UNIVERSITATEA BABEȘ-BOLYAI FACULTATEA DE MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ

Concurs Mate-Info – 20 aprilie 2024 Proba scrisă la Informatică

NOTĂ IMPORTANTĂ:

În lipsa altor precizări:

- Toate operațiile aritmetice se efectuează pe tipuri de date nelimitate (nu există *overflow / underflow*).
- Numerotarea indicilor tuturor vectorilor, matricelor și a șirurilor de caractere 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.
- Dacă pe un același rând apar mai multe instrucțiuni de atribuire consecutive, acestea sunt delimitate prin "; ".
- 1. 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; j ← n
    While i < j execute
        While i < j AND v[i] MOD 2 = 1 execute
             i \leftarrow i + 1
        EndWhile
        While i < j AND v[j] MOD 2 = 1 execute
             j ← j - 1
        EndWhile
        If v[i] \neq v[j] then
             Return False
        EndIf
        i \leftarrow i + 1
        j ← j - 1
    EndWhile
    Return True
```

Pentru care din următoarele situații algoritmul returnează True?

- A. Dacă vectorul \mathbf{v} este format din valorile [1, 11, 2, 4, 3, 4, 7, 6, 4, 21, 23, 25, 2] și $\mathbf{n} = 13$
- B. Dacă vectorul \mathbf{v} este format din valorile [1, 11, 2, 4, 3, 7, 6, 4, 21, 23, 25, 2] și $\mathbf{n} = 12$
- C. Dacă și numai dacă valoarea absolută a diferenței dintre două elemente pare ale vectorului *v* între care există cel puțin un element impar, este egală cu 2
- D. Dacă vectorul format din elementele pare ale vectorului *v* parcurs de la stânga la dreapta este egal cu vectorul format din elementele pare ale vectorului *v* parcurs de la dreapta la stânga
- **2.** Se consideră algoritmul g(a, b) unde a și b sunt numere naturale $(0 \le a, b \le 10^4)$:

```
Algorithm g(a, b):
    If a = b then
        Return a
    EndIf
    If a > b then
        Return g(a - b, b)
    Else
        Return g(a, b - a)
    EndIf
EndAlgorithm
```

EndAlgorithm

- A. Pentru apelul g(2, 2) algoritmul returnează 2.
- B. Dacă a = b, algoritmul nu se autoapelează niciodată.
- C. Dacă $\mathbf{a} = 0$ și $0 \le \mathbf{b} \le 10^4$, algoritmul se autoapelează o singură dată.
- D. Dacă $a \neq 0$, $b \neq 0$ și $a \neq b$, algoritmul se autoapelează de a + b 1 ori.
- **3.** Un graf orientat are 8 vârfuri, numerotate de la 1 la 8, și arcele (1, 7), (1, 8), (3, 5), (3, 7), (4, 3), (4, 7), (6, 3), (6, 5), (6, 7), (6, 8), (8, 5), (8, 7). Numărul vârfurilor care au gradul extern nul este:
 - A. 1
- B. 2
- C. 3
- D. 4
- 4. Care este valoarea expresiei NOT ((x MOD 2 = 0) AND (NOT ((y > x) AND (x MOD 7 \neq 5)))), dacă x = 12 și y = 23?
- A. True
- B. False
- C. Aceeași valoare ca a expresiei NOT ((x MOD 2 = 0) AND (NOT ((x > y) AND (x MOD 7 \neq 5))))
- D. Aceeași valoare ca a expresiei NOT ((y MOD 2 = 0) AND (NOT ((x > y) AND (y MOD 7 \neq 5))))

5. Se consideră algoritmul ghici(n), unde n este număr natural $(1 \le n \le 10^9)$:

```
Algorithm ghici(n):
     f \leftarrow 0; y \leftarrow -1
     For c \leftarrow 0, 9 execute
          x ← n
          k ← 0
          While x > 0 execute
               If x \text{ MOD } 10 = c \text{ then}
                     k \leftarrow k + 1
               EndIf
               x \leftarrow x DIV 10
               If k > f then
                     f ← k
                    y ← c
                EndIf
          EndWhile
     EndFor
     Return y
EndAlgorithm
```

Precizați ce returnează algoritmul:

- A. Numărul de cifre al numărului *n*
- B. Frecvența maximă a frecvențelor cifrelor din numărul n
- C. Una dintre cifrele cu frecvența maximă din numărul n
- D. Una dintre cifrele cu valoare maximă din numărul n

6. Se consideră algoritmul divizori(n), unde n este număr întreg ($-10^3 \le n \le 10^3$).

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Dacă n = 5, algoritmul returnează 2.
- B. Dacă n > 1, algoritmul returnează numărul tuturor divizorilor (proprii și improprii) ai numărului n.
- C. Dacă n = 0, algoritmul returnează 0.
- D. Dacă n < 0, algoritmul returnează numărul tuturor divizorilor (proprii și improprii) corespunzător valorii absolute a lui n.
- 7. Se consideră algoritmul ceReturneaza(a, b), unde a și b sunt numere naturale $(0 \le a, b \le 10^3)$:

În care din următoarele situații rezultatul returnat este 0?

A.
$$a = 11, b = 11$$

B.
$$a = 4$$
, $b = 8$

C.
$$a = 12, b = 12$$

D.
$$a = 0, b = 0$$

8. Se consideră algoritmul ceFace(n), unde n este număr natural $(1 \le n \le 10^4)$:

```
Algorithm ceFace(n):
    k ← 0; s ← 0
    While k ≠ n execute
        k ← k + 1
        s ← s + 2 * k - 1
        Write s, " "
    EndWhile
EndAlgorithm
```

- A. Pentru n = 3, algoritmul va afișa: 0 9
- B. Pentru n = 10, penultima valoare atribuită variabilei s în timpul executării este 81
- C. Algoritmul afișează pătratele numerelor naturale 1, 2, ..., n
- D. Pentru n = 4, algoritmul va afișa: 1 4 8 16

9. Se consideră algoritmii verificare_aux(a, b) și verificare(a, b), unde a și b sunt numere naturale ($1 \le a, b \le 10^9$):

```
Algorithm verificare(a, b):
    Return verificare_aux(a, b) AND verificare_aux(b, a)
EndAlgorithm
```

Pentru care dintre condițiile următoare algoritmul verificare(a, b) returnează *True*?

- A. Dacă a și b au același număr de cifre.
- B. Dacă a = 1001 și b = 10.
- C. Dacă vectorul de frecvență a cifrelor lui a este identic cu vectorul de frecvență a cifrelor lui b.
- D. Dacă a = 123 și b = 321.
- **10.** Se consideră algoritmul verifica(n), unde n este număr natural $(1 \le n \le 10^4)$.

```
Algorithm verifica(n):

a ← n MOD 10

n ← n DIV 10

While n > 0 execute

b ← n MOD 10

If a ≤ b then

Return False

EndIf

a ← b

n ← n DIV 10

EndWhile

Return True

EndAlgorithm
```

EndAlgorithm

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. În urma apelului verifica(2024) algoritmul returnează *False*.
- B. Algoritmul returnează *True* dacă și numai dacă *n* este un număr în care cifrele sunt în ordine strict crescătoare.
- C. Algoritmul returnează *True* dacă și numai dacă *n* este un număr în care cifrele sunt în ordine strict descrescătoare.
- D. Algoritmul returnează *True* dacă și numai dacă cifra cea mai semnificativă a numărului *n* este mai mică decât cifra sa cea mai nesemnificativă.
- 11. Se consideră algoritmul F(x, n, i, S, k), unde x este un vector de n $(1 \le n \le 10^4)$ numere întregi $(x[1], x[2], ..., x[n], -10^3 \le x[i] \le 10^3$ pentru i = 1, 2, ..., n), S este număr real, iar i și k sunt numere naturale. Operatorul "/" reprezintă împărțirea reală, de exemplu: 3/2 = 1.5.

```
Algorithm F(x, n, i, S, k):

If n < i then

If k = n then

Return 0

Else

Return S / (n - k)

EndIf

Else

If x[i] MOD 2 = 0 then

Return F(x, n, i + 1, S + x[i], k)

Else

Return F(x, n, i + 1, S, k + 1)

EndIf

EndIf

EndIf
```

Știind că algoritmul se apelează în forma F(x, n, 1, 0.0, 0), precizati care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul returnează suma numerelor pare din vectorul x, împărțită la numărul numerelor impare din vector.
- B. Dacă n = 10 și x = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10], algoritmul returnează valoarea 6.0.
- C. Algoritmul returnează media aritmetică a numerelor pare din vectorul *x*.
- D. Dacă n = 10 și x = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19], algoritmul returnează valoarea 0.
- 12. Se consideră o matrice pătratică x de dimensiunea n cu elemente numere naturale distincte $(2 \le n \le 50, x[1][1], ..., x[1][n], x[2][1], ..., x[2][n], ..., x[n][n], 1 \le x[i][j] \le 10^4$, pentru i = 1, 2, ..., n, j = 1, 2, ..., n). Elementele fiecărei linii și elementele fiecărei coloane sunt ordonate crescător. Algoritmul cauta(n, x, v) caută o valoare v în matricea x și returnează perechea formată din indicele de linie și indicele de coloană a poziției pe care se află valoarea v în matrice sau (-1, -1) dacă valoarea v nu se află printre elementele matricei. Presupunem că algoritmul cautareBinara(t, n, v) implementează algoritmul căutării binare pentru a determina dacă un număr v este prezent în vectorul t cu n elemente ordonate crescător. Dacă v nu se află în a i-a linie a matricei, în urma apelului cautareBinara(x[i], n, v) se returnează -1.

Care dintre următorii algoritmi sunt cei mai eficienți din punct de vedere al complexității timp și realizează cerințele descrise?

```
A.
                                                              B.
 Algorithm cauta(n, x, v):
                                                                 Algorithm cauta(n, x, v):
      a ← -1
                                                                     a ← -1
      b ← -1
                                                                     b ← -1
      For i ← 1, n execute
                                                                     For i ← 1, n execute
                                                                          j ← cautareBinara(x[i], n, v)
          For j \leftarrow 1, n execute
               If x[i][j] = v then
                                                                          If j \neq -1 then
                    a ← i
                                                                               a ← i
                    b ← j
                                                                               b ← j
               EndIf
                                                                          EndIf
          EndFor
                                                                      EndFor
      EndFor
                                                                      Return a, b
                                                                 EndAlgorithm
      Return a, b
 EndAlgorithm
C.
 Algorithm cauta(n, x, v):
                                                                Algorithm cauta(n, x, v):
      a ← -1
                                                                     a ← -1
      b ← -1
                                                                     b ← -1
      i \leftarrow 1; j \leftarrow n
                                                                     i \leftarrow 1; j \leftarrow 1
                                                                     While i \le n AND x[i][j] < v execute
      While i \le n AND j > 0 execute
          If x[i][j] = v then
                                                                         i \leftarrow i + 1
               a ← i
                                                                     EndWhile
               b ← j
                                                                     While j \le n AND x[i][j] < v execute
          EndIf
                                                                         j \leftarrow j + 1
          If x[i][j] > v then
                                                                     EndWhile
               j ← j - 1
                                                                     If x[i][j] = v then
          Else
                                                                         a ← i
               i \leftarrow i + 1
                                                                         b ← j
          EndIf
                                                                     EndIf
      EndWhile
                                                                     Return a, b
      Return a, b
                                                                EndAlgorithm
 EndAlgorithm
```

13. Fiind dată o matrice pătratică M de 3×3 elemente, care dintre următoarele secvențe de cod implementează corect o rotire cu 90 de grade în sens trigonometric a matricei în jurul elementului de pe poziția (2, 2)?

```
A.
                                                                                        B.
            For i \leftarrow 0, 1 execute
                                                                                                    For i \leftarrow 0, 2 execute
                  X \leftarrow M[1][1]
                                                                                                          X \leftarrow M[1][1]
                  M[1][1] \leftarrow M[1][2]
                                                                                                          M[1][1] \leftarrow M[1][2]
                  M[1][2] \leftarrow M[1][3]
                                                                                                          M[1][2] \leftarrow M[1][3]
                  M[1][3] \leftarrow M[2][3]
                                                                                                          M[1][3] \leftarrow M[2][3]
                  M[2][3] \leftarrow M[3][3]
                                                                                                          M[2][3] \leftarrow M[3][3]
                  M[3][3] \leftarrow M[3][2]
                                                                                                          M[3][3] \leftarrow M[3][2]
                  M[3][2] \leftarrow M[3][1]
                                                                                                          M[3][2] \leftarrow M[3][1]
                  M[3][1] \leftarrow M[2][1]
                                                                                                          M[3][1] \leftarrow M[2][1]
                  M[2][1] \leftarrow X
                                                                                                          M[2][1] \leftarrow X
            EndFor
                                                                                                    EndFor
C.
                                                                                        D.
            For i \leftarrow 1, 2 execute
                                                                                                    For i \leftarrow 1, 3 execute
                                                                                                          X \leftarrow M[1][1]
                  X \leftarrow M[1][1]
                  M[1][1] \leftarrow M[1][2]
                                                                                                          M[1][1] \leftarrow M[1][i]
                  M[1][2] \leftarrow M[1][3]
                                                                                                          M[1][i] \leftarrow M[1][3]
                                                                                                          \mathsf{M}[\mathsf{1}][\mathsf{3}] \leftarrow \mathsf{M}[\mathsf{i}][\mathsf{3}]
                  M[1][3] \leftarrow M[2][3]
                  M[2][3] \leftarrow M[3][3]
                                                                                                          M[i][3] \leftarrow M[3][3]
                  M[3][3] \leftarrow M[3][2]
                                                                                                          M[3][3] \leftarrow M[3][i]
                  M[3][2] \leftarrow M[3][1]
                                                                                                          M[3][i] \leftarrow M[3][1]
                  M[3][1] \leftarrow M[2][1]
                                                                                                          M[3][1] \leftarrow M[i][1]
                  M[2][1] \leftarrow X
                                                                                                          M[i][1] \leftarrow X
            EndFor
                                                                                                    EndFor
```

14. Se consideră algoritmul rearanjeaza(x, n), unde n este număr natural $(1 \le n \le 200)$, iar x este un vector de n numere întregi distincte ($x[1], x[2], ..., x[n], -100 \le x[i] \le 100$, pentru i = 1, 2, ..., n). Algoritmul interschimba(x, i, j) interschimbă elementele x[i] și x[j].

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul sortează în ordine crescătoare elementele vectorului x.
- B. Dacă vectorul *x* este sortat crescător, nu se va modifica ordinea elementelor din vector.
- C. Vectorul *x* va fi rearanjat astfel încât ultimul element din vectorul inițial va avea în stânga sa doar elemente cu valoare mai mică și în dreapta doar elemente cu valoare mai mare.
- D. Algoritmul returnează indicele inițial al elementului cu valoarea minimă din vectorul x.
- **15.** 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 $(v[1], v[2], ..., v[n], 1 \le v[i] \le 200$, pentru i = 1, 2, ..., n):

```
Algorithm calcul(v, n):
    If n = 1 then
        Return v[1]
    EndIf
    If v[1] MOD v[n] = 0 then
        v[1] ← v[n]
        n ← n - 1
        Return calcul(v, n)
    Else
        aux ← v[n]
        v[n] ← v[1] MOD v[n]
        v[1] ← aux
        Return calcul(v, n)
    EndIf
EndAlgorithm
```

Pentru care din următoarele valori algoritmul returnează valoarea 12?

```
A. v = [60, 96, 120, 84], n = 4
B. v = [75, 24, 12, 84], n = 4
C. v = [75, 24, 49, 80], n = 4
D. v = [60, 24, 12, 84], n = 4
```

16. Se consideră algoritmul ceFace(n), unde n este număr întreg (- $10^4 \le n \le 10^4$):

```
Algorithm ceFace(n):
    If n = 0 then
        Return "0"
    EndIf
    If n < 0 then
        Return "-" + ceFace(-n)
    EndIf
    If n MOD 3 = 0 then
        Return ceFace(n DIV 3) + "0"
    EndIf
    If n MOD 3 = 1 then
        Return ceFace(n DIV 3) + "1"
    EndIf
    Return ceFace(n DIV 3) + "2"
EndAlgorithm</pre>
```

- A. Dacă numărul *n* este o putere a lui 3, șirul de caractere returnat conține un singur caracter "1".
- B. Pentru n = 3 și n = -3 algoritmul ceFace(n) returnează valori identice.
- C. Dacă n = 82, algoritmul returnează "010001".
- D. Dacă *n* este număr negativ, algoritmul intră în ciclu infinit.

17. 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 naturale (x[1], x[2], ..., x[n], $0 \le x[i] \le 100$, pentru i = 1, 2, ..., n).

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Dacă n = 5 și x = [1, 2, 1, 3, 1] algoritmul returnează 1.
- B. Dacă n = 5 și x = [1, 2, 2, 3, 1] algoritmul returnează -1.
- C. Pentru orice vector de intrare algoritmul returnează -1.
- D. Algoritmul returnează primul element al vectorului x.

```
Algorithm decide(n, x):
     a \leftarrow x[1]
     i \leftarrow 2; j \leftarrow 1
     While i ≤ n execute
          If x[i] = a then
               j ← j + 1
               If j > 0 then
                    j ← j - 1
               Else
                    a \leftarrow x[i]
                    j ← 1
               EndIf
          EndIf
          i \leftarrow i + 1
     EndWhile
     i \leftarrow 1; j \leftarrow 0
     While i ≤ n execute
          If x[i] = a then
               j ← j + 1
          EndIf
          i \leftarrow i + 1
     EndWhile
     If j > (n DIV 2) then
          Return a
     Else
          Return -1
     EndIf
EndAlgorithm
```

18. Se consideră algoritmul ceFace(n), în cadrul căruia se vor citi n numere, unde n este număr natural $(1 \le n \le 10^9)$:

```
Algorithm ceFace(n):

nr ← 0

Read a

For i ← 2, n execute

Read b

If a ≠ b then

nr ← nr + 1

EndIf

a ← b

EndFor

Return nr
```

EndAlgorithm

Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate?

- A. Algoritmul returnează numărul numerelor care se repetă printre numerele citite (de exemplu, dacă numerele sunt 3, 34, 34, 7, 3, 34, atunci valoarea returnată este 2).
- B. Algoritmul returnează lungimea celei mai lungi subsecvențe de numere citite ce au valori egale (de exemplu, dacă numerele sunt 2, 34, 34, 34, 5, atunci valoarea returnată este 3).
- C. Algoritmul returnează numărul perechilor de elemente consecutive cu valori diferite printre numerele citite (de exemplu, dacă numerele sunt 2, 34, 34, 7, atunci (2, 34), (34, 7) sunt perechi de elemente consecutive cu valori diferite și se returnează 2).
- D. Algoritmul returnează numărul perechilor de elemente consecutive cu valori egale printre numerele citite (de exemplu, dacă numerele sunt 2, 2, 3, 3, atunci (2, 2), (3, 3) sunt perechi de elemente consecutive cu valori egale și se returnează 2).
- 19. Se consideră algoritmul f(a), unde a este un număr natural $(0 \le a \le 10^4)$:

```
Algorithm f(a):
    n ← 0
While a > 1 execute
    b ← 1
While b ≤ a execute
    b ← 3 * b
    n ← n + 1
EndWhile
    a ← a DIV 3
EndWhile
Return n
EndAlgorithm
```

Care este valoarea returnată de algoritm dacă se apelează pentru a = 81?

A. 0B. 14C. 16D. 9

20. Se consideră algoritmul h(n, a), unde n este număr natural $(1 \le n \le 10^3)$, iar a este un vector cu n elemente numere întregi (a[1], a[2], ..., a[n], $-10^4 \le a[i] \le 10^4$, pentru i = 1, 2, ..., n) ordonate crescător.

Care dintre următoarele apeluri va returna valoarea 4?

```
A. h(5, [1, 2, 3, 4, 5])
B. h(6, [2, 4, 6, 10, 18, 20])
C. h(7, [2, 2, 3, 4, 6, 9, 13])
D. h(5, [2, 2, 2, 4, 6])
```

21. Se consideră algoritmul f(x, n, m), unde n și m sunt numere naturale $(1 \le n, m \le 10^4)$, 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):

Ce valoare va returna algoritmul, dacă apelul are forma f(x, 9, 41), unde x = [41, 15, 5, 8, 10, 1, 16, 18, 19]?

A. 1 B. 3 C. 5 D. 7

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

- A. În cazul apelului select([0, 1, 2, 4, 5, 8, 9, 10, 7, 6], 10, 10), algoritmul returnează 10.
- B. Algoritmul returnează poziția pe care apare elementul x în vectorul v dacă și numai dacă vectorul v este sortat crescător.
- C. Complexitatea algoritmului este $O(\log_2 n)$.
- D. În cazul apelului select([0, 1, 2, 4, 5, 8, 9, 10, 7, 6], 7, 10), algoritmul returnează -1.

```
Algorithm h(n, a):
        t \leftarrow 0; i \leftarrow n
        While i > 2 execute
            k ← 1
            j ← i - 1
            b \leftarrow a[i]
            While k < j execute
                 If a[k] + a[j] = b then
                      t \leftarrow t + 1
                      k \leftarrow k + 1
                      j ← j - 1
                 Else
                      If a[k] + a[j] < b then
                           k \leftarrow k + 1
                      Else
                           j ← j - 1
                      EndIf
                 EndIf
            EndWhile
             i \leftarrow i - 1
        EndWhile
        Return t
   EndAlgorithm
Algorithm f(x, n, m):
    If m = 0 then
         Return 1
    EndIf
    If n = 0 then
         Return 0
    EndIf
    If x[n] > m then
         Return f(x, n - 1, m)
    Else
         Return f(x, n - 1, m) + f(x, n - 1, m - x[n])
    EndIf
EndAlgorithm
   Algorithm select(v, x, n):
       i ← 1; j ← n
       While i ≤ j execute
            k \leftarrow (i + j) DIV 2
            If v[k] = x then
                 Return k
            EndIf
            If v[i] \le v[k] then
                 If v[i] \le x AND x < v[k] then
                      j ← k - 1
                 Else
                      i \leftarrow k + 1
                 EndIf
                 If v[k] < x \text{ AND } x \le v[j] then
                      i \leftarrow k + 1
                 Else
                      j \leftarrow k - 1
                 EndIf
            EndIf
       EndWhile
       Return -1
   EndAlgorithm
```

23. Se consideră algoritmul maiMare(n) unde n este număr natural nenul ($1 \le n < 10^6$) alcătuit din cifre distincte. Algoritmul ar trebui să returneze numărul numerelor strict mai mari ca n, formate din cifrele lui n.

De exemplu, maiMare(213) = 3.

A.

Presupunem că n nu are cifre 0 la început și că avem următorii algoritmi implementați conform specificațiilor:

- factorial(n) returnează factorialul numărului natural n ($1 \le n \le 10$)
- nrCifre(n) returnează numărul cifrelor numărului natural n ($1 \le n < 10^6$)
- imparte(n) returnează un vector având ca elemente cifrele numărului natural n (1 ≤ n < 10⁶), în ordine inversă. De exemplu: imparte(1352) returnează vectorul [2, 5, 3, 1].

```
Algorithm maiMare(n):
    cifre ← imparte(n)
    nrCif ← nrCifre(n)
    Return calculeaza(cifre, nrCif)
EndAlgorithm
1. Algorithm calculeaza(v, n):
2.
        If n < 2 then
3.
            Return 0
4.
        EndIf
        mm ← 0
5.
        For i \leftarrow 1, n - 1 execute
6.
7.
             If v[i] > v[n] then
8.
                 mm \leftarrow mm + 1
9.
            EndIf
10.
        EndFor
11.
12. EndAlgorithm
```

Care dintre următoarele instrucțiuni trebuie scrisă la linia 11 a algoritmului calculeaza(v, n)?

```
A. Return factorial(n) - ((n - mm - 1) * factorial(n - 1) + calculeaza(v, n - 1))
B. Return calculeaza(v, n - 1) * mm + factorial(n - 1)
C. Return (mm * factorial(n) + calculeaza(v, n - 1)) DIV n
D. Return calculeaza(v, n - 1) + mm * factorial(n - 1)
```

24. Un eveniment trebuia să aibă loc în sala 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 II 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 1, 3, 5, etc, pornind dinspre culoar spre marginea sălii.

În sala I fiecare loc este identificat prin trei valori. Numărul rândului (o valoare între 1 și L inclusiv, rândul 1 fiind cel din fața scenei), direcția locului față de culoar (valoarea "stanga" sau "dreapta") și numărul scaunului în cadrul rândului (o valoare între 1 și K inclusiv, scaunul 1 fiind cel de lângă culoar). Din cauza mutării spectacolului, locurile de pe bilete din sala I (reprezentate prin *rand*, *loc*, *direcție*) trebuie transformate în locuri valabile în sala II (un singur număr).

Care dintre algoritmii de mai jos, având ca date de intrare *K*, *rand*, *loc*, *directie* conform enunțului, execută în mod corect transformarea (o transformare este corectă dacă fiecare spectator va avea un loc unic în sala II)?

```
Algorithm transforma(K, rand, loc, directie):
                                                                      Algorithm transforma(K, rand, loc, directie):
            If directie = "stanga" then
                                                                           rez \leftarrow rand * (K - 1) * 2
                 rez \leftarrow 2 * (loc + K * (rand - 1))
                                                                           rez \leftarrow rez + (loc * 2)
                                                                           If directie = "dreapta" then
                 rez \leftarrow 2 * (loc + K * (rand - 1) + 1)
                                                                               rez ← rez - 1
            EndIf
                                                                           EndIf
            Return rez
                                                                           Return rez
        EndAlgorithm
                                                                      EndAlgorithm
C.
                                                                  D.
        Algorithm transforma(K, rand, loc, directie):
                                                                      Algorithm transforma(K, rand, loc, directie):
            rez \leftarrow (rand - 1) * K * 2
                                                                           rez \leftarrow (rand - 1) * K * 2
                                                                           rez \leftarrow rez + (loc * 2)
            rez \leftarrow rez + (loc * 2)
            If directie = "dreapta" then
                                                                           If directie = "dreapta" then
                 rez ← rez - 1
                                                                               rez \leftarrow rez + 1
            EndIf
                                                                           EndIf
            Return rez
                                                                           Return rez
        EndAlgorithm
                                                                      EndAlgorithm
```

UNIVERSITATEA BABEȘ-BOLYAI CLUJ-NAPOCA FACULTATEA DE MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ

Concurs Mate-Info — 20 aprilie 2024 Proba scrisă la INFORMATICĂ

BAREM ŞI REZOLVARE

| OFI | CIU | 10 | puncte |
|------------|-----|----|--------|
|------------|-----|----|--------|

| 1 | BD | 3.75 puncte |
|----|-----|-------------|
| 2 | AB | 3.75 puncte |
| 3 | С | 3.75 puncte |
| 4 | ВС | 3.75 puncte |
| 5 | С | 3.75 puncte |
| 6 | AC | 3.75 puncte |
| 7 | Α | 3.75 puncte |
| 8 | BC | 3.75 puncte |
| 9 | BCD | 3.75 puncte |
| 10 | AB | 3.75 puncte |
| 11 | BCD | 3.75 puncte |
| 12 | С | 3.75 puncte |
| 13 | AC | 3.75 puncte |
| 14 | BC | 3.75 puncte |
| 15 | AD | 3.75 puncte |
| 16 | AC | 3.75 puncte |
| 17 | AB | 3.75 puncte |
| 18 | С | 3.75 puncte |
| 19 | В | 3.75 puncte |
| 20 | AC | 3.75 puncte |
| 21 | С | 3.75 puncte |
| 22 | С | 3.75 puncte |
| 23 | D | 3.75 puncte |
| 24 | С | 3.75 puncte |
| | | |