

Mulțimi

Capitolul

15

- ❖ Tipul mulțime
- ❖ Operațiile posibile cu datele de tip mulțime
- ❖ Probleme propuse
- ❖ Soluțiile problemelor

15.1. Tipul mulțime

Mulțimea este o structură statică de date cu ajutorul căreia se poate reprezenta o colecție finită de elemente. Caracterul finit ne permite indexarea elementelor sale: $M = \{m_1, m_2, \dots, m_n\}$ ceea ce înseamnă că la nivelul reprezentării interne mulțimea poate fi asimilată cu un șir (m_1, m_2, \dots, m_n) .

Pentru a putea preciza modul în care se vor efectua operațiile cu mulțimi, vom defini structura de *submulțime*. Aceasta se poate realiza cu ajutorul unui vector format din valorile *funcției caracteristice* asociate submulțimii:

$$v_s = (s_1, s_2, \dots, s_n), \text{ unde } s_i = \begin{cases} 1, & \text{dacă } m_i \in S \\ 0, & \text{dacă } m_i \notin S \end{cases}$$

Fie $S_1, S_2 \in M$ și v_{s_1}, v_{s_2} vectorii lor corespunzători. Atunci:

- $S_1 \cup S_2$ va fi caracterizată de vectorul v_1 obținut din v_{s_1} și v_{s_2} , efectuând operația logică \vee (sau) element cu element;
- $S_1 \cap S_2$ va fi caracterizată de vectorul v_2 obținut din v_{s_1} și v_{s_2} , efectuând operația logică \wedge (și) element cu element.

Oricare alte operații cu submulțimile unei mulțimi pot fi imaginate ca operații logice asupra vectorilor atașați.

Tipul mulțime este un tip structurat, diferit de celelalte tipuri structurate; el corespunde noțiunii de mulțime din matematică.

O valoare a unui tip mulțime este o submulțime a valorilor unui tip ordinal, standard sau definit de utilizator, numit **tipul de bază al mulțimii**. (De exemplu, în limbajul Pascal tipul de bază al mulțimii are cel mult 256 de valori; valorile ordinale ale acestora trebuie să aparțină intervalului $[0, 255]$.)

Un tip mulțime are atâtea valori câte submulțimi admite mulțimea valorilor tipului de bază și mulțimea vidă, respectiv 2^n submulțimi, dacă tipul de bază are n valori.

15.2. Operațiile posibile cu datele de tip mulțime

1. Atribuirea

Unei variabile de tip mulțime i se atribuie valoarea unei expresii de același tip mulțime.

Exemple (Pascal)

```
A:=[];                                     { inițializare cu mulțimea vidă }
B:=[1,2,3,4,5];
C:=['A','E','I','O','U','a','e','i','o','u'];
```

2. Declararea tipului mulțime (Pascal)

```
type nume_tip=set of tip_de_bază;
```

```
var identificador_variabilă:nume_tip;
```

unde *tip_de_bază* este tipul de bază al mulțimii și are cel mult 256 de valori.

Exemple

```
type mult1=set of Byte;                    { numere întregi mai mici decât 255 }
    mult2=set of 0..9;                      { mulțime de cifre }
    mult3=set of Char;                      { mulțime de caractere }
    mult4=set of 'a'..'z';                  { mulțimea literelor mici }
```

3. Operații cu mulțimi

Operațiile cunoscute din teoria mulțimilor – se implementează în funcție de instrumentele limbajului de programare.

a. Operatori binari

- Reuniunea a două mulțimi: +
- Intersecția a două mulțimi: *
- Diferența a două mulțimi: -

b. Operatori relaționali

≤ (incluziune), ≥ (include pe), = (egalitate), <> (diferite).

Exemple

```
dacă A <= B atunci
    scrie 'A este inclus in B'
sfârșit dacă
```

```

dacă A >= B atunci
    scrie 'A îl include pe B'
sfârșit dacă
dacă A = B atunci
    scrie 'A egal cu B'
sfârșit dacă
dacă A <> B atunci
    scrie 'A este diferita de B'
sfârșit dacă

```

c. Test de apartenență a unui element la o mulțime

Se folosește operatorul relațional **in**.

Exemple

```

dacă element in A atunci
    scrie element, ' se afla in multime'
sfârșit dacă
dacă not (element in A) atunci
    scrie element, ' nu se afla in multime'
sfârșit dacă

```

d. Citirea unei variabile de tip mulțime

În limbajul Pascal nu este permisă citirea unei variabile de tip mulțime. În concluzie, se va proceda similar cu citirea unei variabile de tip tablou, citind componentele mulțimii una câte una:

```

Subalgoritm Citire_Mulțime(m) :
    m ← ∅      { în Pascal mulțimea vidă se notează cu ajutorul constructorului: [] }
    cât timp mai există elemente execută:
        citește element
            { element trebuie să fie de același tip cu tipul de bază al mulțimii }
        m ← m + [element]
            { operația de reuniune se efectuează între doi operanzi de tip mulțime }
    sfârșit dacă
sfârșit subalgoritm

```

e. Scrierea unei variabile de tip mulțime

În limbajul Pascal nu este permisă scrierea unei variabile de tip mulțime. Și de data aceasta se va proceda similar cu scrierea unei variabile de tip tablou, scriind componentele mulțimii una câte una.

În subalgoritmul următor presupunem că mulțimea are tipul de bază **Byte**.

```

Subalgoritm Scriere_Mulțime(m):
  pentru element=0,255 execută:
    { generăm fiecare element care aparține tipului de bază al mulțimii }
    dacă element ∈ m atunci { dacă element aparține mulțimii }
      scrie element { atunci îl scriem }
    sfârșit dacă
  sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm

```

Observație

Nu orice structură de date de tip mulțime poate fi implementată cu un tip predefinit în limbajul de programare respectiv. De exemplu, chiar dacă în Pascal există posibilitatea folosirii tipului **set**, acesta nu este utilizabil în cazul unei mulțimi având cardinalitate mai mare decât 256, sau în cazul în care elementele unei mulțimi nu sunt de tip ordinal. În aceste cazuri vom implementa un tip mulțime propriu, apelând la tipul tablou (**array**). În cazul implementărilor proprii va trebui să creăm subalgoritmii care asigură operațiile specifice cum sunt reuniunea și intersecția (vezi capitolul 6).

15.3. Probleme propuse

15.3.1. Cifre comune

Dintr-un fișier text se citesc numere întregi. Afișați cifrele comune tuturor numerelor citite și cifrele care nu apar în componența nici unui număr din fișier.

Date de intrare

Fișierul de intrare **NUMERE.IN** conține un număr oarecare de linii pe care sunt scrise un număr oarecare de numere întregi, separate prin câte un spațiu.

Date de ieșire

În fișierul de ieșire **NUMERE.OUT** se vor scrie cifrele comune pe prima linie, în ordine crescătoare, două cifre fiind separate printr-un spațiu. Cifrele care nu apar în componența nici unui număr se vor scrie pe a doua linie, în ordine crescătoare, două cifre fiind separate printr-un spațiu. Dacă nu există cifre care să fie comune tuturor numerelor din fișierul de intrare, pe prima linie din fișierul de ieșire se va scrie mesajul 'Nu exista cifre comune.' Dacă toate cele 10 cifre apar în scrierea numerelor din fișier, în fișierul de ieșire se va scrie mesajul 'Apar toate cifrele.'

Restricții și precizări

- numerele din fișierul de intrare au cel mult 9 cifre fiecare.

Exemplu**NUMERE . IN**

124 1230894 441122
 2341 112244 555421
 54321

NUMERE . OUT

1 2 4
 6 7

15.3.2. Agenda

Vasile și-a cumpărat o agendă nouă și și-a notat în ea n numere de telefon ale cunoștințelor sale într-o ordine dorită de el. Chiar dacă are agendă, Vasile ar vrea să „învețe” toate numerele de telefon notate. Deoarece el a observat că cel mai ușor se pot păstra în minte acele numere de telefon care au un număr minim de cifre distincte, își propune să le învețe mai întâi pe acestea. Apoi ar urma numerele de telefon din cele rămase care acum au număr minim de cifre distincte și așa mai departe.

Scrieți un program care stabilește care sunt numerele de telefon din cele existente în agenda lui Vasile, pe care le va „învăța” în prima zi, apoi care sunt cele pe care le va reține în a doua etc.

Date de intrare

Din fișierul de intrare **AGENDA . IN** se citesc numerele de telefon de pe linii distincte.

Date de ieșire

În fișierul de ieșire **AGENDA . OUT** se vor scrie pe aceeași linie, separate prin spațiu, numerele de telefon având același număr de cifre distincte, linia încheindu-se cu numărul de ordine al zilei în care se memorează acele numere.

Restricții și precizări

- un număr de telefon are cel mult 9 cifre;
- $1 \leq n \leq 100$

Exemplu**AGENDA . IN**

177456
 234567
 432167
 433321
 534211
 645321
 111233
 222222

AGENDA . OUT

222222 1
 111233 2
 433321 3
 177456 534211 4
 234567 432167 645321 5

15.3.3. Indivizi

Într-un grup de n indivizi se stabilesc relații de prietenie directă și indirectă prin intermediul altor indivizi. Dându-se pentru fiecare individ prietenii lui direcți, afișați pentru un anumit individ toți prietenii lui indirecți.

Date de intrare

De pe prima linie a fișierului de intrare **INDIVIZI.IN** se citește numărul de indivizi n . De pe următoarele n linii se citesc prietenii direcți ai fiecărui individ; indivizii din grup sunt simbolizați prin numere de la 1 la n . În cadrul fiecărei linii aceste numere sunt separate prin câte un spațiu. Pe ultima linie este trecut numărul de ordine al individului căruia trebuie să i se găsească prietenii indirecți.

Date de ieșire

Fișierul de ieșire **INDIVIZI.OUT** va conține o singură linie în care se vor scrie numerele de ordine ale prietenilor indirecți ai individului dat. Aceste numere se vor separa printr-un spațiu.

Dacă un individ nu are prieteni indirecți, atunci în fișier se va scrie mesajul 'Nu'.

Restricții și precizări

- relația de prietenie nu este comutativă, adică dacă individul i este prieten cu individul j , atunci nu înseamnă că individul j este prieten cu individul i ;
- dacă linia $i + 1$ este vidă în fișierul de intrare, acest lucru înseamnă că individul având numărul de ordine i nu are prieteni direcți.

Exemplu

INDIVIZI.IN

```
6
2 3
3 4
5
3 5
6
1 2
3
```

INDIVIZI.OUT

```
1 2 4 6
```

15.3.4. Întâlnire

Într-un liceu se organizează o întâlnire cu foștii absolvenți. Din păcate persoana care are sarcina să trimită invitațiile are la dispoziție doar informații de genul: persoana x a fost coleg de an cu persoana y , persoana z a fost coleg de an cu persoana x etc.

Stabiliți lista invitaților pe baza informațiilor de tipul celor descrise, în așa fel încât colegii de an să fie grupați.

Date de intrare

Pe prima linie a fișierului de intrare **COLEGI . IN** se află numărul n al perechilor de numere naturale care identifică două persoane care au fost colegi de an. Pe următoarele n linii se află perechi de numere naturale, despărțite printr-un spațiu, reprezentând doi colegi de an.

Date de ieșire

Fișierul de ieșire **COLEGI . OUT** va conține atâtea linii câte grupuri s-au format din numerele de ordine ale persoanelor din fișierul de intrare. Pe fiecare din următoarele linii se vor scrie numerele de ordine aparținând unui astfel de grup, despărțite prin câte un spațiu.

Restricții și precizări

- persoanele sunt identificate prin numere de ordine între 0 și 255;
- $1 \leq n \leq 1000$;
- dintr-un grup nu fac parte mai mult de 256 de persoane.

Exemplu**COLEGI . IN**

6
2 3
3 4
5 1
6 1

COLEGI . OUT

2 3 4
1 5 6

15.4. Soluțiile problemelor propuse**15.4.1. Cifre comune**

În rezolvarea acestei probleme vom folosi trei mulțimi:

- mulțimea *comune* va reține cifrele comune tuturor numerelor;
- mulțimea *temp* va păstra cifrele numărului citit la pasul curent;
- mulțimea *nusunt* va păstra cifrele care nu apar în nici unul dintre numerele date.

Exemplu

Fie conținutul fișierului de intrare:

1234 23456
43267
12309 2345111

Mulțimea *comune* și mulțimea *nusunt* se inițializează cu mulțimea cifrelor sistemului zecimal:

comune = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9}

$nusunt = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$.

Numerele se citesc pe rând din fișierul de intrare. Prelucrarea unui număr înseamnă descompunerea lui în cifre și depunerea acestora în mulțimea $temp$. Deci, în cazul numărului $n = 1234$, mulțimea $temp$ va fi $\{1, 2, 3, 4\}$.

Mulțimea $comune$ se transformă în intersecția dintre ea însăși și mulțimea $temp$, adică va conține după această primă citire doar cifrele primului număr din fișier:

$comune = comune \cap temp$, deci $comune = \{1, 2, 3, 4\}$.

Din mulțimea $nusunt$ care conținea inițial toate cifrele, se scad cifrele găsite în primul număr:

$nusunt = nusunt - temp$, deci $nusunt = \{0, 5, 6, 7, 8, 9\}$.

Procedeul continuă cu citirea următoarelor numere. Ilustrăm în tabelul de mai jos conținutul celor trei mulțimi pentru fiecare număr citit în cazul exemplului.

	$n = 1234$	$n = 23456$	$n = 43267$	$n = 12309$	$n = 2345111$	Rezultate
$comune$	$\{1,2,3,4\}$	$\{2,3,4\}$	$\{2,3,4\}$	$\{2,3\}$	$\{2,3\}$	2 3
$nusunt$	$\{0,5,6,7,8,9\}$	$\{0,7,8,9\}$	$\{0,8,9\}$	$\{9\}$	$\{9\}$	9
$temp$	$\{1,2,3,4\}$	$\{2,3,4,5,6\}$	$\{2,3,4,6,7\}$	$\{0,1,2,3,9\}$	$\{1,2,3,4,5\}$	

Subalgoritm CifreComune:

cât timp nu urmează marca de sfârșit de fișier execută:

citește n

$temp \leftarrow \emptyset$

cât timp $n > 0$ **execută:**

$temp \leftarrow temp \cup \text{rest}[n/10]$

$n \leftarrow [n/10]$

sfârșit cât timp

$comune \leftarrow comune \cap temp$

$nusunt \leftarrow nusunt \setminus temp$

sfârșit cât timp

{ după ce s-au citit toate numerele din fișier, se verifică }

{ conținutul mulțimilor $comune$ și $nusunt$ }

{ dacă mulțimea $comune$ nu este vidă \Rightarrow există cifre comune }

dacă $comune \neq \emptyset$ **atunci**

pentru $i=0,9$ **execută:**

{ se scriu elementele mulțimii în fișier }

dacă $i \in comune$ **atunci**

scrie i

sfârșit dacă

sfârșit pentru

altfel

{ altfel se scrie mesajul cerut în fișierul de ieșire }

scrie 'Nu exista cifre comune.'

sfârșit dacă


```

dacă nusunt  $\neq \emptyset$  atunci    { dacă există elemente în mulțimea nusunt,  $\Rightarrow$  }
                                { există cifre care nu au apărut în componența nici unui număr }
    pentru i=0,9 execută: { acestea se scriu pe cea de-a doua linie în fișier }
        dacă i  $\in$  nusunt atunci
            scrie i
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
    altfel                                { dacă mulțimea nusunt este vidă }
        scrie 'Apar toate cifrele.' { se scrie în fișierul de ieșire mesajul cerut }
        sfârșit dacă;
sfârșit subalgoritm

```

În programul Pascal mulțimile folosite au ca tip de bază subdomeniul $0..9$ deoarece vor conține cifre. Numerele pe care le citim din fișier sunt de tip `Longint` și le vom reține fiecare număr citit în variabila `n`. De asemenea, amintim că în Pascal o mulțime A se creează cu ajutorul constructorului ($A = [a_1, a_2, \dots, a_k]$, unde $a_i, i = 1, 2, \dots, k$, reprezintă elementele mulțimii).

15.4.2. Agenda

Vom începe discuția privind rezolvarea problemei cu un exemplu:

În tabloul nr avem cele n numere de telefon citite din fișier.

$nr = (177456, 234567, 432167, 433321, 534211, 645321, 01110233, 222222)$.

Creăm un tablou de mulțimi cif în care cif_i va conține cifrele distincte din numărul de telefon nr_i :

$cif = (\{1, 4, 5, 6, 7\}, \{2, 3, 4, 5, 6, 7\}, \{1, 2, 3, 4, 6, 7\}, \{1, 2, 3, 4\}, \{1, 2, 3, 4, 5\}, \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \{0, 1, 2, 3\}, \{2\})$

În tabloul $câte$ păstrăm numărul de componente (cardinalitatea) fiecărei mulțimi cif_i . În exemplul considerat $câte = (5, 6, 6, 4, 5, 6, 4, 1)$.

În funcție de conținutul tabloului $câte$ vom alege în timpul afișării numărul de telefon nr_i având la pasul respectiv număr minim de cifre. Această cerință o realizăm generând cardinalitățile posibile ale mulțimilor. Acestea sunt numere cuprinse în mulțimea $\{1, 2, \dots, 10\}$, presupunând că într-un număr de telefon putem avea toate cifrele egale (cazul 1) sau toate cifrele distincte (10; de fapt 9, conform enunțului).

Înainte de a descrie pașii algoritmului de rezolvare, vom observa că un număr de telefon poate să înceapă și cu cifra 0. Această observație este importantă, deoarece dacă numerele de telefon le-am citi ca pe niște numere, acea cifră 0 de la început s-ar pierde ($025 = 25$). În concluzie alegem ca modalitate de reprezentare pentru numerele de telefon șirul de caractere (*stringul*).

În program vom lucra cu tipul `str9`, reprezentând șiruri de caractere având cel mult 9 caractere (corespunzător restricției din enunț). Numerele de telefon le vom păstra într-un tablou având elemente de tip `str9`, deoarece vom avea nevoie de întreg

tabloul în momentul în care vom dori să ordonăm numerele de telefon în funcție de numărul cifrelor distincte în componența lor.

Pentru a obține cifrele distincte dintr-un număr de telefon, din cifrele fiecărui număr în parte vom crea câte o mulțime. Astfel vom genera un tablou de mulțimi.

```
Subalgoritm Generare_tablou_mulțimi(cif):
    { descompunem fiecare număr de telefon nr[i] în mulțimea de cifre cif[i] }
    pentru i=1,n execută:
        cif[i] ← ∅
    sfârșit pentru
    pentru i=1,n execută:
        pentru j=1, lungimea lui nr[i] execută: { de la prima cifră până la ultima }
                                                { al j-lea caracter din al i-lea număr de telefon }
            cif[i] ← cif[i] ∪ {nr[i][j]}
        sfârșit pentru
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm
```

Stabilim cardinalitatea mulțimilor de cifre din fiecare mulțime cif[i] în câte[i].

```
Subalgoritm Generare_tablou_dimensiuni(câte):
    pentru i=1,n execută:
        p ← 0
        pentru j='0','9' execută:
            dacă j ∈ cif[i] atunci
                p ← p + 1
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
        câte[i] ← p
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm
```

Ordonăm numerele de telefon și mulțimile de cifre crescător după cardinalitate.

```
Subalgoritm Ordonare(câte,nr,cif):
    pentru i=1,n-1 execută:
        pentru j=i+1,n execută:
            dacă câte[i] > câte[j] atunci
                aux1 ← nr[i]; nr[i] ← nr[j]; nr[j] ← aux1;
                aux2 ← cif[i]; cif[i] ← cif[j]; cif[j] ← aux2;
                aux3 ← câte[i]; câte[i] ← câte[j]; câte[j] ← aux3
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm
```

În scopul afișării numerelor de telefon în ordine crescătoare după numărul cifrelor distincte din componența lor, vom căuta, pe rând, numere de telefon având 1, 2, ..., 9 cifre distincte.

Subalgoritm Afișare(nr, câte) :

```

ziua ← 0
pentru i=1,9 execută:
    găsit ← fals
    pentru j=1,n execută:                { studiem fiecare număr de telefon }
        dacă i=câte[j] atunci
            { dacă am găsit un număr de telefon având i cifre distincte }
            găsit ← adevărat
            scrie nr[j]                    { îl scriem în fișier }
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
            { dacă am găsit cel puțin un număr de telefon având cu 1 mai multe }
            { cifre decât cele propuse spre învățare pentru ziua precedentă }
            { creștem numărul de ordine al zilei și îl scriem în fișier }
    dacă găsit atunci
        ziua ← ziua + 1
        scrie ziua
        sfârșit dacă
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm

```

15.4.3. Indivizi

Vom începe analiza problemei cu un exemplu. În acest exemplu ne propunem afișarea prietenilor indirecti pentru individul având numărul de ordine 3.

indivizii	1	2	3	4	5	6
prieteni direcți	{2, 3}	{3, 4}	{5}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
prieteni indirecti	{2, 3}	{3, 4}	{5, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
	{2, 3}	{3, 4}	{5, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
	{2, 3}	{3, 4}	{1, 2, 5, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
	{2, 3}	{3, 4}	{1, 2, 3, 5, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
	{2, 3}	{3, 4}	{1, 2, 3, 4, 5, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
se scad prietenii direcți	{2, 3}	{3, 4}	{1, 2, 3, 4, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}
se scade persoana p	{2, 3}	{3, 4}	{1, 2, 4, 6}	{3, 5}	{6}	{1, 2}

Persoana 3 îl are ca prieten direct pe al 5-lea. Adăugăm la mulțimea prietenilor direcți (care de acum încolo îi va conține și pe cei indirecti) mulțimea prietenilor direcți ai celui de-al 5-lea. Mulțimea devine: {5, 6}.

Al 5-lea îl are ca prieten direct pe al 6-lea. Adăugăm la mulțimea corespunzătoare lui 3 mulțimea corespunzătoare celui de-al 6-lea. Mulțimea acum devine: $\{1, 2, 5, 6\}$.

În mulțimea rezultată apare individul 1, deci se vor adăuga și prietenii acestuia la lista de prieteni indirecti ai lui 3. Mulțimea este: $\{1, 2, 3, 5, 6\}$.

În mulțimea rezultată apare individul 2, deci se vor adăuga și prietenii acestuia la lista de prieteni indirecti ai lui 3. Mulțimea este: $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$.

Din această mulțime se scade mulțimea prietenilor direcți ai lui 3 și se obține mulțimea: $\{1, 2, 3, 4, 6\}$, apoi se scade și persoana 3.

Una dintre facilitățile limbajului Pascal este faptul că ne pune la dispoziție tipul **set** care, poate fi utilizat (pe lângă multe altele) ca tip de bază într-un tablou (**array**).

Problema dată este rezolvabilă prin utilizarea unui tablou de mulțimi. Tabloul are n elemente, fiecărui individ i , ($i = 1, 2, \dots, n$) îi corespunde o poziție în tablou. Valoarea $prieteni_i$ este mulțimea formată din prietenii direcți ai lui i .

Inițial tabloul este format din n mulțimi vide. Acestea se completează cu numerele de ordine ai prietenilor direcți.

```

Subalgoritm Prietenii(prieteni):
  pentru i=1,n execută:
    prieteni[i]  $\leftarrow \emptyset$       { încă nu am descoperit prietenii nici unei persoane }
  sfârșit pentru
  pentru i=1,n execută:      { pentru fiecare persoană i }
    cât timp nu urmează marcajul de sfârșit de linie execută:
      citește p                { persoana i îl are printre prietenii direcți pe p }
      prieteni[i]  $\leftarrow$  prieteni[i]  $\cup$  {p}
      { adăugăm p la mulțimea prietenilor direcți ai lui i }
    sfârșit cât timp
  sfârșit pentru
  citește p                    { numărul de ordine al persoanei investigate }
  { în temp păstrăm mulțimea persoanelor prietene direct cu p }
  temp  $\leftarrow$  prieteni[p]
  pentru i=1,n execută:      { luăm pe rând persoanele }
    dacă i  $\in$  prieteni[p] atunci { dacă persoana i este prieten direct cu p, }
      prieteni[p]  $\leftarrow$  prieteni[p]  $\cup$  prieteni[i]
      { adăugăm mulțimea prietenilor direcți ai acestuia mulțimii prietenilor lui p }
    sfârșit dacă
  pentru j=1,n execută:      { luăm încă o dată persoanele pe rând }
    { dacă j este prieten direct sau indirect cu p, adăugăm }
    dacă j  $\in$  prieteni[p] atunci
      { la mulțimea prietenilor direcți și indirecti ai lui p se adaugă }
      { mulțimea prietenilor direcți ai acestuia }

```

```

    prieteni[p] ← prieteni[p] ∪ prieteni[j]
    sfârșit dacă
    sfârșit pentru
sfârșit pentru
                                { în final din mulțimea prietenilor direcți și }
{ indirecti extragem mulțimea prietenilor direcți (i-am păstrat în temp) }
prieteni[p] ← prieteni[p] - temp
prieteni[p] ← prieteni[p] - p                                { îl extragem și pe p }
                                { dacă mulțimea prietenilor indirecti nu este vidă }
dacă prieteni[p] ≠ ∅ atunci
    pentru i=1,n execută:                                { afișăm mulțimea prietenilor indirecti }
        dacă i ∈ prieteni[p] atunci
            scrie i
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
    altfel scrie 'Nu'
sfârșit subalgoritm

```

15.4.4. Întâlnire

Observăm că dacă a a fost coleg cu b , atunci și b a fost coleg cu a (comutativitate). De asemenea, dacă a a fost coleg cu b și b a fost coleg cu c , atunci a a fost coleg și cu c (asociativitate). Amintim și proprietatea că în orice situație a este coleg cu a .

Subalgoritm Citire(n, gr):

```

    citește n
    pentru i=1,n execută:
        citește a,b                                { citim perechile de numere }
        gr[i] ← {a,b}                                { formăm câte un grup din fiecare pereche citită }
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm

```

Subalgoritm Formare_Grupuri(n, gr):

```

    pentru i=1,n-1 execută:
        pentru j=i+1,n execută:
            { dacă intersecția a două grupuri nu este vidă }
            dacă gr[i] ∩ gr[j] ≠ ∅ atunci
                gr[j] ← gr[i] ∪ gr[j]                { unim grupurile în al doilea grup }
                gr[i] ← ∅                            { și pe primul grup îl facem vidă }
            sfârșit dacă
        sfârșit pentru
    sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm

```

Subalgoritm Formare_Listă(n, gr): { eliminăm grupurile vide }

```

nr ← 0
pentru i=1,n execută:
    dacă gr[i] ≠ ∅ atunci
        nr ← nr + 1
        gr[nr] ← gr[i]
    sfârșit dacă
sfârșit pentru
n ← nr
sfârșit subalgoritm

```

Subalgoritm Afișare(n, gr):

```

scrie n
am_scris ← fals
pentru i=1,n execută:
    pentru j=0,255 execută:
        dacă j ∈ gr[i] atunci
            scrie j
        am_scris ← adevărat
    sfârșit dacă
    sfârșit pentru
    dacă am_scris atunci
        trecem la linie nouă { dacă am afișat un grup, trecem la linie nouă în fișier }
    sfârșit dacă
    am_scris ← fals
sfârșit pentru
sfârșit subalgoritm

```