



# Belépő a tudás közösségébe

## Informatika szakköri segédanyag



## Programozási tételek összeépítése

Heizlerné Bakonyi Viktória, Horváth Győző, Menyhárt László,  
Szlávi Péter, Törley Gábor, Zsakó László

Szerkesztő: Abonyi-Tóth Andor, Zsakó László

A kiadvány „A felsőoktatásba bekerülést elősegítő készségfejlesztő és kommunikációs programok megvalósítása, valamint az MTMI szakok népszerűsítése a felsőoktatásban” (EFOP-3.4.4-16-2017-006) című pályázat keretében készült 2017-ben.



Eötvös Loránd Tudományegyetem  
Informatikai Kar

**SZÉCHENYI** 2020



MAGYARORSZÁG  
KORMÁNYA

Európai Unió  
Európai Szociális  
Alap



**BEFEKTETÉS A JÖVŐBE**

Gyakran előfordul, hogy programozási tételeket egymás után kell használnunk. Ezen egymásutániságnál azonban sok esetben a két megoldó algoritmus egybeépítése egyszerűbb, rövidebb, hatékonyabb megoldást eredményez. Ebben a részben ezekkel foglalkozunk. Az egymásra építés mindig két programozási tétel összefogását jelenti, a fejezeteket a korábban alkalmazandó tétel szerint fogalmaztuk meg.

## 1. Másolással összeépítés

Másolással bármelyik programozási tétel egybeépíthető, hiszen csupán annyi a teendő, hogy a programozási tételben szereplő  $X[i]$  bemenő adatra hivatkozást kicseréljük  $g(X[i])$ -re.

Ha például egy számsorozat elemeinek négyzetösszegét kellene megadnunk, az egy másolást (számokhoz számok négyzetei rendelése) és egy összegzést tartalmaz. Nézzük meg e két tétel általános egymásra építését! A megoldásban – mint azt az összegzésnél tettük – induljunk ki a nullelemből, alkalmazzuk a  $f$  függvényt az addig kiszámított értékre és a sorozat eleméből kiszámított értékre!

```
Másolás_összegzés(N, X, S) :
    S:=0
    Ciklus                                I=1-től                                N-ig
        S:=S+X[I]*X[I]
    Ciklus                                vége
Eljárás vége.
```

Második példaként vegyük a másolás és a maximumkiválasztás összeépítését! Ebben a maximális elem értékét és az indexét is meghatározzuk. Az előző feladat analógiájára ilyen lehet a **legnagyobb abszolút értékű** szám abszolút értékének meghatározása egy számsorozatból.

Ebben a megoldásban – a maximumkiválasztás alapján – vegyük az első elemből kiszámított függvényértéket induló maximumnak, ezt hasonlítsuk a további elemekből kiszámított függvényértékekkel, és a legnagyobbat őrizzük meg!

```
Másolás_maximumkiválasztás(N, X, Max, Maxert) :
    Max:=1;                                Maxert:=|X[1]|
    Ciklus                                i=2-től                                N-ig
        Ha      Maxert<|X[i]|      akkor      Maxert:=|X[i]|;      Max:=i
    Ciklus                                vége
Eljárás vége.
```

Minta kódok

C++ [cpp/1\\_Masolas\\_Maximumkivalasztas/feladat.cpp](#)

C# [cs/1\\_Masolas\\_Maximumkivalasztas/feladat.cs](#)

Java [java/1\\_Masolas\\_Maximumkivalasztas/feladat.java](#)

Pascal [pas/1\\_Masolas\\_Maximumkivalasztas/feladat.pas](#)

Python [py/1\\_Masolas\\_Maximumkivalasztas/feladat.py](#)



## 2. Megszámolással összeépítés

A megszámlálást három elemi programozási tétellel érdemes egybeépíteni, az eldöntéssel, a kiválasztással, valamint a kereséssel.

Itt olyan kérdéseket tehetünk fel, hogy van-e egy sorozatban legalább  $K$  db  $T$  tulajdonságú elem, adjuk meg a sorozat  $K$ -adik  $T$  tulajdonságú elemét stb. Egy elem legyen pl.  $T$  tulajdonságú, ha pozitív!

Az általánossága miatt nézzük a megszámlálás és a keresés egymásra építését! Az eldöntésnél, illetve a kiválasztásnál hasonlóan kellene eljárunk, hiszen e két típusalgoritmus megoldásszövege része a keresés megoldásszövegének.

Induljunk ki a keresés megoldásából! A keresés ciklusa akkor állt le, amikor megtaláltuk az első  $T$  tulajdonságú elemet. Ezt kell kicserélni arra, hogy csak a  $K$ -adiknál álljon le (ha egyáltalán van  $K$ ). A ciklusmagban viszont számolnunk kell a  $T$  tulajdonságú elemeket – ahogyan azt a megszámlálásnál tettük!

Megszámlálás\_Keresés( $N, X, K, Van, Sorsz$ ):

$i := 0; db := 0$

**Ciklus amíg**  $i < N$  és  $db < K$

$i := i + 1$

**Ha**  $X[i] > 0$  **akkor**  $db := db + 1$

**Ciklus vége**

$Van := (db = K)$

**Ha**  $Van$  **akkor**  $Sorsz := i$

**Eljárás vége.**

Minta kódok

C++ [cpp/2\\_Megszamolas\\_Kereses/feladat.cpp](#)

C# [cs/2\\_Megszamolas\\_Kereses/feladat.cs](#)

Java [java/2\\_Megszamolas\\_Kereses/feladat.java](#)

Pascal [pas/2\\_Megszamolas\\_Kereses/feladat.pas](#)

Python [py/2\\_Megszamolas\\_Kereses/feladat.py](#)



### 3. Maximumkiválasztással összeépítés

Maximumkiválasztással kapcsolatban azt a kérdést fogalmazhatjuk meg, hogy hány darab maximális értékű elem van, s hogy melyek a maximális értékű elemek.

Itt tehát a maximumkiválasztást kell egybeépíteni a megszámolással, illetve a kiválogatással.

Az a kérdés, hogy van-e egyáltalán több maximális értékű elem, egy menetben nem dönthető el, azaz a három tételt nem lehet egymásba építeni, hanem csak egymás után alkalmazni.

A korábbiakban megállapítottuk, hogy a kigyűjtéses kiválogatás mindig tartalmaz egy megszámlálást, így csak a kiválogatással kell foglalkoznunk.

Az összeépítés alapgondolata, hogy a „lokális” maximumok megőrzésével együtt válogassuk is ki a lokális maximumokat. Természetesen új lokális maximum megtalálásakor a korábbi kigyűjtést el kell felejtetni. A kiválasztó ciklus végén a lokális maximum éppen a keresett maximumérték, tehát az éppen kigyűjtött sorszámok a maximumok sorszámai lesznek.

Maximumkiválogatás (N, X, Db, Y, Maxert) :

Maxert:=X[1]; Db:=1; Y[Db] :=1

**Ciklus** i=2-től N-ig

**Elágazás**

X[i]>Maxert **esetén** Maxert:=X[i]; Db:=1; Y[Db] :=i

X[i]=Maxert **esetén** Db:=Db+1; Y[Db] :=i

**Elágazás vége**

**Ciklus vége**

**Eljárás vége.**

Minta kódok

C++ [cpp/3\\_Maximumkivalogatas/feladat.cpp](cpp/3_Maximumkivalogatas/feladat.cpp)

C# [cs/3\\_Maximumkivalogatas/feladat.cs](cs/3_Maximumkivalogatas/feladat.cs)

Java [java/3\\_Maximumkivalogatas/feladat.java](java/3_Maximumkivalogatas/feladat.java)

Pascal [pas/3\\_Maximumkivalogatas/feladat.pas](pas/3_Maximumkivalogatas/feladat.pas)

Python [py/3\\_Maximumkivalogatas/feladat.py](py/3_Maximumkivalogatas/feladat.py)



## Feladatok programozási tételekre a Nemes Tihamér OITV-ről és az Informatika OKTV-ről

### 1. feladat

Egy lövészversenyen a versenyzők egymás után lőnek. Ismerjük  $N$  ( $1 \leq N \leq 1000$ ) versenyző eredményét. Készíts programot, amely beolvassa  $N$  értékét és az  $N$  darab eredményt, majd megadja:

- A. minden versenyzőre, hogy az addig szereplők közül hányan értek el nála jobb eredményt;
- B. azokat a versenyzőket, akik a verseny valamelyik időszakában álltak az első helyen;
- C. azokat a versenyzőket, akik a verseny valamelyik időszakában álltak az utolsó helyen;
- D. a verseny győzteseit!

### Példa

Bemenet:

$N=6$

- 1. versenyző: 594
- 2. versenyző: 596
- 3. versenyző: 582
- 4. versenyző: 599
- 5. versenyző: 590
- 6. versenyző: 590

Kimenet:

Jobb eredmény: 0 0 2 0 3 3

Állt az első helyen: 1 2 4

Állt az utolsó helyen: 1 3

Győztesek: 4

- A. nem összeépítés
- B. az összes maximum számításakor egy új maximális érték megtalálása esetén ne töröljük a korábbi maximumokat;
- C. az összes minimum számításakor egy új maximális érték megtalálása esetén ne töröljük a korábbi minimumokat;
- D. az összes maximum számításakor egy új maximális érték megtalálása esetén töröljük a korábbi maximumokat!

$B(Bdb, Bt) :$

$max:=1; Bdb:=1; Bt[1]:=1$

**Ciklus**  $i=2$ -től  $n$ -ig

**Ha**  $pont[i] \geq pont[max]$  **akkor**  $Bdb:=Bdb+1; Bt[Bdb]:=i$

**Ha**  $pont[i] > pont[max]$  **akkor**  $max:=i$

**Ciklus vége**

**Eljárás vége.**

```

C(Cdb,Ct) :
  max:=1; Cdb:=1; Ct[1]:=1
  Ciklus i=2-től n-ig
    Ha pont[i]≤pont[max] akkor Cdb:=Cdb+1; Ct[Cdb]:=i
    Ha pont[i]<pont[max] akkor max:=i
  Ciklus vége
Eljárás vége.

D(Ddb,Dt) :
  max:=1; Ddb:=1; Dt[1]:=1
  Ciklus i=2-től n-ig
    Ha pont[i]=pont[max] akkor max:=i; Ddb:=1; Dt[1]:=i
    különben ha pont[i]>pont[max] akkor Ddb:=Ddb+1; Dt[Ddb]:=i
  Ciklus vége
Eljárás vége.

```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	101. Lövészverseny eredményei

## 2. feladat – G(x)-ek összege

Egy kártyajátékban az egyes lapoknak számértékük van. Minden lapot egy színnel és egy figurával adunk meg. A színek: piros, zöld, tők, makk. A figurák: 7-es, 8-as, 9-es, 10-es, alsó, felső, király, ász. A számot tartalmazó figurák annyit érnek, amennyi a ráírt szám. Az alsó 2-t, a felső 3-at, a király 4-et, az ász 11-et ér. A piros lapoknál az értéket duplán kell számítani.

Készíts programot, amely beolvassa egy játékos  $N$  ( $1 \leq N \leq 4$ ) kártyáját, majd megadja, hogy a lapok összesen hány pontot érnek!

### Példa

Bemenet:

Kártyák száma? 3

1. kártya színe? piros
1. kártya figurája? alsó
2. kártya színe? tők
2. kártya figurája? 7-es
3. kártya színe? tők
3. kártya figurája? ász

Kimenet:

A kártyák értéke: 22

Tároljuk a **Szin** vektorban a lehetséges kártyaszíneket, a pirossal kezdve; a **Figura** vektorban pedig a kártyafigurákat úgy, hogy az értékük éppen az indexük legyen (üresen hagyva azokat az indexű elemeket, amilyen értékű figura nincs)!

A feladat megoldása a lapok értékeinek összegzése, ahol az értéket egy speciális függvény-nyel számítjuk ki:



```

Kártya (N, Szin, Figura, E) :
  E:=0
  Ciklus i=1-től N-ig
    j:=1
    Ciklus amíg s[i]≠Szin[j]
      j:=j+1
    Ciklus vége
    Ha j=1 akkor sz:=2 különben sz:=1
    j:=1
    Ciklus amíg f[i]≠Figura[j]
      j:=j+1
    Ciklus vége
    E:=E+sz*j
  Ciklus vége
Eljárás vége.
  
```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	100. Kártyaleosztás értéke

### 3. feladat

Van  $N$  darab egységnyi méretű négyzetlapunk.  $K \times K$ -as négyzeteket kell összerakni belőlük, először a lehető legnagyobbat, utána a maradékból egyre kisebbeket, ...

Írj programot, amely beolvassa a négyzetlapok számát ( $1 \leq N \leq 10000$ ), majd megadja, hogy a fenti elven mekkora négyzetek rakhatók ki belőlük!

#### Példa

$N=72 \Rightarrow 8 \times 8$ -as négyzet,  $2 \times 2$ -es négyzet,  $2 \times 2$ -es négyzet

A feladat megoldása speciális függvénnyel számolt értékek összegzése.

Meg kell találni az  $N$  előtti legnagyobb négyzetszámot, majd ezt levonva  $N$ -ből újratekdeni ezt az eljárást. Ezt mindaddig végezzük, amíg  $N$ -re  $0$ -t nem kapunk.

```

Négyzet (N) :
  k:=1
  Ciklus amíg (k+1) * (k+1) ≤ N
    k:=k+1
  Ciklus vége
  Ciklus amíg N>0
    Ki: k; N:=N-k*k
    Ciklus amíg k*k>N
      k:=k-1
    Ciklus vége
  Ciklus vége
Eljárás vége.

```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	102. Négyzetek összerakása

#### 4. feladat

Ismerjük az  $A$  ( $1 \leq A \leq 32767$ ) pozitív egész számot, valamint azt is tudjuk, hogy az  $A$  számjegyeinek összege valamilyen számrendszerben éppen  $S$ . A számrendszer alapszáma biztosan nem nagyobb  $A+1$ -nél.

Készíts programot, amely beolvassa az adatokat, majd kiírja a képernyőre, hogy az  $A$  szám számjegyeinek összege mely számrendszerekben lehet éppen  $S$ !

#### Példa

Bemenet:  $A=127, S=3$

Kimenet: Lehetséges számrendszer=5, 63, 125

Magyarázat:  $127=1 \cdot 5^3 + 0 \cdot 5^2 + 0 \cdot 5 + 2$ ,  $127=2 \cdot 63 + 1$ ,  $127=1 \cdot 125 + 2$

A megoldás egy speciális elemekből álló összeg kiszámolása, ahol az elemeket magukat is számoljuk. Egy  $X$  szám számjegyei összegét  $A$  alapú számrendszerben a következőképpen számoljuk ki:



```

Összeg (X,A) :
  b:=0
  Ciklus amíg X>0
    b:=b+X mod A; X:=X div A
  Ciklus vége
  Összeg:=b
Függvény vége.

```

Ezután a feladat megoldása:

```

Számrendszer (A,S) :
  Ciklus i=2-től A+1-ig
    Ha Összeg (A,i)=S akkor Ki: i
  Ciklus vége
Eljárás vége.

```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Haladó
Téma	Számelméleti algoritmusok
Feladat	31. Számrendszer

## 5. feladat

Egy nemzetközi vonat több napon keresztül megy az egyik végállomásáról a másik végállomásra. Ismerjük minden állomásra az érkezési időt. A vonat a végállomás kivételével minden állomáson pontosan 10 percet várakozik, majd tovább indul.

Készíts programot, amely beolvassa az állomások számát ( $2 \leq N \leq 100$ ), a kezdő állomásról indulási időt ( $0 \leq \text{óra} \leq 23, 0 \leq \text{perc} \leq 59$ ), majd pedig a további  $N-1$  állomásra érkezési időt (óra, perc). A program ezekből számítsa ki, hogy

- hány perc volt a leghosszabb időszak, amikor a vonat sehol sem állt meg;
- a vonat mely állomások között haladt (vagy mely állomásokon állt) éjfélkor!

## Példa

Bemenet:  $N=7$ ; indulás=9 óra 20 perc; érkezések: (13,30), (19,45), (4,00), (16,30), (23,55), (6,30).  
 Leghosszabb menetidő: 740 perc {a 4. és az 5. állomás között}

- speciális értékek maximumát kell meghatározni (a menetidőbe a várakozási időt nem szabad beszámítani);
- nem tétel összeépítés.

Érdekes az indulási és érkezési időket percre átszámítani ( $\text{Idő}(i)$ ). Ekkor a szomszédos értékek különbsége (figyelembe véve a 10 perces várakozást) maximuma az első részfeladat megoldása.

A második részfeladatban azok a vonatok állnak éjfélkor valamelyik állomáson, amelyek éjfél előtt legfeljebb 10 perccel érkeztek, s azok haladnak két állomás között, amelyek az egyik állomáson még éjfél előtt voltak, a másikra pedig éjfél után érkeztek.

```
VonatokA(N, Idő, Legh) :
  Legh:=Idő(2)-Idő(1)
  Ciklus i=3-tól N-ig
    Ha Idő(i)>Idő(i-1) {ugyanazon A napon vannak-e?}
      akkor Ha Idő(i)-Idő(i-1)-10>Legh
        akkor Legh:=Idő(i)-Idő(i-1)-10
      különben Ha Idő(i)+24*60-Idő(i-1)-10>Legh
        akkor Legh:=Idő(i)+24*60-Idő(i-1)-10
  Ciklus vége
Eljárás vége.
```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	97. Nemzetközi vonat állomásai

## 6. feladat

Egy hegymászó a tervezett útvonala mentén méterenként megmérte a felszín tengerszint feletti magasságát.  $N$  helyen kapott mérési adatokat. Emelkedőnek nevezzük azt a számsorozatot, amelynek minden eleme nagyobb, mint az előtte levő. Az emelkedő helye az ilyen számsorozat első és utolsó tagjának sorszáma, a hossza pedig a számsorozatban levő számok darabszáma. (Emelkedő lehet balról jobbra, illetve jobbról balra haladva is!)

Készíts programot, amely megadja, hogy az út során hol volt a leghosszabb emelkedő! (Ha több egyforma van, közülük egyet kell megadni.) Ha nincs emelkedő az út során, akkor írja ki, hogy NINCS!

A feladat megoldásához először be kell olvasni a mérések számát ( $1 \leq N \leq 100$ ), majd pedig az  $N$  darab mérést; majd ezután ki kell írni az eredményt.

### Példa

Bemenet:  $N=10$

Mérések: 100, 110, 115, 110, 105, 115, 125, 130, 125, 125

Kimenet: 5, 8

A feladat megoldásához meg kell határozni az oda- és a visszaúton is az emelkedők kezdetét és végét, s közben közülük ki kell választani a leghosszabbat. Ha nincs emelkedő, akkor a leghosszabb emelkedő kezdete 0 marad.

```

Leghosszabb_emelkedő(N,H,Nincs, Maxk,Maxv) :
  Maxk:=0; Maxv:=0; k:=0
  Ciklus i=2-től N-ig
    Ha k=0 és H[i]>H[i-1] akkor k:=i-1
    Ha k>0 és H[i]≤H[i-1] akkor
      Ha i-k>Maxv-Maxk+1 akkor Maxk:=k; Maxv:=i-1
      k:=0
    Elágazás vége
  Ciklus vége
  Ha k>0 akkor Ha N+1-k>Maxv-Maxk+1 akkor Maxk:=k; Maxv:=N
  k:=0
  Ciklus i=N-1-től 1-ig
    Ha k=0 és H[i]>H[i+1] akkor k:=i+1
    Ha k>0 és H[i]≤H[i+1] akkor
      Ha k-i>|Maxk-Maxv|+1 akkor Maxk:=k; Maxv:=i+1
      k:=0
    Elágazás vége
  Ciklus vége
  Ha k>0 akkor Ha k>|Maxk-Maxv|+1 akkor Maxk:=k; Maxv:=1
  Nincs:=(Maxk=0)
Eljárás vége.
  
```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	30. Leghosszabb emelkedő

## 7. feladat

A Villamos-közlekedési Vállalat (VKV) felmérést végzett a villamosok kihasználásáról, melyet számítógéppel kell feldolgozni. A villamos-vonalon  $N$  állomás van, beleértve az induló- és a végállomást is. Egy út során a villamosvezetőnek meg kellett számolnia minden állomáson a fel- és a le-szállókat, s neked ezekből az adatokból kell adott jellemzőket kiszámolnod.

Készíts programot, amely beolvassa  $N$  ( $2 \leq N \leq 100$ ) értékét, a vezető által adott számokat ( $N \cdot 2$  adat, mindegyik pozitív), majd belőlük a következőket határozza meg, és írja ki a képernyőre:

- A. Hány ember utazott összesen a villamoson?
- B. Mely állomásokon szállt le a villamosról az összes utas?
- C. Mi volt a villamoson a maximális utasszám?
- D. Hány állomásközi szakaszt tett meg a villamos úgy, hogy egyetlen utas sem volt rajta?

## Példa

Bemenet:

5 állomás

Felszállók: 5 3 0 2 0

Leszállók: 0 4 4 0 2

- A: Összesen 10 ember utazott a villamoson.
- B: Mindenki leszállt a 3. és az 5. állomáson.
- C: A maximális utasszám 5 volt.
- D: 1 szakaszon nem volt utas.

Jelölje  $Fel[i]$  az  $i$ -edik állomáson felszállók,  $Le[i]$  pedig a leszállók számát! Az egyik részfeladat a tartalmi helyesség ellenőrzése.

- A. Nem tételösszeépítés – egyszerűen a felszállók számának összege.
- B. Jelölje az  $utasszam[i]$  az utasok számát az  $i$ -edik állomásra érkezve, leszállás után:

$$utasszam[i] = \sum_{j=1}^{i-1} Fel[j] - \sum_{j=1}^i Le[j]$$

Ekkor a feladat az  $utasszam[i]=0$  értékek megtalálása.

- C. A maximális  $Utasszam[i]+Fel[i]$  meghatározása a feladat.
- D. Az  $utasszam[i]+Fel[i]=0$  értékek száma a feladat.

Másodikként ki kell válogatni azon állomások sorszámát, amikor a leszállás után (a felszállás előtt) az utasszám 0 lett (Db, Hely). Ehhez természetesen számolni kell a pillanatnyi utasszámot ( $utasszam$ ).<sup>1</sup> Ez utóbbi maximuma lesz a C részfeladat megoldása (Max). A D részfeladat megoldásához azon esetek számát kell megadni, amikor a felszállások után 0 volt az aktuális utasszám.

<sup>1</sup> Nincs szükség az utasszám vektorra, mert mindig elegendő a pillanatnyi.

```
Villamos(N, Fel, Le, Max, Db, Hely, Uresek) :
    utasszam:=0; Max:=0; Db:=0; Uresek:=0
    Ciklus i=1-től N-ig
        utasszam:=utasszam-Le[i]
        Ha utasszam=0 és i>1 és Le[i]≠0
            akkor Db:=Db+1; Hely[Db]:=i
        utasszam:=utasszam+Fel[i]
        Ha utasszam>Max akkor Max:=utasszam
        Ha utasszam=0 és i<n akkor Uresek:=Uresek+1
    Ciklus vége
Eljárás vége.
```

Az A) feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek: sorozatszámítás
Feladat	9. Összes utas száma a villamoson *

A B) feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	104. Villamos statisztika

A C) feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek: minimum, maximum számítás
Feladat	31. Maximális utasszám a villamoson *

A D) feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek: megszámlálás
Feladat	46. Utas nélküli állomásshakaszok száma *

## 8. feladat

Ádám és Éva N játékot játszott egymással. Minden játékról tudjuk, hogy melyikük nyerte meg.

Készíts programot, amely megadja, hogy Ádám vagy Éva nyert-e többször! (Páros N esetén elképzelhető, hogy egyik sem).

## Példa

Bemenet:

5  
 Ádám  
 Éva  
 Éva  
 Éva  
 Ádám

Kimenet:

Ádám - hamis  
 Éva - igaz

A feladat átfogalmazva: nyert-e Éva legalább  $N/2$ -ször, vagy nyert-e Ádám legalább  $N/2$ -ször. Ebből következően nem kell feltétlenül az összes eredményt végig néznünk.

```

Ádám_Éva(A,E):
  A:=hamis; E:=hamis; i:=0; db:=0
  Ciklus amíg i<N és db≤N/2 és i-db≤N/2
    i:=i+1
    Ha X[i]='Ádám' akkor db:=db+1
  Ciklus vége
  A:=db>N/2; E:=(i-db)>N/2
Eljárás vége.
    
```

A feladat megoldása tesztelhető az elkészült forráskód feltöltésével itt:

Weboldal	<a href="https://mester.inf.elte.hu/">https://mester.inf.elte.hu/</a>
Szint	Kezdő
Téma	Programozási tételek összeépítése
Feladat	96. Ádám vagy Éva nyert többször?