

1. Legyen a következő algoritmus, amelynek bemeneti paramétere az n természetes szám és egy természetes számot térít vissza.

```
Algoritmus számol(n):  
  E ← 1  
  P ← 1  
  i ← 2  
  Amíg i ≤ n végezd el  
    P ← (-1) * P * i  
    E ← E + P  
    i ← i + 1  
  vége(amíg)  
  visszatérít E  
Vége(algoritmus)
```

Mit fog visszatéríteni az algoritmus, ha tudjuk, hogy $n \geq 1$?

- A. $1! - 2! + 3! - 4! + \dots + (-1)^{n+1} \cdot n!$
- B. $1 - 1! + 2! - 3! + \dots + (-1)^n \cdot n!$
- C. $1 - 1 \cdot 2 + 1 \cdot 2 \cdot 3 - 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 + \dots + (-1)^{n+1} \cdot 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n$
- D. $1 + 1 \cdot 2 - 1 \cdot 2 \cdot 3 + 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 + \dots + (-1)^n \cdot 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n$

2. Egy Excel állomány n bejegyzést tartalmaz, amelyek meg vannak számozva 1-től n -ig. Ezeket a bejegyzéseket egy Word állományba kell másolni, amelyben a bejegyzések r sorba és c oszlopba lesznek elhelyezve minden oldalon (kivéve az elsőt és az utolsót). A Word dokumentum első oldalán, mivel itt fejléc is van, a sorok száma r_1 , $r_1 < r$ (az első oldalon a sorok száma kisebb, mint a többi oldalon).

A bejegyzéseket a Word állomány minden oldalán az oszlopokban fentről lefele helyezzük el, és az oszlopokat balról jobbra töltjük fel: ha valamelyik oldalon az első bejegyzés sorszáma i , az $(i + 1)$ sorszámú bejegyzés alatta következik, az $(i + r)$ sorszámú bejegyzés pedig első lesz az illető oldal második oszlopában, és így tovább.

Ha $n = 5000$, $r = 46$, $r_1 = 12$ és $c = 2$, a Word dokumentum mely oldalán és mely oszlopában lesz az $i = 3245$ sorszámú bejegyzés?

- A. 36. oldal, utolsó oszlop
- B. 37. oldal, első oszlop
- C. 37. oldal, utolsó oszlop
- D. 38. oldal, első oszlop

3. Legyen a következő mitCsinál(m) algoritmus, ahol m természetes szám ($10 \leq m \leq 10000$).

```
Algoritmus mitCsinál(m):  
  Ha m = 0 akkor  
    visszatérít 0  
  vége(ha)  
  Ha m MOD 9 = 0 akkor  
    visszatérít 9  
  vége(ha)  
  visszatérít m MOD 9  
Vége(algoritmus)
```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus visszatéríti az m szám 9-cel való osztási maradékát.
- B. Az algoritmus visszatéríti az m szám azon osztóinak darabszámát, amelyek oszthatók 9-cel.
- C. Az algoritmus visszatéríti az m szám *sorsszámjegyét* (egy szám sorsszámjegye egyenlő az adott szám számjegyeinek összegével, ha ez egy számjegyből áll; különben újból kiszámoljuk az összeg számjegyeinek összegét stb., ameddig a kapott összeg egy számjegyből nem fog állni).
- D. Az algoritmus akkor és csakis akkor téríti vissza az m szám sorsszámjegyét, ha m osztható 9-cel (egy szám sorsszámjegye egyenlő az adott szám számjegyeinek összegével, ha ez egy számjegyből áll; különben újból kiszámoljuk az összeg számjegyeinek összegét stb., ameddig a kapott összeg egy számjegyből nem fog állni).

4. Ahhoz, hogy azokat az n számjegyű számokat generáljunk, melyek kizárólag a 0, 2, 9 számjegyeket tartalmazzák, felhasználunk egy algoritmust, amely $n = 2$ -re a 20, 22, 29, 90, 92, 99 számokat generálja növekvő sorrendben.

Ha ugyanazt az algoritmust használjuk $n = 4$ -re, melyik szám következik rögtön a 2009 után?

- A. 2022
- B. 2090
- C. 2010
- D. Egyik sem a fenti változatok közül.

5. Legyen a keres(n) algoritmus, ahol n természetes szám ($0 \leq n \leq 1000000$).

```

Algoritmus keres( $n$ ):
   $v \leftarrow 0$ 
  Ha  $n = 0$  akkor
    visszatérít 1
  különben
     $m \leftarrow n$ 
    Amíg  $m > 0$  végezd el
      Ha  $m \text{ MOD } 10 = 0$  akkor
         $v \leftarrow v + 1$ 
      vége(ha)
       $m \leftarrow m \text{ DIV } 10$ 
    vége(amíg)
  visszatérít  $v$ 
vége(ha)
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus meghatározza és visszatéríti az n számjegyeinek darabszámát.
- B. Az algoritmus 1-et térít vissza, ha n 10-nek hatványa, különben 0-át.
- C. Az algoritmus 1-et térít vissza, ha n utolsó számjegye 0, különben 0-át.
- D. Az algoritmus meghatározza és visszatéríti az n számban található 0 értékű számjegyek darabszámát.

6. Legyen az abc(a , n , p) algoritmus, ahol n természetes szám ($1 \leq n \leq 10000$), p egész szám ($-10000 \leq p \leq 10000$) és a egy nullától különböző természetes számokból álló n elemű sorozat ($a[1], a[2], \dots, a[n]$).

```

Algoritmus abc( $a$ ,  $n$ ,  $p$ ):
  Ha  $n < 1$  akkor
    visszatérít 0
  különben
    Ha ( $1 \leq p$ ) ÉS ( $p \leq n$ ) akkor
      visszatérít  $a[p]$ 
    különben
      visszatérít -1
    vége(ha)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus akkor és csakis akkor térít vissza -1-et, ha p negatív vagy nagyobb, mint n .
- B. Az algoritmus visszatéríti a p pozícióban található elem értékét, ha p nagyobb, mint 0 és kisebb vagy egyenlő a sorozat hosszával.
- C. Az algoritmus soha nem térít vissza 0-át, ha a paraméterek megfelelnek a kijelentésben megadott előfeltételeknek.
- D. Az algoritmus visszatéríti a p pozícióban található elem értékét, ha p nagyobb vagy egyenlő, mint 0 és kisebb, mint a sorozat hossza. Ha p értéke nem 1 és n közötti, -1-et térít vissza.

7. A következő algoritmrészletek közül melyik határozza meg az i változóban egy olyan karakterláncnak a hosszát, amelyik a '*' (csillag) karakterrel ér véget? Az első karakter indexe 1, és a csillag karakter hozzátartozik a karakterláncához.

- A.

```
i ← 1
Amíg x[i] ≠ '*' végezd el
    i ← i + 1
vége(amíg)
```
- B.

```
i ← 1
Amíg x[i] = '*' végezd el
    i ← i + 1
vége(amíg)
i ← i - 1
```
- C.

```
i ← 1
Amíg x[i] ≠ '*' végezd el
    i ← i + 1
vége(amíg)
i ← i + 1
```
- D.

```
i ← 1
Amíg x[i] ≠ '*' végezd el
    i ← i + 1
vége(amíg)
i ← i - 1
```

8. Legyen a következő algoritmus, amelynek paramétere az n , nullától különböző természetes szám és amely egy természetes számot térít vissza.

```
Algoritmus f(n):
    j ← n
    Amíg j > 1 végezd el
        i ← 1
        Amíg i ≤ n végezd el
            i ← 2 * i
        vége(amíg)
        j ← j DIV 3
    vége(amíg)
    visszatérít j
Vége(algoritmus)
```

A következő bonyolultsági osztályok közül melyikhez tartozik hozzá a fenti algoritmus időbonyolultsága?

- A. $O(\log_2 n)$
- B. $O(\log_2^2 n)$
- C. $O(\log_3^2 n)$
- D. $O(\log_2 \log_3 n)$

9. A hány(n , m) algoritmus bemeneti paraméterei az n és m természetes számok.

```
Algoritmus hány( $n$ ,  $m$ ):  
  Ha  $n \leq m$  akkor  
    Ha  $(n \bmod 2 = 0)$  ÉS  $(n \bmod 3 \neq 0)$  akkor  
      visszatérít  $1 + \text{hány}(n + 1, m)$   
    különben  
      visszatérít  $\text{hány}(n + 1, m)$   
    vége(ha)  
  különben  
    visszatérít  $0$   
  vége(ha)  
Vége(algoritmus)
```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Ha $n = 0$ és $m = 1$, az algoritmus 0 -át térít vissza.
- B. Ha $n = 4$ és $m = 21$, az algoritmus 6 -ot térít vissza.
- C. Ha $n = 7$ és $m = 120$, az algoritmus 36 -ot térít vissza.
- D. Ha $n = 1$ és $m = 215$, az algoritmus 72 -t térít vissza.

10. Legyen az ellenőriz(n) algoritmus, ahol n természetes szám ($1 \leq n \leq 100000$).

```
Algoritmus ellenőriz( $n$ ):  
  Amíg  $n > 0$  végezd el  
    Ha  $(n \bmod 3) > 1$  akkor  
      visszatérít  $0$   
    vége(ha)  
     $n \leftarrow n \text{ DIV } 3$   
  vége(amíg)  
  visszatérít  $1$   
Vége(algoritmus)
```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus 1 -et térít vissza, ha n a 3 -nak hatványa, különben 0 -át.
- B. Az algoritmus 1 -et térít vissza, ha n -et felírva 3 -as számrendszerben, csak 0 és/vagy 1 -es számjegyeket tartalmaz, különben 0 -át.
- C. Az algoritmus 1 -et térít vissza, ha n felírható a 3 -as szám különböző hatványainak összegeként, különben 0 -át.
- D. Az algoritmus 1 -et térít vissza, ha n -et felírva 3 -as számrendszerben, csak 2 -es számjegyeket tartalmaz, különben 0 -át.

11. Adott sz természetes számra ($1000 \leq sz \leq 1000000$) a következőképpen definiáljuk a csökkentési műveletet: ha sz utolsó számjegye nem 0 , levonunk sz -ből 1 -et, különben elosztjuk sz -et 10 -zel és csak az egész részt tartjuk meg. A következő algoritmusok közül melyik téríti vissza, a csökkent(sz , k) hívás esetén azt a számot, amelyet úgy kapunk, hogy a csökkentési műveletet k -szor ($0 \leq k \leq 100$) alkalmazzuk sz -re? Például, ha $sz = 15243$ és $k = 10$, az eredménynek 151 -nek kell lennie.

A.

```
Algoritmus csökkent( $sz$ ,  $k$ ):  
  Ha  $k = 0$  akkor  
    visszatérít  $sz$   
  különben  
    Ha  $sz \bmod 10 \neq 0$  akkor  
      visszatérít csökkent( $sz \text{ DIV } 10$ ,  $k - 1$ )  
    különben  
      visszatérít csökkent( $sz - 1$ ,  $k - 1$ )  
    vége(ha)  
  vége(ha)  
Vége(algoritmus)
```

B.

```
Algoritmus csökkent(sz, k):  
  Amíg k > 0 végezd el  
    Ha sz MOD 10 = 0 akkor  
      sz ← sz DIV 10  
    különben  
      sz ← sz - 1  
    vége(ha)  
  vége(amíg)  
  visszatérít sz  
Vége(algoritmus)
```

C.

```
Algoritmus csökkent(sz, k):  
  Minden i ← 1, k végezd el  
    Ha sz MOD 10 > 0 akkor  
      sz ← sz - 1  
    különben  
      sz ← sz DIV 10  
    vége(ha)  
  vége(minden)  
  visszatérít sz  
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus csökkent(sz, k):  
  Ha k = 0 akkor  
    visszatérít sz  
  különben  
    Ha k > sz MOD 10 akkor  
      sz1 ← sz DIV 10  
      visszatérít csökkent(sz1, k - sz MOD 10 - 1)  
    különben  
      visszatérít csökkent(sz - k, 0)  
    vége(ha)  
  vége(ha)  
Vége(algoritmus)
```

12. Adott a következő algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n természetes számot tartalmazó x sorozat ($x[1], x[2], \dots, x[n]$) és az n egész szám.

```
Algoritmus f(x, n):  
  Ha n = 1 akkor  
    visszatérít 100  
  különben  
    Ha  $x[n] > f(x, n - 1)$  akkor  
      visszatérít  $x[n]$   
    különben  
      visszatérít  $f(x, n - 1)$   
    vége(ha)  
  vége(ha)  
Vége(algoritmus)
```

Mi lesz az algoritmus végrehajtásának eredménye, ha $x = [101, 7, 6, 3]$ és $n = 4$?

- A. 101
- B. 3
- C. 100
- D. 7

13. Az alábbi algoritmus bemeneti paraméterei az n természetes számot tartalmazó a sorozat ($a[1], a[2], \dots, a[n]$) és az n természetes szám ($2 \leq n \leq 10000$).

```

Algoritmus h(a, n):
  Ha  $n \leq 0$  akkor
    visszatérít 0
  vége(ha)
  Ha  $(n \bmod 2 = 0)$  ÉS  $(a[n] \bmod 2 = 0)$  akkor
    visszatérít  $h(a, n - 1) + a[n]$ 
  vége(ha)
  visszatérít  $h(a, n - 1) - a[n]$ 
Vége(algoritmus)

```

Döntsék el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus visszatéríti két összeg különbségét: az a sorozat azon elemeinek összegéből, amelyeknek párossága (paritása) azonos a pozíciójuk párosságával az algoritmus kivonja azoknak az elemeknek az összegét, amelyeknek párossága különbözik a pozíciójuk párosságától.
- B. Az algoritmus visszatéríti két összeg különbségét: az a sorozat azon páros szám értékű elemeinek összegéből, amelyek páros szám értékű pozíción találhatók az algoritmus kivonja azon páratlan szám értékű elemeinek az összegét, amelyek páratlan szám értékű pozíción találhatók.
- C. Az algoritmus visszatéríti két összeg különbségét: az a sorozat páros szám értékű elemeinek összegéből kivonja a páratlan szám értékű elemeinek összegét.
- D. Az algoritmus visszatéríti két összeg különbségét: az a sorozat páros szám értékű elemeinek összegéből, amelyek páros szám értékű pozíción találhatók kivonja a fennmaradó elemek összegét.

14. Legyen a mitCsinál(n) algoritmus, amelynek bemeneti paramétere az n nullától különböző természetes szám.

```

Algoritmus mitCsinál(n):
   $i \leftarrow 1$ 
  Amíg  $n > 0$  végezd el
    Ha  $n \bmod 2 \neq 0$  akkor
      Ki:  $i$ 
    vége(ha)
     $i \leftarrow i + 1$ 
     $n \leftarrow n \text{ DIV } 2$ 
  vége(amíg)
Vége(algoritmus)

```

Döntsék el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Ha $n = 31$, az algoritmus a következő sort írja ki: 12345.
- B. Ha $n = 14$, az algoritmus a következő sort írja ki: 234.
- C. Ha n páratlan szám, az algoritmus 1-et ír ki a számjegysorozat elején.
- D. Ha $n = 2^k$, (k természetes szám), az algoritmus egyetlen számot ír ki.

15. Adott az S halmaz, amely n intervallumot tartalmaz. Egy intervallumot a b_i bal végpontjának és a j_i jobb végpontjának segítségével adunk meg ($b_i < j_i \forall i = 1, \dots, n$). Azt az m elemű $S' \subseteq S$ részhalmazt szeretnénk meghatározni, amelyre érvényes, hogy S' -ben nincs két olyan intervallum, amelyek metszik egymást (vagyis üres a keresztmetszetük) és m -nek az értéke a lehető legnagyobb.

A következő stratégiák közül melyik oldja meg helyesen a feladatot?

- A. Növekvően rendezzük az S halmazhoz tartozó intervallumokat a bal végpontjuk szerint. A rendezett sorozatból az első intervallumot betesszük S' -be. Bejárjuk a rendezett sorozat többi elemét, és amikor találunk egy olyan intervallumot, amely nem metszi azt az intervallumot, amelyet legutoljára helyeztünk S' -be, akkor ezt is hozzáadjuk S' -hez.
- B. Növekvően rendezzük az S halmazhoz tartozó intervallumokat a jobb végpontjuk szerint. A rendezett sorozatból az első intervallumot betesszük S' -be. Bejárjuk a rendezett sorozat többi elemét, és amikor találunk egy olyan intervallumot, amely nem metszi azt az intervallumot, amelyet legutoljára helyeztünk S' -be, akkor ezt is hozzáadjuk S' -hez.
- C. Növekvően rendezzük az S halmazhoz tartozó intervallumokat a hosszúságuk szerint. A rendezett sorozatból az első intervallumot betesszük S' -be. Bejárjuk a rendezett sorozat többi elemét, és amikor találunk egy olyan intervallumot, amely nem metszi azt az intervallumot, amelyet legutoljára helyeztünk S' -be, akkor ezt is hozzáadjuk S' -hez.
- D. Növekvően rendezzük az S halmazhoz tartozó intervallumokat aszerint, hogy hány intervallumot metszenek S -ből. A rendezett sorozatból az első intervallumot betesszük S' -be. Bejárjuk a rendezett sorozat többi elemét, és amikor találunk egy olyan intervallumot, amely nem metszi azt az intervallumot, amelyet legutoljára helyeztünk S' -be, akkor ezt is hozzáadjuk S' -hez.

16. Legyen az $f(a, b)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az a és b természetes számok ($1 \leq a < b \leq 1000$).

```

Algoritmus  $f(a, b)$ :
   $m \leftarrow 0$ 
  Minden  $n \leftarrow a, b$  végezd el
     $c \leftarrow 0$ 
    Minden  $d \leftarrow 1, n$  végezd el
      Ha  $n \text{ MOD } d = 0$  akkor
         $c \leftarrow c + 1$ 
      vége(ha)
    vége(minden)
  Ha  $c > m$  akkor
     $m \leftarrow c$ 
  vége(ha)
vége(minden)
Mind  $n \leftarrow a, b$  végezd el
   $c \leftarrow 0$ 
  Minden  $d \leftarrow 1, n$  végezd el
    Ha  $n \text{ MOD } d = 0$  akkor
       $c \leftarrow c + 1$ 
    vége(ha)
  vége(minden)
  Ha  $c = m$  akkor
    Kiír  $n$ 
  vége(ha)
vége(minden)
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus kiírja az a osztóinak darabszáma és a b osztóinak darabszáma közül a nagyobbat.
- B. Az algoritmus kiírja azokat az $[a, b]$ intervallumhoz tartozó természetes számokat, amelyeknek az a tulajdonságuk, hogy osztóiknak darabszáma maximális.
- C. Az algoritmus kiírja az $[a, b]$ intervallumhoz tartozó minden egyes természetes szám osztóinak darabszámát.
- D. Az algoritmus kiírja azokat az $[a, b]$ intervallumhoz tartozó természetes számokat, amelyeknek az a tulajdonságuk, hogy valódi osztóiknak darabszáma maximális.

17. Legyen a és b két természetes szám, ahol $b \neq 0$. A következő változatok közül melyik számolja ki:

- $a \text{ DIV } b$, ha $a \text{ MOD } b = 0$
- (a / b) felfele kerekítve a legközelebbi egész számra, ha $a \text{ MOD } b \neq 0$

- A. $(a - 1) \text{ DIV } b$
- B. $(a + b + 1) \text{ DIV } b$
- C. $(a + b - 1) \text{ DIV } b$
- D. $((a + 2 * b - 1) \text{ DIV } b) - 1$

18. Jancsinak implementálnia kell a bináris keresés algoritmusát, amellyel meg kell keresnie egy a elemet az n elemű, egész számokat tároló, növekvően rendezett V sorozatban ($1 \leq n \leq 1000$) ($V[1]$, $V[2]$, ..., $V[n]$). Jancsi a következő algoritmust írta:

```

Algoritmus binárisKeresés(a, n, V):
  bal ← 1
  jobb ← n
  Amíg jobb - bal > 1 végezd el
    közép ← (bal + jobb) DIV 2
    Ha a ≤ V[közép] akkor
      jobb ← közép
    különben
      bal ← közép
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít jobb
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy a következő állítások közül melyek igazak:

- A. Ha $n = 1$, akkor az algoritmus mindig 1-et térít vissza.
- B. Bármely $n \geq 1$ -re, ha a kisebb a sorozat minden eleménél, a Jancsi algoritmusa 1-et térít vissza.
- C. Ha az a érték megtalálható a sorozatban, a Jancsi algoritmusa NEM mindig téríti vissza az a pozícióját (indexét a V vektorban).
- D. Ha $n > 1$ és a nagyobb a sorozat minden eleménél, a Jancsi algoritmusa az n értékét téríti vissza.

19. Legyen a számol(x , n) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n és x természetes számok, ahol $1 \leq x \leq n < 10$.

```

Algoritmus számol(x, n):
  b ← 1
  Minden i ← 1, n - x végezd el
    b ← b * i
  vége(minden)
  a ← b
  Minden i ← n - x + 1, n végezd el
    a ← a * i
  vége(minden)
  visszatérít a DIV b
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Ha $n = 5$ és $x = 2$, akkor az algoritmus 20-at térít vissza.
- B. Ha $n = 3$ és $x = 2$, akkor az algoritmus 6-ot térít vissza.
- C. Az algoritmus a $\{\overline{c_1 c_2 \dots c_x} : c_i \neq c_j \forall 1 \leq i, j \leq x, i \neq j, 1 \leq c_i \leq n\}$ halmaz számosságát téríti vissza.
- D. Az algoritmus n szorzási műveletet hajt végre.

20. Legyen a mitCsinál(n , k) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n és k ($1 \leq n, k \leq 1000000$) nullától különböző természetes számok:

```

Algoritmus mitCsinál(n, k):

```



```

Amíg  $n \geq 1$  végezd el
  Ha  $k \leq n$  akkor
     $i \leftarrow k$ 
  különben
     $i \leftarrow n$ 
  vége(ha)
   $n \leftarrow n - i$ 
   $x \leftarrow 1$ 
  Amíg  $i \geq 1$  végezd el
    Ki:  $x, ' '$ 
     $x \leftarrow x + 1$ 
     $i \leftarrow i - 1$ 
  vége(amíg)
vége(amíg)
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy a következő állítások közül melyek igazak:

- A. Ha $n = 8$ és $k = 3$, az algoritmus a következő sorozatot írja ki: 1 2 3 1 2 3 1 2
- B. Ha $k = 2$, n legkisebb értéke, amelyre az algoritmus az 1-est háromszor írja ki: $n = 3$.
- C. Ha $k = 5$, n legkisebb értéke, amelyre az algoritmus a 2-est 37-szer írja ki: $n = 182$.
- D. Ha $n = 7$ és $k = 3$, az algoritmus a következő sorozatot írja ki: 1 2 3 1 2 3

21. Legyen a számol(a , b , c) algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei nullától különböző természetes számok. Az algoritmus kiszámolja a három szám legnagyobb közös osztóját. Melyik helyes a következő implementálások közül:

A.

```

Algoritmus számol( $a$ ,  $b$ ,  $c$ ):
  Amíg ( $a \neq b$ ) VAGY ( $a \neq c$ ) VAGY ( $b \neq c$ ) végezd el
     $x \leftarrow a$ 
    Ha  $a \neq x$  akkor
       $a \leftarrow a - x$ 
    vége(ha)
    Ha  $b \neq x$  akkor
       $b \leftarrow b - x$ 
    vége(ha)
    Ha  $c \neq x$  akkor
       $c \leftarrow c - x$ 
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít  $x$ 
Vége(algoritmus)

```

B.

```

Algoritmus számol( $a$ ,  $b$ ,  $c$ ):
   $x \leftarrow a$ 
   $y \leftarrow b$ 
  Amíg  $x \neq y$  végezd el
    Ha  $x > y$  akkor
       $x \leftarrow x - y$ 
    különben
       $y \leftarrow y - x$ 
    vége(ha)
  vége(amíg)
   $z \leftarrow c$ 
  Amíg  $x \neq z$  végezd el
    Ha  $x > z$  akkor
       $x \leftarrow x - z$ 
    különben
       $z \leftarrow z - x$ 
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít  $x$ 
Vége(algoritmus)

```

C.

```
Algoritmus számol(a, b, c):
  Amíg (a ≠ b) VAGY (a ≠ c) VAGY (b ≠ c) végezd el
    x ← a
    Ha b < x akkor
      x ← b
    vége(ha)
    Ha c < x akkor
      x ← c
    vége(ha)
    Ha a ≠ x akkor
      a ← a - x
    vége(ha)
    Ha b ≠ x akkor
      b ← b - x
    vége(ha)
    Ha c ≠ x akkor
      c ← c - x
    vége(ha)
  vége(amíg)
  visszatérít x
Vége(algoritmus)
```

D.

```
Algoritmus számol(a, b, c):
  x ← a
  y ← b
  r ← x MOD y
  Amíg r ≠ 0 végezd el
    x ← y
    y ← r
    r ← x MOD y
  vége(amíg)
  z ← c
  r ← y MOD z
  Amíg r ≠ 0 végezd el
    y ← z
    z ← r
    r ← y MOD z
  vége(amíg)
  visszatérít z
Vége(algoritmus)
```

22. A mitCsinál(n) algoritmus bemeneti paramétere az n természetes szám ($1 \leq n \leq 100$).

```
Algoritmus mitCsinál(n):
  s ← 0
  Ha n MOD 2 = 0 akkor
    a ← 1
    Amíg a < n végezd el
      s ← s + a
      a ← a + 2
    vége(amíg)
  különben
    b ← 2
    Amíg b < n végezd el
      s ← s + b
      b ← b + 2
    vége(amíg)
  vége(ha)
  visszatérít s
Vége(algoritmus)
```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Ha n páros szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél szigorúan kisebb természetes számok összegét; ha n páratlan szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél kisebb természetes páros számok összegét.
- B. Ha n páros szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél szigorúan kisebb természetes páros számok összegét; ha n páratlan szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél kisebb természetes páratlan számok összegét.
- C. Ha n páros szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél kisebb természetes páratlan számok összegét; ha n páratlan szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél kisebb természetes páros számok összegét.
- D. Ha n páros szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél szigorúan kisebb természetes páros számok összegét; ha n páratlan szám, az algoritmus visszatéríti az n -nél szigorúan kisebb természetes számok összegét.

23. A mitCsinál(n) algoritmus bemeneti paramétere az a természetes szám ($1 \leq a \leq 100000$).

```

Algoritmus mitCsinál(a):
  b ← 0
  c ← 0
  d ← 0
  e ← 1
  Amíg a > 0 végezd el
    d ← a MOD 10
    Ha (d ≠ 4) ÉS (d < 7) akkor
      b ← b + e * (d DIV 2)
      c ← c + e * (d - d DIV 2)
    különben
      b ← b + e
      c ← c + e * (d - 1)
    vége(ha)
    a ← a DIV 10
    e ← e * 10
  vége(amíg)
  Kiír b
  Kiír c
Vége(algoritmus)

```

A következő értékpárok közül melyiket nem fogja kiírni az algoritmus egyetlen megengedett bemeneti paraméterérték esetében sem?

- A. 1112 és 11233
- B. 1111 és 88888
- C. 21001 és 33011
- D. 3141 és 3258

24. Legyenek az $f(n, c)$ és a $g(n, c)$ algoritmusok, amelyeknek bemeneti paraméterei az n és a c természetes számok.

```

Algoritmus f(n, c):
  Ha n ≤ 9 akkor
    Ha n = c akkor
      visszatérít 1
    különben
      visszatérít 0
  vége(ha)
  különben
    Ha n MOD 10 = c akkor
      visszatérít f(n DIV 10, c) + 1
    különben
      visszatérít f(n DIV 10, c)
  vége(ha)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)

```

```

Algoritmus g(n, c):
  Ha c = 0 akkor
    visszatérít 0
  különben
    Ha f(n, c) > 0 akkor
      visszatérít g(n, c - 1) + 1
    különben
      visszatérít g(n, c - 1)
    vége(ha)
  vége(ha)
Vége(algoritmus)

```

Mit térít vissza a $g(n, 9)$ hívás, ahol n természetes szám?

- A. Az algoritmus visszatéríti az n szám számjegyeinek darabszámát.
- B. Az algoritmus visszatéríti az n szám különböző számjegyeinek darabszámát.
- C. Az algoritmus visszatéríti az n szám 1-nél nagyobb számjegyeinek darabszámát.
- D. A fenti válaszok közül egyik sem helyes.

25. Egy bizonyos honlapon, jelszó helyett, minden nyilvántartásba vett felhasználó egy n számjegyből álló titkos kóddal rendelkezik. Ahhoz, hogy a felhasználó beléphessen a honlapra, nem kell megadnia a teljes kódot, hanem a honlap véletlenszerűen generál 3 különböző pozíciót, p_1 -et, p_2 -t és p_3 -at úgy, hogy $1 \leq p_1 < p_2 < p_3 \leq n$ és a felhasználónak csak azokat a számjegyeket kell megadnia, amelyek ezen a három pozíción találhatóak. Például, ha a felhasználó kódja 987654321 és a honlap által véletlenszerűen generált pozíciók a 2, 5 és 7, a felhasználónak a 8, 5, 3 számjegyeket kell megadnia.

Alább adva vannak azok az értékek, amelyeket egy felhasználó 9 bejelentkezés alkalmával adott meg.

- 1, 2, 3
- 2, 9, 0
- 6, 3, 2
- 2, 0, 2
- 1, 4, 7
- 9, 3, 2
- 4, 4, 3
- 4, 3, 1
- 5, 6, 0

Feltételezve, hogy mind a 9 bejelentkezés helyes és a felhasználó kódja nem változott időközben, állapítsátok meg, hogy a következő állítások közül melyek helyesek.

- A. A felhasználó kódja biztosan nem tartalmazza a 8-as számjegyet.
- B. A legrövidebb lehetséges kódnak 12 számjegye van.
- C. A legrövidebb lehetséges kód a 2-es számjegyet legkevesebb 3-szor tartalmazza.
- D. A legrövidebb lehetséges kód számjegyeinek összege lehet 44.

26. Legyen az $f(x, n)$ algoritmus, ahol x és n természetes számok és $x > 0$.

```

Algoritmus f(x, n):
  Ha n = 0 akkor
    visszatérít 1
  vége(ha)
  m ← n DIV 2
  p ← f(x, m)
  Ha n MOD 2 = 0 akkor
    visszatérít p * p
  vége(ha)
  visszatérít x * p * p
Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- A. Az algoritmus visszatéríti az x^n értéket.
- B. Ha „ $n \bmod 2$ ” helyett „ $m \bmod 2$ ” lenne, akkor az algoritmus az x^n értéket térítené vissza.
- C. Mivel az algoritmus meghívja önmagát, az algoritmus önmeghívása utáni sorok soha nem kerülnek végrehajtásra.
- D. Az algoritmus akkor és csakis akkor téríti vissza az x^n értéket, ha n páros szám.

27. Legyen az $f_2(a, b)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az a és b természetes számok, és az $f(arr, i, n, p)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n egész számot tartalmazó arr sorozat ($arr[1], arr[2], \dots, arr[n]$) és az i és p egész számok.

Algoritmus $f_2(a, b)$:

```
Ha  $a > b$  akkor
    visszatérít  $a$ 
különben
    visszatérít  $b$ 
vége(ha)
```

Vége(algoritmus)

Algoritmus $f(arr, i, n, p)$:

```
Ha  $i = n$  akkor
    visszatérít  $0$ 
vége(ha)
 $n_1 \leftarrow f(arr, i + 1, n, p)$ 
 $n_2 \leftarrow 0$ 
Ha  $p + 1 \neq i$  akkor
     $n_2 \leftarrow f(arr, i + 1, n, i) + arr[i]$ 
vége(ha)
visszatérít  $f_2(n_1, n_2)$ 
```

Vége(algoritmus)

Adjátok meg az $f(arr, 1, 9, -10)$ hívás eredményét, ha az arr sorozat a következő elemeket tartalmazza: (10, 1, 3, 4, 8, 12, 1, 11, 6).

- A. 24
- B. 37
- C. 26
- D. 56

28. Legyen az $ellen\ddot{o}riz(n)$ algoritmus, amelynek bemeneti paramétere az n egész szám ($1 \leq n \leq 100000$) és amely *igaz* értéket térít vissza, ha az n számnak van egy olyan számjegye, amely egyenlő a többi számjegy összegével. Például, az $ellen\ddot{o}riz(1517)$ hívás *igaz*-at térít vissza, mivel $7 = 1 + 5 + 1$. A következő algoritmusok közül melyik implementálja helyesen az $ellen\ddot{o}riz(n)$ algoritmust?

A.

Algoritmus $ellen\ddot{o}riz(n)$:

```
 $s \leftarrow 0$ 
 $c \leftarrow n$ 
 $r \leftarrow hamis$ 
Amíg  $c > 0$  végezd el
     $s \leftarrow s + c \bmod 10$ 
     $c \leftarrow c \text{ DIV } 10$ 
vége(amíg)
 $c \leftarrow n$ 
Amíg  $c > 0$  végezd el
     $d \leftarrow c \bmod 10$ 
    Ha  $d = s - d$  akkor
         $r \leftarrow igaz$ 
    különben
         $r \leftarrow hamis$ 
vége(ha)
 $c \leftarrow c \text{ DIV } 10$ 
```

```

vége(amíg)
visszatérít r
Vége(algoritmus)

```

B.

```

Algoritmus ellenőriz(n):
  m ← -1
  c ← n
  r ← hamis
  Amíg c > 0 végezd el
    d ← c MOD 10
    c ← c DIV 10
    Ha d > m akkor
      m ← d
    vége(ha)
  vége(amíg)
  c ← n
  s ← 0
  Amíg c > 0 végezd el
    d ← c MOD 10
    Ha d ≠ m akkor
      s ← s + d
    vége(ha)
    c ← c DIV 10
  vége(amíg)
  Ha s = m akkor
    r ← igaz
  vége(ha)
  visszatérít r
Vége(algoritmus)

```

C.

```

Algoritmus ellenőriz(n):
  v ← [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
  r ← hamis
  Amíg n > 0 végezd el
    d ← n MOD 10
    Ha d > 0 akkor
      v[d] ← v[d] + 1
    vége(ha)
    n ← n DIV 10
  vége(amíg)
  m ← 9
  Amíg v[m] = 0 végezd el
    m ← m - 1
  vége(amíg)
  Ha v[m] = 1 akkor
    d ← m
    s ← 0
    m ← m - 1
    Amíg m > 0 végezd el
      s ← s + v[m] * m
      m ← m - 1
    vége(amíg)
    Ha d = s akkor
      r ← igaz
    vége(ha)
  vége(ha)
  visszatérít r
Vége(algoritmus)

```

D. A fenti változatok közül egyik sem helyes.

29. Legyen az $f(x, n, e, y, m)$ algoritmus, amelynek bemeneti paraméterei az n egész számot tartalmazó x sorozat ($x[1], x[2], \dots, x[n]$), az m egész számot tartalmazó y sorozat ($y[1], y[2], \dots, y[m]$) és az e egész szám, amely nem tartozik az y sorozathoz. Az algoritmus egy sorozatot és egy természetes számot térít vissza. Adottak a következő algoritmusok:

- $(c, p) \leftarrow \text{ragasztás}(a, n, b, m)$, amelynek bemeneti paraméterei az n egész számot tartalmazó a sorozat és az m egész számot tartalmazó b sorozat; az algoritmus a p egész számot tartalmazó c sorozatot téríti vissza, amely az a és b sorozatok összeragasztásának eredménye, vagyis: $a[1], a[2], \dots, a[n], b[1], b[2], \dots, b[m]$.
- $(c, p) \leftarrow \text{különbség}(a, n, b, m)$, amelynek bemeneti paraméterei az n egész számot tartalmazó a sorozat és az m egész számot tartalmazó b sorozat; az algoritmus a p egész számot tartalmazó c sorozatot téríti vissza, amely az a sorozat azon elemeit tartalmazza, amelyek nem találhatók meg a b sorozatban (a megmaradó elemek megőrzik eredeti sorrendjüket).

```

1. Algoritmus  $f(x, n, e, y, m)$ :
2.   Ha  $n = 0$  akkor
3.     visszatérít [], 0
4.   vége(ha)
5.   Ha  $x[1] \neq e$  akkor
6.      $s \leftarrow []$ 
7.      $s[1] \leftarrow x[1]$ 
8.      $(r1, l1) \leftarrow \text{különbség}(x, n, s, 1)$ 
9.      $(r2, l2) \leftarrow f(r1, l1, e, y, m)$ 
10.     $(r3, l3) \leftarrow \text{ragasztás}(s, 1, r2, l2)$ 
11.    visszatérít  $r3, l3$ 
12.  különben
13.     $(r1, l1) \leftarrow f(y, m, e, x, n)$ 
14.     $s \leftarrow []$ 
15.     $s[1] \leftarrow x[1]$ 
16.     $(r2, l2) \leftarrow \text{különbség}(x, n, s, 1)$ 
17.     $(r3, l3) \leftarrow f(r2, l2, e, y, m)$ 
18.     $(r4, l4) \leftarrow \text{ragasztás}(r1, l1, r3, l3)$ 
19.    visszatérít  $r4, l4$ 
20.  vége(ha)
21. Vége(algoritmus)

```

Döntsétek el, hogy az alábbi állítások közül melyek igazak:

- Az $f(x, n, e, y, m)$ algoritmus létrehoz egy egydimenziós tömböt, amely az x sorozatból törli az e értékű elemeket és minden felszabaduló helyre beszúrja az y sorozat elemeit. Az algoritmus visszatéríti a létrehozott tömböt és ennek méretét.
- Ha az x és y sorozatoknak nincs közös elemük, akkor az $f(x, n, e, y, m)$ algoritmus által visszatérített sorozat csak különböző elemeket tartalmaz.
- Ha az x és y sorozatok nem üresek, az $f(x, n, e, y, m)$ algoritmus által visszatérített tömbméret lehet n -nél kisebb.
- Ha a 18. sorban $r1$ és $l1$ helyett y és m lenne, akkor az algoritmus egy olyan egydimenziós tömböt (és annak méretét) térítené vissza, amely az y sorozat elemeivel kezdődne, majd következnenének az x sorozat elemei, ahol az e értékű elemek helyén az y sorozat elemei lennének.

30. Legyen az $s(a, b, c)$ algoritmus, ahol a, b, c nullától különböző természetes számok és $b \geq a$.

```

Algoritmus  $s(a, b, c)$ :
  Ha  $c = 0$  akkor
    visszatérít 1
  különben
    Ha  $a > b$  akkor
      visszatérít  $(1 / a) * s(a - 1, b, c)$ 
    különben
      Ha  $a < b$  akkor
        visszatérít  $(1 / b) * s(a, b - 1, c)$ 

```

különben
visszatérít $c * s(a - 1, b - 1, c - 1)$
vége(ha)
vége(ha)
Vége(algoritmus)

Mely relációnak kell teljesülnie a , b és c között ahhoz, hogy az algoritmus eredménye $1 / C_b^a$ legyen (C_b^a b elem a -dik osztályú kombinációját jelöli).

- A. $a + b = c$
- B. $a + c = b$
- C. $b - c = a$
- D. $b + c = a - b$

BABEŞ-BOLYAI TUDOMÁNYEGYETEM
MATEMATIKA ÉS INFORMATIKA KAR

Felvételi verseny – 2021 július 19.

Informatika írásbeli

JAVÍTÁSI KULCS & MEGOLDÁSOK

HIVATALBÓL: 10 pont

1	A, C	3 pont
2	B	3 pont
3	C	3 pont
4	D	3 pont
5	D	3 pont
6	B,C	3 pont
7	A	3 pont
8	B, C	3 pont
9	A,B,D	3 pont
10	B, C	3 pont
11	C, D	3 pont
12	C	3 pont
13	D	3 pont
14	A, B, C, D	3 pont
15	B	3 pont
16	B	3 pont
17	C, D	3 pont
18	A, C, D	3 pont
19	A, B, C, D	3 pont
20	A,C	3 pont
21	B, D	3 pont
22	C	3 pont
23	B, D	3 pont
24	D	3 pont
25	B, D	3 pont
26	A	3 pont
27	B	3 pont
28	D	3 pont
29	B, C	3 pont
30	B, C	3 pont