

emter

INFORMATIKA – tétel

2026

ELIGAZÍTÁS:

- 1 pont hivatalból;
- Az 1-4 feladatokban (a pszeudokód programrészletekben): (1) a kiírások szóközzel elválasztva történnek; (2) a „/” operátor osztási hányadost ad meg, a „%” operátor pedig osztási maradékot; (3) a tömbök 0-tól indexeltek.
- Az 5-9 feladatok esetében használj alprogramot, valahányszor célszerűnek talárod. Maximális pontszám **hatékony megoldásra** kapható (elsődleges szempont az algoritmusok időigénye). Lásd el **beszédess kommentekkel** programjaidat.
- A bemeneti adatok helyesnek tekinthetők, és minden bemeneti egész szám 32 bites egész típusban ábrázolható.

FELADATOK:

1. Legyen az alábbi pszeudokód programrészlet:

```
n = ?
s = 0
amíg n > 0 végezd
|   s = s + (n % 10)
|   n = n / 10
|   L■
kiír s
```

Melyik természetes szám szerepelhetett, például, a ? helyén, ha 77 került kiírásra? [1 pont]

599999999 (számjegyösszege 77)

2. Legyen az alábbi pszeudokód programrészlet:

```
A = [3, 1, 4, 1, 5]
i = 0
s = 0
amíg i < 5 végezd
|   ha A[i] % 2 == 1 akkor
|   |   s = s + A[i]
|   |   különben
|   |   s = s - A[i]
|   |   L■
|   i = i + 2
|   L■
kiír s
```

Mit ír ki a fenti programrészlet? [1 pont]

4

3. Legyen az alábbi pszeudokód programrészlet:

```
M = [[1, 2, 3],
      [4, ?, 6],
      [7, 8, 9]]
s = 0
minden i = 0, 2 végezd
|   s = s + M[i][2 - i]
```

L■
kiír s

Melyik természetes szám szerepelhetett a ? helyén, ha 15 került kiírásra? [1 pont]

5 (a mellékátló elemeinek összegét számolja ki)

4. Legyen az alábbi pszeudokód programrészlet:

```
x = 3
y = 1
minden i = 1, 5 végezd
| x = x + y
| y = x - y
L■
kiír x, ' ', y
```

Mi kerül kiírásra? [1 pont]

29 18

5. Egy okos üvegházban a rendszer figyeli a hőmérsékletet (Celsius fok, egész szám) és a páratartalmat (százalék, egész szám). Írj Pascal vagy C/C++ *programot*, amely bekéri ezt a két értéket, majd kiírja, hogy RIASZTAS vagy MINDEN RENDBEN. A riasztónak akkor kell bekapcsolnia, ha a hőmérséklet meghaladja a 35 fokot, VAGY ha a hőmérséklet 30 fok felett van ÉS a páratartalom eléri a 80%-ot. Minden más esetben a rendszer rendben működik. [1 pont]

Példa bemenet:

32 85

Kimenet:

RIASZTAS

```
int main() {
    int homerseklet, paratartalom;
    cin >> homerseklet >> paratartalom;
    if (homerseklet > 35 || (homerseklet > 30 && paratartalom >= 80)) {
        cout << "RIASZTAS";
    } else {
        cout << "MINDEN RENDBEN";
    }
    return 0;
}
```

6. Adott egy n -hosszú ($2 \leq n \leq 10000$), egész számokat tartalmazó `nums` tömb ($1 \leq \text{nums}[i] \leq n$), amely eredetileg az 1, 2, ..., n számokat tartalmazta pontosan egyszer, nem feltétlenül rendezett formában! Egy hiba következtében egy szám kétszer szerepel a tömbben, egy másik szám pedig hiányzik. Írj *hatékony* C/C++/Pascal *függvényt*, amely meghatározza melyik szám szerepel kétszer, és melyik szám hiányzik, majd írd ki őket ilyen sorrendben a képernyőre szóközzel elválasztva. [1 pont]

Lehetséges C/C++ függvényfejléc:

```
void findErrorNums(int nums[], int n)
```

Példa bemenet:

n = 4
nums = [1, 2, 2, 4]

Kimenet:

2 3

Példa bemenet:

n = 6
nums = [4, 3, 6, 2, 1, 1]

Kimenet:

1 5

```
void findErrorNums(int nums[], int n){
    int duplikalt = -1;
    int hianyzik = -1;
    // A módszer lényege:
    // A számokat indexként használjuk (érték x --> index x-1).
    // Végigmegyünk a tömbön, és az adott indexen lévő elemet negatívvá tesszük,
    // ezzel jelezzük, hogy ezt a számot már láttuk.
    // Ha egy indexhez tartozó elem már negatív, akkor az a szám duplikált.
    // A végén az az index marad pozitív, amelyikhez tartozó szám hiányzik.
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int index = abs(nums[i]) - 1;
        if (nums[index] < 0) {
            duplikalt = abs(nums[i]);
        }
        else {
            nums[index] = -nums[index];
        }
    }
    // Hiányzó szám keresése
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        if (nums[i] > 0) {
            hianyzik = i + 1;
        }
    }
    // Eredmény kiírása
    cout << duplikalt << " " << hianyzik << endl;
}
```

7. Az Emter versenyen N versenyző vesz részt. Minden versenyzőnek 9 feladatot kell megoldania, és megoldásaikat pontozva rangsoroljuk őket, így minden feladatra egy helyezést érnek el 1 és N között. Azonban minden feladat esetén csak az első K helyezett kap pontot úgy, hogy a K . helyezett 1 pontot kap, és a nála jobb helyezettek pontszáma helyezésenként 2 ponttal növekszik.

A verseny végén minden versenyző összpontszámát kell meghatározni. Az egyetemre a pontszám alapján a legjobb K versenyző jut be. Holtverseny esetén ez a szám K -nál nagyobb is lehet, mert a K . helyen álló versenyzővel azonos pontszámot elért versenyzők mind bejutnak.

Írj Pascal vagy C/C++ *függvényt*, amely paraméterként megkapja N értékét ($1 < N \leq 60$), K értékét ($1 < K \leq 10$), valamint egy $N \times 9$ méretű kétdimenziós tömböt, amely az N versenyző helyezéseit tartalmazza. A függvény számolja ki és írja ki minden versenyző összpontszámát, majd térjen vissza az első helyen végzett versenyző sorszámaival; több első helyezett esetén a legnagyobb sorszámút adja vissza. [1 pont]

Lehetséges C/C++ függvényfejléc:

```
int eredmeny(int N, int K, int helyezesek[][9])
```

Példa (részletek):

ha $K = 4$ és $N = 50$, akkor a pontozás a következő: *1. hely*: 7 pont, *2. hely*: 5 pont, *3. hely*: 3 pont, *4. hely*: 1 pont.

ha egy versenyző helyezései feladatonként: 1 4 1 3 2 1 4 5 46

akkor az összpontszáma: $7+1+7+3+5+7+1+0+0 = 31$.

```
int eredmeny(int N, int K, int helyezesek[][9]) {
    int pont[60] = {0};
    int maxPont = -1;
    int elso = -1;
    // Minden versenyző összpontszámának kiszámítása
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        pont[i] = 0;
        for (int j = 0; j < 9; j++) {
```

```

        int h = helyezesek[i][j];
        if (h <= K) {
            pont[i] += 2 * (K - h) + 1;
        }
    }
    // Kiírás
    cout << pont[i] << endl;
    // Legjobb versenyző keresése
    // Holtversenynél a nagyobb sorszámú kell
    if (pont[i] >= maxPont) {
        maxPont = pont[i];
        elso = i + 1; // sorszám 1-től
    }
}
return elso;
}

```

8. Adott n ($1 < n < 10000$) darab valós számpár (a_i, b_i) , amelyek az $y_i = a_i x + b_i$ egyeneseket határozzák meg. Tegyük fel, hogy ezek az egyenesek a $[0, 1]$ intervallumban rendezettek, azaz minden $x \in [0, 1]$ -re: $y_1(x) < y_2(x) < \dots < y_n(x)$ vagyis az egyenesek nem metszik egymást ebben az intervallumban.

Adott egy (x, y) pont, ahol $0 \leq x \leq 1$. Írjunk *hatékony függvényt*, amely eldönti:

- ha a pont *pontosan egy egyenesre esik*, akkor írja ki, hogy melyik egyenesre,
- ha a pont *két egyenes közé esik*, akkor írja ki azt a két egyenest,
- ha a pont *az összes egyenes alatt vagy felett van*, akkor ezt is jelezze. [1 pont]

Lehetséges C/C++ függvényfejléc:

```
void holVanAPont(int n, double a[], double b[], double x, double y)
```

/ A kulcs az, hogy az egyenesek minden $x \in [0, 1]$ -re rendezettek, tehát adott x -re az $y_i(x) = a_i x + b_i$ értékek szigorúan növekvő sorozatot adnak. Ez azt jelenti, hogy az adott ponthoz tartozó y értéket bináris kereséssel tudjuk elhelyezni az egyenesek között. */*

```

void holVanAPont(int n, double a[], double b[], double x, double y) {
    const double EPS = 1e-9;
    int left = 0, right = n - 1;
    // Az összes alatt vagy felett
    double y0 = a[0] * x + b[0];
    double yn = a[n - 1] * x + b[n - 1];
    if (y < y0 - EPS) {
        cout << "A pont az osszes egyenes alatt van.\n";
        return;
    }
    if (y > yn + EPS) {
        cout << "A pont az osszes egyenes felett van.\n";
        return;
    }
    // Bináris keresés
    while (left <= right) {
        int mid = (left + right) / 2;
        double ymid = a[mid] * x + b[mid];
        if (fabs(ymid - y) < EPS) {
            cout << "A pont a(z) " << mid + 1 << ". egyenesen van.\n";
            return;
        }
        if (ymid < y)
            left = mid + 1;
        else
            right = mid - 1;
    }
    // Ha nem találtuk meg pontosan, akkor két egyenes között van
    cout << "A pont a(z) " << right + 1 << ". es a(z) "
        << left + 1 << ". egyenes kozott van.\n";
}

```

9. A távoli Eldoria Királyságában különleges szabályok szerint határozzák meg a trónöröklés rendjét. Ismert a királyi család élő tagjainak családfája, amely egyetlen összefüggő fát alkot (mindenki egyetlen közös ősré vezethető vissza). Ez alapján a család minden tagjához egy trónörökös-súlyt rendelnek; a legkisebb súlyú személy lesz a trón várományosa.

A súly kiszámítása az alábbi szabályok szerint történik:

- Királyi viszonyítás: A király súlya 0. Minden szint a családfában (felfelé az ősök, lefelé az utódok irányába) 1-gyel növeli a súlyt. Más szóval: valamely személy súlyának kezdeti értéke a királytól mért távolsága a fában.
- Születési sorrend: A gyermekek születési sorszáma hozzáadódik a súlyhoz (első gyerek +1, második +2, stb.). A családfa egyetlen közös ősnél (a gyökérnél, akinek nincs szülője a rendszerben) ez a sorszám 0.
- Nemi szorzó: A leánygyermek végső súlyát megduplázzuk.

A családfát szülők tömbjével ábrázoljuk (indexek: $1 \dots N$). Az ID megegyezik az indexszel. A bemenet garantálja, hogy az ID-k születési sorrendben vannak ($ID_A < ID_B$, ha A idősebb testvér).

Holtverseny feloldása: Amennyiben több jelöltnek azonos a súlya, a fiatalabb tag (a nagyobb ID-val rendelkező) válik a trónörökössé.

Írj Pascal vagy C/C++ programot, amely a be.txt állományból beolvassa az N értékét ($1 < N < 100$), a király ID-ját, valamint két N-elemű számsorozatot, a szülők és a nemek (1-férfi, 2-nő) tömbjét, és kiírja a képernyőre a trónörökös ID-ját. [1 pont]

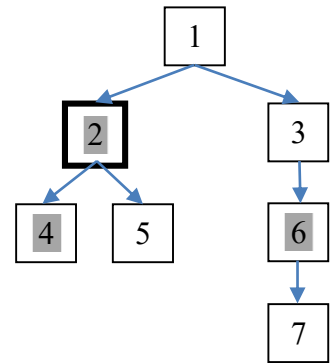
Példa bemenet (be.txt):

```
7 2
-1 1 1 2 2 3 6
1 2 1 2 1 2 1
```

Kimenet:

```
1
```

Magyarázat: a példában 7-tagú a királyi család, a 2-es ID-jú a király(nő), a szülők tömbje az ábra szerinti hierarchiát kódolja (a közös ősnél megfelelő érték -1, mert neki nincs szülője a megadott családfa részletben). A családtagok trónörökös-súlya: 1:1, 2:0, 3:4, 4:4, 5:3, 6:8, 7:5. A legkisebb súlyértékű várományosa a trónnak az 1-es ID-jú, azaz a királynő apja a trónörökös.



```
#include <stdio.h>
```

```
#define MAX_N 105
```

```
int main() {
    FILE *f = fopen("be.txt", "r");
    int n, kiraly;
    int szulok[MAX_N], nem[MAX_N];
    int tav[MAX_N];
    int sorszam[MAX_N] = {0};
    int gyerek_szamlalo[MAX_N] = {0};
    fscanf(f, "%d %d", &n, &kiraly);
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        fscanf(f, "%d", &szulok[i]);
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        fscanf(f, "%d", &nem[i]);
    }
    fclose(f);
    /* 1. Gyermekek sorszámának meghatározása */
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        int sz = szulok[i];
        if (sz != -1) {
            gyerek_szamlalo[sz]++;
            sorszam[i] = gyerek_szamlalo[sz];
        }
    }
    /* 2. Távolságok inicializálása */
}
```

```

for (int i = 1; i <= n; i++) {
    tav[i] = -1;
}
tav[kiraly] = 0;
/* 3. Távolságok számítása ismételt terjesztéssel */
int valtozott = 1;
while (valtozott) {
    valtozott = 0;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        int a = i; /* gyerek */
        int b = szulok[i]; /* szülő */
        if (b == -1) continue;
        if (tav[a] != -1 && tav[b] == -1) {
            tav[b] = tav[a] + 1;
            valtozott = 1;
        }
        else if (tav[b] != -1 && tav[a] == -1) {
            tav[a] = tav[b] + 1;
            valtozott = 1;
        }
    }
}
/* 4. Trónörökös meghatározása */
int legjobb_id = -1;
int legjobb_suly = 1000000;
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    if (i == kiraly) continue; /* a királyt nem vizsgáljuk */
    int suly = tav[i] + sorszam[i];
    if (nem[i] == 2) {
        suly *= 2;
    }
    if (suly < legjobb_suly || (suly == legjobb_suly && i > legjobb_id)) {
        legjobb_suly = suly;
        legjobb_id = i;
    }
}
printf("%d\n", legjobb_id);
return 0;
}

```

Alább megadunk egy C++ kódot, amely egy lineáris bonyolultságú algoritmust implementál

```

#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;

int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(nullptr);
    int n, kiraly;
    cin >> n >> kiraly;
    vector<int> szulok(n + 1);
    vector<int> nem(n + 1);
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        cin >> szulok[i];
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        cin >> nem[i];
    }
    // sorszam[i] = i-edik személy születési sorszáma a saját testvérei között
    // gyerek_szamlalo[p] = eddig hány gyereket láttuk p szülőnek
    vector<int> sorszam(n + 1, 0);
    vector<int> gyerek_szamlalo(n + 1, 0);
}

```

```

// A feladat szerint az ID-k születési sorrendben vannak,
// ezért egy balról jobbra bejárás elegendő a sorszámok meghatározásához.
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    int sz = szulok[i];
    if (sz != -1) {
        gyerek_szamlalo[sz]++;
        sorszam[i] = gyerek_szamlalo[sz];
    }
}

// Szomszédsági lista az irányítatlan fához:
// minden él összeköti a gyereket a szülőjével
vector<vector<int>> szomszedok(n + 1);
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    int sz = szulok[i];
    if (sz != -1) {
        szomszedok[i].push_back(sz);
        szomszedok[sz].push_back(i);
    }
}

// tav[i] = i-edik személy távolsága a királytól
vector<int> tav(n + 1, -1);
// BFS a királyból, így minden távolság O(n)-ben kiszámolható
queue<int> q;
tav[kiraly] = 0;
q.push(kiraly);
while (!q.empty()) {
    int u = q.front();
    q.pop();
    for (int v : szomszedok[u]) {
        if (tav[v] == -1) {
            tav[v] = tav[u] + 1;
            q.push(v);
        }
    }
}

// A legjobb trónörökös kiválasztása
int legjobb_id = -1;
int legjobb_suly = 1000000000;
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    if (i == kiraly) continue; // a királyt nem vizsgáljuk
    int suly = tav[i] + sorszam[i];
    // Nő esetén a végső súlyt duplázzuk
    if (nem[i] == 2) {
        suly *= 2;
    }
    // Kisebb súly a jobb;
    // holtversenyben a fiatalabb (nagyobb ID) nyer
    if (suly < legjobb_suly || (suly == legjobb_suly && i > legjobb_id)) {
        legjobb_suly = suly;
        legjobb_id = i;
    }
}
cout << legjobb_id << '\n';
return 0;
}

```