

BABEŞ-BOLYAI TUDOMÁNYEGYETEM
MATEMATIKA-INFORMATIKA KAR

MATEK-IINFO verseny BBTE – 2021
Informatika írásbeli

FONTOS MEGJEGYZÉS:

Más pontosítások hiányában feltételezhetjük, hogy az aritmetikai műveleteket végtelen adattípusokon végezzük, vagyis nincs túlcordulás és alulcsordulás.

Minden sorozatot 1-től számozzunk

1. Legyen a következő kifejezés, ahol a természetes szám.

$$((a < 4) \text{ VAGY } (a < 5)) \text{ ÉS } (a > 2)$$

Az a mely értékeire lesz a kifejezés értéke igaz?

- A. $a = 3$
- B. $a = 4$
- C. $a = 2$
- D. A kifejezés értéke soha nem lesz igaz.

2. Az alábbi algoritmusnak bemeneti paraméterei az n egész szám ($1 \leq n \leq 10000$) és az n elemű v sorozat, amelynek elemei nullától különböző természetes számok ($v[1], v[2], \dots, v[n]$).

```
Algoritmus f(v, n):  
  x ← 0  
  Minden i ← 1, n végezd el  
    c ← v[i]  
    Amíg c MOD 3 = 0 végezd el  
      x ← x + 1  
      c ← c DIV 3  
    vége(amíg)  
  vége(minden)  
  visszatérít x  
Vége(algoritmus)
```

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Az algoritmus visszatéríti a v sorozat 3-mal osztható elemeinek darabszámát
- B. Az algoritmus visszatéríti azt a legnagyobb k számot, amelyre $v[1] * v[2] * \dots * v[n]$ osztható 3^k -nal
- C. Az algoritmus visszatéríti azt a legnagyobb k számot, amelyre $v[1] + v[2] + \dots + v[n]$ osztható 3^k -nal
- D. Az algoritmus visszatéríti a v sorozat 3-mal osztható elemeinek összegét

3. Legyen a következő kifejezés, ahol x pozitív természetes szám.

$$(x \text{ MOD } 2) + ((x + 1) \text{ MOD } 2)$$

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. A kifejezés értéke egyenlő 1-gyel bármely x pozitív természetes szám esetén.
- B. A kifejezés értéke akkor és csakis akkor egyenlő 1-gyel, ha x páros szám.
- C. A kifejezés értéke akkor és csakis akkor egyenlő 1-gyel, ha x páratlan szám.
- D. Létezik olyan x természetes szám, amelyre a kifejezés értéke szigorúan nagyobb, mint 1.

4. Legyen az alábbi feldolgozás(x , n) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n egész szám ($1 \leq n \leq 10000$) és az n elemű x sorozat, amelynek elemei nullától különböző valós számok ($x[1]$, $x[2]$, ..., $x[n]$).

A / műveleti jel valós osztást jelent (például $3 / 2 = 1,5$).

```
Algoritmus feldolgozás(x, n):
  p ← 1
  Minden k ← 1, n - 1 végezd el
    p ← p + 1
    Minden i ← 1, n - 1 végezd el
      Ha x[i] > x[i + 1] akkor
        x[i] ← x[i] * x[i + 1]
        x[i + 1] ← x[i] / x[i + 1]
        x[i] ← x[i] / x[i + 1]
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(minden)
  n ← p
Vége(algoritmus)
```

A következő állítások közül melyek írják le az x sorozat módosulását a feldolgozás(x , n) algoritmus meghívásának eredményeképpen?

- A. Az x sorozat elemei változatlanok maradnak
- B. Az x sorozat elemei csökkenő sorrendbe fognak kerülni
- C. Az x sorozat elemei növekvő sorrendbe fognak kerülni
- D. Az n változó értéke csökkenni fog eggyel

5. Legyen az alábbi számol(a , n) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n egész szám ($1 \leq n \leq 10000$) és az n elemű a sorozat, amelynek elemei természetes számok ($a[1]$, $a[2]$, ..., $a[n]$).

```
Algoritmus számol(a, n):
  Ha n = 0 akkor
    visszatérít 0
  különben
    visszatérít a[n] * (a[n] MOD 2) + számol(a, n - 1)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

Az n és a mely értékeire lesz a számol(a , n) algoritmus visszatérítési értéke 10?

- A. $n = 4$, $a = (2, 4, 7, 5)$
- B. $n = 6$, $a = (3, 1, 2, 5, 8, 1)$
- C. $n = 6$, $a = (2, 4, 5, 3, 8, 5)$
- D. $n = 7$, $a = (1, 1, 2, 1, 1, 1, 3)$

6. Legyen az alábbi számol(v , n) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n egész szám ($1 \leq n \leq 10000$) és az n elemű v sorozat, amelynek elemei természetes számok ($v[1], v[2], \dots, v[n]$).

```

Algoritmus számol( $v$ ,  $n$ ):
   $m \leftarrow 0$ 
   $x \leftarrow 0$ 
   $s \leftarrow 0$ 
  Minden  $i \leftarrow 1, n$  végezd el
     $s \leftarrow s + v[i]$ 
     $m \leftarrow m + (s \text{ MOD } 2 + x) \text{ MOD } 2$ 
     $x \leftarrow s \text{ MOD } 2$ 
  vége(minden)
  visszatérít  $m$ 
Vége(algoritmus)

```

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti a v sorozatban található páratlan számok összegét
- B. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti a v sorozatban található páros számok összegét
- C. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti a v sorozatban található páratlan számok darabszámát
- D. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti a v sorozatban található páros számok darabszámát

7. Legyen a búvös(x) algoritmus, ahol x természetes szám ($1 \leq x \leq 32000$).

```

Algoritmus búvös( $x$ ):
  bal  $\leftarrow 1$ 
  jobb  $\leftarrow x$ 
  Amíg bal  $\leq$  jobb végezd el
    közép  $\leftarrow (bal + jobb) \text{ DIV } 2$ 
    Ha közép * közép =  $x$  akkor
      visszatérít igaz
    vége(ha)
    Ha közép * közép <  $x$  akkor
      bal  $\leftarrow$  közép + 1
    különben
      jobb  $\leftarrow$  közép - 1
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít hamis
Vége(algoritmus)

```

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Az algoritmus ellenőrzi, hogy létezik-e x -nél kisebb négyzetszám.
- B. Az algoritmus megszámolja az x szám prímszám osztóit.
- C. Az algoritmus ellenőrzi, hogy az x szám prímszám-e.
- D. Az algoritmus ellenőrzi, hogy az x szám négyzetszám-e.

8. Legyen a mitCsinál(n) algoritmus, ahol n természetes szám ($1 \leq n \leq 10000$).

```

Algoritmus mitCsinál( $n$ ):
   $a \leftarrow n$ 
   $b \leftarrow 0$ 
  Amíg  $a \neq 0$  végezd el
     $b \leftarrow b * 10 + a \text{ MOD } 10$ 
     $a \leftarrow a \text{ DIV } 10$ 
  vége(amíg)
  Ha  $n = b$  akkor
    visszatérít igaz
  különben
    visszatérít hamis
  vége(ha)
Vége(algoritmus)

```

A következő állítások közül melyek igazak?

- B. Az algoritmus vizsgálja, hogy az n szám prímszám-e.
- C. Az algoritmus vizsgálja, hogy az n szám palindromszám-e.
- D. Az algoritmus mindig *igaz* értéket térít vissza.
- E. Az algoritmus vizsgálja, hogy az n szám osztható-e 10-zel.

9. Legyen a számol(a , b) algoritmus, ahol a és b természetes számok ($1 \leq a, b \leq 10000$).

```
Algoritmus számol( $a$ ,  $b$ ):  
   $x \leftarrow 1$   
  Minden  $i \leftarrow 1, b$  végezd el  
     $x \leftarrow (x \text{ MOD } 10) * a$   
  vége(minden)  
  visszatérít  $x$   
Vége(algoritmus)
```

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Ha $a = 2021$ és $b = 2021$, az algoritmus által visszatérített érték 2021.
- B. Ha $a = 2021$ és $1 \leq b \leq 10000$, az algoritmus által visszatérített érték minden esetben 2021.
- C. Ha $a = 7777$ és $b = 2021$, az algoritmus által visszatérített érték 7777.
- D. Ha $b = 2021$ és $1 \leq a \leq 10000$, az algoritmus által visszatérített érték minden esetben egyenlő a értékével.

10. Hány elem található egy n soros és n oszlopos négyzetes mátrix két átlóján ($10 \leq n \leq 1000$)? Csak a különböző pozíciókon található elemeket számoljuk meg.

- A. $2 * n$
- B. $n * n$
- C. $2 * n - 1$
- D. $2 * n - (n \text{ MOD } 2)$

11. Az alábbi logikai kifejezések közül melyeknek az értéke *igaz*, ha $a = 1$ és $b = 0$?

- A. NEM $((a > 0) \text{ ÉS } (b < 1))$ VAGY $(a > 1)$
- B. $((b > 0) \text{ ÉS } (b < 1))$ VAGY $((a > 0) \text{ ÉS } (a < 2))$
- C. $(\text{NEM } (a > b))$ VAGY $(\text{NEM } (b > 0))$
- D. $(a > 0)$ VAGY $((b > 0) \text{ ÉS } (b < 0))$ VAGY $(a < 1)$

12. A számol _{i} (e , n), $1 \leq i \leq 4$ algoritmusok bemeneti paraméterei az n soros és n oszlopos e mátrix ($e[1][1], \dots, e[1][n], e[2][1], \dots, e[n][n]$) és az n természetes szám ($1 \leq n \leq 1000$). Válasszátok ki az alábbi algoritmusok közül azokat, amelyek azoknak a számol _{i} (e , n) algoritmusoknak a definícióját tartalmazzák, amelyeknek az eredménye különbözik a másik három algoritmus eredményétől, vagyis számol _{i} (e , n) \neq számol _{j} (e , n) $\forall e, n, j, 1 \leq j \leq 4, i \neq j$ (e és n megfelelnek a fenti specifikációnak).

A.

```
Algoritmus számol1( $e$ ,  $n$ ):  
   $s \leftarrow 0$   
  Minden  $i \leftarrow 1, n$  végezd el  
     $s \leftarrow s + e[i][i]$   
  vége(minden)  
  visszatérít  $s$   
Vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus számol2(e, n):
  s ← 0
  Minden i ← 1, n végezd el
    Minden j ← 1, n, végezd el
      Ha i = j akkor
        s ← s + e[i][j]
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(minden)
  visszatérít s
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus számol3(e, n):
  s ← 0
  i ← 1
  Amíg i ≤ n végezd el
    s ← s + e[i][i]
    i ← i + 1
  vége(amíg)
  visszatérít s
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus számol4(e, n):
  s ← 0
  Minden i ← 1, n végezd el
    Minden j ← i + 1, n, végezd el
      Ha i = j akkor
        s ← s + e[i][j]
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(minden)
  visszatérít s
Vége(algoritmus)
```

13. Legyen a mitCsinál(*a*, *b*) algoritmus, ahol *a* és *b* természetes számok ($1 \leq a < b \leq 10000$).

```
Algoritmus mitCsinál(a, b):
  m ← a
  Amíg b MOD m > 0 végezd el
    m ← m + 1
  vége(amíg)
  visszatérít m
Vége(algoritmus)
```

Mit fog visszatéríteni a mitCsinál(47, 100) hívás?

- A. 48
- B. 50
- C. 3
- D. 100

14. Legyen a kiIr(*n*) algoritmus, ahol *n* természetes szám ($0 \leq n \leq 10000$).

```
Algoritmus kiIr(n):
  Ki: n
  Ha n > 0 akkor
    kiIr(n - 1)
  Ki: n
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

Mit fog kiírni az algoritmus a kiIr(4) hívás eredményeképpen?

- A. 432100123
- B. 123401234
- C. 1234004321
- D. 432101234

15. Az alábbi számrendszerek közül melyekre érvényes a $232_{(x)} \leq 67_{(10)}$ reláció?

- A. $x = 5$
- B. $x = 3$
- C. $x = 4$
- D. $x = 6$

16. A költöztetNullákat(a , n) algoritmus bemeneti paraméterei az n elemű a sorozat, amelynek elemei egész számok ($a[1]$, $a[2]$, ..., $a[n]$) és az n ($1 \leq n \leq 10000$) egész szám. Az algoritmus elköltözteti a 0 értékű elemeket a sorozat végére úgy, hogy megőrzi a 0-tól különböző elemek eredeti sorrendjét. Például, ha $a = [4, 0, 2, 5, 1, 0, 7, 11, 0, 3]$, az algoritmus végrehajtása után $a = [4, 2, 5, 1, 7, 11, 3, 0, 0, 0]$.

Az alábbi költöztetNullákat(a , n) algoritmusok közül melyek helyesek?

A.

```
Algoritmus költöztetNullákat( $a$ ,  $n$ ):  
   $s \leftarrow igaz$   
  Amíg  $s = igaz$  végezd el  
     $s \leftarrow hamis$   
    Minden  $i \leftarrow 1, n - 1$  végezd el  
      Ha  $a[i] = 0$  akkor  
         $tmp \leftarrow a[i]$   
         $a[i] \leftarrow a[i + 1]$   
         $a[i + 1] \leftarrow tmp$   
         $s \leftarrow igaz$   
      vége(ha)  
    vége(minden)  
  vége(amíg)  
Vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus költöztetNullákat( $a$ ,  $n$ ):  
   $c \leftarrow 0$   
  Minden  $i \leftarrow 0, n$  végezd el  
    Ha  $a[i] = 0$  akkor  
       $c \leftarrow c + 1$   
    vége(ha)  
  vége(minden)  
   $i \leftarrow n$   
  Amíg  $c > 0$  végezd el  
     $a[i] \leftarrow 0$   
     $i \leftarrow i - 1$   
     $c \leftarrow c - 1$   
  vége(amíg)  
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus költöztetNullákat(a, n):
  d ← 0
  i ← 1
  Amíg i + d ≤ n végezd el
    Amíg (i + d ≤ n) ÉS (a[i + d] = 0) végezd el
      d ← d + 1
    vége(amíg)
  Ha i + d ≤ n akkor
    a[i] ← a[i + d]
    i ← i + 1
  vége(ha)
vége(amíg)
Amíg i ≤ n végezd el
  a[i] ← 0
  i ← i + 1
vége(amíg)
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus költöztetNullákat(a, n):
  i ← 1
  f ← n
  Amíg i < f végezd el
    Amíg (i < f) ÉS (a[i] ≠ 0) végezd el
      i ← i + 1
    vége(amíg)
  Amíg (i < f) ÉS (a[f] = 0) végezd el
    f ← f - 1
  vége(amíg)
  Ha i < f akkor
    tmp ← a[i]
    a[i] ← a[f]
    a[f] ← tmp
  vége(ha)
vége(amíg)
Vége(algoritmus)
```

17. Legyen a következő sorozat: $X = 1, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 5, 5, 6, 6, 6, 6, 6, 6, 7, \dots$, amelyben minden n szám n darab egymásutáni pozíción szerepel. Tudva azt, hogy a sorozat első eleme az 1. pozíción található, mely pozíciókon jelennek meg a 21-es értékek?

- A. A [210, 230] intervallumnak megfelelő pozíciókon
- B. A [211, 231] intervallumnak megfelelő pozíciókon
- C. A [212, 232] intervallumnak megfelelő pozíciókon
- D. A [209, 229] intervallumnak megfelelő pozíciókon

18. Legyen az $f(a, b)$ algoritmus, ahol a és b egész számok ($-10000 \leq a, b \leq 10000$).

```
Algoritmus f(a, b):
  Ki: "FMI"
  Ha (a = 0) vagy (b = 0) akkor
    visszatérít 1
  vége(ha)
  Ha a > b akkor
    visszatérít f(a - b * b, a * (a - b) - b * (a - b))
  vége(ha)
  Ha a ≤ b akkor
    visszatérít f(b - a * a, a * (a - b) - b * (a - b))
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

Hányszor írja ki a program a "FMI" szöveget, ha a következő programrészletet hajtjuk végre:
 $f(f(3, 2), f(2, 3))$

- A. 8-szor
- B. 6-szor
- C. 3-szor
- D. végtelenszer

19. Legyen a $\text{mitCsinál}(n, i)$ rekurzív algoritmus, ahol n természetes szám ($2 \leq n \leq 1000$).

```
Algoritmus mitCsinál(n, i):
  Ha  $i * i > n$  akkor
    visszatérít 0
  vége(ha)
  Ha  $i * i = n$  akkor
    visszatérít  $i$ 
  vége(ha)
  Ha  $n \text{ MOD } i = 0$  akkor
    visszatérít  $i + n \text{ DIV } i + \text{mitCsinál}(n, i + 1)$ 
  különben
    visszatérít  $\text{mitCsinál}(n, i + 1)$ 
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

Az alábbi állítások közül melyek igazak a $\text{mitCsinál}(n, 2)$ hívás esetén?

- A. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti az n szám valódi osztói összegének kétszeresét.
- B. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti az n szám valódi osztóinak összegét.
- C. Az algoritmus kiszámítja és visszatéríti az n szám valódi és nem valódi osztóinak összegét.
- D. Az algoritmus megvizsgálja, hogy az n szám négyzetszám-e. Amennyiben az n négyzetszám, visszatéríti az n négyzetgyökét, különben 0-át.

20. Legyen a $\text{mitCsinál}(T, n, e)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n természetes számot tartalmazó, növekvően rendezett T sorozat ($T[1], T[2], \dots, T[n]$), valamint az n és e természetes számok ($1 \leq n, e \leq 10000$).

```
Algoritmus mitCsinál(T, n, e):
  Ha  $e \text{ MOD } 2 = 0$  akkor
     $a \leftarrow 1$ 
     $b \leftarrow n$ 
    Amíg  $a \leq b$  végezd el
       $m \leftarrow (a + b) \text{ DIV } 2$ 
      Ha  $e < T[m]$  akkor
         $b \leftarrow m - 1$ 
      különben
        Ha  $e > T[m]$  akkor
           $a \leftarrow m + 1$ 
        különben
          visszatérít igaz
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít hamis
különben
   $c \leftarrow 1$ 
  Amíg  $c \leq n$  végezd el
    Ha  $e = T[c]$  akkor
      visszatérít igaz
    vége(ha)
     $c \leftarrow c + 1$ 
  vége(amíg)
  visszatérít hamis
vége(ha)
Vége(algoritmus)
```


A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Az algoritmus nem ellenőrzi, hogy az e szám a T sorozat páros szám értékű pozícióján található.
- B. Az algoritmus ellenőrzi, hogy az e szám megtalálható-e a T sorozatban, és ha az e szám páratlan, akkor a felhasznált kereső algoritmus a bináris keresés.
- C. Az algoritmus ellenőrzi, hogy az e szám megtalálható-e a T sorozatban, és ha az e szám páros, akkor a felhasznált kereső algoritmus a bináris keresés.
- D. Az algoritmus csak akkor ellenőrzi, hogy az e szám megtalálható-e a T sorozatban, ha az e szám páratlan.

21. Egyenlő oldalú háromszögeket szeretnénk rajzolni * (csillag) és . (pont) karakterek segítségével. Például, az alábbi háromszögnek az oldala $n = 5$ csillagból áll. Ahhoz, hogy a háromszöget kirajzoljuk, 12 csillagra és 23 pontra volt szükség.

```
.....*
....*.*
...*...*
.*.....*
*.....*
```

A következő állítások közül melyek igazak?

- A. Ha $n = 2$, pontosan 3 csillagra és 4 pontra van szükség.
- B. Ha $n = 7$, pontosan 18 csillagra és 52 pontra van szükség.
- C. Ha $n = 7$, pontosan 18 csillagra és 48 pontra van szükség.
- D. Ha $n = 15$, pontosan 42 csillagra és 288 pontra van szükség.

22. Azt mondjuk, hogy egy n karakterből álló sorozat antipalindrom, ha minden karakterpár, amely a szélektől egyenlő távolságra elhelyezkedő két karakterből áll, páronként különbözik (kivételt képez a középső, abban az esetben, ha n páratlan). Például, *asdfg* és *xlxe* antipalindromok, de *asds* nem antipalindrom.

Legyen az `antipalindrom(s, bal, jobb)` algoritmus, amelynek bemeneti paramétere az n ($1 \leq n \leq 10000$) karakterből álló s sorozat ($s[1], s[2], \dots, s[n]$) és a *bal* és *jobb* természetes számok.

A következő algoritmusok közül melyek fognak az `antipalindrom(s, 1, n)` hívásra akkor és csakis akkor *igaz* értéket visszatéríteni, ha az s sorozat antipalindrom?

A.

```
Algoritmus antipalindrom(s, bal, jobb):
  Ha bal = jobb akkor
    visszatérít igaz
  különben
    első ← s[bal]
    utolsó ← s[jobb]
    Ha első = utolsó akkor
      visszatérít hamis
    különben
      visszatérít antipalindrom(s, bal + 1, jobb - 1)
  vége(ha)
vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus antipalindrom(s, bal, jobb):
  Ha bal ≥ jobb akkor
    visszatérít igaz
  vége(ha)
  első ← s[bal]
  utolsó ← s[jobb]
  Ha első = utolsó akkor
    visszatérít hamis
  különben
    visszatérít antipalindrom(s, bal + 1, jobb - 1)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus antipalindrom(s, bal, jobb):
  Ha bal > jobb akkor
    visszatérít igaz
  különben
    első ← s[bal]
    utolsó ← s[jobb]
    Ha első ≠ utolsó akkor
      visszatérít hamis
    különben
      visszatérít antipalindrom(s, bal + 1, jobb - 1)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus antipalindrom(s, bal, jobb):
  Ha bal > jobb akkor
    visszatérít igaz
  vége(ha)
  első ← s[bal]
  utolsó ← s[jobb]
  Ha első ≠ utolsó akkor
    visszatérít igaz
  vége(ha)
  visszatérít antipalindrom(s, bal + 1, jobb - 1)
Vége(algoritmus)
```

23. Legyen az $\text{ordo}(n, a)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n természetes szám ($1 \leq n \leq 10000$) és a $2n$ elemű a sorozat, amelynek elemei természetes számok ($a[1], a[2], \dots, a[2n]$).

Tudjuk, hogy az a sorozat páros értékű elemeinek darabszáma egyenlő a páratlan értékű elemek darabszámával. Az alábbi algoritmusok közül melyek rendezik át az a sorozat elemeit úgy, hogy a páratlan értékű elemek páratlan indexű pozíciókon, a páros értékű elemek pedig páros indexű pozíciókon helyezkedjenek el?

A.

```
Algoritmus ordo(n, a):
  Minden i ← 1, 2 * n - 1 végezd el
    Ha a[i] MOD 2 ≠ i MOD 2 akkor
      Minden j ← i + 1, 2 * n végezd el
        Ha a[j] MOD 2 ≠ j MOD 2 akkor
          a[i] ← a[i] + a[j]
          a[j] ← a[i] - a[j]
          a[i] ← a[i] - a[j]
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus ordo(n, a):
  Minden i ← 1, 2 * n - 1 végezd el
  Ha a[i] MOD 2 ≠ i MOD 2 akkor
    Minden j ← i + 1, 2 * n végezd el
    Ha (a[i] MOD 2 ≠ i MOD 2) ÉS
      (a[j] MOD 2 ≠ j MOD 2) akkor
        a[i] ← a[i] + a[j]
        a[j] ← a[i] - a[j]
        a[i] ← a[j] - a[i]
    vége(ha)
  vége(minden)
vége(ha)
vége(minden)
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus ordo(n, a):
  Minden i ← 1, 2 * n - 1 végezd el
  Ha a[i] MOD 2 ≠ i MOD 2 akkor
    Minden j ← i + 1, 2 * n végezd el
    Ha (a[i] MOD 2 ≠ i MOD 2) ÉS
      (a[j] MOD 2 ≠ j MOD 2) ÉS
      (a[i] MOD 2 ≠ a[j] MOD 2) akkor
        a[i] ← a[i] + a[j]
        a[j] ← a[i] - a[j]
        a[i] ← a[i] - a[j]
    vége(ha)
  vége(minden)
vége(ha)
vége(minden)
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus ordo(n, a):
  Minden i ← 1, 2 * n - 1 végezd el
  Minden j ← i + 1, 2 * n végezd el
  Ha (a[j] MOD 2 = 0) ÉS
    ((a[j] MOD 2 ≠ 0) VAGY (a[j] MOD 2 ≠ 0)) ÉS
    (a[j] MOD 2 = 0) akkor
    a[i] ← a[i] + a[j]
    a[j] ← a[i] - a[j]
    a[i] ← a[i] - a[j]
  vége(ha)
vége(minden)
vége(minden)
Vége(algoritmus)
```

24. Fel szeretnénk osztani egy n elemű sorozatot ($1 \leq n \leq 1000$) k darab ($1 \leq k \leq n$) egymást követő, azonos hosszúságú tömbszakaszra (a sorozat minden eleme pontosan egy tömbszakaszhoz tartozik). Ha n nem osztható k -val, bármely két tömbszakasz hosszúságának különbsége legtovább 1 lehet.

Adott négy lehetséges mód, amelyek generálják minden j -edik ($1 \leq j \leq k$) tömbszakasz első elemének indexét. Ha a sorozat elemeit 1-től kezdve számozzuk, a négy változatból melyek elégítik ki a fenti követelményeket?

- A. $((j * n - 1) \text{ DIV } k) - 1$
- B. $((j - 1) * n) \text{ DIV } k + 1$
- C. $(j - 1) * (n \text{ DIV } k)$
- D. $((j - 1) * n + k) \text{ DIV } k$

25. Legyen $b_n b_{n-1} \dots b_0$ a B természetes szám alakja a kettes számrendszerben ($2021 \leq B \leq 2021^{2021}$).

Az alábbi állítások közül melyek igazak?

- A. Ha a $b_0 - b_1 + b_2 - b_3 + \dots + (-1)^n * b_n$ kifejezés értéke egyenlő 0-val, akkor B osztható 3-mal
- B. Ha a $b_0 - b_1 + b_2 - b_3 + \dots + (-1)^n * b_n$ kifejezés értéke osztható 3-mal, akkor B osztható 3-mal
- C. B osztható 3-mal, ha a bináris alak számjegyeinek összege osztható 3-mal, de nem osztható 9-cel
- D. Ha B osztható 3-mal, akkor a $b_0 - b_1 + b_2 - b_3 + \dots + (-1)^n * b_n$ kifejezés értéke osztható 3-mal

26. Legyen a `prefix(n)` algoritmus, amely adott n ($9 < n < 10^{20} - 1$) természetes számra megkeresi az n szám leghosszabb előszeletét (prefixét), amely megtalálható a szám belsejében is (kivéve az első és utolsó számjegyét). Az algoritmus visszatéríti a megfelelő előszelet hosszát.

Példa:

Ha $n = 12133121$, az előszelet 12, amelynek a hossza 2.

Ha $n = 34534536$, az előszelet 3453, amelynek a hossza 4.

Ha $n = 1223$, nem létezik megfelelő előszelet (a hosszát 0-nak tekintjük).

A sorozat elemeit 1-től kezdődően számozzuk. A következő algoritmusok közül melyek helyes változatai a `prefix(n)` algoritmusnak?

A.

```
Algoritmus prefix(n):
  szám ← n
  c ← 0
  p ← 1
  Amíg szám > 0 végezd el
    c ← c + 1
    szám ← szám DIV 10
    p ← p * 10
  vége(amíg)

  f1 ← 100
  f2 ← p DIV 100
  k ← 1
  ok ← 0
  Amíg ok = 0 végezd el
    n1 ← n DIV f1
    f3 ← 10
    Minden i ← 1 , k végezd el
      n2 ← (n DIV f3) MOD f2
      Ha n1 = n2 akkor
        ok ← 1
        visszatérít c - k - 1
    vége(ha)
    f3 ← f3 * 10
  vége(minden)
  f1 ← f1 * 10
  f2 ← f2 DIV 10
  k ← k + 1
  vége(amíg)
  visszatérít -1
Vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus prefix(n):
  c ← [0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0]
  szám ← n
  p ← 0
  Amíg szám > 0 végezd el
    c[p + 1] ← szám MOD 10
    szám ← szám DIV 10
    p ← p + 1
  vége(amíg)
  Minden i ← 1, p - 2 végezd el
    Minden j ← p - 1, i + 1, -1 végezd el
      ok ← 1
      Minden k ← 0, i - 1 végezd el
        Ha c[p - 1 - k] ≠ c[j - k] akkor
          ok ← 0
        vége(ha)
      vége(minden)
      Ha ok = 1 akkor
        visszatérít i
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(minden)
  visszatérít -1
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus prefix(n):
  c ← [0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0]
  szám ← n
  p ← 0
  Amíg szám > 0 végezd el
    c[p + 1] ← szám MOD 10
    szám ← szám DIV 10
    p ← p + 1
  vége(amíg)
  Minden i ← p - 2, 1, -1 végezd el
    Minden j ← p - 1, i + 1, -1 végezd el
      ok ← 1
      Minden k ← 0, i - 1 végezd el
        Ha c[p - k] ≠ c[j - k] akkor
          ok ← 0
        vége(ha)
      vége(minden)
      Ha ok = 1 akkor
        visszatérít j
      vége(ha)
    vége(minden)
  vége(minden)
  visszatérít 0
Vége(algoritmus)
```

D.

```

Algoritmus prefix(n):
  szám ← n
  c ← 0
  p ← 1
  Amíg szám > 0 végezd el
    c ← c + 1
    szám ← szám DIV 10
    p ← p * 10
  vége(amíg)
  f1 ← p DIV 10
  f2 ← 10
  k ← c - 2
  ok ← -1
  Minden t ← 1, c - 2 végezd el
    n1 ← n DIV f1
    f3 ← 10
    Minden i ← 1, k végezd el
      n2 ← (n DIV f3) MOD f2
      Ha n1 = n2 akkor
        Ha ok < c - k - 1 akkor
          ok ← c - k - 1
        vége(ha)
      vége(ha)
      f3 ← f3 * 10
    vége(minden)
    f1 ← f1 DIV 10
    f2 ← f2 * 10
    k ← k - 1
  vége(minden)
  Ha ok < 0 akkor:
    viisszatérít 0
  vége(ha)
  viisszatérít ok
Vége(algoritmus)

```

27. Legyen az alábbi táblázat, amelynek 16 cellája van (4 sora, amelyek 1-től 4-ig vannak számozva és 4 oszlopa A, B, C, D-vel jelölve). Egyes cellák konstansokat tárolnak (pl. a B3-as cella), mások, ahol a tartalom „=” jellel kezdődik, egy kéttagú aritmetikai kifejezés eredményét tartalmazzák. Minden tag vagy egy konstans, vagy, ha a tag a „\$” jellel kezdődik, akkor egy hivatkozás egy másik cellában található értékre. Például, az A4 cella egy kivonás aritmetikai művelet eredményét tartalmazza, vagyis az 5 konstans és az A2 cellában található érték különbségét. Adott i cellára jelöljük $X(i)$ -vel a cellák azon minimális darabszámát (beleszámítva azokat is, amelyek konstansokat tartalmaznak) amelyeknek értékeit ismernünk kell mielőtt az i cellában levő kifejezés értékét kiszámolhatnánk. Hasonlóan, jelöljük $Y(i)$ -vel a cellák azon maximális darabszámát (beleszámítva azokat is, amelyek konstansokat tartalmaznak, de kivéve az i cellát) amelyeknek értékeit ki tudjuk számítani, anélkül, hogy ismernénk az i cellában lévő kifejezés értékét. Az alábbi állítások közül melyek igazak az $X(A2)$ és az $Y(A2)$ értékeit illetően?

	A	B	C	D
1	= \$B4 - \$C1	= \$B3 + \$D3	3	= \$A4 * \$C3
2	= \$B1 + \$B2	= \$D3 + 11	= \$D3 + \$D2	2
3	= \$B1 - \$D3	11	= \$D4 * \$D4	= \$D2 + 2
4	= 5 - \$A2	= \$C1 * \$C1	= \$A3 / 2	= 15 / 3

- A. $X(A2) = 2$ és $Y(A2) = 1$
- B. $X(A2) = 5$ és $Y(A2) = 13$
- C. $X(A2) = 6$ és $Y(A2) = 4$
- D. $X(A2) = X(C4)$ és $Y(A2) = Y(B2) + 1$

28. Legyen az egyszerűsít(számláló, nevező) algoritmus, amely előállítja a *segéd1 / segéd2* irreducibilis törtet, amelyre érvényes a következő tulajdonság: *segéd1 / segéd2 = számláló / nevező* (ahol *segéd1*, *segéd2*, *számláló*, *nevező* természetes számok és *nevező*, *segéd2* $\neq 0$).

```

Algoritmus egyszerűsít(számláló, nevező):
    osztó  $\leftarrow$  függvény(számláló, nevező)
    segéd1  $\leftarrow$  számláló DIV osztó
    segéd2  $\leftarrow$  nevező DIV osztó
Vége(algoritmus)

```

Az alábbi függvény(a, b) algoritmusok közül melyek helyesek?

A.

```

Algoritmus függvény(a, b):
    osztó  $\leftarrow$  1
    Amíg igaz végezd el
        Ha (a MOD osztó = 0) ÉS (b MOD osztó = 0) akkor
            visszatérít osztó
        vége(ha)
        osztó  $\leftarrow$  osztó + 1
    vége(amíg)
Vége(algoritmus)

```

B.

```

Algoritmus függvény(a, b):
    Amíg b  $\neq$  0 végezd el
        c  $\leftarrow$  a MOD b
        a  $\leftarrow$  b
        b  $\leftarrow$  c
    vége(amíg)
    visszatérít a
Vége(algoritmus)

```

C.

```

Algoritmus függvény(a, b):
    Amíg a  $\neq$  b végezd el
        Ha a > b akkor
            a  $\leftarrow$  a - b
        különb
            b  $\leftarrow$  b - a
        vége(ha)
    vége(amíg)
    visszatérít a
Vége(algoritmus)

```

D.

```

Algoritmus függvény(a, b):
    osztó  $\leftarrow$  a
    Amíg ((a MOD osztó  $\neq$  0) VAGY (b MOD osztó  $\neq$  0)) végezd el
        osztó  $\leftarrow$  osztó - 1
    vége(amíg)
    visszatérít osztó
Vége(algoritmus)

```

29. Legyen a $\text{fibonacci}(n)$ rekurzív algoritmus, ahol n természetes szám ($1 \leq n \leq 100$). Határozzuk meg, hogy hányszor írja ki a algoritmus az "Itt" szöveget, ha az algoritmust a $\text{fibonacci}(n)$ utasítással hívjuk meg, majd ez rekurzívan többször meghívja önmagát.

```
Algoritmus fibonacci(n):  
  Ha  $n \leq 1$  akkor  
    visszatérít 1  
  különben  
    Ki: "Itt"  
    visszatérít  $\text{fibonacci}(n - 1) + \text{fibonacci}(n - 2)$   
  vége(ha)  
Vége(algoritmus)
```

- A. $\text{fibonacci}(n)$ -szer.
- B. $\text{fibonacci}(n - 1)$ -szer.
- C. $(\text{fibonacci}(n) - 1)$ -szer.
- D. $(\text{fibonacci}(n) - \text{fibonacci}(n - 1))$ -szer.

30. Adott a következő kifejezés: $E(x) = a_0 + a_1 * x + a_2 * x^2 + a_3 * x^3 + a_5 * x^5$, ahol a_0, a_1, a_2, a_3, a_5 és x nullától különböző valós számok. Az $E(x)$ kifejezés értékének kiszámítása érdekében elvégzendő szorzások minimális darabszáma:

- A. 4
- B. 5
- C. 7
- D. 11