Drumuri Minime și Maxime în grafuri Orientate

A. Aspecte teoretice

Definiție. Se numește **graf orientat** o pereche **ordonată de mulțimi** notate G = (V, U), unde:

V: este o mulțime ,finintă și nevidă, ale cărei elemente se numesc vârfuri sau noduri ;

U : este o mulțime de **perechi ordonate de elemente distincte din V**, ale cărei elemente se numesc **arce**.

Exemplu de graf orientat :

$$G = (V, U)$$
 unde:
 $V = \{1, 2, 3, 4\}$
 $U = \{(1, 2); (2, 3); (1, 4)\}$

Graful **G** este un **graf orientat** deoarece respectă definiția prezentată mai sus, adică :

V este finită și nevidă;

U este o multime de **perechi ordonate** de elemente din V.

Observație!

Într-un graf orientat $\mathbf{arcul}(\mathbf{x}, \mathbf{y})$ este diferit de $\mathbf{arcul}(\mathbf{y}, \mathbf{x})$.

Terminologie fregventă în teoria grafurilor:

- extremitățile unui arc
 - fiind dat un arc $\mathbf{u} = (\mathbf{x}, \mathbf{y})$, se numesc extremități ale sale **nodurile** \mathbf{x} și \mathbf{y} :
 - o x se numește extremitate initială;
 - o y se numește extremitate finală.
- vârfuri adiacente
 - dacă intr-un graf există arcul $\mathbf{u} = (\mathbf{x}, \mathbf{y})$ (sau (\mathbf{y}, \mathbf{x}) , sau amândoua), se spune despre **nodurile** \mathbf{x} și \mathbf{y} ca sunt **adiacente**.
- incidenta
 - dacă u1 și u2 sunt două arce ale aceluiaș graf, se numesc incidente dacă au o extremitate comună.

Exemplu:

$$u1 = (x, y)$$
 şi $u2 = (y, z)$ sunt incidente

• dacă $\mathbf{u1} = (\mathbf{x}, \mathbf{y})$ este un arc într-un graf, se spune despre el și **nodul x**, sau **nodul y**, că sunt incidente.

B. Metode de reprezentare a grafului orientat

Sunt admise două metode de reprezentare :

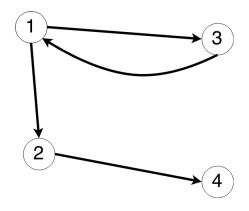
- ☐ reprezentare textuală : asa cum au fost prezentate până acum
- ☐ reprezentare grafica : arcele sunt reprezentate prin săgeți orientate iar nodurile prin puncte.

Exemplu de graf orientat reprezentat textual:

G = (V, U) unde :
V =
$$\{1, 2, 3, 4\}$$

U = $\{(1, 2); (2, 3); (1, 4); (4, 1)\}$

Exemplu de graf orientat reprezentat grafic (este graful de la exemplul anterior):

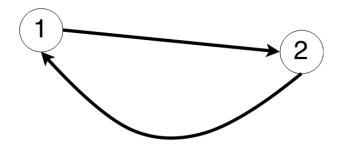


Observatie:

Considerând graful:

$$G = (V, U)$$
 unde:
 $V = \{ 1, 2 \}$
 $U = \{ (1, 2); (2, 1) \}$

reprezentarea sa grafică poate fi :



În continuarea lucrării se va folosi următoarea notație pentru a reprezenta nodurile care au arce de la unul la altul în ambele direcții, adică în felul următor :



C. Noțiunea de graf parțial

Definiție. Fie G=(V, U) un graf orientat. Se numește graf parțial al grafului G graful orientat G1=(V, U1) unde $U1\subseteq U$.

Citind cu atenție definiția tragem concluzia ca un **graf parțial** al unui graf G este un graf care are aceeași mulțime de vârfuri ca și G, iar mulțimea arcelor este o submulțime a lui U sau chiar U.

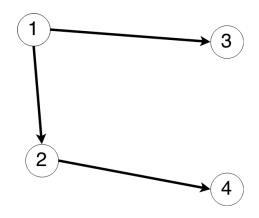
Exemplu:

Fie graful orientat:

$$G = (V, U)$$

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$U = \{(1, 2); (2, 4); (1, 3)\}$$



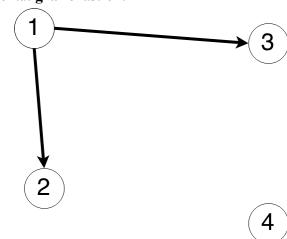
1. Un exemplu de grafic parțial al lui G este graful orientat :

$$G = (V, U)$$

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$U = \{(1, 2); (1, 3)\}$$
 (s-a eliminat arcul (2, 4))

reprezentat grafic astfel:



2. Un exemplu de \mathbf{grafic} parțial al lui \mathbf{G} este graful orientat :

$$G = (V, U)$$

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$U = \emptyset$$
 (s-au eliminat toate arcele)

(1)

3

2

4

Observatie!

Fie G = (V, U) un graf orientat. Un graf parțian, al grafului G, se poate obține pastrând vârfurile și eliminănd eventual niste arce (se pot elimina și toate arcele sau chiar nici unu).

D. Noțiunea de subgraf

Definiție. Fie G=(V,U) un graf orientat. Se numește subgraf al grafului G graful orientat G1=(V1,U1) unde $V1\subseteq V$, iar U1 conține toate arcele din U care au extremitățile în V1.

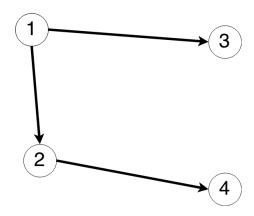
Exemplu:

Fie graful orientat:

$$G = (V, U)$$

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$U = \{(1, 2); (1, 3); (2, 4)\}$$

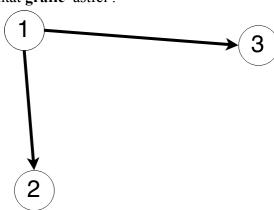


3. Un exemplu de subgraf al lui G este graful orientat :

$$G = (V, U)$$

 $V = \{1, 2, 3\}$ (s-a eliminat nodul 4)
 $U = \{(1, 2); (2, 3)\}$ (s-a eliminat arcul (2, 4))

reprezentat grafic astfel:



4. Un exemplu de **graf parțial al lui G** este graful orientat :

$$G = (V, U)$$

 $V = \{2, 3, 4\}$ (s-a eliminat nodul 1)
 $U = \{(2, 4)\}$ (s-au eliminat arcele (1,3) și (1,2))





Observație!

Fie G = (V, U) un graf orientat. Un subgraf , al grafului G, se poate obține ștergând eventual anumite noduri și odată cu acestea și arcele care le admit ca extremitate (nu se pot șterge toate vârfurile deoarece s-ar obține un graf cu mulțimea varfurilor vida)

E. Gradul unui nod

Ținând cont de faptul că "raportat la un vârf există arce care ies din acel vârf și arce care intră în acel vârf ", iau naștere următoarele noțiuni :

- grad interior
- grad exterior

Definiție. Fie G=(V, U) un graf orientat și x un nod al său. Se numește **grad exterior al nodului x**, numărul arcelor de forma (x, y) (adică numărul arcelor care ies din x), notat $d^+(x)$.

Exemplu:

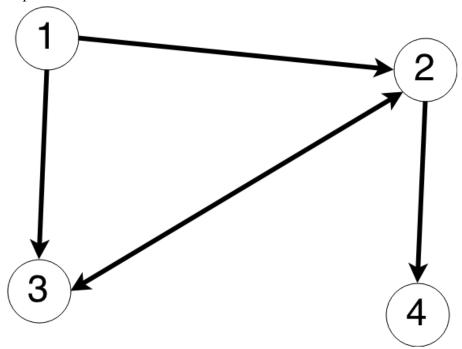
Fie grafiul:

G = (V, U) unde:

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

 $U = \{(1, 2); (1, 3); (2, 3); (3, 2)\}$

Reprezentat astfel:



Gradul exterior al nodului 1 este $d^+(1) = 2$ (în graf, sunt trei arce care ies din nodu 1) Gradul exterior al nodului 2 este $d^+(2) = 1$ (în graf, sunt doua arce care ies din nodu 2) Gradul exterior al nodului 3 este $d^+(3) = 0$ (în graf, sunt zero arce care ies din nodu 3) Gradul exterior al nodului 4 este $d^+(4) = 0$ (în graf, sunt zero arce care ies din nodu 4) Observații

- 1) Mulțimea succesorilor nodului x se notează cu $\Gamma^+(x)$ și se reprezintă astfel : $\Gamma^+(x) = \{ y \in V \mid (x, y) \in U \}$
- 2) Mulțimea arcelor ce ies din nodul x se notează cu $\omega^+(x)$ și se reprezintă astfel : $\omega^+(x) = \{ (x, y) \in U \mid y \in V \}$
- 3) Legat de cardinalele mulțimilor $\Gamma^+(x)$ și $\omega^+(x)$ putem scrie : $|\Gamma^+(x)| = |\omega^+(x)| = d^+(x)$

Raportat la același graf putem scrie următoarele:

$$\Gamma^{+}(1) = \{2, 3\}$$
 $\omega^{+}(1) = \{(1, 2); (1, 3)\}$ $|\Gamma^{+}(1)| = |\omega^{+}(1)| = d^{+}(1) = 2$

$$\begin{array}{lll} \Gamma^{+}(2) = \{4\} & \omega^{+}(2) = \{(2,4)\} & |\Gamma^{+}(2)| = |\omega^{+}(2)| = d^{+}(2) = 1 \\ \Gamma^{+}(3) = \varphi & \omega^{+}(3) = \varphi & |\Gamma^{+}(3)| = |\omega^{+}(3)| = d^{+}(3) = 0 \\ \Gamma^{+}(4) = \varphi & \omega^{+}(4) = \varphi & |\Gamma^{+}(4)| = |\omega^{+}(4)| = d^{+}(4) = 0 \end{array}$$

Definiție. Fie G=(V, U) un graf orientat și x un nod al său. Se numește grad interior al nodului x, numărul arcelor de forma (y, x) (adică numărul arcelor care intra din x), notat d(x).

Exemplu:

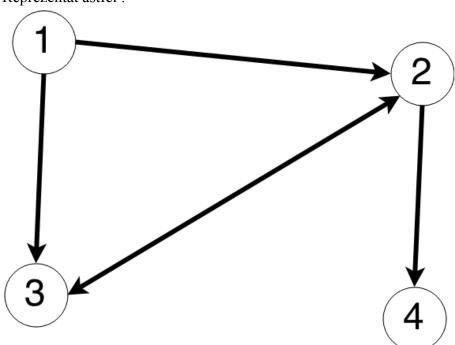
Fie graful:

G = (V, U) unde:

$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$U = \{(1, 2); (1, 3); (2, 3); (3, 2)\}$$

Reprezentat astfel:



Gradul exterior al nodului 1 este d(1) = 0 (în graf, sunt zero arce care intra din nodu 1) Gradul exterior al nodului 2 este d(2) = 2 (în graf, sunt doua arce care intra din nodu2) Gradul exterior al nodului 3 este $\overline{d}(3) = 2$ (în graf, sunt doua arce care intra din nodu 3) Gradul exterior al nodului 4 este $\overline{d}(4) = 1$ (în graf, este un arc care intra din nodu 4)

Observatii.

2) Mulțimea predecesorilor nodului x se notează cu $\Gamma(x)$ și se reprezintă astfel :

$$\Gamma^{-}(x) = \{ y \in V \mid (y, x) \in U \}$$

2) Mulțimea arcelor ce intra din nodul x se notează cu $\omega^-(x)$ și se reprezintă astfel :

$$\omega^-(x) = \{ (y, x) \in U \mid y \in V \}$$

3) Legat de cardinalele multimilor $\Gamma^-(x)$ și $\omega^-(x)$ putem scrie :

$$|\Gamma(x)| = |\omega(x)| = d(x)$$

Raportat la același graf putem scrie următoarele:

$$\begin{array}{llll} \Gamma^{-}(1) = \varphi & \omega^{-}(1) = \varphi & |\Gamma^{-}(1)| = |\omega^{-}(1)| = d^{-}(1) = 0 \\ \Gamma^{-}(2) = \{1, 3\} & \omega^{-}(2) = \{(1, 2); (3, 2)\} & |\Gamma^{+}(2)| = |\omega^{-}(2)| = d^{-}(2) = 2 \\ \Gamma^{-}(3) = \{1, 2\} & \omega^{-}(3) = \{(1, 3); (2, 3)\} & |\Gamma^{-}(3)| = |\omega^{-}(3)| = d^{-}(3) = 2 \\ \Gamma^{-}(4) = \{2\} & \omega^{-}(4) = \{2, 4\} & |\Gamma^{-}(4)| = |\omega^{-}(4)| = d^{-}(4) = 1 \end{array}$$

F. Conexitate

În această secțiune vor fi prezentate următoarele noțiuni :

- Drum
- Drum elementar
- Drum neelementar

Drum

Definiție.

Fie **G=(V, U)** un **graf orientat**. Se numește **drum**, în graful **G**, o succesiune de noduri notată $D = (x_1, x_2, x_3, ..., x_k)$ cu proprietatea $(x_1, x_2), (x_2, x_3), (x_{k-1}, x_k) \in U$ (altfel spus $(x_1, x_2), (x_2, x_3), (x_{k-1}, x_k)$ sunt arce).

Se întalnesc noțiunile:

- extremitățile drumului
 - o fiind dat drumul $D = (x_1, x_2, x_3, ..., x_k)$ se numesc

extremități ale sale nodurile x_1 și x_k (x_1 - extremitate inițială; x_k - extremitate finală);

• lungimea drumului

o fiind dat drumul $D = (x_1, x_2, x_3, ..., x_k)$, prin lungimea sa se ințelege numarul de arce care apar în cadrul său;

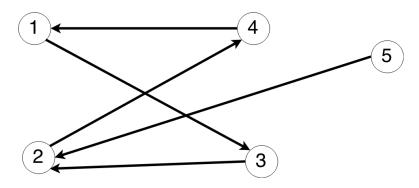
Exemplu:

Fie graful:

G = (V, U) unde:
V =
$$\{1, 2, 3, 4, 5\}$$

U = $\{(1, 3); (4, 1); (3, 2); (2, 4); (5, 2)\}$

Reprezentat astfel:



D1 = (1, 3, 2) este, în graful G, drum cu lungimea 2 și extremitățile 1 și 2. D2 = (4, 1, 3, 2) este, în graful G, drum cu lungimea 3 și extremitățile 4 și 2.

Atenție : dacă $D=(x_1,\,x_2,\,x_3,\,\dots,x_k)$ este drum în graful \mathbf{G} , atunci nu neapărat și $D1=(x_k,\,x_{k-1},\,x_{k-2},\,\dots,x_1)$ este drum în graful \mathbf{G} .

Drum elementar

Definiție.

Fie G=(V, U) un graf orientat. Se numește drum elementar, în graful G, drumul $D = (x_1, x_2, x_3, \dots, x_k)$ cu proprietatea că oricare două noduri ale sale sunt distincte (altfel spus, printr-un nod nu se trece decât o singură dată).

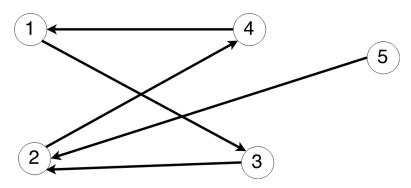
Exemplu:

Fie graful:

G = (V, U) unde:
V =
$$\{1, 2, 3, 4, 5\}$$

U = $\{(1, 3); (4, 1); (3, 2); (2, 4); (5, 2)\}$

Reprezentat astfel:



drumul D = (4, 1, 3, 2) este, în graful G, drum elementar cu lungimea 3 și extremitățile 4 și 2.

Drum neelementar

Definiție.

Fie **G=(V, U)** un **graf orientat**. Se numește **drum elementar**, în graful **G**, drumul $D = (x_1, x_2, x_3, ..., x_k)$ cu proprietatea că **nodurile** sale nu sunt distincte două câte două(altfel spus, printr-un nod s-a trecut de mai multe ori).

Exemplu:

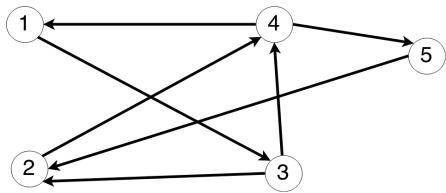
Fie graful:

$$G = (V, U) \text{ unde:}$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$U = \{(1, 3); (4, 1); (3, 2); (2, 4); (3, 4); (4, 1); (4, 5); (5, 2)\}$$

Reprezentat astfel:



drumul D2 = (4, 1, 3, 2, 4, 5, 2) este, în graful G, drum neelementar cu lungimea 6 și extremitățile 4 și 2.

G. Metode de stocare digitală a grafurilor orientate

Pentru a putea prelucra un graf orientat cu ajutorul unui program, trebuie mai întai sa fie reprezentat în program.

Există mai multe modalități de a reprezenta un graf orientat într-un program:

- reprezentare prin matrice de adiacență;
- reprezentare prin matrice vârfuri-arce;
- reprezentare prin matrice a drumurilor;
- reprezentare prin lista de adiacență;
- reprezentare prin **șirul arcelor**;

În continuare vom prezenta cum se poate reprezenta un graf orientat prin matricea de adiacență.

Pentru a reprezenta un graf în memoria unui program o sa ne folosim următoarele proprietăi ale unui graf orientat:

- arcul (x, y) este diferit de arcul (y, x)
- $\bullet \quad \forall \; (x,\,y) \; \in U \, | \, x,\,y \; \in V$

Fie G = (V, U) un graf orientat cu n vârfuri $(V = \{1, 2, 3 ... n\})$ și m arce.

Definiție

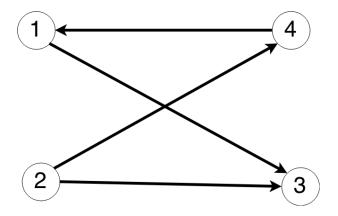
Matricea de adiacență ($A \in M_n(\{0, 1\})$), asociată grafului G, este o matrice pătratică de ordin n, cu elementele:

$$a_{i,j} \!=\! \begin{cases} 1 & daca \ (i,j) \!\in\! U \\ 0 & daca \ (i,j) \!\not\in\! U \end{cases}$$

(altfel spus, $a_{i,j}=1$ dacă există arc între i și j și $a_{i,j}=0$ dacă între i și j nu există arc)

Exemplu 1:

Fie graful G reprezentat ca în figura de mai jos :

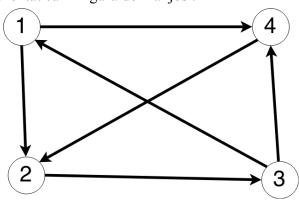


Matricea de adiacență asociată grafului este :

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Exemplu 2:

Fie graful G reprezentat ca în figura de mai jos :



Matricea de adiacență asociată grafului este :

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Comentarii:

Matricea de adiacență este o matrice **pătratică**, de ordin n, şi **nu este neapărat simetrică** fața de diagonala principală, așa cum este cazul grafurilor neorientate.

Secvențe de citire a matricei de adiacență:

program prrogram_1; var a :array[1..100, 1..100] of 0..1;

```
i, j, n :byte;
                begin
                write('n=');
                readln(n); { numarul de noduri }
                { initlializam matriea cu 0 }
                fillchar(a, sizeof(a), 0);
                for i := 1 to n do
                   for j := 1 to n do
                      begin
                      { citim valoarea (0 sau 1) a fiecarui element din matricea de
                adiacenta }
                      write('a[', i, ', ', j, ']=');
                      readln(a[i, j]);
                      end;
                . . . . . . . . . . . . . . . .
sau
                program prrogram_2;
                var a :array[1..100, 1..100] of 0..1;
                   i, j, n, m, x, y :byte;
                begin
                write('n=');
                readIn(n); { numarul de noduri }
                write('m=');
                readIn(m); { numarul de muchii }
                { initlializam matriea cu 0 }
                fillchar(a, sizeof(a), 0);
                for i := 1 to m do
                   begin
                   write('x=');
                   readln(x); { extremitatea initiala a arcului (x, y) }
                   write('y=');
                   readln(y); { extremitatea finala a arcului (x, y) }
```

```
a[x, y] := 1;
end;
```

Comentarii:

- Matricea de adiacență are toate elementele de pe diagonala principală egale cu 0.
- Numărul elementelor egale cu 1 de pe linia i este egal cu gradul exterior al vârfului i.
 - function gr_ext(i :byte):byte;
 { subprogramu returneaza gradul exterior al nodului <i> }
 var j, s :byte;
 begin
 s := 0;

 for j := 1 to n do
 s := s + a[i, j];

 gr_ext := s;
 end;
- Numărul elementelor egale cu 1 de pe coloana i este egal cu gradul interior al vârfului i.

```
function gr_int(i :byte):byte;
{ subprogramu returneaza gradul interior al nodului <i>} }
var j, s :byte;
begin
s := 0;

for j := 1 to n do
    s := s + a[j, i];

gr_int:= s;
end;
```

- Dacă vârful i este un vârf izolat, pe linia i și pe coloana i nu sunt elemente egale cu 1.
 - function vf_izolat(i :byte):boolean;
 { subprogramu returneaza TRUE dacă nodul <i> este izolat şi
 FALSE în caz contrar }
 begin
 vf_izolat := (gr_ext(i) = 0) AND (gr_int(i) = 0);
 end:

G. Metode de parcurgere a grafurilor orientate

Prin parcurgerea sau traversarea unui graf orientat se urmăreste examinarea nodurilor sale, plecând dintr-un nod dat \mathbf{x} , astfel încât fiecare nod, la care se poate ajunge din \mathbf{x} pe muchii adiacente două câte două, sa fie marcat o singură dată.

Există două metode principale de parcurgere a grafurilor :

- în lățime
- în adâncime

Metoda parcurgeri în lățime

Această metodă folosește o structură de tip coadă. Se pornește de la nodul x se găsesc toate nodurile $y \in V$ a. î. $\exists (x, y) \in U$, apoi se ia fiecare nod y găsit și

se

repetă procesul pentru acesta.

```
program program 3;
var a :array[1..100, 1..100] of 0..1; { matricea de adiacenta }
  c :array[0..100] of byte; { coada }
  viz :array[1..100] of boolean; { vectorul cu noduri vizitate }
  i, n, m, x, p : byte;
  i c, n c :integer;
procedure citire matrice adiacenta;
{ citim matricea de adiacenta a grafului }
var i, x, y :integer;
begin
write('n=');
readln(n); { numarul de noduri }
write('m=');
readln(m); { numarul de muchii }
{ initlializam matriea cu 0 }
fillchar(a, sizeof(a), 0);
```

```
writeln('In continuare introduceti extremitatile arcelor :');
for i := 1 to m do
   begin
   write('x=');
  readln(x); { extremitatea initiala a arcului (x, y) }
  write('y=');
  readln(y); { extremitatea finala a arcului (x, y) }
  a(x, y) := 1;
  writeln;
  end;
end;
procedure init coada;
{ initializam coada }
begin
n \ c := -1;
i \ c := 0;
end;
procedure push coada(x :byte);
{ adaugam elementul <x> în coada }
begin
inc(n c);
c[n \ c] := x;
end;
function este vida coada:boolean;
{ returnam TRUE dacă coada este vida, și FALSE în caz contrar }
begin
este vida coada := (n \ c < i \ c);
end;
function pop coada:byte;
{ returnam primul element din coada și il eliminam
 acest subprogram se utilizeaza doar cand coada nu
 este vida }
begin
```

```
pop\ coada := c[i\ c]; \{ returnam\ elementul\ \}
inc(i c); { eliminam elementul }
end;
procedure init viz;
{ initializam vectorul cu nodurile vizitate cu FALSE, nici
 un nod nu a fost viziat }
begin
fillchar(viz, sizeof(viz), FALSE);
end;
procedure vizitat(i :byte);
{ marcam nodul <i> ca fiind vizitat }
begin
viz[i] := TRUE;
end;
function a fost vizitat(i:byte):boolean;
{ returneaza TRUE dacă nodul a fost viziat, în caz contrar
 returneaza FALSE }
begin
a fost vizitat := viz[i];
end:
procedure prelucrare nod(x :byte);
{ prelugram nodul, în cazu de fata o sa il afisam doar }
begin
writeln('Prelugram nodul:', x);
end;
begin
init coada; { initializam coada }
citire matrice adiacenta; { citim toate elementele grafului }
write('De la ce nod doriti sa pornim : ');
readln(x); { citim nodul de pornire }
```

```
push_coada(x); { adaugam <x> în coada }

while not este_vida_coada() do { cat timp mai avem noduri de prelucrat în coada }

begin

p := pop_coada; { scoatem un element din coada }

prelucrare_nod(p); { prelucram nodul }

vizitat(p); { noram nodul ca fiind vizitat }

{ cautam toate nodurile la care putem ajunge prin nodul x }

for i := 1 to n do

if (a[p, i] = 1) AND not a_fost_vizitat(i) then { dacă exista arc de la  la

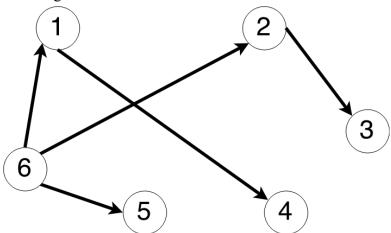
i> şi dacă nu am vizitat nodul <i> }

push_coada(i); { adauga nodul în coada }

end;

writeln;
end.
```

Dacă avem graful reprezentat grafic astfel:



Pornind de la nodul 6 vom descoperi nodurile în ordinea următoare :

Pornind de la nodul 1 vom descoperi nodurile în ordinea următore :

1, 4

Observatie:

Dacă există noduri izolate sau dacă nodul are mai multe componente conexe, metodele de de parcurgere nu vor descoperi toate nodurile, doar pe cele la care poate ajunge.

Metoda parcurgeri în adâncime

Această metodă folosește o structură de tip stiva. Se pornește de la nodul \mathbf{x} se găsește primul nod $\mathbf{y} \in V$ a. î. $\exists (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in \mathbf{U}$, iar pentru acest \mathbf{y} se repetă procesul, când ajungem la un nod care nu are vecini nevizitați, coborâm în stivă și cautăm un alt vecin nevizitat, până stiva devine vidă.

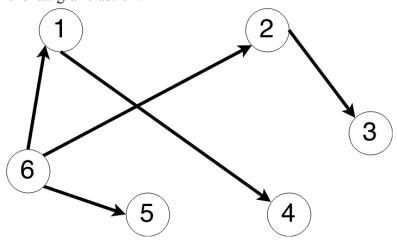
```
program program 4;
var a :array[1..100, 1..100] of 0..1; { matricea de adiacenta }
   s :array[0..100] of byte; { stiva }
   viz :array[1..100] of boolean; { vectorul cu noduri vizitate }
   i, n, m, x, p : byte;
   i_s, n_s :integer;
   ok:boolean;
procedure citire matrice adiacenta;
{ citim matricea de adiacenta a grafului }
var i, x, y :integer;
begin
write('n=');
readln(n); { numarul de noduri }
write('m=');
readln(m); { numarul de muchii }
{ initlializam matriea cu 0 }
fillchar(a, sizeof(a), 0);
writeln('In continuare introduceti extremitatile arcelor:');
for i := 1 to m do
   begin
   write('x=');
   readln(x); { extremitatea initiala a arcului (x, y) }
  write('y=');
  readln(y); { extremitatea finala a arcului (x, y) }
  a/x, v/ := 1;
   writeln;
   end:
```

```
end;
procedure init_stiva;
{ initializam stiva }
begin
n \ s := 0;
i \ s := 0;
end;
procedure push stiva(x :byte);
{ adaugam \ elementul < x > \hat{i}n \ stiva }
begin
inc(n s);
s[n_s] := x;
end;
function este vida stiva:boolean;
{ returnam TRUE dacă stiva este vida, și FALSE în caz contrar }
begin
este\_vida\_stiva := (n\_s = i\_s);
end;
procedure pop_stiva;
{ eliminam un element din stiva }
begin
dec(n_s); { eliminam elementul }
end;
function acces_stiva:byte;
{ accesam elementul din varful stivei }
begin
acces\_stiva := s[n\_s];
end;
procedure init_viz;
{ initializam vectorul cu nodurile vizitate cu FALSE, nici
 un nod nu a fost viziat }
begin
```

```
fillchar(viz, sizeof(viz), FALSE);
end;
procedure vizitat(i :byte);
{ marcam nodul <i> ca fiind vizitat }
begin
viz[i] := TRUE;
end:
function a fost vizitat(i:byte):boolean;
{ returneaza TRUE dacă nodul a fost viziat, în caz contrar
 returneaza FALSE }
begin
a fost vizitat := viz[i];
end;
procedure prelucrare nod(x :byte);
{ prelugram nodul, în cazu de fata o sa il afisam doar }
begin
writeln('Prelugram nodul:', x);
end;
begin
init stiva; { initializam stiva }
citire matrice adiacenta; { citim toate elementele grafului }
write('De la ce nod doriti sa pornim : ');
readln(x); { citim nodul de pornire }
push\ stiva(x); \{adaugam < x > \hat{i}n\ stiva \}
while not este vida stiva() do { cat timp mai avem noduri de prelucrat în stiva }
   begin
  p := acces_stiva; { accesam elementul din varful stivei }
   if not a fost vizitat(p) then { dacă elementul nu a fost vizitat }
     begin
```

```
prelucrare nod(p); { prelucreazal }
     vizitat(p); { noteazal ca fiind vizitat }
     end;
  { cautam un nod de la care putem ajunge de la p, care nu a fost vizitat }
  ok := false; { presupunem ca nu exista nici un nod }
  for i := 1 to n do
     if(a[p, i] = 1) AND (not a\_fost\_vizitat(i)) then
       begin
       push stiva(i);
       ok := true;
       break;
       end;
  if not ok then
    pop_stiva();
  end;
writeln;
end.
```

Dacă avem graful reprezentat grafic astfel:



Pornind de la nodul 6 vom descoperi nodurile în ordinea următore :

6, 1, 4, 2, 3, 5

Pornind de la nodul 1 vom descoperi nodurile în ordinea următoare :

1, 4

Observatie:

Dacă există noduri izolate sau dacă nodul are mai multe componente conexe, metodele de de parcurgere nu vor descoperi toate nodurile, doar pe cele la care poate ajunge.

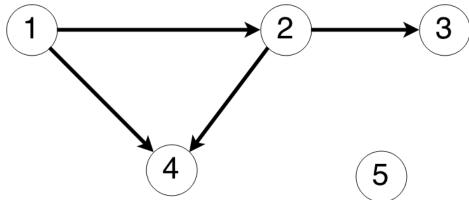
Comentarii:

Aceste metode nu parcurg tot graful, dacă avem de exemplu

G = (V, U)
V =
$$\{1, 2, 3, 4, 5\}$$

U = $\{(1,2); (1,4); (2,3); (2,4)\}$

Reprezentat grafic astfel:



Dacă îl parcurgem în lățime pornind de la nodul 1 vom descoperi nodurile în ordinea următoare : 1, 2, 4, 3

Dacă îl parcurgem în adâncime pornind de la nodul 1 vom descoperi nodurile în ordinea următoare : 1, 2, 3, 4

Nodul 5 nu va fi vizitat deoarece nu exista un nod $x \in V$ a. î. $(x, 5) \in U$.

H. Drumuri minime şi maxime

În această categorie vom trata problemele următoare:

- determinarea drumurilor minime dintr-un graf;
- determinarea drumurilor maxime dintr-un graf.

Cerițele care necesită determinarea drumurilor minime (maxime) pot varia :

• Se poate cere determinarea drumurilor de lungime minimă (maximă) între oricare doua vârfuri din graful G = (V, U) știinduse matricea cu costuri asociată grafului $C \subseteq M_n(\Re)$

- Se poate cere determinarea drumului de lungime minimă (maximă) dintre un nod i și un nod j în graful G = (V, U) știinduse matricea cu costuri asociată grafului $C \in M_n(\Re)$
- Se poate cere determinarea drumului de lungime minimă (maximă) dintre un nod i și restul nodurilor dintr-un graf G = (V, U) știinduse matricea cu costuri asociată grafului $C \subseteq M_n(\Re)$

În cazul **problemelor de minim**, fiind dat graful G = (V, U) i se asociază **matricea costurilor, forma 1**, definită astfel :

$$C \in M_n(\mathbb{R})$$
, unde:

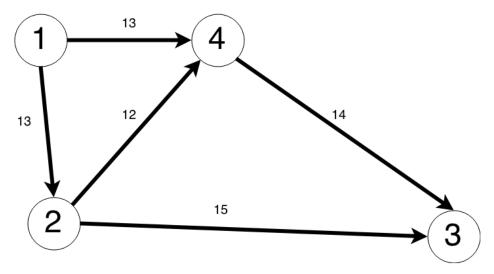
În cazul **problemelor de minimmaxim**, fiind dat graful **G** = (**V**, **U**) i se asociază **matricea costurilor, forma 2**, definită astfel :

$$C \in M_n(\Re)$$
, unde:

minim

Exemplu:

Fie graful **G** reprezentat ca în figura de mai jos (costul fiecărui arc fiind scris pe el):



Matricea costurilor de adiacența ar arăta în felul următor :

Forma 1:

$$\begin{bmatrix} 0 & 11 & \infty & 13 \\ \infty & 0 & 15 & 12 \\ \infty & \infty & 0 & \infty \\ \infty & \infty & 14 & 0 \end{bmatrix}$$

Forma 2:

$$\begin{bmatrix} 0 & 11 & -\infty & 13 \\ -\infty & 0 & 15 & 12 \\ -\infty & -\infty & 0 & -\infty \\ -\infty & -\infty & 14 & 0 \end{bmatrix}$$

Observații:

- 1. Matricea costurilor **forma 1** diferă de matricea costurilor **forma 2** prin faptul că în loc de ∞ are ∞.
- 2. În program, nu se poate folosi conceptul de ∞ sau $-\infty$, de aceea o sa folosim în loc două constante simetrice cu valori foarte mari $const \ p_infinit = 1.e10$; $const \ m \ infinit = -1.e10$;

Vom prezenta doi algoritmi care permit determinarea drumurilor minime (maxime) într-un graf:

- Roy-Floyd
- Dijkstra

Algoritmul Roy-Floyd

Acest algoritm se aplică în cazul în care se dă un graf G = (V, U), care are matricea costurilor C, și se cere să se determine **lungimea drumurilor minime(maxime)**, și în unele cazuri și **nodurile care constituie drumurile respective** între oricare două noduri ale grafului

Algoritmul se bazează pe următoarea idee :

"Dacă drumul minim de la nodul i la nodul j trece prin nodul k, atunci și drumul de la nodul i la k, precum și de la nodul k la j, este minim" și constă defapt într-un șir de n transformări aplicate matricei costurilor C, astfel :

În esentă, vom vedea dacă costul unui drum $\mathbf{i} - \mathbf{j}$ este mai mic decât suma costurilor drumurilor $\mathbf{i} - \mathbf{k}$ și $\mathbf{k} - \mathbf{j}$, dacă $\mathbf{i} - \mathbf{j} < \mathbf{i} - \mathbf{k} + \mathbf{k} - \mathbf{j}$, știm că drumul minim de la \mathbf{i} la \mathbf{j} trece prin \mathbf{k} .

În acest stadiu algoritmul nu determină și drumul minim, doar costul acestui drum minim, pentru a putea vedea și drumul efectiv de la i la j folosim o matrice D care va salva pentru fiecare element

$$d_{i,j} = drumul de la i la j$$

după mai multe calcule drumul va fi cel care va avea costul minim .

Matricea drumurilor se inițializează în felul următor :

- dacă $c_{i,j} < \infty$ atunci exista arc între **i și j** ,adică $c_{i,j} = \{i,j\}$
- dacă $c_{i,j} = \infty$ atunci nu există arc între **și j** ,adică $c_{i,j} = \{\phi\}$

Matricea drumurilor se inițializează după citirea matricii costurilor (de unde vedem ce arce sunt în graf și cu ce cost), inițial matricea drumurilor va avea doar arcele ca și drumuri, ulterior aceste drumuri vor fi modificate în funcție de costul minim .

Transformările sunt următoarele:

- dacă $c_{i,j} < c_{i,k} + c_{k,j}$ atunci $c_{i,j}$ devine $c_{i,k} + c_{k,j}$ și $d_{i,j} = concat(d_{i,k}, d_{k,j})$
- dacă $c_{i,j} > c_{i,k} + c_{k,j}$ atunci $c_{i,j}$ rămane același, și $d_{i,j}$ rămane același

În exemplu o să citim matricea costurilor dintr-un fișier *costuri.txt* și vom codifica -∞ cu -1, pentru a simplifica lucrurile, fișierul va avea pe prima linie numărul de noduri (linii și coloane a matricii) și pe următoarele linii matricea costurilor.

Exemplu a continutului unui fisier:

4 0 4 4 10 -1 0 -1 4 -1 -1 0 3 -1 -1 -1 0

În continuare vă voi prezenta o variantă a algoritmului Roy-Floyd:

```
program algoritmul roy floyd;
uses crt;
const p infinit = 1.e10;
    m infinit = -1.e10;
    n \ max = 100;
type
  vector=array[1..n max] of integer;
  drum = record { va retine un drum }
     v:vector; { nodurile drumului }
     n :integer; { cate noduri are drumul }
     end:
var drumuri :array[1..n max, 1..n max] of drum; { matricea care va retine drumul de la un
                                                         element la latul }
  costuri :array[1..n max, 1..n max] of real; { matricea costurilor }
  i, j, n :integer;
  f:text;
procedure citire mat costuri;
{ citim matricea de costuri, de unde aflam și ce muchii exista în graf
 citirea se face dintr-un fisier 'costuri.txt' care are pe prima linie
 numarul de noduri apoi pe fiecare linie următoare o linie din matricea costurilor }
var i, j:integer;
begin
assign(f, 'costuri.txt');
reset(f);
readln(f, n);
for i := 1 to n do
  begin
  for j := 1 to n do
     begin
     read(f, costuri[i, j]);
     if costuri[i, j] = -1 then
       costuri[i, j] := p_infinit;
     end;
  writeln;
  end;
close(f);
end;
procedure init drum(var x :drum);
```

```
{ initializam un drum }
begin
x.n := 0;
end;
procedure init mat drumuri;
{ initializam matricea de drumuri, pentru arcele existente }
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     begin
     if (i \le j) AND (costuri[i, j] \le p infinit) then
       begin
       drumuri[i, j].n := 2;
       drumuri[i, j].v[1] := i;
       drumuri[i, j].v[2] := j;
       end
     else
       init drum(drumuri[i, j]);
     end:
end;
function concat drum(x, y :drum):drum;
{ alipim doua drumuri, nodul din mijloc se scrie o singura data }
var i :integer;
  aux:drum;
begin
init drum(aux); { initializam drumul }
if (x.v[x.n] = y.v[1]) AND (x.n > 0) AND (y.n > 0) then { dacă exista macar un nod în ambele
drumuri }
  begin
  for i := 1 to x.n do
     begin
     aux.n := aux.n + 1;
     aux.v[aux.n] := x.v[i];
     end;
  for i := 2 to y.n do
     begin
     aux.n := aux.n + 1;
     aux.v[aux.n] := y.v[i];
     end:
  end;
```

```
concat drum := aux;
end;
procedure afis;
{ afisam drumurile Sicosturie }
var i, j, k:integer;
   aux:drum;
begin
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if i \le j then { un drum de la un nod la el insusi nu are sens }
        if (costuri[i, j] < p_infinit) then \{ dacă exista drum de la <math>i > j \}
           begin
           { afisam costul și drumul cel mai scurt }
           writeln('Intre nodul', i, ',', j, 'are costul', costuri[i, j]:4:2);
           writeln('Drumul este :');
           aux := drumuri[i, j];
           write(' ':5);
          for k := 1 to aux.n do
             write(aux.v[k], ' ');
           writeln:
           end
        else
           writeln('Intre nodul', i, ', ', j, 'nu exista drum!');
end:
procedure roy floyd;
{ algoritmul principal }
var i, j, k:integer;
begin
for i := 1 to n do \{ pentru fiecare nod \hat{i}n graf \}
  for j := 1 to n do \{ pentru pereche de noduri i, j \}
     for k := 1 to n do \{ verificam pentru fiecare nod \{ in graf \}
        if (k \le i) AND (k \le j) then \{ dacă nodul k este diferit de nodurile i și <math>j \}
           if ( costuri[i, j] > costuri[i, k] + costuri[k, j]) then { si dacă drumul i - k - j este mai
                                                             scurt decat drumul i - j }
             begin
             costuri[i, j] := costuri[i, k] + costuri[k, j]; \{ modifică costul cu noul cost, mai mic \}
             drumuri[i, j] := concat \ drum(drumuri[i, k], drumuri[k, j]); \{ alipeste drumurile i -
                                                    k \not i k - j \not i salveazale în locul drumului i - j 
             end;
```

```
end;

begin

citire_mat_costuri; { citim costurile }

init_mat_drumuri; { initializam drumurile }

clrscr; { curatam ecranul }

roy_floyd;

afis; { afisam rezultatul }

readln;
end.
```

Pentru a caută drumul maxim dintre toate nodurile trebuie făcute niște modificări minore algoritmului:

• În timpul citirii matricii costurilor trebuie să inițializăm matricea costurilor cu $-\infty$ (*m infinit*) în loc de $+\infty$ (*p infinit*)

```
for i := 1 to n do

begin

for j := 1 to n do

begin

read(f, costuri[i, j]);

if costuri[i, j] = -1 then

costuri[i, j] := m_infinit;

end;

writeln;
end;
```

 Mai trebuie modificată şi comparația facută între costul actual al drumului i - j şi suma costurilor drumului i - k şi k - j

```
for i := 1 to n do \{ pentru fiecare nod \hat{i}n graf \}

for j := 1 to n do \{ pentru pereche de noduri i, j \}

for k := 1 to n do \{ verificam pentru fiecare nod \hat{i}n graf \}

if (k <> i) AND (k <> j) AND ( costuri[i, k] > m_infinit)
```

```
AND ( costuri[k, j] > m_infinit) then { dacă nodul k este d if erit de nodurile i
```

```
si j, și dacă nu avem drumuri inexistente,
adică
costuri = m infinit }
```

```
if (costuri[i, j] < costuri[i, k] + costuri[k, j]) then { şi dacă drumul i - k - j este mai
lung decat drumul i - j }
begin
costuri[i, j] := costuri[i, k] + costuri[k, j]; { modifică costul cu noul cost, mai mic}
drumuri[i, j] := concat_drum(drumuri[i, k], drumuri[k, j]); { alipeste drumurile i -
k şi k - j şi salvează-le în locul drumului i - j }
end;
```

Şi iniţializarea matricii drumurilor trebuie modificată

```
if (i <> j) AND (costuri[i, j] > m_infinit) then begin drumuri[i, j].n := 2; drumuri[i, j].v[1] := i; drumuri[i, j].v[2] := j; end .....
```

• Un ultim lucru care trebuie modificat e procedura de afișare

```
if i <> j then { un drum de la un nod la el însusi nu are sens }

if (costuri[i, j] < m_infinit) then { dacă exista drum de la i -> j }

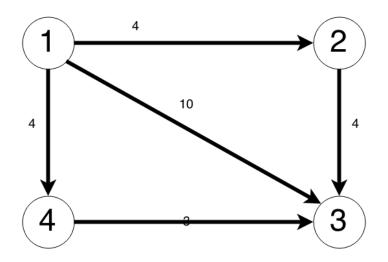
begin
{ afişm costul şi drumul cel mai scurt }

writeln('Intre nodul ', i, ',', j, ' are costul ', costuri[i, j]:4:2);

writeln('Drumul este :');
```

Exemplu:

Pentru graful:



care are matricea costurilor:

4

04410

-10-14

-1 -1 0 3

-1 -1 -1 0

Rezultatul ar trebui sa fie:

Între nodul 1,2 are costul 4.00

Drumul este:

12

Între nodul 1,3 are costul 4.00

Drumul este:

13

Între nodul 1,4 are costul 7.00

Drumul este:

134

Între nodul 2, 1 nu există drum!

Între nodul 2, 3 nu există drum!

Între nodul 2,4 are costul 4.00

Drumul este:

24

Între nodul 3, 1 nu există drum!

Între nodul 3, 2 nu există drum!

Între nodul 3,4 are costul 3.00

Drumul este:

3 4

Între nodul 4, 1 nu există drum!

```
Intre nodul 4, 2 nu exista drum!
Intre nodul 4, 3 nu exista drum!
```

Bineînțeles cautarea drumului cel mai lung va duce la trecerea prin mai multe noduri de mai multe ori (asta folosind algoritmul lui Roy-Floyd modifica) deoarece nu există încă un algoritm optimizat pentru găsirea drumurilor maxime .

Algoritmul Dijkstra

Acest algoritm se aplică în cazul în care se dă un graf G = (V, U), care are matricea costurilor C, și se cere să se determine lungimea drumurilor minime(maxime), și în unele cazuri și nodurile care constituie drumurile respective, între un nod și oricare alt nod al grafului.

Programul folosește următoarele variabile :

- *n* : reprezintă **numărul de noduri** al grafului
- c: reprezintă matricea costurilor asociată grafului
- pornire : reprezintă nodul de plecare
- *costuri_drumuri*: vector care conține costul drumului de la nodul de pornire la oricare alt nod
- drum: vector care va fi populat astfel:
 - drum[i] reprezintă nodul care îl precede pe i în drumul minim
- vizitate : vector care va tine evidența nodurilor care au fost vizitate

Algoritmul procedeză astfel :

- se citeste matricea costurilor
- vectorul *vizitate* se initializează cu *false*
- se citeşte nodul de pornire şi se noteaza *vizitate[pornire] = true*
- se completează vectorul *drum* astfel :
 - o pentru $i = 1 \dots n$, drum[i] = pornire, $c[pornire, i] \neq \infty$ si $i \neq pornire$;
 - \circ drum[i] = 0, altfel;
- se completează vectorul *costuri drumuri* astfel :
 - o costuri drumuri[i] = c[pornire, i], pentru $i = 1 \dots n$ dacă $i \neq pornire$
 - o costuri drumuri[pornire] = 0
- cât timp există noduri nevizitate executăm următoarele:
 - se caută nodul k dintre cele nevizitate, a carui drum de la pornire la k este minim, adica costuri drumuri[k] minim şi vizitate[k] = false

- o se calculează drumurile de la nodul de pornire la restul nodurilor prin nodul k în felul următor :
 - calculăm costul minim dintre *costuri_drumuri[i]* (costul pe care îl știm momentan de la *pornire* la *i*) și *costuri_drumuri[k]* (costul pe care îl știm momentan de la *pornire* la *k*) + *c[k, i]* (adică costul arcului (*k, i*)), cu alte cuvinte, vedem care drum e mai scurt, cel pe care îl avem momentan de la *pornire* la *i* sau cel de la *pornire* la *k* și apoi de la *k* la *i*
 - dacă costul de la *pornire* la *i* este cel mai mic, atunci nimic nu se întamplă
 - dacă costul de la *pornire* la k este cel mai mic, atunci costuri_drumuri[i] = costuri_drumuri[k] + c[k, i] şi drum[i] = k (precedentul nodului i în drumul minim pornire i este k)

În continuare o să vă prezint o versiune a algoritmului lui **Dijkstra** :

```
program algoritmul dijkstra min;
uses crt;
const p infinit = 1.e10;
   m infinit = -1.e10;
   max \ noduri = 1000;
type matrice=array[1..max noduri, 1..max noduri] of real;
   vector i=array[1..max noduri] of integer;
   vector=array[1..max noduri] of real;
var c :matrice; { matricea costurilor }
  costuri_drum : vector; { costul drumului de la nodu de pornire la <i> }
  drum : vector i; { drumul de la nodu de pornire la oricare nod }
  vizitate :array[1..max noduri] of boolean; { tinem cont de ce noduri am vizitat }
  n, pornire :integer;
  f:text;
procedure citire matrice costuri;
var i, j :integer;
begin
assign(f, 'costuri.txt');
reset(f);
readln(f, n);
```

```
for i := 1 to n do
  begin
  for j := 1 to n do
     begin
     read(f, c[i, j]);
     if c[i, j] = -1 then { intifint în text e codificat ca si < -1 > }
        c[i, j] := p_infinit;
     end:
  readln(f);
  end;
close(f);
end;
procedure init_vizitate;
{ initializam vectorul cu noduri vizitate }
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
  vizitate[i] := False;
end;
procedure vizitat(x :integer);
{ notam\ nodul\ < x > ca\ fiind\ vizitat\ }
begin
vizitate[x] := True;
end;
function exista neviz:boolean;
{ returnam True dacă mai exista noduri nevizitate }
var i :integer;
  aux:boolean;
begin
aux := false; { presupunem ca nu mai exista noduri de vizitat }
for i := 1 to n do
  if vizitate[i] = False then { dacă nodul <i> nu a fost vizitat }
     aux := true; { atunci mai exista noduri de vizitat }
     break; { oprin cautarea }
     end;
exista neviz := aux;
end;
function este neviz(x :integer):boolean;
```

```
{ returnam True dacă nodul \langle x \rangle este nevizitat, false în faz contrar }
begin
este\ neviz := not\ vizitate[x];
end:
procedure init drum costuri;
{ initlializam costurile fiecarui drum }
var i : integer;
begin
for i := 1 to n do
  if (i \le pornire) then \{ dacă i \le pornire \}
     costuri drum[i] := c[pornire, i] \{ drumul e constituit doar dintr-un arc şi costul este cher
costul arcului }
  else
     costuri drum[i] := 0; { nu exista arc, deci initializam cu 0 }
end;
procedure init drum;
{ initlializam vectorul drumurilor de la nodu de pornire la restu }
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
  if (i <> pornire) AND (c[pornire, i] < p infinit) then { dacă exista arc de la nodu de pornire
la i }
     drum[i] := pornire { fiind doar un arc, extremitatea initiala e chear nodul de pornire }
  else
     drum[i] := 0;
end;
procedure dijkstra;
var i, k:integer;
  min :real;
begin
while exista_neviz() do { cat mai exista noduri nevizitate }
  begin
  min := p infinit;
  k := 0;
  for i := 1 to n do { cautam nodul la care putem ajunge cel mai usor }
     if este neviz(i) AND (costuri drum[i] < min )then
        begin
```

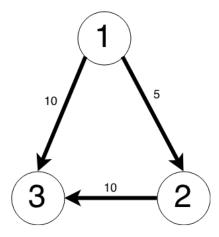
```
min := costuri \ drum[i];
        k := i;
        end;
  vizitat(k);
  for i := 1 to n do
     if este neviz(i) AND (c[k, i] < p infinit) then { dacă exista arc de la k la i }
        if costuri \ drum[i] > costuri \ drum[k] + c[k, i] then { dacă drumul de la nodu pe care il
avem de la nodu de
                                           pornire pana la <i> este mai lung decat drumul prin
nodul
                                           <k> atunci drumul minim trece prin k \}
          costuri drum[i] := costuri drum[k] + c[k, i]; \{ costul minim e cel al drumului pana
la < k > + de la < k > la < i > \}
          drum[i] := k; { la \ nodul < i > se \ ajunge \ prin \ nodul < k > }
          end:
  end;
end:
procedure afisare drum(i :integer);
{ afisam drumul de la nodu de pornire pana la nodul \langle i \rangle }
begin
if i <> 0 then
  begin
  afisare drum(drum[i]);
  write(i, '');
  end;
end;
procedure afis;
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
  if i <> pornire then
     if drum[i] <> 0 then { am gasit un drum de la <pornire> la <i> }
        begin
        writeln('Drumul de la ', pornire, ' la ', i, ' are lungimea :', costuri drum[i]:4:2);
        writeln('Si este compus din ');
        write(' ':7);
        afisare drum(i);
        writeln;
```

```
end
else
writeln('Nu exista drum de la ', pornire, ' la ', i);
end;
begin
citire_matrice_costuri; { citim matricea de costuri }
write('Drum de pornire :');
readln(pornire);
vizitat(pornire);
init_drum;
init_drum_costuri;
dijkstra;
afis;
end.
```

Algoritmul lui **Dijkstra** nu poate fi modificat pentru a căuta drumurile maxime, el va găsi drumurile maxime aproximative.

Exemplu:

Fie graful reprezentat grafic:



Dacă dorim sa căutăm cel mai scurt drum de la nodul 1 la restul nodurilor, rezultatul ar fi următorul :

```
Nodul de pornire :1
Drumul de la 1 la 2 are lungimea :10.00
Şi este compus din
1 2
Drumul de la 1 la 3 are lungimea :5.00
```

```
Şi este compus din
1 3
```

Nu se cunoste înca un algoritm eficient pentru căutarea drumurilor maxime!

Dar o implementare ar fi:

```
program algoritmul dijkstra minim;
       uses crt;
       const p infinit = 1.e10;
           m infinit = -1.e10;
           max noduri = 1000;
       type matrice=array[1..max noduri, 1..max noduri] of real;
          vector i=array[1..max noduri] of integer;
          vector=array[1..max noduri] of real;
       var c, c2 :matrice; { matricea costurilor }
          costuri drum : vector; { costul drumului de la nodu de pornire la <i> }
          drum : vector i; { drumul de la nodu de pornire la oricare nod }
          vizitate :array[1..max noduri] of boolean; { tinem cont de ce noduri am vizitat
}
          n, pornire :integer;
          f:text;
       procedure citire matrice costuri;
       var i, j:integer;
       begin
       assign(f, 'costuri.txt');
       reset(f);
       readln(f, n);
       for i := 1 to n do
          begin
          for j := 1 to n do
            begin
            read(f, c[i, j]);
            if c[i, j] = -1 then { intifint in text e codificat ca si <-1> }
```

```
c[i, j] := p_infinit;
     end;
  readln(f);
  end;
close(f);
end;
procedure init vizitate;
{ initializam vectorul cu noduri vizitate }
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
  vizitate[i] := False;
end;
procedure vizitat(x :integer);
{ notam nodul <x> ca fiind vizitat }
begin
vizitate[x] := True;
end;
function exista neviz:boolean;
{ returnam True daca mai exista noduri nevizitate }
var i :integer;
  aux:boolean;
begin
aux := false; { presupunem ca nu mai exista noduri de vizitat }
for i := 1 to n do
  if vizitate[i] = False then { daca nodul <i> nu a fost vizitat }
     aux := true; { atunci mai exista noduri de vizitat }
     break; { oprin cautarea }
     end;
exista neviz := aux;
end;
function este neviz(x :integer):boolean;
{ returnam True daca nodul <x> este nevizitat, false in faz contrar }
begin
```

```
este neviz := not vizitate[x];
        end;
       procedure init drum costuri;
        { initlializam costurile fiecarui drum }
        var i : integer;
       begin
        for i := 1 to n do
          if (i \rightarrow pornire) then { daca i nu este nodul de pornire }
             costuri drum[i] := c[pornire, i] { drumul e constituit doar dintr-un arc si
costul este cher costul arcului }
          else
             costuri drum[i] := 0; { nu exista arc, deci initializam cu 0 }
       end;
       procedure init drum;
        { initlializam vectorul drumurilor de la nodu de pornire la restu }
        var i :integer;
       begin
        for i := 1 to n do
          if (i \Leftrightarrow pornire) AND (c[pornire, i] < p infinit) then { daca exista arc de la
nodu de pornire la i }
             drum[i] := pornire { fiind doar un arc, extremitatea initiala e chear nodul de
pornire }
          else
             drum[i] := 0;
        end;
        procedure dijkstra;
       var i, k, c1:integer;
          min :real;
       begin
       c1 := 0;
        while exista neviz() and (c1 < n) do { cat mai exista noduri nevizitate }
       (* for j := 1 to n-2 do *)
          begin
          c1 := c1 + 1;
```

```
min := p infinit;
          k := 0;
          for i := 1 to n do { cautam nodul la care putem ajunge cel mai usor }
             if este neviz(i) AND (costuri drum[i] < min )then
               begin
               min := costuri drum[i];
               k := i;
               end;
          vizitat(k);
          for i := 1 to n do
             if este neviz(i) AND (c[k, i] \Leftrightarrow p infinit) then { daca exista arc de la k la i
}
               if (costuri drum[i] > costuri drum[k] + c[k, i]) OR (costuri drum[i] =
p infinit) then { daca drumul de la nodu pe care il avem de la nodu de
                                                   pornire pana la <i> este mai lung decat
drumul prin nodul
                                                  <k> atunci drumul minim trece prin k }
                  begin
                  costuri_drum[i] := costuri_drum[k] + c[k, i]; { costul minim e cel al
drumului pana la <k> + de la <k> la <i>}
                  drum[i] := k; \{ la nodul < i > se ajunge prin nodul < k > \}
                  end;
          end;
       end;
       procedure afisare drum(i :integer);
        { afisam drumul de la nodu de pornire pana la nodul <i>}
       begin
       if i \Leftrightarrow 0 then
          begin
          afisare drum(drum[i]);
          write(i, '');
          end;
        end;
```

```
function calc_cost(k :integer):real;
begin
if k <> 0 then
  begin
  calc_cost := c2[drum[k], k] + calc_cost(drum[k]);
  end
else
  calc cost := 0;
end;
procedure afis;
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
  if i <> pornire then
     if drum[i] <> 0 then { am gasit un drum de la <pornire> la <i> }
        begin
        writeln('Drumul de la ', pornire, ' la ', i, ' are lungimea :', calc cost(i):4:2);
        writeln('Si este compus din ');
       write(' ':7);
        afisare drum(i);
        writeln;
        end
     else
        writeln('Nu exista drum de la ', pornire, ' la ', i);
end;
procedure re init costuri;
var i, j:integer;
begin
c2 := c;
for i := 1 to n do
  for i := 1 to n do
     if (c[i, j] < p_infinit) AND (c[i, j] > 0) then
       c[i, j] := 1 / c[i, j];
end;
```

```
begin
citire_matrice_costuri; { citim matricea de costuri }
re_init_costuri;
write('Nodul de pornire :');
readln(pornire);
vizitat(pornire);
init_drum;
init_drum_costuri;
dijkstra;
afis;
end.
```

Program auxiliar:

Deoarece programele din această lucrare citesc matricea de adiacență și cea a costurilor dintr-in fisier, programul următor va citi arcele și costul acestora și va genera și salva într-un fisier matricea costurilor automat :

```
program algoritm_creeare_matrice_costuri;
var i, j, n, m, x, y :integer;
  v :array[1..1000, 1..1000] of real;
  f :text;
  s :string;

begin
write('Numarul de noduri :');
readln(n);

write('Numarul de arce :');
```

```
readln(m);
{ initializam matricea costurilor }
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if i = j then
       v[i, j] := 0
     else
        v[i, j] := -1;
{ citim muchiile }
for i := 1 to m do
  begin
  write('x=');
  readln(x);
  write('y=');
  readln(y);
  write('Costul arcului ', x, ' ', y,' :');
  readln(v[x, y]);
  end;
{ afisam matricea costurilor }
writeln;
writeln;
for i := 1 to n do
  begin
  for j := 1 to n do
     write(v[i, j]:4:2, '');
  writeln;
  end;
writeln;
writeln;
repeat
  write('Doriti sa salvam matricea costurilor intr-un fisier?(y/n) ');
  readln(s);
until (s = 'y') OR (s = 'n');
if s = 'y' then
  begin
```

```
write('Numele fisierului in care doriti sa salvam : ');
readln(s);

assign(f, s);
rewrite(f);

writeln(f, n);

for i := 1 to n do
    begin
    for j := 1 to n do
        write(f, v[i, j]:4:2, ' ');
    writeln(f);
    end;

close(f);
end;

end.
```

I. Program Complex:

În continuare vă voi prezenta un program care toți algoritmii prezentați pană acum :

```
program program_complex;
uses crt;
const n_max = 1000;
    p_inf = 1.e10;
    m_inf = -1.e10;
type
    vector_int = array[1..n_max] of integer;
    vector_bool = array[1..n_max] of boolean;
    matrice_int = array[1..n_max, 1..n_max] of integer; { vector cu elementei integer }
    matrice_real = array[1..n_max, 1..n_max] of real; { vector cu elemente reale }
    matrice_bool = array[1..n_max, 1..n_max] of boolean; { vector cu elemente de tip boolean }

drum = record { o structura care retine un drum }
    v :vector_int; { elementele drumului }
    n : integer; { numarul de elemente ale drumului }
```

```
end:
  stiva = object
     vector :vector int; { vector de stocare }
     n :integer; { numar de elemente }
     procedure init; { initializam stiva }
     procedure push(x :integer); { adaugam un element in stiva }
     procedure pop; { eliminam un element din stiva }
     function acces:integer; { accesam elementul din varful stivei }
     function vida:boolean; { verificam daca stiva este sau nu vida }
  end:
  coada = object
     vector :vector int; { vector de stocare }
     n, i :integer; { numar de elemente }
     procedure init; { initializam coada }
     procedure push(x :integer); { adaugam un element in coada }
     procedure pop; { scoatem un element din coada }
     function acces:integer; { accesam primul element din coada }
     function vida:boolean; { verificam daca coada este vida sau nu }
  end:
  vizitate = object
     vector: vector bool;
     n:integer;
     procedure init(x :integer); { initializam vectorul de noduri vizitate }
     procedure\ vizitat(x\ :integer); \{notam\ nodul\ < x > ca\ fiind\ vizitat\ \}
     function exista neviz: boolean; { vedem daca mai avem noduri nevizitate }
     function este neviz(x:integer): boolean; { vedem daca nodul \leq x \geq este nevizitat }
  end:
  matrice drum = array[1..n max, 1..n max] of drum;
  graf = object
     nume, fisier, cauta roy, cauta dj :string; { numele grafului, si numele fisierului de unde a
fost citit, cauta - reprezinta ce s-a cautat, drumul
                          minim sau maxim }
     n :integer; { n - numarul de noduri al grafului }
     citit, roy floyd, dijkstra: boolean; { retine daca graful a fost sau nu citit }
     mat adiacenta: matrice bool; { matricea de adiacenta }
     mat drum: matrice drum; { matricea de drumuri, pentru roy floyd }
     mat costuri, mat costuri roy, mat costuri dj:matrice real; { matricea de costuri }
```

```
matrice drum dj :matrice int; { fiecare linie din matrice va fi un vector de drumuri
pentru algoritmul dikkstra }
    coada :coada; { coada }
    stiva :stiva; { stiva }
    vizitate :vizitate; { vector cu noduri vizitate }
    procedure init;
    procedure initializare(x:integer); { procedure de initializare a grafului dupa ce stim
numarul de noduri }
    procedure initializare fisier(x :string); { initializam numele fisierului }
    procedure afisare; { afisam lista arcelor }
    procedure citire mat adiacenta; { procedure de citire a matrici de adiacenta din fisier }
    procedure citire mat costuri; { procedura care citeste matricea de costuri }
    procedure config mat costuri(x:real); { initializam matricea costurilor pentru a cauta
drumurile maxime sau minime }
    procedure parcurgere in latime(x:integer); { parcurgem graful in latime pornind de la
nodul < x > si afisam nodurile gasite 
    procedure parcurgere in adancime(x:integer); { parcurgem graful in adancime pornind
de la nodul \langle x \rangle si afisam nodurile gasite }
    procedure set nume(s :string); { setam un nume }
    procedure set file(s :string); { setam un fisier }
    procedure afis mat adiacenta; { afisam matricea de adiacenta }
    procedure afis mat costuri; { afisam matricea costurilor }
    procedure afis lista noduri; { afisam lista nodurilor }
    procedure afis lista noduri cost; { afisam lista nodurilor si a costurilor }
    procedure roy floyd min; { aflam drumurile minime folosind algoritmul roy floyd }
    procedure roy floyd max; { aflam drumurile minime folosind algoritmul roy floyd }
    procedure dijkstra min(x:integer); { aflam drumurile minime del a <x> la restul
nodurilor folosind algorimtul dijkstra}
    procedure afis drum roy(s:string); { afisam drumurile maxime }
    procedure afis drum dj(x:integer); {afisam drumurile minime de la un nod anume la alte
noduri }
    procedure drum min(a, b:integer); { afisam drumul minim dintre nodul < a > si nodul
\langle b \rangle 
    procedure drum max(a, b : integer); { afisam drumul maxim dintre nodul < a > si nodul
\langle b \rangle
  end;
var gf :graf;
{ Metode drumuri }
procedure afis dr(x, i:integer);
```

```
begin
if i <> 0 then
  begin
  afis_dr(x, gf.matrice_drum_dj[x, i]);
  write(i, '');
  end;
end;
procedure afis mat drum;
var i, j, k:integer;
begin
for i := 1 to gf.n do
  for j := 1 to gf.n do
     begin
     writeln('Drum: ', i, '-', j);
    for k := 1 to gf.mat drum[i, j].n do
       write(gf.mat drum[i, j].v[k], '');
     writeln;
     end;
end;
function inf or nr(x : real) : string;
begin
if x = p inf then
  inf or nr := 'infinit'
else
  if x = m inf then
     inf_or_nr := '-infinit'
  else
     str(x:4:2, inf or nr);
end;
procedure init drum(var x :drum);
{ initializam un drum }
begin
x.n := 0;
end;
procedure init_mat_drumuri_min;
{ initializam matricea de drumuri, pentru arcele existente }
var i, j:integer;
begin
for i := 1 to gf.n do
  for j := 1 to gf.n do
     begin
```

```
if (i \le j) AND (gf.mat costuri[i, j] \le p inf) then
       begin
       gf.mat drum[i, j].n := 2;
       gf.mat drum[i, j].v[1] := i;
       gf.mat drum[i, j].v[2] := j;
       end
     else
       init drum(gf.mat drum[i, j]);
     end;
end;
procedure init_mat_drumuri_max;
{ initializam matricea de drumuri, pentru arcele existente }
var i, j:integer;
begin
for i := 1 to gf.n do
  for j := 1 to gf.n do
     begin
     if (i \le j) AND (gf.mat costuri[i, j] \ge m inf) then
       begin
       gf.mat drum[i, j].n := 2;
       gf.mat\_drum[i, j].v[1] := i;
       gf.mat\_drum[i, j].v[2] := j;
       end
     else
       init drum(gf.mat drum[i, j]);
     end;
end;
function concat drum(x, y :drum):drum;
{ alipim doua drumuri, nodul din mijloc se scrie o singura data }
var i :integer;
  aux:drum;
begin
init drum(aux); { initializam drumul }
if (x.v[x.n] = y.v[1]) AND (x.n > 0) AND (y.n > 0) then { daca exist a macar un nod in ambele
drumuri }
  begin
  for i := 1 to x.n do
     begin
     aux.n := aux.n + 1;
```

```
aux.v[aux.n] := x.v[i];
    end;
 for i := 2 to y.n do
    begin
    aux.n := aux.n + 1;
    aux.v[aux.n] := y.v[i];
    end;
  end;
concat drum := aux;
end;
procedure init vector drum(x :integer);
var i :integer;
begin
for i := 1 to gf.n do
  begin
  if(x \le i) AND (gf.mat\_costuri[x, i] \le p\_inf) then
    gf.matrice\_drum\_dj[x, i] := x
  else
    gf.matrice drum dj[x, i] := 0;
  writeln;
  end:
end;
{ Metode obiect vizitate }
procedure vizitate.init(x :integer);
{ initializam vectorul de vizitate cu false }
var i :integer;
begin
n := x;
for i := 1 to n do
  vector[i] := False;
end;
procedure vizitate.vizitat(x :integer);
{ notam nodul <x> ca fiind vizitat }
begin
vector[x] := true;
end;
```

```
function vizitate.exista neviz:boolean;
{ verificam daca mai exista sau nu noduri nevizitate }
var i :integer;
begin
exista neviz := false;
for i := 1 to n do
  if vector[i] = false then
    begin
    exista neviz := true;
    break;
    end;
end;
function vizitate.este neviz(x:integer):boolean;
{ verificam\ daca\ nodul\ < x> a\ fost\ sau\ nu\ vizitat\ }
begin
este\_neviz := not vector[x];
end;
{ Metode obiect stiva }
procedure stiva.init;
{ initializam stiva }
begin
n := 0;
end:
procedure stiva.push(x :integer);
{ adaugam un element in stiva }
begin
n := n + 1;
vector[n] := x;
end;
procedure stiva.pop;
{ eliminam un vector din stiva }
begin
n := n - 1;
if vida() then { daca stiva devine vida }
  init(); { o initializam }
end;
```

```
function stiva.acces:integer;
{ returnam elementul din capul stivei }
begin
acces := vector[n];
end;
function stiva.vida:boolean;
{ returnam < True > daca stiva e goala si false in caz contrar }
begin
vida := (n \le 0);
end;
{ Metode obiect coada }
procedure coada.init;
{ initializam coada }
begin
i := 1;
n := 0:
end;
procedure coada.push(x :integer);
{ adaugam un element in coada }
begin
n := n + 1;
vector[n] := x;
end;
procedure coada.pop;
{ eliminam un vector din coada }
begin
i := i + 1;
if vida() then { daca stiva este vida }
  init(); { o initializam }
end;
function coada.acces:integer;
begin
acces := vector[i];
end:
```

```
function coada.vida:boolean;
begin
vida := (i > n);
end;
{ Metode obiect Graf }
procedure graf.initializare(x :integer);
{ initlializam toate componentele in functie de n }
var i, j :integer;
begin
n := x;
{ initlializam matricea de adiacenta cu False }
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
    mat\ adiacenta[i, j] := False;
end;
procedure graf.initializare_fisier(x :string);
begin
fisier := x;
end;
procedure graf.citire mat costuri;
{ citim matricea de costuri si initializam si matricea de adiacenta, si n o data cu asta }
var f :text;
  x, i, j:integer;
begin
assign(f, fisier);
reset(f);
readln(f, x);
\{ initlializam graful cu numarul de noduri < x > \} 
initializare(x);
for i := 1 to x do
  begin
  for j := 1 to x do
    begin
```

```
read(f, mat costuri[i, j]);
     if mat costuri[i, j] > 0 then
       mat adiacenta[i, j] := True;
     end;
  readln(f);
  end;
close(f);
n := x;
citit := true; { marcam graful ca fiind citit }
end;
procedure graf.config mat costuri(x :real);
{ configuram matricea costurilor, adica inlocuim <-1> cu x, care va fi <p inf> sau <m inf>}
var i, j:integer;
begin
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if(mat\_costuri[i, j] = -1) OR(mat\_costuri[i, j] = p\_inf) OR(mat\_costuri[i, j] = m\_inf)
then
        mat\ costuri[i, j] := x;
end;
procedure graf.citire mat adiacenta;
var f :text;
  aux, i, j, x :integer;
begin
assign(f, fisier);
reset(f);
readln(f, x);
{ initlializam elementele matrici in fuctie de <x> noduri }
initializare(x);
for i := 1 to x do
  begin
  for j := 1 to x do
     begin
     read(f, aux);
     if aux = 1 then
        mat adiacenta[i, j] := true;
```

```
readln(f);
  end;
close(f);
{ initliazizam matricea costurilor cu 1 }
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if i = j then
       mat\ costuri[i, j] := 0
       if mat adiacenta[i, j] then
          mat\ costuri[i, j] := 1
        else
          mat\ costuri[i, j] := -1;
citit := true; { marcam graful ca fiind citit }
end;
procedure graf.afisare;
var i, j :integer;
begin
writeln('Graful cu numele :', nume);
writeln('Are urmatoarele arce :');
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if mat adiacenta[i, j] then
       writeln(i, ' - ', j);
end;
procedure graf.init;
{ procedura care initializeaza un graf }
begin
nume := 'No Name';
fisier := ";
n := 0;
cauta roy := 'none';
cauta dj := 'none';
citit := false;
end;
procedure graf.set nume(s :string);
begin
```

```
nume := s;
end;
procedure graf.parcurgere_in_latime(x :integer);
var i, p :integer;
  procedure prelucrare(nod :integer);
  { prelucram nodul < nod>, momentan doar in afisam }
  begin
  write(nod, ' ');
  end;
begin
{ initializam coada }
coada.init;
{ initializam vectorul vizitate }
vizitate.init(n);
{ adaugam nodul <x> in coada }
coada.push(x);
writeln('Graful cu numele <', nume, '>, parcurs in latime de la nodul : ',x);
writeln('Ii gasim urmatoarele noduri :');
while not coada.vida do
  begin
  p := coada.acces;
  if vizitate.este neviz(p) then { nodul din varful stivei trebuie procesat }
     begin
     prelucrare(p);
     vizitate.vizitat(p);
     end
  else
     coada.pop;
  for i := 1 to n do
     if mat adiacenta[p, i] AND vizitate.este neviz(i) then
       coada.push(i);
  end;
writeln;
```

```
end;
procedure graf.parcurgere in adancime(x :integer);
var i, p :integer;
  ok:boolean;
  procedure prelucrare(nod :integer);
  { prelucram nodul < nod>, momentan doar in afisam }
  begin
  write(nod, ' ');
  end;
begin
{ initializam stiva }
stiva.init;
{ initializam vectorul vizitate }
vizitate.init(n);
{ adaugam nodul <x> in stiva }
stiva.push(x);
(* vizitate.vizitat(stiva.acces); *)
writeln('Graful cu numele <', nume, '>, parcurs adancime de la nodul : ', x);
writeln('Ii gasim urmatoarele noduri :');
while not stiva.vida do
  begin
  p := stiva.acces; { salvam elementul din capul stivei }
  if vizitate.este_neviz(p) then { nodul din varful stivei trebuie procesat }
     begin
     prelucrare(p);
     vizitate.vizitat(p);
     end;
  ok := false; \{ presupunem ca nu am gasti nici un alt nod nevizitat pornind de la <math>p > 
  for i := 1 to n do
     if mat adiacenta[p, i] AND vizitate.este neviz(i) then
        begin
```

```
stiva.push(i); { adaugam nodul gasit in stiva }
        ok := true; \{ memoram faptul ca am gasit un nod de la  \}
       break;
        end;
  if not ok then { daca nu am gasit nici un nod, eliminam nodul din stiva }
     stiva.pop;
  end;
writeln;
end;
procedure graf.set_file(s :string);
{ setam un fisier de citire }
begin
fisier := s;
end;
procedure graf.afis mat adiacenta;
{ afisam matricea de adiacenta }
var i, j :integer;
begin
for i := 1 to n do
  begin
  for j := 1 to n do
     if mat adiacenta[i, j] then
       write(' * ')
     else
       write('x');
  writeln;
  end;
end;
procedure graf.afis mat costuri;
{ afisam matricea costurilor }
var i, j:integer;
begin
for i := 1 to n do
  begin
  for j := 1 to n do
     write(' ',inf or nr(mat costuri[i, j]):8, ' ');
  writeln;
```

```
end;
end;
procedure graf.afis_lista_noduri;
var i, j:integer;
begin
writeln('Graful cu numele ', nume, ' are urmatoarele noduri :');
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if mat adiacenta[i, j] then
       writeln(i, ' - ', j);
end;
procedure graf.afis_lista_noduri_cost;
var i, j:integer;
begin
writeln('Graful cu numele', nume, 'are urmatoarele noduri:');
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     if mat adiacenta[i, j] then
       writeln(i, '-', j, ':', mat_costuri[i, j]:4:2);
end;
procedure graf.roy floyd min;
var i, j, k:integer;
  a, b, c :string;
begin
{ initializam matricea de costuri }
config_mat_costuri(p_inf);
mat costuri roy := mat costuri;
{ initializam matricea de drumuri }
init_mat_drumuri_min;
writeln(' Vom afisa si modul de lucru al algoritmului :');
writeln;
writeln;
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
```

```
for k := 1 to n do
        if (k \le i) AND (k \le j) then
          begin
          a := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[i, j]);
          b := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[i, k]);
          c := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[k, j]);
          writeln('Vedem daca drumul direct de la ', i, 'la ', j, 'cu costul : ', a);
          writeln('Este mai mic decat suma drumului de la ', i, ' la ', k, ' cu costul :', b);
          writeln('cu drumul de la ', k, ' la ', j, ' cu costul :', c);
           if (mat costuri roy[i, j] > mat costuri roy[i, k] + mat costuri roy[k, j]) then
             begin
             writeln('Costul fiind mai mic, modificam matricea drumurilor si a costurilir!');
             mat\ costuri\ roy[i,j] := mat\ costuri\ roy[i,k] + mat\ costuri\ roy[k,j];
             mat \ drum[i, j] := concat \ drum(mat \ drum[i, k], mat \ drum[k, j]);
             end:
          writeln;
          end:
writeln;
writeln;
writeln('Afisam drumurile minime obtinute folosind algoritmul lui Roy-Floyd:');
afis drum roy('min');
cauta roy := 'min';
end:
procedure graf.roy floyd max;
var i, j, k :integer;
  a, b, c :string;
begin
{ initializam matricea de costuri }
config mat costuri(m inf);
mat costuri roy := mat costuri;
{ initializam matricea de drumuri }
init mat drumuri max;
writeln(' Vom afisa si modul de lucru al algoritmului :');
writeln;
writeln:
```

```
for i := 1 to n do
  for j := 1 to n do
     for k := 1 to n do
        begin
        if (k \le i) AND (k \le j) AND (i \le j) AND (mat costuri roy[i, k] > m inf) AND
(mat costuri roy[k, j] > m inf) then
          begin
          a := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[i, j]);
          b := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[i, k]);
          c := inf \ or \ nr(mat \ costuri \ roy[k, j]);
          writeln('Vedem daca drumul direct de la ', i, ' la ', j, ' cu costul : ', a);
          writeln('Este mai mare decat suma drumului de la ', i, ' la ', k, ' cu costul :', b);
          writeln('cu drumul de la ', k, ' la ', j, ' cu costul :', c);
          if (mat costuri roy[i, j] < mat costuri roy[i, k] + mat costuri roy[k, j]) then
             begin
             writeln('Costul fiind mai maxim, modificam matricea drumurilor si a costurilir!');
             mat\ costuri\ roy[i,j] := mat\ costuri\ roy[i,k] + mat\ costuri\ roy[k,j];
             mat \ drum[i, j] := concat \ drum(mat \ drum[i, k], mat \ drum[k, j]);
             end;
          writeln:
          end;
        end;
writeln;
writeln;
writeln('Afisam drumurile maxime obtinute folosind algoritmul lui Roy-Floyd:');
afis drum roy('max');
cauta roy := 'max';
end:
procedure graf.dijkstra min(x :integer);
var p, i, count :integer;
  min :real;
  s:string;
begin
count := 0;
config mat costuri(p inf);
mat costuri dj := mat costuri; { duplicam matricea costurilor }
```

```
vizitate.init(n); { initializam vecotrul cu elemente vizitate }
vizitate.vizitat(x); { notam nodul de pornire x ca fiind vizitat }
init vector drum(x); { initializam vectorul drumrilor pentru nodul x }
while vizitate.exista neviz() AND (count < n) do
  min := p inf; { pe care il stim momentan }
  p := 0;
  for i := 1 to n do \{ cautam nodul la care putem ajunge cel mai usor de la nodul de pornire \}
     if vizitate.este neviz(i) AND (mat costuri dj[x, i] < min) then
        begin
        min := mat \ costuri \ dj[x,i];
       p := i;
        end:
  vizitate.vizitat(p);
  for i := 1 to n do
     if vizitate.este neviz(i) AND mat adiacenta[p, i] then
        if mat costuri dj[x, i] > mat costuri dj[x, p] + mat costuri[p, i] then
          begin
          mat\ costuri\ dj[x, i] := mat\ costuri\ dj[x, p] + mat\ costuri[p, i];
          matrice drum dj[x, i] := p;
          end:
  count := count + 1;
writeln('Drumurile minime de la nodul', x, 'la restul nodurilor din graf:');
afis drum dj(x);
str(x, s);
cauta\_dj := cauta\_dj + s;
end;
procedure graf.afis_drum_roy(s :string);
var i, j, k:integer;
  aux:drum;
begin
if s = 'min' then
  begin
  for i := 1 to n do
    for j := 1 to n do
```

```
if i <> j then
           if (mat_costuri_roy[i, j] <> p_inf) then
             begin
             writeln('Intre nodurile', i, 'si', j, 'drumul are costul:', mat_costuri_roy[i,
j]:4:2);
             writeln('Drumul este :');
             aux := mat\_drum[i, j];
             write(' ':5);
             for k := 1 to aux.n do
                write(aux.v[k], '');
             writeln;
             writeln;
             end
          else
             writeln('Intre nodurile', i, 'si', j, 'nu exista drum!');
   end
else
   begin
  for i := 1 to n do
     for j := 1 to n do
        if i <> j then
           if (mat_costuri_roy[i, j] <> m_inf) then
             begin
             writeln('Intre nodurile', i, 'si', j, 'drumul are costul:', mat costuri roy[i,
j]:4:2);
             writeln('Drumul este :');
             aux := mat \ drum[i, j];
             write(' ':5);
             for k := 1 to aux.n do
                write(aux.v[k], '');
             writeln;
             writeln;
             end
           else
             writeln('Intre nodurile', i, 'si', j, 'nu exista drum!');
   end;
end;
procedure graf.afis drum dj(x:integer);
var i :integer;
begin
for i := 1 to n do
   if i <> x then
```

```
if (matrice drum dj/x, i] <> 0) then
        begin
        writeln('Drumul de la', x, 'la', i, 'are costul:', mat costuri dj[x, i]:4:2);
        writeln('Si este compus din :');
        write(' ':7);
        afis dr(x, i);
        writeln;
        end
     else
        writeln('Nu exista drum de la ', x, ' la ', i, ' !');
end;
procedure graf.drum min(a, b :integer);
var i :integer;
  s:string;
begin
str(a, s);
if cauta roy = 'min' then
  begin
  writeln('Drumul minim a fost folosit deja folosind algoritmul roy-floyd');
  writeln('Drumul minim este :');
  if mat costuri roy[a, b] < p inf then
     for i := 1 to mat drum[a, b].n do
        write(mat\ drum[a, b].v[i], '')
  else
     writeln('Din pacate nu se poate ajunge de la ', a, ' la ', b);
  writeln:
  end
else
  if pos(s, cauta \ dj) <> 0 then
     begin
     writeln('Drumul minim a fost folosit deja folosind algoritmul dijkstra ');
     if (mat costuri di[a, b] \le 0) AND (mat costuri di[a, b] \le p inf) then
        begin
        writeln('Drumul de la', a, 'la', b, 'are costul:', mat costuri dj[a, b]:4:2);
        writeln('Si este compus din :');
        write(' ':7);
        afis dr(a, b);
        end
     else
        writeln('Nu exista drum de la ', a, ' la ', b, ' !');
     end
  else
```

```
begin
     writeln('Drumul minim nu a fost deja calculat asa ca il vom calcula folosind aglgoritmul
dikstra ');
     dijkstra min(a);
     writeln;
     writeln('Am terminat de calculat drumul minim!');
     writeln;
     if (mat\_costuri\_dj[a, b] \le 0) \ AND (mat\_costuri\_dj[a, b] \le p\_inf) \ then
       writeln('Drumul de la', a, 'la', b, 'are costul:', mat costuri dj[a, b]:4:2);
       writeln('Si este compus din :');
        write(' ':7);
        afis dr(a, b);
        end
     else
        writeln('Nu exista drum de la ', a, ' la ', b, ' !');
     end:
writeln;
end;
procedure graf.drum max(a, b :integer);
var i, k:integer;
  s:string;
  aux:drum;
begin
str(a, s);
if cauta roy = 'max' then
  begin
  writeln('Drumul maxim a fost folosit deja folosind algoritmul roy-floyd');
  writeln('Drumul maxim este :');
  if mat costuri roy[a, b] < p inf then
     for i := 1 to mat drum[a, b].n do
        write(mat_drum[a, b].v[i], ' ')
  else
     writeln('Din pacate nu se poate ajunge de la ', a, ' la ', b);
  writeln;
  end
else
  begin
```

```
writeln('Drumul maxim nu a fost deja calculat asa ca il vom calcula folosind aglgoritmul
roy-floyd');
  roy floyd max;
  writeln;
  writeln('Am terminat de calculat drumul roy-floyd!');
  writeln:
  if (mat costuri roy[a, b] \leq m inf) AND (mat costuri roy[a, b] \leq p inf) then
    writeln('Intre nodurile', a, 'si', b, 'drumul are costul:', mat costuri roy[a, b]:4:2);
    writeln('Drumul este :');
    aux := mat \ drum[a, b];
    write(' ':5);
    for k := 1 to aux.n do
      write(aux.v[k], '');
    writeln;
    writeln:
    end
  else
    writeln('Intre nodurile', a, 'si', b, 'nu exista drum!');
writeln;
end;
{ metode ajutatoare }
function to int(s:string):integer;
{ transformam stringul <s> in integer si il validam }
var cod, n :integer;
begin
val(s, n, cod);
if (cod = 0) and (n \le n \max) and (n \le gf.n) then
  to int := n
else
  to int := 0;
end;
function strip(s:string):string;
{ eliminam spatiile albe de la inceputu si finalul stringului si in intoarcem scris cu litere mici }
```

begin

```
if length(s) > 0 then
   begin
   { eliminam spatiile de la inceputul textului }
   while s[1] = ''do
     delete(s, 1, 1);
   { eliminam spatiile de la sfarstitul textului }
   while s[length(s)] = ''do
     delete(s, length(s), 1);
   end;
strip := lowercase(s);
end;
function elm spc(s:string):string;
\{ eliminam spatiile din < s > \}
begin
while pos('',s) <> 0 do
   delete(s, pos(' ', s), 1);
elm\ spc := s;
end:
function elm space(s:string):string;
{ eliminam toate spatiile albe dintr-un string si il convertim in litere mici }
begin
s := elm \ spc(s); \{ eliminam \ spatiile \}
elm space := lowercase(s); { convertim in litera mica }
end:
procedure split args(s:string; var a, b:string; var ok:boolean);
\{ programul imparte comanda in 2 \le a \ge si \le b \ge in functie de paranteze, si foloseste variabila \}
boolean
 pentru a vedea daca parsarea s-a facut corect }
var first, last :integer;
begin
s := elm \ spc(s); \{ eliminam \ spatiile \ din \ s \}
ok := true;
first := pos('(', s);
last := pos(')', s);
a := ";
b := ";
if(first = 0) or (last = 0) then
   ok := false;
```

```
a := copy(s, 1, first-1);
b := copy(s, first+1, last - first - 1);
end:
procedure split args2(s:string; var a, b:string; var ok:boolean);
\{ programul imparte comanda in 2 \le a \ge si \le b \ge in functie de paranteze, si foloseste variabila \}
boolean
 pentru a vedea daca parsarea s-a facut corect }
var comma :integer;
begin
s := elm \ spc(s); \{ eliminam \ spatiile \ din \ s \}
ok := true;
comma := pos(', ', s);
a := ";
b := ";
if comma = 0 then
  ok := false;
a := copy(s, 1, comma-1);
b := copy(s, comma+1, length(s));
end;
function check close(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul a folosit comanda <close> }
if (elm\ space(s) = 'close') or (elm\ space(s) = 'exit') or (elm\ space(s) = 'bye') then
  check close := true
else
  check close := false;
end;
function check info(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul a tastat comanda <info> }
begin
if(elm\ space(s) = 'info')\ then
  check info := true
else
  check info := false;
```

```
end;
function check clear(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul a tastat comanda <clear> }
begin
if elm \ space(s) = 'clear' then
  check clear := true
else
  check clear := false;
end:
function check set file(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul doreste sa seteze un fisier de citire }
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(s, a, b, ok);
check set file := ok and (elm space(a) = 'set file');
end:
function check set nume(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul doreste sa seteze un nume }
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(s, a, b, ok);
check_set_nume := ok and (elm_space(a) = 'set_nume');
end;
function check help(s:string):boolean;
{ verificam daca utilizatorul doreste sa seteze un nume }
begin
s := elm \ spc(s);
s := copy(s, 1, 4);
check\ help := elm\ space(s) = 'help';
end;
function check citire adj(s:string):boolean;
begin
```

```
s := elm \ space(s);
check citire_adj := s = 'citire_mat_adj';
end:
function check citire cost(s:string):boolean;
begin
s := elm\_space(s);
check citire cost := elm space(s) = 'citire mat cost';
end:
function check parcurge latime(s:string):boolean;
var a, b :string;
  ok:boolean;
  n:integer;
begin
split_args(s, a, b, ok);
n := to int(b);
check parcurge latime := (elm\ space(a) = 'parcurge\ latime') and ok\ and\ (n > 0);
end;
function check parcurge adancime(s:string):boolean;
var a, b :string;
  ok:boolean;
  n:integer;
begin
split args(s, a, b, ok);
n := to_int(b);
check parcurge adancime := (elm\ space(a) = 'parcurge\ adancime') and ok and (n > 0);
end;
function check afisare muchii(inp:string):boolean;
check afisare muchii := elm space(inp) = 'afisare muchii';
end;
function check afisare muchii cost(inp:string):boolean;
```

```
begin
check afisare muchii cost := elm space(inp) = 'afisare muchii cost';
end;
function check afis mat adj(inp:string):boolean;
begin
check afis mat adj := elm space(inp) = 'afis mat adj';
end:
function check afis mat cost(inp:string):boolean;
check afis mat cost := elm space(inp) = 'afis mat cost';
end;
function check roy floyd min(inp:string):boolean;
begin
check roy floyd min := elm space(inp) = 'roy floyd min';
end;
function check roy floyd max(inp:string):boolean;
begin
check roy floyd max := elm space(inp) = 'roy floyd max';
end;
function check_dijkstra min(inp :string):boolean;
var a, b :string;
  n:integer;
  ok:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok);
n := to int(b);
check dijkstra min := ok AND (elm space(a) = 'dijkstra min') AND (n > 0);
end;
function check drum min(inp:string):boolean;
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok);
```

```
check drum min := ok AND (a = 'drum min');
end;
function check drum max(inp:string):boolean;
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok);
check drum max := ok AND (a = 'drum max');
end;
function check credit(inp:string):boolean;
begin
check credit := elm space(inp) = 'credit';
end;
function check blank(inp:string):boolean;
begin
check blank := elm space(inp) = ";
end;
{ Metode de afisare }
procedure help(s :string);
{ afisam help in functie de input }
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
s := elm \ space(s);
split args(s, a, b, ok);
writeln:
case b of
  ":begin
    writeln('Aveti la dispozitie urmatoarele comenzi:');
    writeln(' set nume(arg)');
    writeln(' set file(arg)');
    writeln(' citire_mat_cost');
    writeln(' citire mat adj');
    writeln(' parcurge adancime(arg)');
    writeln(' parcurge latime(arg)');
```

```
writeln(' afisare muchii');
  writeln(' afisare muchii cost');
  writeln(' afis_mat_adj');
  writeln(' afis mat cost');
  writeln(' roy floyd max');
  writeln(' roy floyd min');
  writeln(' dijkstra min(arg)');
  writeln(' drum max(arg, arg)');
  writeln(' drum min(arg, arg)');
  writeln(' credit');
  writeln(");
  writeln(' Pentru mai multe informatii legate de fiecare comanda puteti accesa!');
  writeln(' <help(commanda)> .');
  writeln(' ');
  writeln(' Exemplu de utilizare:');
  writeln('
             help(set nume)');
  writeln(' help(drum max)');
  writeln('
              help(parcurge latime)');
  writeln(");
  end:
'set nume':begin
  writeln('set nume(arg)');
  writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti seta numele grafului.');
  writeln(' Acest nume va fi folosit daca doriti sa salvati graful.');
  writeln(' Exemplu de utilizare:');
  writeln('
              set nume(GrafulMeu)');
  writeln(' set nume(arg)');
  writeln(");
  end;
'set file':begin
  writeln('set file(arg)');
  writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti seta un fisier sursa al');
  writeln(' grafului.Din acest fisier se va citit, matricea de adiacenta,');
  writeln(' sau matricea costurilor grafului.');
  writeln(' Exemplu de utilizare:');
  writeln('
              set file(graf.txt)');
  writeln('
              set file(costuri.in)');
  end:
'citire mat cost':begin
  writeln(' citire mat cost');
  writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti citi matricea costurilor din fiseirul');
  writeln(' setat cu ajutorul comenzi < set file(arg)>!');
  writeln(' Exemplu de utilizare:');
```

```
writeln('
                 citire mat cost');
    end;
  'citire mat adj' :begin
    writeln(' citire mat adj');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti citi matricea de adiacenta din fiseirul');
    writeln(' setat cu ajutorul comenzi < set file(arg)>!');
    writeln(' Exemplu de utilizare:');
    writeln('
                 citire mat adj');
    end:
  'parcurge adancime':begin
    writeln(' parcurgere adancime(arg)');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti parcurge graful in adancime,');
    writeln(' graful, pornind de la nodul specificat ca si argument .');
    writeln(' Exemplu de utilizare:');
                 parcurge adancime(2)');
    writeln('
    writeln('
                 parcurge adancime(33)');
    end:
  'parcurge latime':begin
    writeln(' parcurgere latime(arg)');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi puteti parcurge graful in latime,');
    writeln(' graful, pornind de la nodul specificat ca si argument .');
    writeln(' Exemplu de utilizare:');
    writeln('
                 parcurge latime(2)');
    writeln('
                 parcurge latime(33)');
    end;
  'afisare muchii':begin
    writeln(' afisare muchii');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi putem afisa muchiile grafului stocat momentan .');
    writeln(' Exemplu de utilizare:');
    writeln('
                 afisare muchii');
    end:
  'afisare muchii cost':begin
    writeln(' afisare muchii cost');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi putem afisa muchiile grafului stocat momentan si
');
    writeln(' costul asociat fiecarei muchii .');
    writeln(' Exemplu de utilizare:');
    writeln('
                 afisare muchii');
    end;
  'afis mat cost':begin
    writeln(' afis mat cost');
    writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi putem afisa matricea costurilor asociata grafului.
');
```

```
writeln(' Exemplu de utilizare:');
     writeln('
                 afis mat adj');
     end:
  'afis mat adj':begin
     writeln(' afis mat adj');
     writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi putem afisa matreia de adiacenta a graului .');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
     writeln('
                 afis mat adj');
     end:
  'roy floyd max':begin
     writeln(' roy floyd max');
     writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi cautam drumurile maxiem de la orce nod din graf
la restul nodurilor');
     writeln(' cu ajutorul algoritmului lui Roy-Floyd.');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
     writeln('
                 roy floyd max');
     end:
  'roy floyd min': begin
     writeln(' roy floyd min');
     writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi cautam drumurile minime de la orce nod din graf
la restul nodurilor');
     writeln(' cu ajutorul algoritmului lui Roy-Floyd.');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
     writeln('
                 roy floyd min');
     end;
  'dijkstra max':begin
     writeln(' dijkstra max(arg)');
     writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi aflam drumurile maxime de la nodul primit ca si
argument');
    writeln(' si restul nodurilor din graf.');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
                 dijkstra max(1)');
     writeln('
     writeln('
                 dijkstra max(4)');
     end:
  'dijkstra min':begin
     writeln(' dijkstra min(arg)');
     writeln(' Cu ajutorul acestei comenzi aflam drumurile minime de la nodul primit ca si
argument');
     writeln(' si restul nodurilor din graf.');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
     writeln('
                 dijkstra min(1)');
     writeln('
                 dijkstra min(4)');
     end;
```

```
'drum max':begin
     writeln(' drum max(arg, arg)');
     writeln(' Cu ajutorl acestei comenzi vom afisa drumul maxim de la nodul primit ca prim
argument');
     writeln(' pana la nodul primit ca al doilea argument. Programul va verifica daca
cautarea nu a fost deja ');
     writeln(' facuta. Daca nu a fost facuta, va cauta drumul folosit algoritmul roy-floyd.');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
                 drum max(1, 2);');
     writeln('
     writeln('
                 drum max(3, 6);');
     end:
   'drum min':begin
     writeln(' drum min(arg, arg)');
     writeln(' Cu ajutorl acestei comenzi vom afisa drumul minin de la nodul primit ca prim
argument');
     writeln(' pana la nodul primit ca al doilea argument. Programul va verifica daca
cautarea nu a fost deja ');
     writeln(' facuta. Daca nu a fost facuta, va cauta drumul folosit algoritmul Dijkstra .');
     writeln(' Exemplu de utilizare:');
                 drum min(1, 2);');
     writeln('
     writeln('
                 drum min(3, 6);');
     end;
   'credit':begin
     writeln(' credit');
     writeln(' Aceasta comanda va afisa informatii utile despre autorul programului, utilizare,
menire si licenta ');
     end:
  end;
writeln:
end:
procedure info;
begin
writeln;
writeln('
            Drumuri Minime si Maxime in Grafuri orientate
                                                                 ');
writeln(' ');
writeln(' ');
writeln(' Accesati comanda < help> pentru mai multe informatii!');
writeln(' ');
writeln(' ');
writeln;
end:
procedure clear;
```

```
{ curatam ecranul }
begin
clrscr;
end;
procedure set file(s :string);
{ setam un fisier de citire }
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split_args(s, a, b, ok);
if ok then
  begin
  writeln('Am setat fisierul sursa ca fiind:', b);
  gf.set file(b);
  end;
end;
procedure set nume(s :string);
{ setam un numele grafului }
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split_args(s, a, b, ok);
if ok then
  begin
  writeln('Am setat numele grafului ca fiind:', b);
  gf.set_nume(b);
  end;
end;
procedure citire_mat_adiacenta;
begin
writeln;
if gf.fisier <> " then
  begin
  writeln('Citim matricea de adiacenta din fisierul: ', gf.fisier);
  gf.citire mat adiacenta;
  gf.citit := true;
  writeln('Citirea a fost facuta cu succes!');
```

```
end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln('Nu ati selectat un fisier de unde putem citit matricea de adiacenta!');
  writeln('Folositi comanda <set file(arg)> pentru a seta unul .');
  writeln('Pentru mai multe informatii folosit comanda <help> .');
  end:
writeln:
end:
procedure citire mat costuri;
begin
writeln;
if gf.fisier <> " then
  begin
  writeln('Citim matricea costurilor din fisierul: ', gf.fisier);
  gf.citire mat costuri;
  gf.citit := true;
  writeln('Citirea a fost facuta cu succes!');
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln('Nu ati selectat un fisier de unde putem citit matricea costurilor!');
  writeln('Folositi comanda <set file(arg)> pentru a seta unul .');
  writeln('Pentru mai multe informatii folosit comanda <help> .');
  end:
writeln:
end:
procedure parcurge latime(s :string);
{ parcurgem in latime graful }
var a, b :string;
  ok:boolean;
  i:integer;
begin
split args(s, a, b, ok); { impartim argumentele }
i := to int(b); { transformam argumentu in integer }
writeln;
```

```
if i > 0 then
  begin
  writeln;
  gf.parcurgere_in_latime(i);
  writeln;
  writeln('Am terminat de parcurs!');
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln('A aparut o eroare incercand sa parcurgem graful in latime.');
  writeln('Folotisi comanda <help> pentru a vede mai multe informatii .');
  end;
writeln;
end;
procedure parcurge adancime(s :string);
{ parcurgem in latime graful }
var a, b :string;
  ok:boolean;
  i:integer;
begin
split args(s, a, b, ok); { impartim argumentele }
i := to int(b); { transformam argumentu in integer }
writeln:
if i > 0 then
  begin
  writeln;
  gf.parcurgere in adancime(i);
  writeln;
  writeln('Am terminat de parcurs!');
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' A aparut o eroare incercand sa parcurgem graful in adancime. ');
  writeln('Folotisi comanda <help> pentru a vede mai multe informatii .');
  end;
writeln;
end;
```

```
procedure afisare muchii(inp :string);
begin
if (gf.n > 0) then
  gf.afis_lista_noduri
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosnutlati comanda <help> ')
  end;
end;
procedure afisare muchii cost(inp :string);
begin
if (gf.n > 0) then
  gf.afis lista noduri cost
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosnutlati comanda <help> ')
  end;
end;
procedure afis_mat_adj(inp :string);
begin
if gf.citit then
  gf.afis mat adiacenta
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln('pentru mai multe informatii .');
  end;
end;
procedure afis mat cost(inp :string);
begin
if gf.citit then
  gf.afis_mat_costuri
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
```

```
writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end;
end;
procedure roy floyd min(inp :string);
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok);
if gf.citit then
  begin
  gf.roy_floyd_min;
  writeln;
  writeln(' Am terminat de aflat drumurile minime . . . ');
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end;
end;
procedure roy floyd max(inp :string);
var a, b :string;
  ok:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok);
if gf.n > 0 then
  begin
  gf.roy_floyd_max;
  writeln;
  writeln(' Am terminat de aflat drumurile maxime. . . ');
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
```

```
writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end;
end;
procedure dijkstra min(inp :string);
var a, b :string;
  ok:boolean;
  n:integer;
begin
split args(inp, a, b, ok);
n := to int(b);
if gf.n > 0 then
  if n > 0 then
     begin
     gf.dijkstra min(n);
     writeln(' Am terminat de aflat drumurile minime de la nodul ', n, ' la restul nodurilor . . .
');
     end
  else
     begin
     writeln('ERROARE:');
     writeln(' Parametrul transmis functiei este incorect, folositi comadna <help>');
     writeln(' pentru mai multe informatii .');
     end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end;
end:
procedure drum max(inp :string);
var a, b, c, d:string;
  x, y :integer;
  ok1, ok2:boolean;
begin
split_args(inp, a, b, ok1);
split args2(b, c, d, ok2);
x := to_int(c);
```

```
y := to_int(d);
if gf.citit then
  begin
  if ok2 AND (x > 0) AND (x <= gf.n) AND (y > 0) AND (y <= gf.n) then
     begin
     writeln('Cautam drumul maxim de la ', x, ' la ', y, ' :');
     gf.drum\ max(x, y);
     end
  else
     begin
     writeln('ERROARE:');
     writeln(' Nu ati transmis argumente corect sau sunt invalide, cosultati comanda <help>
');
     writeln(' pentru mai multe informatii .');
     end;
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end:
end;
procedure drum min(inp :string);
var a, b, c, d:string;
  x, y:integer;
  ok1, ok2:boolean;
begin
split args(inp, a, b, ok1);
split args2(b, c, d, ok2);
x := to int(c);
y := to int(d);
if gf.citit then
  begin
  if ok2 AND (x > 0) AND (x <= gf.n) AND (y > 0) AND (y <= gf.n) then
     writeln('Cautam drumul minim de la ', x, ' la ', y, ' :');
     gf.drum min(x, y);
     end
```

```
else
     begin
     writeln('ERROARE:');
     writeln(' Nu ati transmis argumente corect sau sunt invalide, cosultati comanda <help>
');
     writeln(' pentru mai multe informatii .');
     end:
  end
else
  begin
  writeln('ERROARE:');
  writeln(' Nu avem nici un graf citit, cosultati comanda <help> ');
  writeln(' pentru mai multe informatii .');
  end:
end;
procedure credit(inp :string);
begin
writeln(");
writeln(' Drumuri Minime si Maxime in grafuri Orientate ');
writeln(");
writeln('Versiunea: 3.0.1');
writeln(");
writeln(' Autor : Micu Matei-Marius');
writeln('Email: matei10@yahoo.com');
writeln(' Gmail : micumatei@gmail.com');
writeln(' GitHub : matei10');
writeln(");
writeln('Licenta : MIT');
writeln(' O copie a licente MIT ar trebui sa fie distribuita o data cu programul');
writeln(");
writeln(' Descriere :');
writeln(' Programul aduna o serie de algoritmi intr-un singur loc pentru o utilizare mai
usoara');
writeln(");
writeln(' Algoritmi :');
writeln(' - parcurgerea in adancime a unui graf orientat');
writeln(' - parcurgerea in latime a unui graf orientat ');
writeln(' - algoritmul Roy-Floyd');
writeln(' - algoritmul Dijkstra');
writeln(' - o serie de algoritmi auxiliari pentru cititre si afisare a matricilor de adiacenta si
cea a costurilor!');
writeln(");
```

```
writeln(");
end;
{ Metode de managereriere }
procedure start;
{ ascultam pentru inputul utilizatorului }
var inp :string;
  ok:boolean;
begin
write('>> ');
readln(inp);
while not check_close(inp) do
  begin
  ok := false; { presupunem ca s-a introdus o comanda gresita }
  { verificam daca utilizatorul cere informatii }
  if check info(inp) then
    begin
    info;
    ok := true;
    end;
  { verificam daca userul doreste sa curatam ecranul }
  if check clear(inp) then
    begin
    clear;
    ok := true;
    end;
  { verificam daca userul doreste sa seteze un fisier de citire }
  if check set file(inp) then
    begin
    set file(inp);
    ok := true;
    end;
  { verificam daca userul doreste ajutor }
  if check help(inp) then
    begin
```

```
help(inp);
  ok := true;
  end;
{ verificam daca userul vrea sa citeasca matricea de adiacenta }
if check citire adj(inp) then
  begin
  citire mat adiacenta;
  ok := true;
  end:
{ verificam daca userul vrea sa citeasca matricea de costuri }
if check citire cost(inp) then
  begin
  citire mat costuri;
  ok := true;
  end:
{ verificam daca userul vrea sa parcurga graful in latime }
if check parcurge latime(inp) then
  begin
  parcurge latime(inp);
  ok := true;
  end;
{ verificam daca userul vrea sa parcurga graful in adancime }
if check parcurge adancime(inp) then
  begin
  parcurge_adancime(inp);
  ok := true:
  end:
{ verificam daca userul vrea sa afisam muchiile grafului }
if check afisare muchii(inp) then
  begin
  afisare_muchii(inp);
  ok := true;
  end:
{ verificam daca userul vrea sa afisam muchiile grafului si costul asociat }
if check afisare muchii cost(inp) then
  begin
```

```
afisare muchii cost(inp);
    ok := true;
    end;
  { verificam daca userul doreste sa afisam matricea de adiacenta }
  if check afis mat adj(inp) then
    begin
    afis mat adj(inp);
    ok := true;
    end:
  { verificam daca userul doreste sa afisam matricea costurilor asociate }
  if check afis mat cost(inp) then
    begin
    afis mat cost(inp);
    ok := true;
    end:
  { verificam daca userul doreste sa foloseasca algoritmul roy-floyd pentru drumuri minime }
  if check roy floyd min(inp) then
    begin
    roy floyd min(inp);
    ok := true:
    end;
  { verificam daca userul doreste sa foloseasca algoritmul roy-floyd pentru drumuri maxime}
  if check roy floyd max(inp) then
    begin
    roy floyd max(inp);
    ok := true:
    end:
  { verificam daca userul doreste sa afle durmurile minime de la un nod anume folosid
algoritmul dijkstra }
  if check dijkstra min(inp) then
    begin
    dijkstra min(inp);
    ok := true;
    end;
  { verificam daca utilizatorul doreste sa afisam drumul minim dintre doua noduri }
  if check drum min(inp) then
    begin
```

```
drum min(inp);
   ok := true;
    end;
  { verificam daca utilizatorul doreste sa afisam drumul maxi dintre doua noduri }
  if check drum max(inp) then
    begin
    drum_max(inp);
   ok := true;
    end:
  { daca se doreste afisarea creditelor }
  if check credit(inp) then
    begin
    credit(inp);
   ok := true;
   end;
  { daca s-a introdus o linie goala }
  if check blank(inp) then
    begin
    ok := true;
    end:
  { daca nu s-a introdus o linie corecta }
  if not ok then
    begin
    writeln;
   writeln(' Comanca introdusa nu a fost recunoscuta ');
    writeln('Folositi comanda <help> pentru mai multe informatii ');
    writeln;
    end;
 write('>> ');
 readln(inp);
  end;
end;
{ Program Principal }
begin
```

```
gf.init; { initializam obiectul graf }
info; { display info }

start; { ascultam pentru mesajele utilizatorilor }
writeln;
end.
```

Cuprins

Aspecte teoretice	1
B. Metode de reprezentare a grafului orientat	2
C. Noțiunea de graf parțial	3
D. Noțiunea de subgraf	5
E. Gradul unui nod	7
G. Metode de parcurgere a grafurilor orientate	17
H. Drumuri minime şi maxime	25
Algoritmul Roy-Floyd	27
Algoritmul Dijkstra	
Program auxiliar	41
I. Program Complex	43

Bibliografie

Informatica (Manual pentru clasa a XI-a) -Mioara Gheorghe, Monica Tătărâm, Corina Achinca, Constanța Năstase

Pascal Teorie Și Aplicații (clasa a XI-a) -Cristian Udrea, Claudia Elena Udrea, Dan Cristian Țacu, Diana Nicoleta Udrea

Grafice realizate folosind www.draw.io

Siteuri utilizare:

http://stackoverflow.com/

https://github.com/ www.draw.io https://docs.google.com/

Toata lucrarea și programele pot fi găsite pe:

https://github.com/matei10/atestat-2015

Autor: Micu Matei-Marius
Email: matei10@yahoo.com
Gmail: micumatei@gmail.com

GitHub: https://github.com/matei10

StackOverflow: http://stackoverflow.com/users/4311994/matei