    cout<<i<<" ";
    for(j=2; j<=u; j++) cout<<c[j]<<" ";
}
```

Sa se aplice acest algoritm pentru graful  $G=\{X,U\}$ , unde  $X=\{1,2,3,4,5,6,7\}$  si  $U=\{(1,2), (2,3), (3,4), (3,5), (3,6), (6,7)\}$

Varful de plecare este **1**

Parcugerea in latime permite afisarea uraorelor varfuri: **1, 2, 3,4, 5, 6, 7**



**2. Parcugerea in latime – varianta recursiva:**

Se construiesc o functie numita BF\_recursiva cu un parametru formal - i, care reprezintă pozitia curentă la care s-a ajuns în coadă  
Algoritmul este uraorul:

- se parcurg nodurile grafului, cu j:
- dacă j este adiacent cu nodul curent din coadă si j este nevizitat
- atunci se adaugă la coadă;
- si apoi se marchează ca fiind vizitat;
- dacă mai sunt elemente în coadă se trece la următorul si se reapelează functia

```
#include <iostream.h>

int a[20][20];
int coada[20], viz[20];
int i, n, j, u, nod_plecare, m, x, y;
void BF_recursiva(int i)
{
    int j,v;
    for (j=1;j<=n;j++)
    { v=coada[i];
      if ((a[v][j]==1) && (viz[j]==0))
      {
          u=u+1;
          coada[u]=j;
          viz[j]=1;
      }
    }
}
```

```
    if (i<=u) BF_recurсивa(i+1);
}
int main()
{
    cout<<"n="; cin>>n;
    cout<<"m="; cin>>m;
    for (i=1;i<=m;i++)
    {
        cout<<"x y"; cin>>x>>y;
        a[x][y]=1; a[y][x]=1;
    }
    for (i=1;i<=n;i++) viz[i]=0;
    cout<<"dati nodul de plecare : "; cin>>nod_plecare;
    viz[nod_plecare]=1;
    coada[1]= nod_plecare;
    u=1;
    BF_recurсивa(1);
    for (i=1; i<=u; i++) cout<<coada[i]<<" ";
}
```

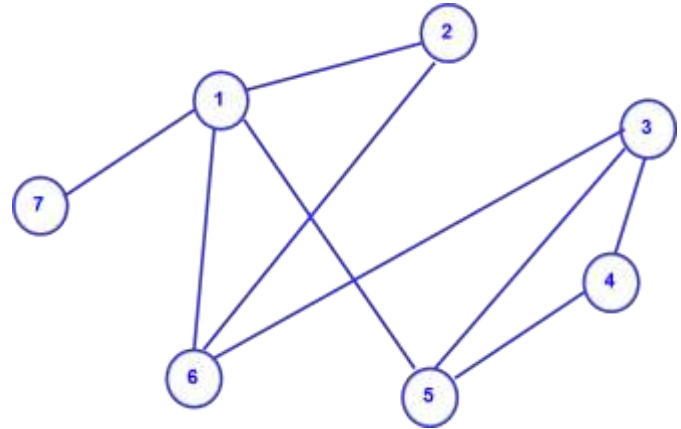
### 3. Algoritmul de parcurgere in latime (Breadth First):

Codul sursa al algoritmului de parcurgere in adancime:

```
#include<iostream.h>
int n, m, i, j, p, a[20][20], viz[30];
void df(int k){
    int j;
    cout<<k<<" ";
    viz[k]=1;
    for(j=1; j<=n; j++)
        if( (a[k][j]==1) && (viz[j]==0) ) df(j);
    return;
}
int main(void)
{
    cout<<"Dati numarul de varfuri n = ";cin>>n;
    for(i=1; i<=n-1; i++)
        for(j=i+1; j<=n; j++){
            cout<<"a["<<i<<","<<j<<"]=" ";
            cin>>a[i][j];
            a[j][i]=a[i][j];
        }
    cout<<"Dati varful de plecare ";
    cin>>p;
    df(p);
}
```

Să considerăm următorul graf neorientat:

Metoda *DF*, aplicată acestui graf, pornind de la vârful inițial 1, conduce la vizitarea varfurilor în următoarea ordine:  
**1,2,6,3,4,5,7**



4. Se da un graf  $G=\{X,U\}$  cu  $n$  varfuri si  $m$  muchii. Sa de determine componentele conexe ale grafului  $G$ .

```

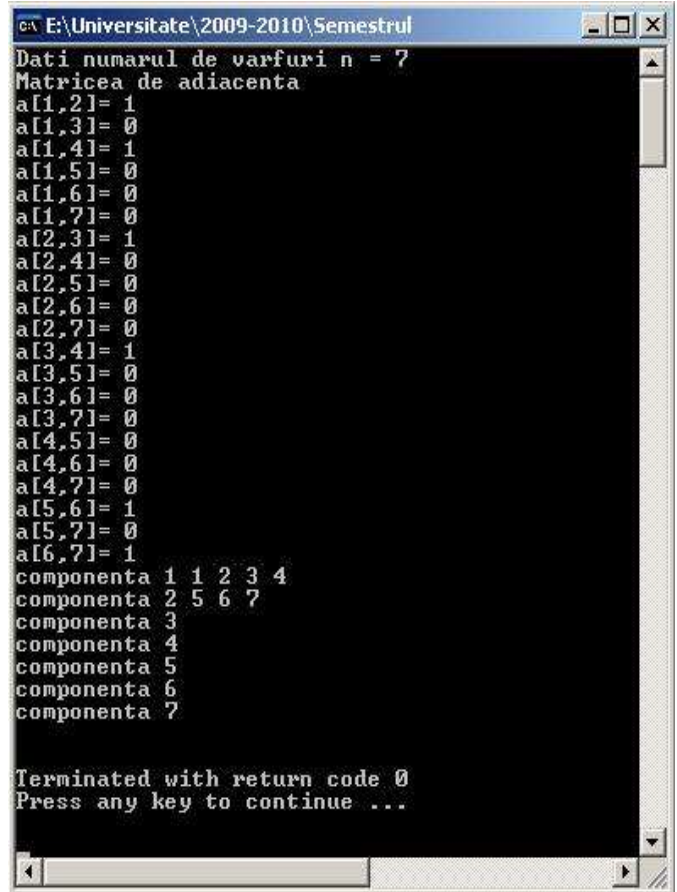
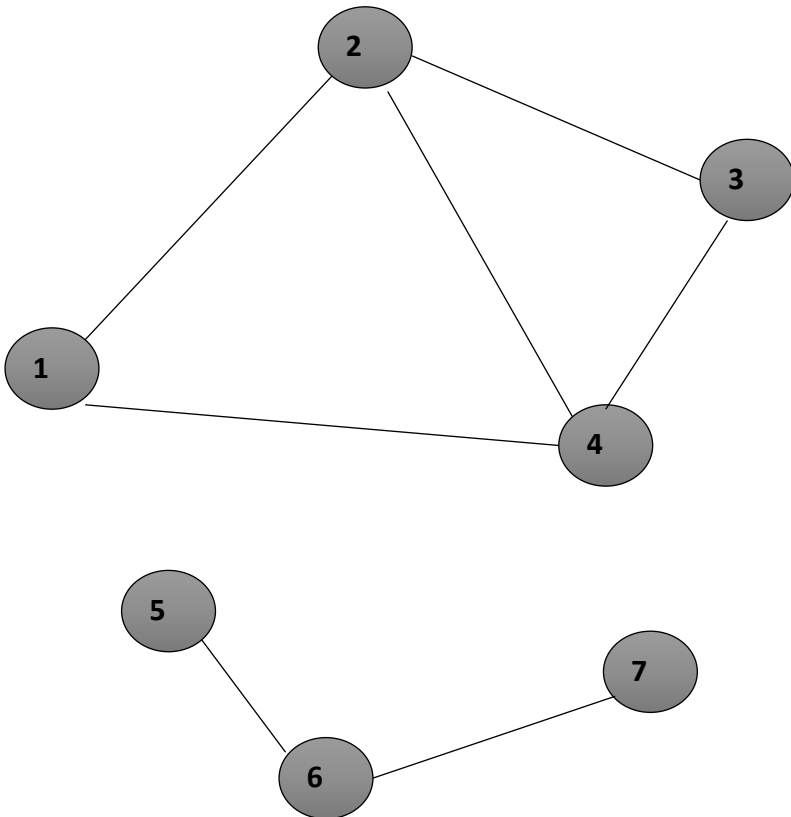
#include<iostream.h>
int a[20][20],cc[30];
int n,ncc,i,j,v; // ncc=nr. de componente conexe
void df(int v)
{
    int i;
    cc[v]=ncc;
    for(i=1;i<=n;i++)
        if( (a[v][i]==1) && (cc[i]==0) )
            df(i);
}
int main(void)
{
    cout<<"Dati numarul de varfuri n = "; cin>>n;
    cout<<"Aricea de adiacenta "<<endl;
    for(i=1;i<=n-1;i++)
        for(j=i+1;j<=n;j++)
        {
            cout<<"a["<<i<<","<<j<<"]=" ";
            cin>>a[i][j];
            a[j][i]=a[i][j];
        }
    ncc=0;
    for(i=1;i<=n;i++) cc[i]=0;
    for(i=1;i<=n;i++)
        if (cc[i]==0)
        {
            ncc=ncc+1;
            df(i);
        }
}
    
```

Parcurgere in adancime pentru un varf v

Determinarea varfurilor pentru fiecare componenta conexe

```
for(i=1;i<=ncc;i++) // ncc = nr. de comp. conexe
{
    cout<<"componenta "<<i<<" ";
    for(j=1;j<=n;j++)
        if(cc[j]==i)
            cout<<j<<" ";
    cout<<endl;
}
}
```

Afisare  
elementelor  
pentru fiecare  
componenta



5. Să se verifice dacă un graf dat prin aricea de adiacență este **graf conex** si să se afișeze un mesaj corespunzător

```
#include<iostream.h>
int a[10][10], n, viz[10];
void citire()
{
    int i,j;
    for(i=1;i<n;i++)
        for(j=i+1;j<=n;j++)
        {
            cout<<"a["<<i<<"]["<<j<<"]=";
            cin>>a[i][j];
            a[j][i]=a[i][j];
        }
}
void parcurg(int x)
{
    int i;
    viz[x]=1;
    for(i=1;i<=n;i++)
        if(a[x][i]&&viz[i]==0) parcurg(i);
}
int conex()
{
    int i;
    parcurg(1);
    for(i=1; i<=n; i++)
        if(viz[i]==0) return 0;
    return 1;
}
int main()
{
    cout<<"n="; cin>>n;
    citire();
    if(conex()==1)
        cout<<"Graful dat este conex";
    else
        cout<<"Graful dat NU este conex";
}
```

Diagram illustrating the code structure with callouts:

- Funcție de citire a datelor si memorare in matricea de adiacenta** (points to the `citire()` function)
- Parcurgerea in adancime** (points to the `parcurg()` function)
- Determinarea conexitatii grafului prin parcurgere in adancime si verificarea vectorului viz** (points to the `conex()` function)

**Probleme propuse spre rezolvare**

1. Să se ruleze programele prezentate mai sus, urmărind apelurile și valorile parametrilor de apel.
2. Fie graful neorientat  $G=(X,U)$ , unde numărul de noduri este 7 și  $U=\{(1,2), (2,4), (2,7), (3,6), (3,7), (4,6), (4,7), (6,7)\}$ . Sirul de noduri 7, 3, 6, 7, 4, 2, 7 este:
  - a) lant neelementar
  - b) lant compus
  - c) ciclu
  - d) ciclu elementar
3. Fie graful neorientat  $G=(X,U)$ , unde numărul de noduri este 7 și  $U=\{(1,2), (2,4), (2,7), (3,6), (3,7), (4,6), (4,7), (6,7)\}$ . Câte noduri cu grad impar sunt în graful  $G$ :
  - a) 3
  - b) 6
  - c) 5
  - d) 4
4. Scrieti răspunsul pentru fiecare dintre cerintele următoare.
  - a) Ce reprezintă un subgraf?
  - b) Desenati un graf bipartit care să aibă gradele nodurilor: 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3
  - c) Scrieti o functie prin care să se verifice dacă un graf conține noduri izolate.
  - d) Care este numărul total de grafuri neorientate cu  $n$  noduri?
5. Fie graful neorientat  $G=(X,U)$ , unde numărul de noduri este 8 și  $U=\{(2,5), (3,5), (3,6), (5,8), (6,7), (7,8)\}$ . Care sunt nodurile care nu aparțin nici unui ciclu?
  - a) 2, 3, 5
  - b) 1, 2, 4
  - c) 3, 7, 8
  - d) 1, 4, 7
6. Care dintre secvențele următoare reprezintă sirul gradelor nodurilor unui graf complet?
  - a) 4 4 4 4
  - b) 2 2 2 2
  - c) 5 5 5 5 5 5
  - d) 3 3 3 3 3

7. Scrieti răspunsul pentru fiecare dintre cerințele următoare.

- a) Ce reprezintă un graf partial?
- b) Pentru graful  $G=(X, U)$  din figură scrieti: matricea de adiacență si nodul de grad maxim
- c) Scrieti funcția de parcurgere în lățime a unui graf.
- d) Care este numărul de muchii al unui graf complet?
- e) Scrieti o funcție care afișează toate nodurile de grad maxim dintr-un graf neorientat.

