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

### Concurs de admitere – 19 iulie 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 șirurilor 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 F(x), unde x este număr natural  $(1 \le x \le 10^6)$ :

```
Algorithm F(x):
    If x = 0 then
        Return 0
    Else
        If x MOD 3 = 0 then
            Return F(x DIV 10) + 1
        Else
            Return F(x DIV 10)
        EndIf
    EndIf
EndAlgorithm
```

Pentru care dintre următoarele apeluri se returnează 4?

- A. F(21369)
- B. F(6933)
- C. F(4)
- D. F(16639)

2. Se consideră algoritmul ceFace(a, b), unde a și b sunt numere naturale  $(1 \le a, b \le 10^4)$  care nu conțin cifra 0.

```
Algorithm ceFace(a, b):
    p ← 0
While a ≠ 0 execute
    c ← a MOD 10
    p ← p * 10 + c
    a ← a DIV 10
EndWhile
If p = b then
    Return True
Else
    Return False
EndIf
EndAlgoritm
```

Algoritmul ceFace(a, b) returnează *True* dacă și numai dacă:

- A. numerele  $a \neq b$  sunt egale
- B.  $a ext{ si } b ext{ sunt numere palindrom}$
- C. numărul a este oglinditul numărului b
- D. ultima cifră a lui a este egală cu ultima cifră a lui b

3. Se consideră algoritmul ceFace(n), unde n este un număr natural ( $1 \le n \le 10^3$ ). Operatorul "/" reprezintă împărțirea reală, de exemplu: 3/2 = 1.5.

Precizați expresia a cărei valoare este returnată de algoritm.

A. 
$$\frac{1}{1} + \frac{1}{1+2} + \dots + \frac{1}{1+2+\dots+n}$$

B. 
$$\frac{1}{2*3} + \frac{2}{3*4} + \dots + \frac{n}{(n+1)*(n+2)}$$

C. 
$$\frac{1}{1} + \frac{1}{1*2} + \dots + \frac{1}{1*2*\dots*n}$$

D. 
$$\frac{1}{2*3} + \frac{2}{3*4} + \dots + \frac{n-1}{n*(n+1)}$$

**4.** Se consideră algoritmul f(n, x), unde n este număr natural  $(3 \le n \le 10^4)$ , iar x este un vector de n numere naturale  $(x[1], x[2], ..., x[n], 1 \le x[i] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., n).

```
Algorithm f(n, x):
    k ← 0
    For i \leftarrow 1, n - 1 execute
        If k = 0 then
            If x[i] = x[i + 1] then
                Return False
            If x[i] < x[i + 1] then
            EndIf
        EndIf
        If k = 1 then
            If x[i] \ge x[i+1] then
                Return False
            EndIf
        EndIf
    EndFor
    If x[n - 1] \ge x[n] then
        Return False
    EndIf
    Return True
EndAlgorithm
```

Pentru care din următoarele apeluri algoritmul va returna True?

```
A. f(6, [1000, 512, 23, 22, 1, 2])
B. f(6, [6, 4, 1, 1, 2, 3])
C. f(8, [3000, 2538, 799, 424, 255, 256, 299, 1001])
D. f(3, [3, 2, 1])
```

- **5.** Se dă algoritmul calcul(a, b, c, d), unde a, b, c, d sunt numere naturale nenule  $(1 \le a, b, c, d \le 100)$ .
  - Algorithm calcul(a, b, c, d):

    x ← a \* b

    y ← c \* d

    While y ≠ 0 execute

    z ← x MOD y

    x ← y

    y ← z

    EndWhile

    Return x

    EndAlgorithm

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul returnează cel mai mare divizor comun al numerelor a, b, c, d.
- B. Algoritmul returnează cel mai mare divizor comun al numerelor a \* b și c \* d.
- C. Algoritmul returnează cel mai mic multiplu comun al numerelor a, b, c, d.
- D. Algoritmul returnează cel mai mic multiplu comun al numerelor a \* b și c \* d.
- 6. Se consideră algoritmul p(na, a, nb, b), unde na și nb sunt numere naturale  $(0 \le na, nb \le 10^4)$ , a și b sunt vectori cu na, respectiv nb numere naturale  $(a[1], a[2], ..., a[na], 1 \le a[i] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., na și  $b[1], b[2], ..., b[nb], 1 \le b[i] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., nb). Variabila locală c este un vector.

```
Algorithm p(na, a, nb, b):
     i ← 1
     j ← 1
     nc ← 0
     While i \le na AND j \le nb execute
           nc \leftarrow nc + 1
           If a[i] < b[j] then
                c[nc] \leftarrow a[i]
                 i \leftarrow i + 1
           Else
                 c[nc] \leftarrow b[j]
                 \mathsf{j} \leftarrow \mathsf{j} + \mathsf{1}
           EndIf
     EndWhile
     Return nc
EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Dacă na = 0 și nb = 0, atunci valoarea returnată prin nc este egală cu 0.
- B. Dacă elementele din a și b sunt sortate crescător, atunci elementele depuse în c sunt sortate crescător.
- C. Valoarea returnată prin nc este întotdeauna egală cu na + nb.
- D. Dacă na, nb > 0 și cel mai mare element din a este mai mic decât toate elementele din b, atunci c va avea exact aceleași elemente ca și a.

7. Se dă algoritmul suma(n, a, m, b), unde n și m sunt numere naturale  $(1 \le n, m \le 10^5)$ , iar a și b sunt două șiruri ordonate crescător cu n, respectiv m elemente numere naturale (a[1], a[2], ..., a[n] și b[1], b[2], ..., b[m]):

```
Algorithm suma(n, a, m, b):
                                                   Ce valoare va returna algoritmul, dacă n = 4, a = [1, 3, 4, 7],
    s ← 0
                                                   m = 6 \text{ si } b = [2, 4, 6, 8, 10, 12]?
    For i \leftarrow 1, n, 2 execute
                                                       A. 42
         j ← 1
                                                       B. 22
         While j \le a[i] AND j \le m execute
              s \leftarrow s + b[j]
                                                       C. 20
              j \leftarrow j + 1
                                                       D. Nu se poate determina ce valoare va returna
         EndWhile
    EndFor
    Return s
EndAlgorithm
```

**8.** Se consideră algoritmul verifica(n, p1, p2), unde n, p1 și p2 sunt numere naturale  $(1 \le n, p1, p2 \le 10^6)$ :

```
Algorithm verifica(n, p1, p2):

bt ← (p1 + p2) DIV 2

If p1 > p2 then

Return False

EndIf

If bt * bt = n then

Return True

EndIf

If bt * bt > n then

Return verifica(n, p1, bt - 1)

EndIf

Return verifica(n, bt + 1, p2)

EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Dacă numerele p1, p2 și n sunt prime între ele, atunci apelul verifica(n, p1, p2) returnează True.
- B. Algoritmul folosește metoda căutării binare și dacă numărul *n* este prim, apelul verifica(n, 1, n) returnează *True*.
- C. Pentru apelul verifica(n, 1, n) algoritmul returnează *True* dacă și numai dacă numărul *n* este pătrat perfect.
- D. Dacă  $p1 \le n \le p2$  și în intervalele [p1, n] și [n, p2] există cel puțin câte un pătrat perfect, atunci apelul verifica(n, p1, p2) returnează True.
- **9.** Se consideră algoritmul ceFace(n), unde n este un număr natural ( $1 \le n \le 3000$ ).

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Dacă n = 36, algoritmul returnează *True*.
- B. Dacă *n* este egal cu o sumă de numere impare consecutive începând de la 1, algoritmul returnează *True*.
- C. Dacă *n* este pătrat perfect, algoritmul returnează *True*, altfel returnează *False*.
- D. Dacă n = 64, algoritmul returnează False.
- **10.** Se consideră algoritmul ceFace(a), unde a este număr natural ( $1 \le a \le 10^4$ ).

```
Algorithm ceFace(a):
    ok ← 0
    While ok = 0 execute
        b ← a
        c ← 0
        While b ≠ 0 execute
            c \leftarrow c * 10 + b MOD 10
            b ← b DIV 10
        EndWhile
        If c = a then
            ok ← 1
        Else
            a ← a + 1
        EndIf
    EndWhile
    Return a
EndAlgorithm
```

Precizați efectul algoritmului.

- 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 mic număr par mai mare decât *a*.

11. 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 ← 2
    x \leftarrow 0
    If v[1] MOD 2 \neq 0 then
         Return False
    EndIf
    While i ≤ n execute
         If x = 0 AND v[i] MOD 2 = 0 then
              Return False
         Else
              If x = 1 AND v[i] MOD 2 = 1 then
                  Return False
              Else
                  i \leftarrow i + 1
                  x \leftarrow (x + 1) \text{ MOD } 2
              EndIf
         EndIf
    EndWhile
    Return True
EndAlgorithm
```

În care din următoarele situații algoritmul returnează *True*?

- A. Dacă vectorul  $\mathbf{v}$  este format din valorile [2, 3, 10, 7, 20, 5, 18] și  $\mathbf{n} = 7$
- B. Dacă vectorul *v* are valori după următorul model: impar, par, impar, par...
- C. Dacă vectorul  $\mathbf{v}$  este format din valorile [3, 8, 17, 20, 15, 10] și  $\mathbf{n} = 6$
- D. Dacă vectorul *v* are valori după următorul model: par, impar, par, impar...

12. Se consideră algoritmul ceFace(a, n), unde n este număr natural nenul  $(2 \le n \le 10^4)$  și a este un vector cu n numere întregi  $(a[1], a[2], ..., a[n], -100 \le a[i] \le 100, i = 1, 2, ..., n)$ . În vectorul a există cel puțin un număr pozitiv.

```
Algorithm ceFace(a, n):
    b ← 0
    c ← b
    For i ← 1, n execute
        b ← b + a[i]
        If b < 0 then
              b ← 0
        EndIf
        If b > c then
              c ← b
        EndIf
    EndFor
    Return c
EndAlgorithm
```

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate:

- A. Algoritmul returnează suma tuturor elementelor din vectorul *a*.
- B. Algoritmul returnează suma subsecvenței de lungime maximă care conține doar elemente pozitive din vectorul *a*.
- C. Algoritmul returnează suma tuturor elementelor pozitive din vectorul a.
- D. Algoritmul returnează suma unei subsecvențe cu suma maximă din vectorul *a*.

13. Se consideră o matrice A de numere întregi cu n linii și m coloane  $(1 \le n, m \le 10^4)$ . În condițiile în care n \* m = p \* q, dorim să redimensionăm această matrice într-o matrice B de numere întregi cu p linii și q coloane  $(1 \le p, q \le 10^4)$ , conform exemplului de mai jos, unde n = 4, m = 6, p = 3 și q = 8. Liniile și coloanele sunt numerotate începând de la 1.

 $\boldsymbol{B}$ :

<b>4</b> :	1	2	3	4	5	6
	7	8	9	10	11	12
	13	14	15	16	17	18
	19	20	21	22	23	24

1	2	3	4	5	6	7	8
9	10	11	12	13	14	15	16
17	18	19	20	21	22	23	24

Care din următoarele variante prezintă un algoritm care pentru perechea de numere naturale i și j ( $1 \le i \le n$ ,  $1 \le j \le m$ ) reprezentând indici în matricea A va returna perechea de indici din matricea B corespunzătoare valorii A[i][j]?

```
A.
  Algorithm reshape(i, j, n, m, p, q):
                                                          Algorithm reshape(i, j, n, m, p, q):
      Return (i * m + j) DIV q, (i * m + j) MOD q
                                                               i \leftarrow i - 1
  EndAlgorithm
                                                               j ← j - 1
                                                               Return (i * m + j) DIV q, (i * m + j) MOD q
                                                          EndAlgorithm
                                                        D.
  Algorithm reshape(i, j, n, m, p, q):
                                                          Algorithm reshape(i, j, n, m, p, q):
      i \leftarrow i - 1
                                                               Return (i * m + j - 1) DIV q + 1,
      j ← j - 1
                                                                                  (i * m + j - 1) MOD q + 1
      Return (i * m + j) DIV q + 1,
                                                          EndAlgorithm
                              (i * m + j) MOD q + 1
  EndAlgorithm
```

14. Se consideră algoritmul ceFace(n, m), unde n este număr natural  $(1 \le n \le 10^4)$ , iar m este o matrice cu n linii și n coloane, iar elementele sunt numere naturale (m[1][1], ..., m[1][n], m[2][1], ..., m[2][n], ..., m[n][1], ..., m[n][n]). Considerăm că elementele matricei m sunt initial egale cu 0.

```
Algorithm ceFace(n, m):
    a ← 0
    b ← 1
    For j \leftarrow 1, n execute
         i ← 1
         While i + j \le n - 1 execute
              If (i MOD 2 = 1) AND (j MOD 2 = 1) then
                   m[i][j] \leftarrow b
                   c \leftarrow a + b
                   a ← b
                   b ← c
              EndIf
              i \leftarrow i + 1
         EndWhile
    EndFor
EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt FALSE?

- A. Dacă n = 11, valoarea lui m[6][4] este 21
- B. Dacă n = 7, valoarea lui m[3][5] este 4
- C. Dacă n = 10, valoarea lui m[6][4] este 21
- D. Dacă *n* = 7, valoarea maximă din matrice este 8

**15.** Algoritmii de mai jos prelucrează un vector x ordonat crescător, având n elemente numere naturale  $(1 \le n \le 10^4, x[1], x[2], ..., x[n])$ . Parametrii *first* și *last* sunt numere naturale  $(1 \le first \le last \le n)$ .

Alegeți algoritmii care au complexitatea timp cea mai scăzută, dacă se apelează sub forma A(x, 1, n, n).

```
B.
   Algorithm A(x, first, last, n):
                                                            Algorithm A(x, first, last, n):
        If first > last then
                                                                While first < last execute
            Return 0
                                                                    m ← (first + last) DIV 2
        EndIf
                                                                    If x[m] = n then
        m ← (first + last) DIV 2
                                                                        Return m
        If x[m] = n then
                                                                    Else
            Return m
                                                                        If x[m] > n then
        Else
                                                                             last ← m - 1
                                                                         Else
            If x[m] > n then
                                                                             If x[m] < n then
                Return A(x, first, m - 1, n)
            Else
                                                                                 first \leftarrow m + 1
                If x[m] < n then
                                                                             EndIf
                    Return A(x, m + 1, last, n)
                                                                         EndIf
                EndIf
                                                                    EndIf
            EndIf
                                                                EndWhile
        EndIf
                                                                Return 0
   EndAlgorithm
                                                            EndAlgorithm
C.
                                                        D.
  Algorithm A(x, first, last, n):
                                                          Algorithm A(x, first, last, n):
      For i ← first, last execute
                                                              For i ← first, last execute
          If x[i] = n then
                                                                   If x[i] = n then
                                                                       x[i] \leftarrow 3 * n
               Return i
          EndIf
                                                                   EndIf
      EndFor
                                                              EndFor
      Return 0
                                                          EndAlgorithm
  EndAlgorithm
```

**16.** Andrei se joacă cu următorul algoritm, unde n și m sunt numere naturale nenule  $(1 \le n, m \le 10^4)$ . Algoritmul abs(x) returnează valoarea absolută a lui x.

```
Algorithm problema(n, m):
    b ← abs(m - n)
    c ← n - m
    If b - c = 0 then
        a ← n MOD m
    Else
        a ← (m + 2) MOD n
    EndIf
    Return a
EndAlgorithm
```

El observă că indiferent de valoarea variabilei n corespunzătoare specificației, există cel puțin două valori ale lui m în cazul cărora algoritmul problema(n, m) returnează 0. Care sunt aceste valori ale lui m?

```
A. 1 \sin n
B. 1 \sin n + 2
C. n \sin n + 2
D. 1 \sin n - 2
```

**17.** Un elev dorește să genereze, folosind metoda backtracking, toate numerele impare cu câte trei cifre, cifre care iau valori din vectorul [4, 3, 8, 5, 7, 6], în ordinea dată. Știind că primele 5 numere generate sunt, în această ordine: 443, 445, 447, 433, 435, care va fi cel de-al zecelea număr generat?

A. 487

B. 453

C. 457

D. 455

**18.** Se consideră algoritmul f(k, n, x), unde k, n sunt numere naturale  $(1 \le k, n \le 10^3)$  și x este un vector de n numere naturale  $(x[1], x[2], ..., x[n], 1 \le x[i] \le 10^4$ , pentru i = 1, 2, ..., n).

```
Algorithm f(k, n, x):
    If n = 0 then
        Return 0
    Else
        d ← 0
        For i \leftarrow 2, x[n] DIV 2 execute
             If (x[n] MOD i) = 0 then
                 d \leftarrow d + 1
             EndIf
        EndFor
        If d = k then
             Return 1 + f(k, n - 1, x)
             Return f(k, n - 1, x)
        EndIf
    EndIf
EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Pentru x = [4, 9, 26, 121] rezultatul apelului f(1, 4, x) va fi 3.
- B. Pentru x = [4, 8, 6, 144] rezultatul apelului f(2, 4, x) va fi 3.
- C. Pentru x = [4, 9, 25, 144] rezultatul apelului f(1, 4, x) va fi 3.
- D. Pentru x = [8, 27, 25, 121] rezultatul apelului f(2, 4, x) va fi 3.

**19.** Fie algoritmul check(n), unde *n* este număr natural  $(1 \le n \le 10^5)$ .

```
Algorithm check(n):

While n > 0 execute

If n MOD 3 > 1 then

Return False

EndIf

n ← n DIV 3

EndWhile

Return True

EndAlgorithm
```

Precizați efectul algoritmului.

- A. Algoritmul returnează *True* dacă *n* este o putere a lui 3 și *False* în caz contrar.
- B. Algoritmul returnează *True* dacă scrierea în baza 3 a lui *n* conține doar cifrele 0 și 1 și *False* în caz contrar.
- C. Algoritmul returnează *True* dacă *n* poate fi scris ca o putere a lui 3 sau ca sumă de puteri distincte ale lui 3 și *False* în caz contrar.
- D. Algoritmul returnează *True* dacă scrierea în baza 3 a lui *n* conține doar cifra 2 și *False* în caz contrar.

**20.** Un eveniment trebuia să aibă loc într-o anumită sală I, dar trebuie mutat în sala II, unde numerotarea scaunelor diferă. În ambele săli există L rânduri de scaune  $(2 \le L \le 50)$ , fiecare rând fiind împărțit la mijloc de un culoar și având K scaune  $(2 \le K \le 50)$  în fiecare parte a culoarului (deci, sala conține în total 2 \* K \* L scaune).

În sala I fiecare loc este identificat printr-un singur număr. Locurile din stânga culoarului au numere pare, iar numerotarea scaunelor începe pe rândul din fața scenei. Deci scaunele din primul rând au numerele (pornind dinspre culoar spre marginea sălii) 2, 4, 6 etc. După ce toate scaunele de pe un rând au fost numerotate, pe rândul următor se continuă numerotarea, reîncepând cu scaunul de lângă culoar cu următorul număr par. Locurile din partea dreaptă a culoarului sunt numerotate la fel, dar folosind numere impare. Deci scaunele din primul rând au numerele (pornind dinspre culoar spre marginea sălii) 1, 3, 5 etc.

În sala II fiecare loc este identificat prin trei valori. Numărul rândului (o valoare între 1 și *L*, rândul 1 fiind cel din fața scenei), direcția locului față de culoar (valoarea "stânga" sau "dreapta") și numărul scaunului în cadrul rândului (o valoare între 1 și *K*, scaunul 1 fiind cel de lângă culoar).

Din cauza mutării spectacolului, locurile de pe bilete din sala I (reprezentate printr-un singur număr) trebuie transformate în locuri valabile în sala II (reprezentate prin *rând*, *loc*, *direcție*).

Care dintre următorii algoritmi, având ca date de intrare *L*, *K*, *nrLoc* conform enunțului execută în mod corect transformarea? O transformare este corectă dacă fiecare spectator va avea un loc unic în sala II.

```
A.
                                                           B.
     Algorithm transforma(L, K, nrLoc):
                                                               Algorithm transforma(L, K, nrLoc):
                                                                    If nrLoc MOD 2 = 1 then
         If nrLoc MOD 2 = 1 then
              directie ← "dreapta"
                                                                        directie ← "dreapta"
              nrLoc ← nrLoc + 1
         Else
                                                                        directie ← "stanga"
              directie ← "stanga"
                                                                    EndIf
                                                                    If nrLoc MOD (2 * K) = 0 then
         If nrLoc MOD (2 * K) = 0 then
                                                                        rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K)
              rand ← nrLoc DIV (2 * K)
                                                                    Else
                                                                        rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K) + 1
              rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K) + 1
                                                                    EndIf
                                                                    loc \leftarrow (nrLoc - (rand - 1) * 2 * K) DIV 2
         EndIf
         loc \leftarrow (nrLoc - (rand - 1) * 2 * K) DIV 2
                                                                    Return rand, loc, directie
         Return rand, loc, directie
                                                               EndAlgorithm
     EndAlgorithm
 C.
                                                           D.
     Algorithm transforma(L, K, nrLoc):
                                                               Algorithm transforma(L, K, nrLoc):
         If nrLoc MOD 2 = 1 then
                                                                    If nrLoc MOD 2 = 1 then
              directie ← "dreapta"
                                                                        directie ← "dreapta"
              nrLoc \leftarrow nrLoc + 1
                                                                        nrLoc ← nrLoc + 1
         Else.
                                                                    Else.
              directie ← "stanga"
                                                                        directie ← "stanga"
         EndIf
                                                                    FndTf
         rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K) + 1
                                                                    If nrLoc MOD (2 * K) = 0 then
                                                                        rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K)
         loc \leftarrow (nrLoc - (rand - 1) * 2 * K) DIV 2
         Return rand, loc, directie
     EndAlgorithm
                                                                        rand \leftarrow nrLoc DIV (2 * K) + 1
                                                                    EndIf
                                                                    loc \leftarrow (nrLoc - (rand - 1) * 2 * K) DIV 2 + 1
                                                                    Return rand, loc, directie
                                                               EndAlgorithm
21. Se consideră algoritmul p(x, n, k, final), unde x este un vector de n + 1 numere naturale (x[0], x[1], x[2], ..., x[n]
x[n]). Inițial x[i] = 0, pentru i = 0, 1, 2, ..., n. Variabilele n și k sunt numere naturale nenule (1 \le n, k \le 20), iar final
este de tip boolean. Algoritmul Afis(x, 1, n) afișează elementele x[1], x[2], ..., x[n].
     Algorithm p(x, n, k, final):
                                                                          Algorithm OK(x, k):
         While final = False execute
                                                                               For i \leftarrow 1, k - 1 execute
             While x[k] < n execute
                                                                                    If x[k] = x[i] then
                  x[k] \leftarrow x[k] + 1
                                                                                        Return False
                  If OK(x, k) = True then
                                                                                    EndIf
                       If k = n then
                                                                               EndFor
                           Afis(x, 1, n)
                                                                               Return True
                       Else
                                                                          EndAlgorithm
                           k \leftarrow k + 1
```

B. C. D. If k > 1 then If k > 1 then If k > 0 then final ← *True*  $k \leftarrow k - 1$  $k \leftarrow k - 1$  $k \leftarrow k - 1$ final ← *True* Else final ← True final ← True EndIf EndIf EndIf

\_\_\_ // aici trebuie completat algoritmul

Cu ce secvență de cod trebuie completat

algoritmul, astfel încât în urma apelului

permutările de ordin n, fiecare o singură

p(x, n, 1, False) să se afișeze toate

dată.

 $x[k] \leftarrow 0$ 

EndIf

EndIf

**EndWhile** 

**EndWhile** 

**EndAlgorithm** 

**22.** Se dau algoritmii problema(n) și calcul(a, b), unde n, a, b sunt numere naturale  $(0 \le n, a, b \le 9)$ .

```
Algorithm problema(n):
                                                     Algorithm calcul(a, b):
    rezultat ← 0
                                                          t ← 0
    For k \leftarrow 0, n execute
                                                          For cifra ← a, b execute
                                                              t ← t + problema(cifra)
        For p \leftarrow 0, n execute
                                                          EndFor
             For j \leftarrow 0, n execute
                                                         Write t
                 If p MOD 2 = 0 then
                                                     EndAlgorithm
                      rezultat ← rezultat + 1
                 EndIf
                                                  Care din următoarele afirmații sunt adevărate?
             EndFor
                                                      A. În urma apelului calcul(1, 8) se afișează 1095.
        EndFor
                                                      B. În urma apelului calcul(1, 8) se afișează 1094.
    EndFor
                                                      C. În urma apelului calcul(0, 9) se afișează 1095.
    Return rezultat
EndAlgorithm
                                                      D. În urma apelului calcul(0, 9) se afișează 1595.
```

**23.** Se consideră algoritmul checkAcc(n, f, w, lw), unde n este un număr natural nenul  $(1 \le n \le 10^4)$ , f este număr natural, w este un șir de lw  $(1 \le lw \le 10^4)$  numere naturale (w[1], w[2], ..., w[lw], unde  $0 \le w[p] \le 10^4$ , pentru p = 1, 2, ..., lw). Algoritmul checkAcc(n, f, w, lw) apelează algoritmul t(i, j, k), unde i, j și k sunt numere naturale. Algoritmul t(i, j, k) returnează rezultat boolean.

```
Algorithm checkAcc(n, f, w, lw):
    acc ← True
    If lw = 0 AND f \neq 1 then
        acc ← False
    Else
        index \leftarrow 1
        q ← 1
        While (acc = True) AND (index ≤ lw) execute
            crt ← 1
            changed ← False
            While (changed = False) AND (crt ≤ n) execute
                 If t(q, w[index], crt) then
                     a ← crt
                     changed ← True
                     crt ← crt + 1
                EndIf
            EndWhile
            If changed = False then
                 acc ← False
            Else
                 index \leftarrow index + 1
            EndIf
        EndWhile
        If (index > lw) AND (acc = True) AND (q \neq f) then
            acc ← False
        EndIf
    EndIf
    Return acc
EndAlgorithm
```

În care dintre situațiile de mai jos algoritmul checkAcc(2, f, w, lw) va returna *True*, știind că algoritmul t(i, j, k) returnează *True* în cazurile din tabel, altfel returnează *False*?

i	j	k
1	0	1
1	1	2
2	1	2

```
A. w = [0, 0, 1, 1], lw = 4 \text{ si } f = 1

B. w = [1, 1, 1, 0], lw = 4 \text{ si } f = 2

C. w = [0, 0, 1, 1], lw = 4 \text{ si } f = 2

D. w = [0, 0, 0, 0], lw = 4 \text{ si } f = 1
```

- **24.** Se consideră vectorul de cifre a = [0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]. Cu scopul de a afișa elementele vectorului a într-o altă ordine, se construiește vectorul b (inițial vid). La fiecare pas, se poate alege una din următoarele două operații:
  - Adaugă se adaugă primul element din vectorul a la finalul vectorului b si se elimină din vectorul a.
  - Sterge se afișează, apoi se șterge ultimul element din vectorul b.

Observații:

- Elementele vectorului *a* se prelucrează în ordinea dată.
- Nu se poate folosi operația Adaugă dacă vectorul a este vid și nu se poate folosi operația Șterge, dacă vectorul
   b este vid.
- Prelucrarea se termină când vectorii *a* și *b* sunt vizi.

Respectând regulile de mai sus, în ce ordine NU pot fi afișate cifrele?

```
A. 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

C. 2 4 6 5 3 7 0 1 9 8

B. 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0

D. 2 3 1 4 5 0 8 9 7 6
```

## UNIVERSITATEA BABEȘ-BOLYAI FACULTATEA DE MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ

# Concurs de admitere – 19 iulie 2023 Proba scrisă la INFORMATICĂ BAREM ȘI REZOLVARE

## **OFICIU**: 10 puncte

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