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

### Concurs de admitere – 8 septembrie 2023 Proba scrisă la Informatică

### NOTĂ IMPORTANTĂ:

În lipsa altor precizări:

- Presupuneți că toate operațiile aritmetice se efectuează pe tipuri de date nelimitate (nu există *overflow / underflow*).
- Numerotarea indicilor tuturor sirurilor începe de la 1.
- Toate restricțiile se referă la valorile parametrilor actuali la momentul apelului inițial.
- O subsecvență a unui vector este formată din elemente care ocupă poziții consecutive în vector.
- 1. Se consideră algoritmul ceFace(a, b), unde a și b sunt numere naturale ( $0 \le a, b \le 10^4$ ).

```
Algorithm ceFace(a, b):

c ← 0

bc ← b

While bc ≠ 0 execute

c ← c * 10 + bc MOD 10

bc ← bc DIV 10

EndWhile

If c ≠ a then

Return ceFace(a - 1, b - 1)

EndIf

Return a

EndAlgorithm
```

Care este efectul apelului ceFace(a, a)?

- A. Algoritmul returnează cel mai mic palindrom mai mare sau egal cu *a*.
- B. Algoritmul returnează cel mai mare palindrom mai mic sau egal cu *a*.
- C. Algoritmul returnează cel mai mic palindrom mai mare decât *a*.
- D. Algoritmul returnează cel mai mare număr par mai mic sau egal cu *a*.
- 2. Se consideră algoritmul creareTablou(n, m, x), unde n, m sunt numere naturale  $(1 \le n, m \le 100)$ , iar x este un tablou bidimensional cu n \* m elemente numere întregi (x[1][1], x[1][2], ..., x[n][m],  $0 \le x[i][j] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., n; j = 1, 2, ..., m).

```
Algorithm creareTablou(n, m, x): k \leftarrow 0 For i \leftarrow 1, n execute For j \leftarrow 1, m execute If k MOD 2 \neq 0 then x[i][j] \leftarrow k * k EndIf Write x[i][j], " " k \leftarrow k + 1 EndFor Write new line EndFor EndAlgorithm
```

Ce afișează acest algoritm dacă elementele tabloului x sunt inițializate cu 0?

- A. Algoritmul afișează elementele tabloului bidimensional x, în care se află valori egale cu 0 și primele (n \* m) **DIV** 2 pătrate perfecte impare.
- B. Algoritmul afișează elementele tabloului bidimensional x, în care se află valori egale cu 0 și primele pătrate perfecte pare.
- C. Algoritmul afișează elementele tabloului bidimensional x, în care se află șirul primelor (n \* m) DIV 2 pătrate perfecte pare.
- D. Algoritmul afișează elementele tabloului bidimensional *x*, în care dacă am așeza elementele linie după linie pătratele perfecte impare ar apărea în ordine crescătoare, eventual precedate și/sau urmate de valori egale cu 0.
- 3. Se consideră algoritmul something(n, x), unde n este număr natural  $(1 \le n \le 10^4)$ , iar x este un vector de n numere naturale  $(x[1], x[2], ..., x[n], 1 \le x[i] \le 10^6$ , pentru i = 1, 2, ..., n).

```
Algorithm something(n, x):
    s ← 0
    For i ← 1, n execute
        nr ← 1
        While x[i] > 9 execute
            nr ← nr + 1
            x[i] ← x[i] DIV 10
        EndWhile
        s ← s + nr
    EndFor
    Return s
EndAlgorithm
```

Ce returnează apelul something(5, [222, 2043, 29, 2, 20035])?

- A. 16
- B. 10
- C. 11
- D. 15

**4.** Fie algoritmul ceFace(n, v, a), unde  $n \neq v$  sunt două numere naturale  $(1 \leq n, v \leq 10^4)$ , iar  $a \neq v$  este un şir de numere naturale cu  $n \neq v$  elemente (a[1], a[2], ..., a[n]).

```
Algorithm ceFace(n, v, a):
    For i \leftarrow 1, n execute
        d ← v
        If a[i] \neq 0 then
             găsit ← False
             While (d \le v * a[i]) AND (NOT gasit) execute
                  If ((d DIV a[i]) * a[i] = d) AND ((d DIV v) * v = d) then
                       găsit ← True
                  Else
                       d \leftarrow d + 1
                  EndIf
             EndWhile
         EndIf
         v \leftarrow d
    EndFor
    Return v
EndAlgorithm
```

Care este valoarea returnată de algoritm, dacă n = 4, v = 3 și a = [5, 4, 2, 10]?

- A. 20
- B. 120
- C. 60
- D. 15

**5.** Se consideră algoritmul calcul(v, n), unde n este număr natural  $(1 \le n \le 10^4)$ , iar v este un vector cu n elemente numere naturale ( $v[1], v[2], ..., v[n], 1 \le v[i] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., n):

```
Algorithm calcul(v, n):
    i ← 1
    While i \le n DIV 2 execute
         p \leftarrow 0
         While v[i] ≠ 0 execute
              p \leftarrow p + 1
               v[i] \leftarrow v[i] DIV 10
         EndWhile
         q ← 0
         While v[n + 1 - i] \neq 0 execute
               q \leftarrow q + 1
               v[n + 1 - i] \leftarrow v[n + 1 - i] DIV 10
         EndWhile
         If p \neq q then
              Return False
         EndIf
         i \leftarrow i + 1
    EndWhile
    Return True
```

În care din următoarele situații algoritmul returnează *True*?

- A. Dacă vectorul v este format din valorile [12, 12, 2, 5466, 3, 111, 1, 3, 44] și n = 9.
- B. Dacă vectorul v este format din valorile [12, 345, 2, 5466, 3, 111, 10] și n = 7.
- C. Dacă elementele vectorului *v* au același număr de cifre.
- D. Dacă vectorul format din numărul cifrelor elementelor vectorului v formează un palindrom; de exemplu, din v = [8, 37, 3] se formează vectorul [1, 2, 1], care este palindrom.

**6.** Se consideră algoritmul alg(n), unde n este număr natural  $(0 \le n \le 10^4)$ .

```
Algorithm alg(n):
    If n = 0 then
        Return 0
    Else
        If n MOD 2 = 0 then
            Return alg(n DIV 10) + n MOD 10
    Else
            Return alg(n DIV 10)
        EndIf
    EndAlgorithm
```

EndAlgorithm

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Apelul alg(123) returnează 6.
- B. Algoritmul calculează suma cifrelor aflate pe poziții pare ale numărului dat.
- C. Algoritmul calculează suma cifrelor pare ale numărului dat.
- Algoritmul calculează suma cifrelor numărului dat.

7. Se consideră algoritmul f(x), unde x este un număr natural nenul  $(1 \le x \le 10^5)$ .

```
Algorithm f(x):

If x > 0 then

x ← x DIV 2

f(x)

Write x, " "

x ← x DIV 2

f(x)

EndIf

EndAlgorithm
```

Precizați ce se afișează în urma apelului f(10).

- A. 0120501
- B. 012510
- C. 121521
- D. 1211512

8. Se consideră matricea pătratică M de dimensiune n care conține numere naturale, unde n este număr natural nenul  $(1 \le n \le 10^4, M[1][1], ..., M[1][n], M[2][1], ..., M[2][n], ..., M[n][1], ..., M[n][n], <math>1 \le M[i][j] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., n, j = 1, 2, ..., n). Se consideră următorul algoritm:

```
Algorithm what(M, n):
    up ← 1
   down ← n
   left ← 1
   right ← n
   While left ≤ right AND up ≤ down execute
        For i ← left, right execute
            Write M[up][i], " "
        EndFor
        up \leftarrow up + 1
        For i ← up, down execute
            Write M[i][right], " "
        right ← right - 1
        For i ← right, left, -1 execute
            Write M[down][i], " "
        down ← down - 1
        For i ← down, up, -1 execute
            Write M[i][left], " "
        EndFor
        left ← left + 1
    EndWhile
EndAlgoritm
```

Ce se afișează pentru următoarea matrice *M*?

1	2	3
8	9	4
7	6	5

- A. 123498765
- B. 123456789
- C. 123458976
- D. 187654329

**9.** Fie algoritmul ce\_face(a, b), unde  $\boldsymbol{a}$  și  $\boldsymbol{b}$  sunt numere naturale  $(1 \le \boldsymbol{a}, \boldsymbol{b} \le 10^4)$ .

```
Algorithm ce_face(a, b):
    If a = 1 then
        Return 1
    Else
        If a MOD b = 0 then
            Return ce_face(a DIV b, b)
        Else
            Return 0
    EndIf
EndIf
```

**EndAlgorithm** 

EndIf

**EndAlgorithm** 

Return result

Precizați afirmațiile adevărate:

- A. În cazul apelului ce face(1, 2) algoritmul returnează 1.
- B. În cazul apelului ce\_face(24, 2) algoritmul returnează 0.
- C. În cazul apelului ce\_face(2024, 4) algoritmul returnează 4.
- D. În cazul apelului ce\_face(8, 3) algoritmul returnează 2.

**10.** Fie algoritmii decide(n) și compute(m), unde n și m sunt numere naturale nenule  $(1 \le n, m \le 10^4)$ :

```
Algorithm compute(m):
Algorithm decide(n):
                                                                           Pentru ce valori ale lui m algoritmul
    result ← -1
                                          cnt ← 0
                                                                           compute(m) va returna -33?
    m ← 0
                                          For k \leftarrow 0, m - 1 execute
                                                                              A. 100
    While n > 0 execute
                                               cnt \leftarrow cnt + decide(k)
        m \leftarrow m * 10 + n MOD 10
                                                                              B. 99
                                          EndFor
        n ← n DIV 10
                                                                              C. 98
                                          Return cnt
    EndWhile
                                      EndAlgorithm
                                                                              D. 101
    If m MOD 3 = 0 then
        result ← 1
```

11. Se consideră algoritmul f(n, x), unde  $n \le x$  sunt numere naturale  $(1 \le n \le 10^5, 2 \le x \le 10)$ :

```
Algorithm f(n, x):

If n > 0 then

f(n DIV x, x)

Write n MOD x

EndIf

EndAlgorithm
```

Care din următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul afișează reprezentarea numărului n în baza de numerație x.
- B. Algoritmul afișează restul împărțirii întregi a numărului x la numărul n.
- C. Algoritmul afișează numărul de cifre al reprezentării în baza x a numărului n.
- D. Algoritmul verifică dacă numărul n este divizibil cu x.
- **12.** Se consideră algoritmul ceFace(n), unde n este număr natural  $(1 \le n \le 10^9)$ .

```
Algorithm ceFace(n):
    If n \le 9 then
        If n MOD 2 = 0 then
            Return n
        Else
            Return -1
        EndIf
    EndIf
    x \leftarrow n MOD 10
    y ← ceFace(n DIV 10)
    If x MOD 2 \neq 0 then
        Return y
    EndIf
    If x > y then
        Return x
    EndIf
    Return y
EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul returnează un număr format dintr-o singură cifră, sau -1.
- B. Algoritmul returnează un număr impar.
- C. Algoritmul returnează cifra impară maximă a numărului **n**, sau -1.
- D. Algoritmul returnează cifra pară maximă a numărului *n*, sau -1.

13. Se consideră algoritmul decide(n, x), unde n este număr natural  $(1 \le n \le 10^4)$ , iar x este un vector cu n elemente numere întregi  $(x[1], x[2], ..., x[n], -100 \le x[i] \le 100$ , pentru i = 1, 2, ..., n):

```
Algorithm decide(n, x):
    b ← True
    i ← 1
    While b = True AND i < n execute
        If x[i] < x[i + 1] then
            b ← True
    Else
        b ← False
    EndIf
    i ← i + 1
EndWhile
Return b
```

EndAlgorithm

În care din următoarele situații algoritmul returnează *True*?

- A. Dacă vectorul  $\mathbf{x} = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$  și  $\mathbf{n} = 10$
- B. Dacă n > 1 și elementele vectorului x sunt în ordine strict crescătoare
- C. Dacă vectorul x nu are elemente negative
- D. Dacă vectorul x are elemente pozitive situate înaintea celor negative

**14.** Fie  $x ext{ si } y ext{ două numere naturale pozitive cu proprietățile: } x ext{ este putere a lui 2 si } y ext{ este multiplu de 3}.$  Fie expresia logică ((x \* y + 3) DIV 6 = 10) OR (((x \* y) MOD 6 = 0) AND ((x + y) MOD 4 = 0))

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate pentru perechi de numere care respectă proprietățile din enunț:

- A. Există o pereche (x, y) pentru care expresia este adevărată.
- B. Există o pereche (x, y) pentru care expresia este falsă.
- C. Există perechile  $(x_1, y_1)$  și  $(x_2, y_2)$ , cu  $x_1 \neq x_2$  și  $y_1 \neq y_2$  în așa fel încât expresia este adevărată pentru ambele perechi.
- D. Expresia este falsă pentru orice pereche (x, y).

15. Se consideră două numere naturale n și m  $(1 \le n, m \le 256)$  respectiv șirurile de caractere a, având n caractere (a[1], a[2], ..., a[n]) și șirul b având m caractere (b[1], b[2], ..., b[m]).

Care dintre următorii algoritmi returnează *True* dacă șirul *a* poate fi format pornind de la șirul *b* prin eliminarea unor caractere, fără a modifica poziția relativă a caracterelor rămase, și *False* în caz contrar. De exemplu, șirul "ace" poate fi format prin eliminarea de caractere din șirul "abcde", dar șirul "aec" nu poate fi obținut prin acest procedeu.

```
B.
A.
   Algorithm hasProperty(a, b, n, m):
                                                             Algorithm hasProperty(a, b, n, m):
        If n = 0 then
                                                                 i ← 1
            Return True
                                                                 j ← 1
        EndIf
                                                                 While i \le n AND j \le m execute
        If m = 0 then
                                                                      If a[i] = b[j] then
            Return False
                                                                          i \leftarrow i + 1
                                                                      EndIf
        If a[n] = b[m] then
                                                                      j ← j + 1
            Return hasProperty(a, b, n - 1, m - 1)
                                                                 EndWhile
                                                                 If i > n then
        Return hasProperty(a, b, n, m - 1)
                                                                     Return True
   EndAlgorithm
                                                                 Else
                                                                     Return False
                                                                  EndIf
                                                             EndAlgorithm
C.
                                                         D.
   Algorithm hasProperty(a, b, n, m):
                                                             Algorithm hasProperty(a, b, n, m):
        i ← n
                                                                 If n > m then
        j ← m
                                                                     Return False
        While i * j > 0 execute
                                                                 EndIf
            If a[i] = b[j] then
                                                                 i ← 1
                                                                 j ← 1
                i \leftarrow i - 1
            EndIf
                                                                 While i < n execute
            j ← j - 1
                                                                     If a[i] = b[j] then
        EndWhile
                                                                          i \leftarrow i + 1
        If i = 0 then
                                                                     EndIf
           Return True
                                                                     j ← j + 1
        Else.
                                                                 EndWhile
           Return False
                                                                 If i > m then
        EndIf
                                                                    Return True
   EndAlgorithm
                                                                    Return False
                                                                 EndIf
                                                             EndAlgorithm
```

16. Se consideră algoritmul ceva(x, n, e), unde x este un vector cu n elemente distincte întregi (x[1], x[2], ..., x[n],  $1 \le n \le 10^3$  și  $x[i] \ne x[j]$ , pentru  $1 \le i < j \le n$ ) și e este un număr întreg. Algoritmul caută elementul e în vectorul x, și dacă îl găsește, mută elementul pe prima poziție din vector și returnează True, nemodificând ordinea relativă a celorlalte elemente. Dacă e nu se găsește în x, algoritmul returnează False și nu modifică conținutul vectorului. De exemplu, pentru vectorul x cu elementele [-100, 2, 71, 31, -62, 51] și e = 31, algoritmul va returna True și vectorul x va deveni [31, -100, 2, 71, -62, 51]. Care dintre următoarele variante este o implementare corectă pentru algoritmul ceva(x, n, e) și are complexitate timp O(n)?

```
B.
A.
    Algorithm ceva(x, n, e):
                                                                    Algorithm ceva(x, n, e):
                                                                         index ← 2
         index ← 1
                                                                         tmp \leftarrow x[1]
         While index ≤ n execute
                                                                         While index ≤ n execute
              If x[index] = e then
                                                                              If x[index] = e then
                   tmp \leftarrow x[index]
                                                                                   x[1] ← e
                   x[index] \leftarrow x[1]
                                                                                   x[index] \leftarrow tmp
                   x[1] \leftarrow tmp
                                                                                   Return True
                   Return True
                                                                              EndIf
              FndTf
                                                                              tmp2 \leftarrow x[index]
              index ← index + 1
                                                                              x[index] \leftarrow tmp
         EndWhile
                                                                              tmp ← tmp2
         Return False
                                                                              index \leftarrow index + 1
    EndAlgorithm
                                                                         EndWhile
                                                                         Return False
                                                                    EndAlgorithm
```

C.

D.

Niciuna dintre variantele A, B, C

```
Algorithm ceva(x, n, e):
    index ← n
    While index > 1 execute
         If x[index] = e then
              index2 ← index
             While index2 > 1 execute
                  x[index2] \leftarrow x[index2 - 1]
                  index2 \leftarrow index2 - 1
              EndWhile
             x[index2] \leftarrow e
         EndIf
         index \leftarrow index - 1
    EndWhile
    If x[1] = e then
         Return True
         Return False
    EndIf
EndAlgorithm
```

17. Se consideră algoritmul expresie(x, y, z), unde x, y, z sunt numere naturale  $(0 \le x, y, z \le 10^4)$ :

```
Algorithm expresie(x, y, z):
    If x = 0 then
        Return z
    Else
        Return expresie(x - 1, y, x * x + y * y + z)
    EndIf
EndAlgorithm
```

Precizați expresia a cărei valoare o calculează și returnează algoritmul:

A. 
$$\sum_{i=1}^{x} i^2 + \sum_{i=1}^{y} x * y + \sum_{k=1}^{z} 1$$

B. 
$$\sum_{i=1}^{x} i^2 + \sum_{j=1}^{y} j^2 + z$$

C. 
$$\sum_{i=1}^{x} i^2 + x * y^2 + z$$

D. 
$$\sum_{i=1}^{x} i^2 + \sum_{i=1}^{y} j^2 + \sum_{i=1}^{z} k$$

**18.** Se consideră algoritmul ceFace(v, a, b), unde v este un vector cu n elemente din mulțimea  $\{0, 1\}$ ,  $(1 \le n \le 10^4, v[1], ..., v[n])$ , iar a și b sunt numere naturale nenule. Vectorul v este ordonat crescător.

```
Algorithm ceFace(v, a, b):
    If b - a + 1 = 0 then
        Return 0
    EndIf
    If v[a] = 1 then
        Return b - a + 1
    EndIf
    If v[b] = 0 then
        Return 0
    EndIf
    c ← (a + b) DIV 2
    Return ceFace(v, a, c) + ceFace(v, c + 1, b)
EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate, considerând că apelul inițial este ceFace(v, 1, n)?

- A. Dacă vectorul *ν* conține cel puțin o valoare de
   1, atunci se returnează lungimea vectorului.
- B. Dacă vectorul *v* conține doar valori de 1, atunci se returnează valoarea lui *n*.
- C. Dacă vectorul *v* conține doar valori de 0, atunci se returnează 0.
- D. Se returnează numărul de valori 1 conținute de vectorul v.
- 19. Se știe că numărul total de șiruri binare (care conțin doar caracterele 0 și 1) de lungime n este  $2^n$ . De exemplu, pentru n = 2 acestea sunt 00, 01, 10 și 11, numărul lor fiind  $2^2 = 4$ . Şirul 100011 are lungimea 6 și conține ca subsecvență toate cele 4 șiruri posibile de lungime n = 2, fiindcă începând cu prima poziție apare 10, începând cu a doua poziție apare 00, începând cu a patra poziție apare 01 și începând cu a cincea poziție apare 11.

Care este lungimea minimă a unui șir, care conține ca subsecvență toate cele  $2^n$  șiruri binare posibile pentru n = 4?

A. 18

B. 19

C. 20

D. 21

**20.** Se consideră algoritmul t(q, x, y), unde q este un caracter oarecare, iar x și y sunt numere naturale nenule  $(1 \le x, y \le 100)$ .

```
Algorithm t(q, x, y):
    If x \le y then
        Write q
    Else
         If x \text{ MOD } y = 0 \text{ then }
             t(q, x + 1, y - 2)
         Else
             If (x DIV y) MOD 2 \neq 0 then
                  t(q, x - 1, y + 2)
                  Write 'c'
             Else
                  t(q, x - 1, y - 1)
                  Write "cc"
             EndIf
         EndIf
    EndIf
EndAlgorithm
```

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate:

- A. În urma apelurilor t('c', 33, 28), t('c', 10, 6) și t('c', 22, 16) se afișează aceleași caractere.
- B. În urma apelurilor t('c', 33, 28) și t('c', 45, 40) nu se afisează aceleasi caractere.
- C. În urma apelului t('c', 11, 8) se afișează "cc".
- D. În urma apelului t('c', 25, 16) nu se afișează "ccccc".

**21.** Se consideră algoritmul hIndex(x, n), unde x este un vector cu n ( $1 \le n \le 10^5$ ) elemente numere naturale nenule (x[1], x[2], ..., x[n]). Definim h-index-ul vectorului x, ca fiind cea mai mare valoare v pentru care este adevărat că există cel puțin v valori în x care sunt mai mari sau egale cu v. De exemplu, pentru x = [3, 10, 2, 7, 10, 8, 50, 1, 1, 5] h-index-ul este 5.

```
Algorithm hIndex(x, n):
1.
2.
         h ← 1
3.
         cont ← True
         While cont = True AND h ≤ n execute
4.
5.
              pos ← h
              For i \leftarrow h + 1, n execute
6.
7.
                   If x[i] > x[pos] then
8.
                        pos ← i
                   EndIf
9.
              EndFor
10.
              If pos ≠ h then
11.
12.
                   tmp \leftarrow x[pos]
                   x[pos] \leftarrow x[h]
13.
14.
                   x[h] \leftarrow tmp
              EndIf
15.
16.
              If x[h] \ge h then
17.
                   h \leftarrow h + 1
18.
              Else
19.
                   cont ← False
20.
              EndIf
21.
         EndWhile
22.
23. EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. În momentul în care s-ar executa linia 22 vectorul *x* este sortat descrescător.
- B. Algoritmul hIndex(x, n) returnează *h-index*-ul vectorului *x* dacă pe linia 22 scriem instrucțiunea **Return** h.
- C. Algoritmul hIndex(x, n) returnează *h-index*-ul vectorului x dacă pe linia 22 scriem instrucțiunea
   Return h 1.
- D. Dacă algoritmul hIndex(x, n) se apelează pentru un vector x sortat strict descrescător, atunci algoritmul nu returnează *h-index*-ul vectorului x, indiferent ce instrucțiune adăugăm pe linia 22.

22. Se consideră algoritmul ceFace(n, k, x, p), unde n, k și p sunt numere naturale nenule  $(1 \le n, k, p \le 10, p \le n)$ , iar x este un vector cu p + 1 elemente numere naturale (x[0], x[1], ..., x[p]). Presupunem că x[0] este inițializat cu 0.

```
Algorithm ceFace(n, k, x, p):

If k > p then

For i ← 1, p execute

Write x[i]

EndFor

Write " " //un singur spațiu

Else

For i ← x[k - 1] + 1, n execute

x[k] ← i

ceFace(n, k + 1, x, p)

EndFor

EndIf

EndAlgorithm
```

Precizați care dintre următoarele variante de răspuns sunt corecte.

- A. După ce algoritmul se apelează sub forma ceFace(3, 1, x, 3) acesta se va mai autoapela de 6 ori.
- B. Dacă x[0] se inițializează cu o valoare diferită de 0, în urma apelului ceFace(5, 1, x, 3) numărul de spații afișate este diferit de 10.
- C. Dacă algoritmul se apelează sub forma ceFace(5, 1, x, 4) se afișează numerele 1245 1234 1345 1235 2345, dar în altă ordine.
- D. Dacă algoritmul se apelează sub forma ceFace(5, 1, x, 3) rezultatul afișat este 123 124 125 134 135 145 234 235 în această ordine.

23. Se consideră algoritmul  $f(\sin, s, d, p)$ , unde *sir* este un șir de caractere, iar s, d, p sunt numere naturale nenule  $(0 < s, d, p < 10^9)$ . Operatorul "+" reprezintă operatorul de concatenare a două șiruri de caractere. Algoritmul print(a) afisează sirul de caractere a, apoi trece la linie nouă.

```
1. Algorithm f(sir, s, d, p):
2.
        If s = p \text{ AND } d = p \text{ then}
3.
            print(sir)
4.
        EndIf
5.
        If s < p then
            f(sir + "-1", s + 1, d, p)
6.
7.
        EndIf
        If s > d then
8.
9.
             f(sir + "1", s, d + 1, p)
        EndIf
10.
11. EndAlgorithm
```

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate în urma apelului f("", 0, 0, 2):

- A. Se afișează două șiruri de caractere pe linii separate, fiecare conținând 4 numere a căror sumă este 0 (de exemplu, suma numerelor din șirul de caractere "-1 1 -1 1" este 0)
- B. Se afișează doar "-1 -1 1 1".
- C. Se afișează doar "-1 -1 1 1", dar algoritmul nu își termină execuția din cauza unei erori.
- D. Dacă pe linia 2 s-ar înlocui operatorul AND cu OR, atunci s-ar afișa doar "-1 -1".
- 24. Se consideră algoritmul ceFace(a, i, n), unde i și n sunt numere naturale ( $1 \le i$ ,  $n \le 100$ ), iar a este un vector cu n elemente numere întregi (a[1], a[2], ..., a[n],  $-100 \le a[i] \le 100$ ). În șirul a se află cel puțin un număr pozitiv. Algoritmul max(x, y, z) returnează maximul dintre trei numere întregi x, y și z ( $-10^4 \le x$ , y,  $z \le 10^4$ ). Algoritmul ceFace(a, 1, n) apelează algoritmul intermediar(a, i, m, n), unde parametrii a, i și n au semnificația de mai sus, iar m este un număr natural ( $1 \le m \le n$ ).

```
Algorithm intermediar(a, i, m, n):
                                                                  Algorithm ceFace(a, i, n):
                                                                      If i \ge n then
    s ← 0
    left \leftarrow a[m]
                                                                           Return a[i]
    For k \leftarrow m, i, -1 execute
                                                                      EndIf
                                                                      m \leftarrow (i + n) DIV 2
        s \leftarrow s + a[k]
         If s > left then
                                                                      v1 \leftarrow ceFace(a, i, m - 1)
             left ← s
                                                                      v2 \leftarrow ceFace(a, m + 1, n)
         EndIf
                                                                      v3 ← intermediar(a, i, m, n)
                                                                      Return max(v1, v2, v3)
    EndFor
    s ← 0
                                                                  EndAlgorithm
    right ← a[m]
    For i \leftarrow m, n execute
         s \leftarrow s + a[i]
         If s > right then
              right ← s
         EndIf
    EndFor
    Return max(left, right, left + right - a[m])
EndAlgorithm
```

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate dacă algoritmul se apelează sub forma ceFace(a, i, n):

- A. Algoritmul identifică o poziție m a vectorului a astfel încât fie suma elementelor de pe pozițiile 1, 2, ..., m, fie suma elementelor de pe pozițiile m, m + 1, ..., n să fie maximul care se poate obține pentru orice  $1 \le m \le n$ , și returnează suma maximă obținută astfel.
- B. Algoritmul returnează suma maximă care se poate obține însumând elementele unei submulțimi a valorilor vectorului *a*.
- C. Algoritmul returnează suma maximă care se poate obține pentru o subsecvență a vectorului a.
- D. În cazul în care toate elementele vectorului *a* sunt pozitive, algoritmul returnează suma tuturor elementelor vectorului *a*.

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

# Concurs de admitere – 8 septembrie 2023 Proba scrisă la INFORMATICĂ BAREM ȘI REZOLVARE

## **OFICIU**: 10 puncte

1.	В	3.75 puncte
2.	AD	3.75 puncte
3.	D	3.75 puncte
4.	C	3.75 puncte
5.	BCD	3.75 puncte
6.	C	3.75 puncte
7.	A	3.75 puncte
8.	В	3.75 puncte
9.	AB	3.75 puncte
10.	BD	3.75 puncte
11.	A	3.75 puncte
12.	AD	3.75 puncte
13.	AB	3.75 puncte
14.	ABC	3.75 puncte
15.	ABC	3.75 puncte
16.	C	3.75 puncte
17.	AC	3.75 puncte
18.	BCD	3.75 puncte
19.	В	3.75 puncte
20.	ACD	3.75 puncte
21.	C	3.75 puncte
22.	BC	3.75 puncte
23.	A	3.75 puncte
24.	CD	3.75 puncte