### UNIVERSITATEA BABEȘ-BOLYAI FACULTATEA DE MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ

# Concurs Mate-Info - model Proba scrisă la Informatică

### Subjectul A (30 puncte)

1. **(5p)** Fie următorul subalgoritm:

```
Subalgoritm f(a):

Dacă a != 0 atunci

returnează a + f(a - 1)

altfel

returnează 0

SfDacă

SfSubalgoritm
```

Care din afirmatiile de mai jos este falsă?

- a. f este un subalgoritm definit recursiv
- b. daca a este negativ, subalgoritmul întoarce 0
- c. valoarea calculată de f este a \* (a + 1) / 4
- d. subalgoritmul calculează suma numerelor naturale mai mici sau egale cu a
- e. apelul f(-5) intră în ciclu infinit.
- 2. (5p) Se dă următorul subalgoritm

```
Subalgoritm f(a, b):

Dacă (a > 1) atunci

returnează b * f(a - 1, b)

altfel

returnează 1

SfDacă

SfSubalgoritm
```

Precizați de câte ori se apeleaza functia f în următoarea secventă de cod:

```
x ← 4;
y ← 3;
z ← f(x, y);
```

- a. de 4 ori
- b. de 3 ori
- c. de o infinitate de ori
- d. niciodată
- e. o dată
- 3. (5p) Se consideră toate șirurile de lungime  $l \in \{1, 2\}$  formate din litere din mulțimea  $\{a, b, c, d, e\}$ . Câte dintre aceste șiruri au elementele ordonate strict crescător și un număr par de vocale? (a și e sunt vocale)
  - a. 7
  - b. 80
  - c. 81
  - d. 78
  - e. 2
- 4. (5p) O matrice cu 8 linii, formată doar din elemente 0 și 1, are următoarele trei proprietăți:
  - a. prima linie conține un singur element cu valoarea 1,
  - b.  $\lim_{j \to \infty} \mathbf{j}$  conține de două ori mai multe elemente nenule decât  $\lim_{j \to \infty} \mathbf{j} = 1$ , pentru orice  $\mathbf{j} \in \{2, 3, \dots, 8\}$ ,
  - c. ultima linie conține un singur element cu valoarea 0.

Care este numărul total de elemente cu valoarea 0 din matrice?

- a. 777
- b. 769
- c. 528

- d. nu există o astfel de matrice
- e. 1
- 5. (5p) Se dau 3 şiruri a, b, c cu n, m, respectiv k elemente şi următorii subalgoritmi:

Care dintre următoarele instrucțiuni sunt corecte în cazul existenței a 3 șiruri (a, b, c) cu câte n, m și, respectiv, k numere naturale:

```
a. F2(F2(F1(a,n), F1(b,m)), k)
b. val = F1(c,k) + F2(F1(b,m), F1(a,n))
c. val = F1(c,k) + F2(F1(a,m), b,n)
d. F2(F2(F1(a,n), F1(b,m)), F1(c, k))
e. val = F1(k, c) + F2(F1(m, b), F1(n, a))
```

6. **(5p)** Se dă următorul subalgoritm:

```
Subalgoritm fc(a, s):
    k = 0
    Pentru i ← 1, lungime(s) execută:
        k = k + a
    SfPentru
    returnează k
SfSubalgoritm
```

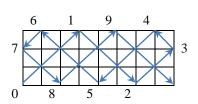
Precizați care dintre secvențele de instrucțiuni de mai jos vor produce afișarea numărului 75? Observație: s-a presupus că indexarea șirurilor începe de la 1.

```
a. nr = fc("ana", 25)
    afişare(nr)
b. nr = fc(25, "ana")
    afişare(nr)
c. afişare(fc(25, "ana"))
d. nu există un astfel de apel
e. afişare(fc("ana", 25))
```

#### Subjectul B (60 puncte)

#### 1. Rază (25 puncte)

Avem la dispoziție un chenar dreptunghiular format din oglinzi. O rază de lumină pornește din colțul stânga jos al dreptunghiului sub un unghi de 45° față de latura de jos a dreptunghiului și lovește latura de sus sau latura din dreapta. Aici se reflectă (pornește spre o altă latură tot sub un unghi de 45° față de latura de care s-a lovit). Își continuă drumul până când ajunge într-un colț al dreptunghiului.



Scrieți un subalgoritm care calculează de câte ori (nrSchimb) raza își schimbă direcția de mers până când se oprește într-un colț. Punctul de pornire nu se numără. Parametri de intrare ai subalgoritmului sunt lungimea  $(1 < a < 10\ 000)$  și lățimea  $(1 < b < 10\ 000)$  dreptunghiului, iar nrSchimb va fi parametru de ieșire  $(a, b, nrSchimb \in \mathbb{N})$ .

```
Exemplu 1: dacă a = 8 și b = 3, atunci nrSchimb = 9.
Exemplu 2: dacă a = 8 și b = 4, atunci nrSchimb = 1.
```

#### 2. Viruşi (15 puncte)

În cadrul unui experiment, o populație de n ( $3 \le n \le 1000$ ) viruși poate evolua astfel:

- **a.** dacă la începutul unei ore populația este formată dintr-un număr *par* de viruși, atunci la sfârșitul orei populația va fi mai mică cu 50%;
- **b.** dacă la începutul unei ore populația este formată dintr-un număr *impar* de viruși, atunci la sfârșitul orei populația de viruși va crește cu 1 virus;
- **c.** dacă la sfârșitul unei ore populația este formată dintr-un număr de viruși *strict mai mic decât un număr critic de supraviețuire*, atunci populația dispare.

Scrieți un subalgoritm care determină numărul de ore, notat nrOre, necesar distrugerii unei populații inițiale de n viruși, cunoscând numărul critic de supraviețuire k  $(2 \le k < n)$ . Parametrii de intrare sunt n și k, iar nrOre va fi parametru de iesire.

*Exemplu:* dacă n = 11 și k = 3, populația se distruge în nrOre = 5.

### 3. Sortare (10 puncte)

Se dă următorul subalgoritm:

```
Subalgoritm sortare(a, n):
 2:
          Dacă n > 0 atunci
 3:
              sortare(a, n - 1)
 4:
              x \leftarrow a[n]
 5:
              j ← n - 1
              CâtTimp (j >= 0 \text{ and } a[j] > x) execută:
 6:
 7:
                      j ← j - 1
              SfCâtTimp
 8:
 9:
              a[j + 1] \leftarrow x
          SfDacă
10:
11:
        SfSubalgoritm
```

Ce instrucțiune/instrucțiuni trebuie adăugate, și unde, astfel încât în urma apelului subalgoritmului sortare(a, n) șirul a cu n elemente numere naturale să fie sortat?

#### 4. Cifra de control (10 puncte)

Se dă următorul subalgoritm pentru determinarea cifrei de control a unui număr natural cu minim 2 cifre.

```
1:
      Subalgoritm cifraDeControl(x):
          CâtTimp x > 9 execută:
 2:
 3:
             s ← 0
 4:
             CâtTimp x > 0 execută:
 5:
                s \leftarrow s + x \mod 10 { x \mod 10 calculează restul împărțirii lui x la 10}
 6:
                                  { x div 10 calculează câtul împărțirii lui x la 10}
                x \leftarrow x DIV 10
7:
             SfCâtTimp
8:
             x \leftarrow s
9:
          SfCâtTimp
10:
          returnează x
11:
      SfSubalgoritm
```

Înlocuiți corpul acestui subalgoritm cu maxim 2 instrucțiuni astfel încât subalgoritmul rezultat să aibă același efect.

#### Notă:

- 1. Toate subjectele sunt obligatorii.
- 2. Rezolvările trebuie scrise detaliat pe foile de examen (ciornele nu se iau în considerare).
- 3. Se acordă 10 puncte din oficiu.
- **4.** Timpul efectiv de lucru este de 3 ore.

## **BAREM**

<u>OFICIU</u>	10 puncte
SUBIECTUL A	30 puncte
A. 1. Răspunsurile b, c, d	5 puncte
A. 2. Răspunsul a	5 puncte
A. 3. Răspunsul a	5 puncte
A. 4. Răspunsul a	5 puncte
A. 5. Răspunsul b	5 puncte
A. 6. Răspunsurile b și c	5 puncte
SUBIECTUL B	60 puncte
B. 1. Rază	-
V1: determinarea corectă a valorii $nrSchimb$ bazată pe utilizarea $cmmdc(a, b)$	25 puncte
- <i>cmmdc</i> ( <b>a</b> , <b>b</b> ) (sau <i>cmmmc</i> ( <b>a</b> , <b>b</b> ))	10 puncte
- calculul valorii <i>nrSchimb</i>	15 puncte
V2: determinarea corectă a valorii <i>nrSchimb</i> cu alt algoritm corect (simulare)	15 puncte
B. 2. Viruşi	15 puncte
Rezolvare iterativă sau recursivă	
Calcul corect (populația moare la sfârșitul unei ore)	5 puncte
B. 3. Sortare	10 puncte
<ul><li>identificare instrucțiune(a[j + 1] ← a[j])</li></ul>	5 puncte
- inserarea instrucțiunii între liniile 6 și 7	5 puncte
B. 4. Cifra de control	10 puncte
<ul> <li>cifra de control a unui număr poate fi calculată ca nr mod 9</li> </ul>	10 puncte

```
//determina cmmdc a 2 numere a si b
int cmmdc(int a, int b){
     if ((a == b) \&\& (a == 0))
           return 1;
     if (a * b == 0)
           return a + b;
     while (a != b)
           if (a > b)
                a -= b;
           else
                b -= a;
     return a;
}
// calcularea numărului de schimbări de direcție a razei
int raza(int a, int b){
     int d = cmmdc(a, b);
     return b / d + a / d - 2;
}
//determina nr de ore necesar distrugerii unei populatii cu n virusi,
//pentru un nr critic de supravietuire k
int virusi(int n, int k){
     bool distrus = (n < k);
     int nr0re = 0;
     while (!distrus){
           if (n % 2 == 0)
                           //daca avem nr par de virsui, injumatatim populatia
                n = n / 2;
                           //daca avem nr impar de virsui, marim populatia cu un virus
           else
                n = n + 1;
           nr0re = nr0re + 1;
           distrus = (n < k); //verificam daca populatia dispare</pre>
     return nrOre;
}
Între linia 6 și 7 trebuie inserată instrucțiunea a[j + 1] ← a[j], subalgoritmul devenind
      1:
           Subalgoritm sortare(a, n):
            Dacă n > 0 atunci
      2:
               f(a, n - 1)
      3:
      4:
               x \leftarrow a[n]
               j ← n - 1
               CâtTimp (j >= 0 \text{ and } a[j] > x) execută:
                    a[j + 1] \leftarrow a[j]
      7:
      8:
                    j ← j - 1
      9:
               SfCâtTimp
     10:
               a[j + 1] \leftarrow x
     11:
            SfDacă
     12:
          SfSubalgoritm
Subalgoritm cifraDeControl(x):
       1:
              Returnează x mod 9
       2:
           SfSubalgoritm
       3:
```