

**Simulare Examen Admitere UBB 2024 – 10 Februarie 2024**  
**Proba scrisa la Informatica**

NOTA IMPORTANTA:

In lipsa altor precizări:

- Presupuneti ca toate operatiile aritmetice se efectuează pe tipuri de date nelimitate (nu exista overflow / underflow)
- Numerotarea indicilor tuturor şirurilor / vectorilor începe de la 1
- Toate restricțiile se refera la valorile parametrilor actuali la momentul apelului inițial.

1. Se considera subalgoritmii **F1** si **F2** care primesc ca parametri 2 numere naturale **a** si **b** ( $1 \leq a \leq 1000$ ,  $1 \leq b \leq 1000$ ).

**Subalgorithm**  $F1(a, b)$ :

**If**  $b = 0$  **then**

**return** 1

**EndIf**

**If**  $b \bmod 2 = 0$  **then**

**return**  $F1(a, b/2) * F1(a, b/2)$

**Else**

**return**  $F1(a, b/2) * F1(a, b/2) * a$

**EndIf**

**EndSubalgorithm**

**Subalgorithm**  $F2(a, b)$ :

**If**  $b = 0$  **then**

**return** 1

**EndIf**

$put \leftarrow F2(a, b / 2)$

**If**  $b \bmod 2 = 0$  **then**

**return**  $put * put$

**Else**

**return**  $put * put * a$

**EndIf**

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt corecte referitoare la cele 2 subprograme **F1** si **F2**:

- a) Subprogramele **F1** si **F2** au aceeași complexitate timp.
- b) Subprogramul **F1** se încadrează in clasa de complexitate  $O(b)$ .
- c) Subprogramul **F2** se încadrează in clasa de complexitate  $O(\log_2 b)$ .
- d) Cele 2 subprograme calculează valori diferite.

2. Se da următoarea expresie logica:

**$(A \text{ AND } B) \text{ OR } (\text{NOT } B \text{ AND } C) \text{ OR } ((A \text{ AND } \text{NOT } C) \text{ AND } \text{NOT } B)$**

Precizați pentru ce valori ale lui A, B și C, expresia are valoare de adevăr TRUE:

- a) A – TRUE, B – TRUE, C – FALSE
  - b) A – TRUE, B – FALSE, C – FALSE
  - c) A – FALSE, B – FALSE, C – FALSE
  - d) A – TRUE, B – FALSE, C – TRUE
3. Precizați care dintre următoarele expresii logice verifica corect dacă variabila N (număr natural) are ultima cifră 0 sau 5:
- a)  **$(N \text{ MOD } 6 = 0 \text{ AND } N \text{ MOD } 10 \neq 6) \text{ OR } (N \text{ MOD } 5 = 0 \text{ AND } N \text{ MOD } 2 = 1)$**
  - b)  **$(N \text{ MOD } 10 = 0 \text{ OR } N \text{ MOD } 15 = 0)$**
  - c)  **$((N \text{ MOD } 10) \text{ MOD } 3 = 2 \text{ AND } N \text{ MOD } 4 = 1) \text{ OR } (N \text{ MOD } 2 = 0 \text{ AND } N \text{ MOD } 5 = 0)$**
  - d)  **$(N \text{ MOD } 10 = 0 \text{ OR } N \text{ MOD } 10 = 5)$**
4. Subalgoritmul **suma** primește ca parametru de intrare un număr natural n ( $1 \leq n \leq 1000$ ).

**Subalgorithm** suma(n):

**If** n = 1 **then**

**return** 1

**EndIf**

**return** n + n \* suma(n - 1)

**EndSubalgorithm**

Precizați ce va returna subalgoritmul în funcție de valoarea inițială a parametrului n:

- a) n!
  - b) n + n!
  - c)  $n! / 0! + n! / 1! + \dots + n! / (n-1)!$
  - d)  $\sum_{k=1}^n \frac{n!}{(k-1)!}$
5. Se considera un sir v cu n ( $1 \leq n \leq 1000$ ) elemente numere naturale. Pentru fiecare element din sir, se dorește identificarea următorului element mai mare decât el, existent în sir. Precizați care informații sunt **false**:
- a) Este imposibilă rezolvarea acestei probleme într-o complexitate liniară.
  - b) O variantă de rezolvare ar fi să inițiem o parcurgere spre dreapta începând din fiecare element al șirului în încercarea de a identifica următorul element mai mare.
  - c) Cea mai bună soluție existentă implică o complexitate pătratică.
  - d) Cea mai bună soluție implică o complexitate liniară.

6. Se considera subalgoritmul *scrie* care primește ca parametru unic de intrare un număr natural  $n$  ( $1 \leq n \leq 1000$ ).

**Subalgorithm** *scrie*( $n$ ):

```
If  $n > 0$  then  
    scrie( $n-1$ )  
    write  $n$ , ' '  
    scrie( $n-1$ )
```

**EndIf**

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre următoarele variante de răspuns sunt adevărate:

- a) Pentru  $n = 3$ , se afișează 1 2 1 3 1 2 1
- b) Pentru  $n = 0$ , se afișează 0
- c) Pentru  $n = 2$ , se afișează 2 1 1 2
- d) Oricare ar fi  $n$ , se afișează 1 2 1  $n$  1 2 1

7. În urma întârzierii la un meci de fotbal, constăți că scorul este  $n - m$ . Desigur, în calitate de microbist, te întrebi în câte moduri s-ar fi putut ajunge la acest scor. Prin numărul de moduri se înțelege numărul de succesiuni diferite de goluri marcate de cele 2 echipe pentru a se ajunge la scorul respectiv. Spre exemplu: 2-2 s-ar fi putut obține în 6 succesiuni diferite.

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate:

- a) Scorul 5 – 5 s-ar fi putut obține prin 250 de moduri.
- b) Scorul 3 – 4 s-ar fi putut obține prin 35 de moduri.
- c) Scorul 4 – 5 s-ar fi putut obține prin 126 de moduri.
- d) Scorul 4 – 4 s-ar fi putut obține prin 68 de moduri.

8. Precizați care dintre următoarele secvențe de cod calculează corect numărul de cifre ale unui număr natural transmis ca parametru ( $0 \leq n \leq 1.000.000.000$ ):

- a) **Subalgorithm** nrCif( $n$ ):

```
If  $n = 0$  then  
    return 0  
EndIf  
return 1 + nrCif( $n \text{ DIV } 10$ )  
EndSubalgorithm
```

- b) **Subalgorithm** nrCif( $n$ ):

```
If  $n = 0$  then  
    return 1  
EndIf  
return 1 + nrCif( $n \text{ DIV } 10$ )  
EndSubalgorithm
```

c)     **Subalgorithm** nrCif(n):  
          cnt  $\leftarrow$  0  
          **While**  $n \neq 0$  **execute**  
              cnt  $\leftarrow$  cnt + 1  
               $n \leftarrow n \text{ DIV } 10$   
          **EndWhile**  
          **return** cnt  
      **EndSubalgorithm**

d)     **Subalgorithm** nrCif(n):  
          cnt  $\leftarrow$  0  
          **Execute**  
              cnt  $\leftarrow$  cnt + 1  
               $n \leftarrow n \text{ DIV } 10$   
          **While**  $n \neq 0$   
              **return** cnt  
      **EndSubalgorithm**

9. Se considera un tip de date natural care se scrie pe  $x$  biți. Acesta poate lua valori din intervalul:

- a)  $[-2^x, -2^{x-1}-1]$
- b)  $[0, 2^{x-1}-1]$
- c)  $[0, 2^x-1]$
- d)  $[-2^{x-1}, 2^{x-1}-1]$

10. Se considera subprogramul  $f$  care primește ca parametru unic de intrare variabila  $n$  ( $1 \leq n \leq 1000$ ).

**Subalgorithm**  $f(n)$ :  
      **For**  $i \leftarrow 1, n$  **execute**  
           $k \leftarrow i$   
          **For**  $j \leftarrow 1, k$  **execute**  
               $k \leftarrow k \text{ DIV } 2$   
          **EndFor**  
      **EndFor**  
      **EndSubalgorithm**

Precizați în ce clasă de complexități se încadrează algoritmul de mai sus:

- a)  $O(n * \log_2(n))$
- b)  $O(\log_2 n)$
- c)  $O(\log_2(n!))$
- d)  $O(n^2)$

11. Subalgoritmul *fct* primește ca parametru unic de intrare un număr natural nenul  $n$  ( $1 \leq n \leq 10.000$ ).

**Subalgorithm** *fct*( $n$ ):

```

    p ← 1
    While n > 0 execute
        If n MOD 2 = 1 then
            Write p, ' '
        EndIf
        p ← p * 2
        n ← n DIV 2
    EndWhile

```

**EndSubalgorithm**

Care este efectul produs de subalgoritmul *fct*?

- Îl scrie pe  $n$  în baza 2 și afișează pozițiile biților egali cu 1.
  - Determină și afișează termenii sumei puterilor lui 2 care au ca rezultat valoarea  $n$ .
  - Îl împarte pe  $n$  la 2 până când  $n$ -ul ajunge egal cu 0 și la fiecare pas, dacă  $n$  este impar, afișează  $2^{\text{pas}-1}$ .
  - Se afișează scrierea lui  $n$  în baza 2.
12. Pentru afișarea unei clepsidre de dimensiune  $n$ , se utilizează caractere  $*$  și  $\#$ . Modul de generare este următorul (pentru  $n = 5$  se afișează):

```

*****
#*****#
##*****##
###*****###
####*#####
####*#####
##*#####
#*#####
*****

```

Utilizând acest mod de generare, precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate:

- Pentru  $n = 7$ , se utilizează 98 de  $*$  și 72 de  $\#$
- Pentru  $n = 10$ , se utilizează 199 de  $*$  și 162 de  $\#$
- Pentru  $n = 1$ , se utilizează o  $*$  și un  $\#$
- Pentru  $n = 7$ , se utilizează 99 de  $*$  și 72 de  $\#$

13. Se considera subalgoritmul *produs* care primește ca si parametrii de intrare o matrice **a** cu **n** linii si **n** coloane si variabila **n**, număr natural nenul ( $1 \leq n \leq 1000$ ).

**Subalgorithm** produs(a, n):

$p \leftarrow 1$

$i \leftarrow 2$

**While**  $i < n$  **execute**

$j \leftarrow 1$

**While**  $j < i$  **AND**  $j < n - i + 1$  **execute**

$p \leftarrow p * a[i][j]$

$j \leftarrow j + 1$

**EndWhile**

$i \leftarrow i + 1$

**EndWhile**

**return** p

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate referitor la ce calculează subalgoritmul produs(a, n):

- Subalgoritmul calculează produsul elementelor situate deasupra diagonalei principale si deasupra diagonalei secundare.
- Subalgoritmul calculează produsul elementelor situate sub diagonala principala si deasupra de diagonala secundara.
- Subalgoritmul calculează produsul elementelor situate deasupra de diagonala principala si sub diagonala secundara.
- Nicio afirmație nu descrie corect ce calculează subprogramul.

14. Se considera următorul subprogram *f* care primește ca parametru unic un număr natural nenul **n** ( $1 \leq n \leq 1.000.000$ ).

**SubAlgorithm** f(n):

$F[] \leftarrow \{0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0\}$

$nr\_c \leftarrow 0$  ;  $m \leftarrow 0$

**While**  $n \neq 0$  **execute**

$F[n \text{ MOD } 10] \leftarrow 1$

$n \leftarrow n \text{ DIV } 10$

**EndWhile**

**For**  $i \leftarrow 1, 9$  **execute**

**If**  $F[i] = 0$  **then**

$nr\_c \leftarrow nr\_c + 1$

$a[nr\_c] \leftarrow i$

**EndIf**

**EndFor**

**For**  $i \leftarrow nr\_c, 1, -1$  **execute**

$m \leftarrow m * 10 + a[i]$

**EndFor**

**return** m

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt **corecte**:

- a) Secvența alăturată utilizează un algoritm de sortare prin metoda numărării.
- b) Subalgoritmul calculează cel mai mare număr care se poate obține din cifrele care apar în  $n$ .
- c) Subalgoritmul calculează cel mai mare număr care se poate obține din cifrele distincte care nu apar în  $n$ .
- d) Subalgoritmul calculează cel mai mare număr care se poate obține utilizând toate cifrele distincte nenule care nu apar în  $n$ .

**15.** Se considera o matrice de  $n \times m$  elemente numere naturale. Se dorește stocarea acestei matrici ca vector. Pentru a se face acest lucru, vom folosi un sistem de asociere a valorilor din matrice, cu valorile din vectorul asociat. Ex.  $A[1][1] \Rightarrow V[1]$ ,  $A[1][m] \Rightarrow V[m]$ ,  $A[2][2] \Rightarrow V[m+2]$ , ... . Dându-se această metoda de tranziție, trebuie pentru un element din matrice să deduceți cei 4 vecini ai săi, sus, jos, stânga, dreapta, ca și coordonate pe vectorul  $V$ . De exemplu, dacă vi se da  $A[i][j]$ , trebuie să deduceți pozițiile în vectorul  $V$  a elementelor  $A[i-1][j]$ ,  $A[i+1][j]$ ,  $A[i][j-1]$ ,  $A[i][j+1]$ .

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt corecte:

- a)  $A[i][j] \Rightarrow \text{VECIN SUS} = V[(i-2) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN JOS} = V[i \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN STANGA} = V[(i-1) \cdot m + j - 1]$ ,  $\text{VECIN DREAPTA} = V[(i-1) \cdot m + j]$ .
- b)  $A[i][j] \Rightarrow \text{VECIN SUS} = V[(i-1) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN JOS} = V[(i+1) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN STANGA} = V[i \cdot m + j - 1]$ ,  $\text{VECIN DREAPTA} = V[i \cdot m + j + 1]$ .
- c)  $A[i][j] \Rightarrow \text{VECIN SUS} = V[(i-2) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN JOS} = V[i \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN STANGA} = V[(i-1) \cdot m + j - 1]$ ,  $\text{VECIN DREAPTA} = V[(i-1) \cdot m + j + 1]$ .
- d)  $A[i][j] \Rightarrow \text{VECIN SUS} = V[(i-1) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN JOS} = V[(i+1) \cdot m + j]$ ,  $\text{VECIN STANGA} = V[i \cdot m + j - 1]$ ,  $\text{VECIN DREAPTA} = V[i \cdot m + j]$ .

**16.** Se considera cele 2 subprograme de mai jos `ceFace1` și `ceFace2` care primesc ca parametru unic de intrare valoarea întreaga  $n$  ( $1 \leq n \leq 1.000.000$ ).

**Subalgorithm** `ceFace1(n)`:

```

s ← 1; d ← n
While s ≤ d execute
    m ← (s + d) / 2
    If m * m * m = n then
        return 1
    EndIf
    If m * m * m > n then
        d ← m - 1
    Else
        s ← m + 1
    EndIf
EndWhile
return 0
EndSubalgorithm

```

```

Subalgorithm ceFace2(n):
    i ← 1
    While i * i * i < n execute
        i ← i + 1
    EndIf
    If i * i * i = n then
        return 1
    EndIf
    return 0
EndSubalgorithm

```

Cele 2 secvențe de cod:

- Returnează radical de ordin 3 din n.
- Verifica daca n este cub perfect.
- Utilizează 2 algoritmi de complexități diferite.
- Au complexități similare.

17. Precizați care dintre următorii subalgoritmi calculează corect  $C_n^k$ :

(Acolo unde este prezenta, matricea **Comb** se considera a avea toate elementele nule înainte de apelul inițial și un număr infinit de elemente. **n** și **k** la apelul inițial au valori valide pentru a se putea calcula  $C_n^k$ )

a) **Subalgorithm** C(n, k):

```

    If n = 1 OR n = k OR k = 0 then
        return 1
    EndIf
    If Comb[n-1][k-1] = 0 then
        Comb[n-1][k-1] ← C(n-1, k-1)
    EndIf
    If Comb[n-1][k] = 0 then
        Comb[n-1][k] ← C(n-1, k)
    EndIf
    return Comb[n-1][k-1] + Comb[n-1][k]
EndSubalgorithm

```

b) **Subalgorithm** C(n, k):

```

    prod ← 1
    For i ← n - k + 1, n execute
        prod ← prod * i
    EndFor
    For i ← 1, k execute
        prod ← prod DIV i
    EndFor
    return prod
EndSubalgorithm

```



c)     **Subalgorithm** C(n, k):  
           **If**  $n = 0$  **OR**  $k = 0$  **then**  
               **return** 1  
           **EndIf**  
           **return**  $C(n - 1, k - 1) + C(n - 1, k)$   
       **EndSubalgorithm**

d)     **Subalgorithm** C(n, k):  
            $b \leftarrow 1$   
           **For**  $i \leftarrow 1, k$  **execute**  
                $b \leftarrow b * i$   
           **EndFor**  
            $a \leftarrow b$   
           **For**  $i \leftarrow k + 1, n$  **execute**  
                $a \leftarrow a * i$   
           **EndFor**  
           **return**  $a \text{ DIV } b$   
       **EndSubalgorithm**

18. Se considera 3 subalgoritmi *ceFace1*, *ceFace2* si *ceFace3* care primesc ca parametrii un vector de numere naturale nenule  $a$  ( $1 \leq a[i] \leq 1.000.000 \forall i, 1 \leq i \leq n$ ) si 3 numere naturale nenule  $n, i$  si  $j$  ( $2 \leq n \leq 1000$ ).

**Subalgorithm** *ceFace1*(a, n, i, j):  
       **If**  $i < n$  **then**  
           **If**  $j \leq n$  **then**  
               **If**  $a[i] > a[j]$  **then**  
                    $a[i] \leftrightarrow a[j]$   
               **EndIf**  
               *ceFace1*(a, n, i, j + 1)  
           **Else**  
               *ceFace1*(a, n, i + 1, i + 1)  
           **EndIf**  
       **EndIf**  
   **EndSubalgorithm**

**Subalgorithm** *ceFace2*(a, n, i, j):  
       **If**  $i < n$  **then**  
           **If**  $j \leq n$  **then**  
               **If**  $a[j] < a[j-1]$  **then**  
                    $a[i] \leftrightarrow a[j]$   
               **EndIf**  
               *ceFace2*(a, n, i, j+1)  
           **Else**  
               *ceFace2*(a, n, i+1, 2)  
           **EndIf**  
       **EndIf**  
   **EndSubalgorithm**

```

Subalgorithm ceFace3(a, n, i, j):
    If i < n then
        If j ≥ 2 then
            If a[j] < a[j-1] then
                a[j] ↔ a[j-1]
            EndIf
            ceFace3(a, n, i, j-1)
        Else
            ceFace3(a, n, i+1, i+1)
        EndIf
    EndIf
EndSubalgorithm

```

Considerând mereu apelurile inițiale de forma *ceFace1*(a, n, 1, 1), *ceFace2*(a, n, 1, 2), *ceFace3*(a, n, 1, 1) precizați care dintre următoarele afirmații sunt **adevărate**:

- Subalgoritmul *ceFace1* sortează vectorul **a** descrescător folosind metoda de sortare Selection Sort.
- Subalgoritmii *ceFace1* și *ceFace2* sortează crescător elementele vectorului **a** și utilizează aceeași metoda de sortare.
- Subalgoritmul *ceFace1* sortează folosind metoda de sortare Selection Sort, iar subalgoritmul *ceFace3* sortează utilizând metoda de sortare Insertion Sort.
- Toți algoritmii sortează crescător elementele șirului **a** utilizând algoritmi de sortare diferiți.

19. Se considera subalgoritmii *f1* și *f2* care primesc ca parametru unic de intrare numărul natural nenul **n** ( $100 \leq n \leq 100.000.000$ ).

```

Subalgorithm f1(n):
    If n = 0 then
        return 0
    EndIf
    If n MOD 2 = 0 then
        return f1(n DIV 10) * 10 + n MOD 10
    EndIf
    return f1(n DIV 10)
EndSubalgorithm

```

```

Subalgorithm f2(n):
    If n = 0 then
        return 0
    EndIf
    If n MOD 2 = 0
        return f2(n DIV 10) * 100 + (n MOD 10) * 10 + n MOD 10
    EndIf
    return f2(n DIV 10) * 10 + n MOD 10
EndSubalgorithm

```

Precizați care dintre următoarele afirmații sunt **adevărate**:

- a)  $f_1(12345) = 124$ ,  $f_2(12345) = 1223445$
- b)  $f_1(1) = 1$ ,  $f_2(1) = 1$
- c)  $f_2(1357) = 11335577$ ,  $f_1(12) = 2$
- d) Algoritmul  $f_1$  calculează și returnează valoarea numărului  $n$  în urma eliminării tuturor cifrelor sale impare iar algoritmul  $f_2$  calculează și returnează valoarea numărului  $n$  în urma dublării tuturor cifrelor sale pare.

20. Se considera cele 4 variante de implementare ale unei funcții care calculează numărul de divizori ai unui număr natural nenul  $n$  ( $1 \leq n \leq 1.000.000$ ).

**Subalgorithm** nrDiv1(n):

```
cnt ← 0
For d ← 1, n execute
    If n MOD d = 0 then
        cnt ← cnt + 1
    EndIf
EndFor
return cnt
```

**EndSubalgorithm**

**Subalgorithm** nrDiv2(n):

```
cnt ← 0
For i ← 1, n execute
    If n MOD i = 0 then
        cnt ← cnt + 2
    EndIf
EndFor
return cnt DIV 2
```

**EndSubalgorithm**

**Subalgorithm** nrDiv3(n):

```
d ← 2
nrdiv ← 1
While n > 1 execute
    p ← 0
    While n MOD d = 0 execute
        p ← p + 1
        n ← n DIV d
    EndWhile
    nrdiv ← nrdiv * (p + 1)
    d ← d + 1
    If d * d > n then
        d ← n
    EndIf
EndWhile
```

```
return nrdiv
```

**EndSubalgorithm**

**Subalgorithm nrDiv4(n):**

cnt  $\leftarrow$  2

**For** d  $\leftarrow$  2,  $\sqrt{n}$  **execute**

**If** n MOD d = 0 **then**

        cnt  $\leftarrow$  cnt + 2

**EndIf**

**If** d = n DIV d **then**

        cnt  $\leftarrow$  cnt - 1

**EndIf**

**EndFor**

**return** cnt

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre cei 4 subalgoritmi calculează corect numărul de divizori ai unui număr care respecta condițiile din enunț:

- a) Algoritmii nrDiv1, nrDiv2 si nrDiv3.
- b) Algoritmii nrDiv1, nrDiv2 si nrDiv4.
- c) Doar algoritmii nrDiv1 si nrDiv2.
- d) Toți cei 4 subalgoritmi.

**21.** Precizați care dintre următoarele afirmații sunt adevărate referitoare la complexitățile celor 4 subalgoritmi prezenți la grila 20.

- a) Algoritmii nrDiv1 si nrDiv2 au aceeași complexitate timp.
- b) Algoritmii nrDiv3 si nrDiv4 au aceeași complexitate timp.
- c) Algoritmul nrDiv3 are complexitate timp mai buna decât toți ceilalți.
- d) Toate informațiile sunt corecte.

**22.** Se consideră un arbore cu rădăcină în care doar 134 dintre nodurile arborelui au exact 2 descendenți direcți (fii), restul nodurilor având cel mult un descendent direct (fiu). Care este numărul frunzelor arborelui?

- a)  $2^{134}$
- b)  $2^{134} - 1$
- c) 134
- d) 135

**23.** Câte noduri are un arbore cu rădăcină în care numărul de muchii este egal cu numărul de muchii ale unui graf neorientat complet cu  $n$  noduri.

- a)  $\frac{n*(n+1)}{2} + 1$
- b)  $\frac{n*(n-1)}{2} + 1$
- c)  $\frac{n*n-n+2}{2}$
- d) Nicio formula nu calculează corect răspunsul.

24. Se considera cei 2 subalgoritmi *afis* care primește ca si parametri de intrare un sir **a** cu **n** elemente numere naturale nenule ( $1 \leq a[i] \leq 1.000.000$ ,  $1 \leq n \leq 100$ ) si subprogramul *f1* care primește ca si parametri de intrare șirul **a** si încă doua numere naturale nenule.

**Subalgorithm** *f1*(a, n, cnt):

**If** cnt != 0 **then**

*f1*(a, n **DIV** 2, cnt - 1)

**If** n **MOD** 2 = 1 **then**

            write a[cnt], ' '

**EndIf**

**EndIf**

**EndSubalgorithm**

**Subalgorithm** *afis*(a, n):

**For** i  $\leftarrow$  0,  $2^n - 1$  **execute**

*f1*(a, i, n)

        write '\n'

**EndFor**

**EndSubalgorithm**

Precizați care dintre următoarele informații sunt adevărate in legătura cu subprogramul *afis*(a, n):

- a) Subalgoritmul generează si afișează pe ecran toate numerele de la 0 pana la  $2^n - 1$  scrise in baza 2.
- b) Subalgoritmul generează si afișează pe ecran toate submulțimile mulțimii formate din elementele șirului a.
- c) Subalgoritmul intra in bucla infinita.
- d) Nicio afirmație nu este corecta

Număr grila	Răspuns corect
Grila 1	B, C
Grila 2	A, B, D
Grila 3	D
Grila 4	C, D
Grila 5	A, C
Grila 6	A
Grila 7	B, C
Grila 8	D
Grila 9	B, C
Grila 10	A, C
Grila 11	B, C
Grila 12	B
Grila 13	B
Grila 14	A, D
Grila 15	C
Grila 16	B, C
Grila 17	A, B
Grila 18	C, D
Grila 19	D
Grila 20	A
Grila 21	A, B
Grila 22	D
Grila 23	B, C
Grila 24	B