



ELTE | IK

PROGRAMOZÁS

5. előadás

Horváth Győző, Horváth Gyula, Szlávi Péter



Ismétlés



Programozási minták

1. Összegzés
2. Megszámolás
3. Maximumkiválasztás
 - a. Minimumkiválasztás
4. Feltételes maximumkeresés
5. Keresés
6. Eldöntés
 - a. Mind eldöntés
7. Kiválasztás
8. Másolás
9. Kiválogatás

Most Common DUPLO Parts



Programozási minták

Összegzés

i	f(i)
e	→ f(e)
e+1	→ f(e+1)
e+2	→ f(e+2)
...	→ ...
u-2	→ f(u-2)
u-1	→ f(u-1)
u	→ f(u)
=	
s	

Megszámolás

i	T(i)	érték
e	→ IGAZ	1
e+1	→ HAMIS	0
e+2	→ HAMIS	0
...	→
u-2	→ IGAZ	1
u-1	→ IGAZ	1
u	→ HAMIS	0
=		
db		

Maximum kiválasztás

i	f(i)
e	→ f(e)
e+1	→ f(e+1)
e+2	→ f(e+2)
...	→ ...
u-2	→ f(u-2)
u-1	→ f(u-1)
u	→ f(u)
maxind, maxért	

Feltételes maximumkeresés

i	T(i)	f(i)
e	→ HAMIS	f(e)
e+1	→ IGAZ	f(e+1)
e+2	→ IGAZ	f(e+2)
...	→
u-2	→ HAMIS	f(u-2)
u-1	→ IGAZ	f(u-1)
u	→ HAMIS	f(u)
van, maxind, maxért		

Programozási minták

Keresés

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS
van, ind	

Eldöntés

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS
van	

Kiválasztás

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS
ind	

Programozási minták

Másolás

i			f(i)
e	→	1	f(e)
e+1	→	2	f(e+1)
e+2	→	3	f(e+2)
...	→
u-2	→	u-e-1	f(u-2)
u-1	→	u-e	f(u-1)
u	→	u-e+1	f(u)

y

Kiválogatás

i	T(i)	f(i)		y
e	→ HAMIS	f(e)	1	f(e+1)
e+1	→ IGAZ	f(e+1)	2	f(e+2)
e+2	→ IGAZ	f(e+2)	db= 3	f(u-1)
...	→	...		
u-2	→ HAMIS	f(u-2)		
u-1	→ IGAZ	f(u-1)		
u	→ HAMIS	f(u)		

db, y

Feladatmegoldási minta



Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

Feladat a Mesterről

Gyorsabb vonat az előzőnél

Ismerjük N vonat menetidejét Budapestről Siófokra.

Írj programot, amely megad egy vonatot, amely gyorsabb, mint az előző!

Bemenet

A *standard bemenet* első sorában a vonatok száma van ($1 \leq N \leq 100$). A következő N sor mindegyike egy-egy egész számot tartalmaz, az egyes vonatok menetidejét ($1 \leq M \leq 1000$).

Kimenet

A *standard kimenet* első sorába egy az előzőnél gyorsabb vonat sorszámát kell írni (ha több ilyen is van, akkor az első)! Ha nincs ilyen vonat, akkor -1-et kell írni!

Példa

Bemenet

6
118
200
199
116
200
122

Kimenet

3

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

Biztosan van ilyen vonat? Ha igen,
akkor melyik az?

→ keresés: adott tulajdonságú elem
létezése és helye

Feladat:

Adj meg egy előzőnél gyorsabb vonatot!

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{midő} \in \mathbb{N}[1..n]$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{melyik} \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{melyik}) = \text{KERES}(i=2..n, \text{midő}[i] < \text{midő}[i-1])$

	6
1	118
2	200
3	199
4	116
5	200
6	122

1. Mik az intervallum határai? (2..6)
2. Milyen tulajdonságot vizsgálunk az intervallum egyes pontján?
3. Milyen néven tároljuk a keresés eredményeit?

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS
van, ind	



Feladatmegoldási minta

gyorsabb vonat az előzőnél

Feladatsablon

(mintafeladat)

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i = e..u,$
 $\text{T}(i))$

$\text{ind} \sim \text{melyik}$

$e..u \sim 2..n$

$\text{T}(i) \sim \text{midő}[i] < \text{midő}[i-1]$

$\text{ind} := e$

$\text{ind} \leq u$ és nem $\text{T}(\text{ind})$

$\text{ind} := \text{ind} + 1$

$\text{van} := \text{ind} \leq u$

Előzőnél gyorsabb vonat

(konkrét feladat)

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{midő} \in \mathbb{N}[1..n]$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{melyik} \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{melyik}) = \text{KERES}(i = 2..n,$
 $\text{midő}[i] < \text{midő}[i-1])$

$\text{melyik} := 2$

$\text{melyik} \leq n$ és nem $\text{midő}[\text{melyik}] < \text{midő}[\text{melyik}-1]$

$\text{melyik} := \text{melyik} + 1$

$\text{van} := \text{melyik} \leq n$

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

Kódolás alapsablonja

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
  
  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
  
  
  
  
  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
  
  
  
  
  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
  
  
  
  
}
```

Feladatmegoldási minta

gyorsabb vonat az előzőnél

Deklarálás

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    [int n;  
    [int[] mido;           Be:  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{midő} \in \mathbb{N}[1..n]$   
    [bool van;            Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{melyik} \in \mathbb{N}$   
    [int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
  
  
  
  
  
  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
  
  
  
  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
  
  
  
}
```

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

Beolvasás

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.Write("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.Write("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
  
    // Kiírás (specifikáció ki)
```

Be: $n \in \mathbb{N}$,

$\text{midő} \in \mathbb{N}[1..n]$

```
}
```

Feladatmegoldási minta

gyorsabb vonat az előzőnél

Feldolgozás

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be, ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.WriteLine("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.WriteLine("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
}
```

melyik:=2

melyik<=n és nem midő[melyik]<midő[melyik-1]

melyik:=melyik+1

van:=melyik<=n

Feladatmegoldási minta

gyorsabb vonat az előzőnél

Kiírás

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be) ...  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.WriteLine("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.WriteLine("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
    if (van) {  
        Console.WriteLine("Van, a(z) {0}. vonat gyorsabb az előzőnél.", melyik);  
    }  
    else {  
        Console.WriteLine("Nincs gyorsabb vonat az előzőnél.");  
    }  
}
```

n = 6

1. menetido = 118

2. menetido = 200

3. menetido = 199

4. menetido = 116

5. menetido = 200

6. menetido = 122

Van, a(z) 3. vonat gyorsabb az előzőnél.

Ki: van ∈ L, melyik ∈ N

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be, ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.Write("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.Write("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
    if (van) {  
        Console.WriteLine(melyik);  
    }  
    else {  
        Console.WriteLine(-1);  
    }  
}
```

Kiírás módosítás

```
n = 6  
1. menetido = 118  
2. menetido = 200  
3. menetido = 199  
4. menetido = 116  
5. menetido = 200  
6. menetido = 122  
3
```

Kimenet

A standard kimenet első sorába egy az előzőnél gyorsabb vonat sorszámát kell írni (ha több ilyen is van, akkor az első)! Ha nincs ilyen vonat, akkor -1-et kell írni!

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

Letöltési oldal

Dokumentum: Minta bemenet ▾

letölt

1

> gyozke > source > repos > elozonel-gyorsabb-vonat > bin > Debug > net6.0

Név

elozonel-gyorsabb-vonat.dll
elozonel-gyorsabb-vonat.exe
elozonel-gyorsabb-vonat.pdb
elozonel-gyorsabb-vonat.runtimeconfig.json
elozonel-gyorsabb-vonat.deps.json
ki1.txt
ki2.txt
be2.txt
be1.txt

Nemcsak a letöltött, de saját
tesztjeinket tehetjük fájlokba,
így sokkal gyorsabban
ellenőrizhetjük megoldásunk
helyességét.

2023. 10. 07. 15:02

2014. 09. 12. 20:55

2014. 09. 12. 20:55

2014. 09. 12. 20:53

2009. 12. 07. 14:41

3

be1.txt

4
90
80
70
60

ki1.txt

2

c:\Users\gyozke\source\repos\elozonel-gyorsabb-vonat\bin\Debug\net6.0>elozonel-gyorsabb-vonat.exe <be1.txt >ki1.txt

ki1.txt (saját)

n = 1. menetido = 2. menetido = 3. menetido =
4. menetido = 2

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be, ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.Error.Write("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.Error.Write("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
}
```

```
n = 6  
1. menetido = 118  
2. menetido = 200  
3. menetido = 199  
4. menetido = 116  
5. menetido = 200  
6. menetido = 122  
3
```

```
c:\Users\gyozke\source\repos\elozonel-gyorsabb-  
vonat\bin\Debug\net6.0>elozonel-gyorsabb-  
vonat.exe <be1.txt >ki1.txt
```

```
if (van) {  
    Console.WriteLine(ki1.txt);  
}  
else {  
    Console.WriteLine(-1);  
}  
}
```

ki1.txt

2



ki1.txt (saját)

2

Feladatmegoldási minta gyorsabb vonat az előzőnél

```
using System;
```

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be, ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;
```

Téma

Feladat

Mintafeladat

Megoldom

Eredmény

Letölt

Feladat beadása

Feladat: Gyorsabb vonat az előzőnél *

Feladat nyelv:



C



C++



C#

19 próbálkozás maradt

Fájl kiválasztása Nincs fájl kiválasztva

beadom

```
while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik -  
    melyik = melyik + 1;  
}  
van = melyik <= n;  
// Kiírás (specifikáció ki)  
if (van) {  
    Console.WriteLine(melyik);  
}  
else {  
    Console.WriteLine(-1);  
}  
}
```

Utolsó beadás eredménye

Összpont: 100/100

teszt#	Pont	Üzenet...	Futási idő
1.1	3/3	Helyes	0.032 sec
2.1	3/3	Helyes	0.032 sec
3.1	3/3	Helyes	0.035 sec
4.1	3/3	Helyes	0.031 sec
5.1	3/3	Helyes	0.032 sec
6.1	3/3	Helyes	0.033 sec
7.1	3/3	Helyes	0.033 sec
8.1	3/3	Helyes	0.032 sec
9.1	4/4	Helyes	0.037 sec
10.1	4/4	Helyes	0.033 sec
11.1	4/4	Helyes	0.032 sec
12.1	4/4	Helyes	0.036 sec
13.1	4/4	Helyes	0.037 sec

Visszavezetési esetek



Problémafelvetés

Eddig az utófeltételt hasonlítottuk össze, noha a programozási minta sablonja adott adatokra és ezeken értelmezett függvényekre mond valamit.

Mi van akkor, ha a mintafeladat és a konkrét feladat adatai eltérnek, pl. hiányzik vagy más jellegű adat van? Abban az esetben miért vezet helyes működésre a dolog?

Rövidítés = helyettesítés

- A rövidített utófeltétel az eredeti hosszabb (és logikailag helyes) változatot helyettesíti
- A konkrét feladatot felírva csak akkor írhatjuk fel a rövidített formátumot, ha az minden elemében megfeleltethető a hosszabb formátumnak.
- Ekkor a visszavezetés során előállt algoritmus is biztosan helyes megoldása lesz a feladatnak.

Uf: **db**=SZUMMA(**i**=e..u, 1, T(**i**))



Uf: **db**=DARAB(**i**=e..u, T(**i**))

Természetes visszavezetés amikor minden stimmel

Hány páros szám van a és b
intervallumban?

Feladatsablon

(mintafeladat)

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i = e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i = e..u, T(i))$



Páros számok száma

(konkrét feladat)

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $pdb \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $pdb = \text{SZUMMA}(i = a..b, 1, i \bmod 2 = 0)$

Természetes visszavezetés amikor minden stimmel

Hány páros szám van a és b
intervallumban?

Feladatsablon

(mintafeladat)

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i=e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$

Páros számok száma

(konkrét feladat)

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $pdb \in \mathbb{N}$

Ef: -

) Uf: $pdb = \text{SZUMMA}(i=a..b, 1, i \bmod 2 = 0)$

Minden stimmel = az átnevezéseken kívül teljesen megegyezik

- adatok, futóindexek neve
- általános (jelentés nélküli) kifejezések, mint $f(i)$, $T(i)$
- állandó értékű kifejezések, mint intervallum határ

Természetes visszavezetés amikor minden stimmel

Hány páros szám van a és b
intervallumban?

Feladatsablon

(mintafeladat)

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i=e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$

Páros számok száma

(konkrét feladat)

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $pdb \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $pdb = \text{SZUMMA}(i=a..b, 1, i \bmod 2 = 0)$



Uf: $pdb = \text{DARAB}(i=a..b, i \bmod 2 = 0)$

Minden stimmel = az átnevezéseken kívül teljesen megegyezik

- adatok, futóindexek neve
- általános (jelentés nélküli) kifejezések, mint $f(i)$, $T(i)$
- állandó értékű kifejezések, mint intervallum határ

Általános visszavezetés szigorúbb előfeltétel

Hány prímszám van a és b
intervallumban?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i=e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$

i	T(i)	érték
e →	IGAZ	1
e+1 →	HAMIS	0
e+2 →	HAMIS	0
...
u-2 →	IGAZ	1
u-1 →	IGAZ	1
u →	HAMIS	0
		=
		db

A konkrét feladat előfeltétele
lehet szigorúbb a mintáénál.
Ha sok adatra helyes, akkor
nyilván a szűkítettre is helyes lesz.

Prímszámok száma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $pdb \in \mathbb{N}$

Ef: $a > 0$

Uf: $pdb = \text{SZUMMA}(i=a..b, 1, \text{prím}(i))$



Uf: $pdb = \text{DARAB}(i=a..b, \text{prím}(i))$

i	T(i)	érték
e →	IGAZ	1
e+1 →	HAMIS	0
e+2 →	HAMIS	0
...
u-2 →	IGAZ	1
u-1 →	IGAZ	1
u →	HAMIS	0
		=
		db

Általános visszavezetés gyengébb utófeltétel

Adj meg egy prímszámot
az a és b intervallumban!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$ és
 $\text{van} \rightarrow (\text{ind} \in [e..u] \text{ és } T(\text{ind}) \text{ és } \forall i \in [e..\text{ind}-1] : (\text{nem } T(i)))$



Uf: $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS

A konkrét feladat utófeltétele lehet gyengébb a mintáénál. Ha a feladat több megoldást is elfogad, akkor nyilván a minta szűkített megoldása is helyes lesz. → Szűkítsük le a feladatot!

i	T(i)
e	→ HAMIS
e+1	→ HAMIS
e+2	→ IGAZ
...	→ ...
u-2	→ IGAZ
u-1	→ IGAZ
u	→ HAMIS

Prímszámok száma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $p \in \mathbb{N}$

Ef: $a > 0$

Uf: $\text{van} = \exists i \in [a..b] : (\text{prím}(i))$ és
 $\text{van} \rightarrow (p \in [a..b] \text{ és } \text{prím}(p))$



Általános visszavezetés gyengébb utófeltétel

Adj meg egy prímszámot
az a és b intervallumban!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$ és
 $\text{van} \rightarrow (\text{ind} \in [e..u] \text{ és } T(\text{ind}) \text{ és } \forall i \in [e..\text{ind}-1] : (\text{nem } T(i)))$



Uf: $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

i	T(i)
e	HAMIS
e+1	HAMIS
e+2	IGAZ
...	...
u-2	IGAZ
u-1	IGAZ
u	HAMIS

A konkrét feladat utófeltétele lehet gyengébb a mintáénál. Ha a feladat több megoldást is elfogad, akkor nyilván a minta szűkített megoldása is helyes lesz. → Szűkítsük le a feladatot!

Prímszámok száma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $p \in \mathbb{N}$

Ef: $a > 0$

Uf: $\text{van} = \exists i \in [a..b] : (\text{prím}(i))$ és
 $\text{van} \rightarrow (p \in [a..b] \text{ és } \text{prím}(p) \text{ és } \forall i \in [e..p-1] : (\text{nem } \text{prím}(i)))$



Uf: $(\text{van}, p) = \text{KERES}(i=a..b, \text{prím}(i))$

i	T(i)
e	HAMIS
e+1	HAMIS
e+2	IGAZ
...	...
u-2	IGAZ
u-1	IGAZ
u	HAMIS

Alteres visszavezetés kevesebb kimeneti adat

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$, $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: -

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) = \text{MAX}(i=e..u, f(i))$

Az a és b intervallumbeli egész értékeken hol veszi fel a $\sin(x)$ függvény a legnagyobb értékét?

$\sin(x)$ maximuma

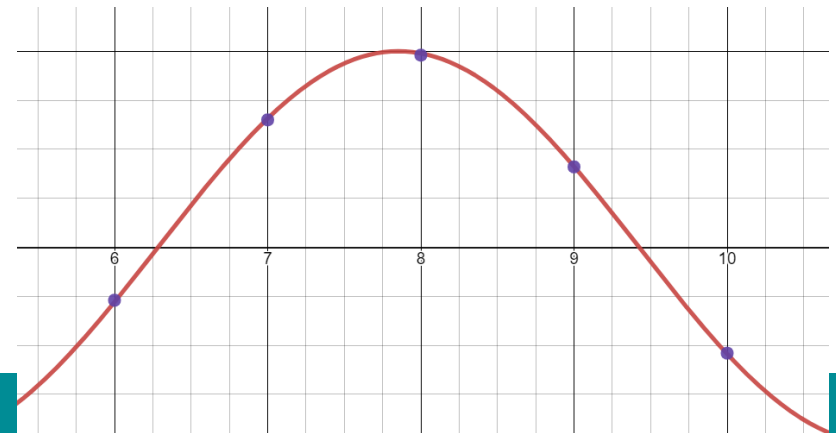
Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: hol $\in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $\text{hol} \in [a..b]$ és

$\forall i \in [a..b]: (\sin(\text{hol}) \geq \sin(i))$



Alteres visszavezetés kevesebb kimeneti adat

Az a és b intervallumbeli egész értékeken
hol veszi fel a $\sin(x)$ függvény a legnagyobb
értékét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Sa: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: -

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

$\sin(x)$ maximuma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{hol} \in \mathbb{Z}$

Sa: $\text{maxért} \in \mathbb{R}$

Ef: -

Uf: $\text{hol} \in [a..b]$ és

$\forall i \in [a..b]: (\sin(\text{hol}) \geq \sin(i))$ és

$\text{maxért} = \sin(\text{hol})$



Uf: $(\text{hol}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=a..b, \sin(i))$

A mintafeladat kimeneti adatait **segédadattá** lehet minősíteni.

→ szigorúbb lesz az utófeltétel, hiszen a megmaradt kimeneti adaton túl másra is tesz megszorítást, de ez nem baj (ld. előzőleg)

→ segédváltozó az algoritmusban

Ezzel párhuzamosan a konkrét feladatba is segédadatot kell bevezetni és szigorítani kell az utófeltételét.

Alteres visszavezetés kevesebb kimeneti adat

Az a és b intervallumbeli egész értékeken hol veszi fel a $\sin(x)$ függvény a legnagyobb értékét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Sa: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: -

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

$\sin(x)$ maximuma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{hol} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

$\text{maxind}, \text{maxért} \sim \text{hol}, \text{maxért}$

$e..u \sim a..b$

$f(i) \sim \sin(i)$

Uf: $(\text{hol},) =$

$\text{MAX}(i=a..b, \sin(i))$

A konkrét feladatnak nincs szüksége a segédadatra, csak azért vezettük be, hogy a rövidítés és visszavezetés alkalmazható legyen. Végző soron teljesen ki is hagyható a specifikációból.

A visszavezetési táblázatban ugyanolyan nevűnek tekintjük.

Altered visszavezetés kevesebb kimeneti adat

Az a és b intervallumbeli egész értékeken
hol veszi fel a $\sin(x)$ függvény a legnagyobb
értékét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Sa: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: -

Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

$\text{maxind}, \text{maxért} \sim \text{hol}, \text{maxért}$

$e..u$

$\sim a..b$

$f(i)$

$\sim \sin(i)$

$\text{maxért} := f(e); \text{maxind} := e$

$i := e+1..u$

Változó
maxért:H

$f(i) > \text{maxért}$	
true	false
$\text{maxért} := f(i)$	-
$\text{maxind} := i$	

$\sin(x)$ maximuma

Be: $a \in \mathbb{Z}$, $b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{hol} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $(\text{hol},) =$

$\text{MAX}(i=a..b, \sin(i))$

Változó
maxért:Valós

$\text{maxért} := \sin(a); \text{hol} := a$

$i := a+1..b$

$\sin(i) > \text{maxért}$	
true	false
$\text{maxért} := \sin(i)$	
$\text{hol} := i$	

Alteres visszavezetés példa: eldöntés

Eldöntés

Keresés

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Sa: $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i = e..u, T(i))$

Változó ind:Egész

$\text{ind} := e$
$\text{ind} \leq u$ és nem $T(\text{ind})$
$\text{ind} := \text{ind} + 1$
$\text{van} := \text{ind} \leq u$

Eldöntés

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Sa: $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i = e..u, T(i))$

Uf: $(\text{van},) = \text{KERES}(i = e..u, T(i))$

Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = e..u, T(i))$

Változó ind:Egész

$i := e$
$i \leq u$ és nem $T(i)$
$i := i + 1$
$\text{van} := i \leq u$

Alteres visszavezetés kevesebb bemeneti adat

Adjuk meg egy természetes szám valódi osztóinak számát!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i=e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$

Valódi osztók száma

Be: $n \in \mathbb{N}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i=2..n \text{ div } 2, 1, i|n)$

Ha a mintafeladat egy olyan bemeneti adata hiányzik a konkrét feladatból, amelyik nem változtatja értékét, akkor ezt helyettesíthetjük egy olyan adattal, amelyik értéke állandó (konstans). Ettől a feladat nem változik meg. Az értéket az előfeltételben határozzuk meg, azaz a konkrét feladat szigorítja azt. A bevezetett konstans értékű adatnak megfelelő változókat segédváltozóknak tekinthetjük.

Alteres visszavezetés kevesebb bemeneti adat

Adjuk meg egy természetes szám valódi osztóinak számát!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i = e..u, 1, T(i))$



Uf: $db = \text{DARAB}(i = e..u, T(i))$



Valódi osztók száma

Be: $e \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}$

Ki: $db \in \mathbb{N}$

Ef: $e = 2$

Uf: $db = \text{SZUMMA}(i = e..n \text{ div } 2, 1, i | n)$



Uf: $db = \text{DARAB}(i = e..n \text{ div } 2, i | n)$

Ha a mintafeladat egy olyan bemeneti adata hiányzik a konkrét feladatból, amelyik nem változtatja értékét, akkor ezt helyettesíthetjük egy olyan adattal, amelyik értéke állandó (konstans). Ettől a feladat nem változik meg. Az értéket az előfeltételben határozzuk meg, azaz a konkrét feladat szigorítja azt. A bevezetett konstans értékű adatnak megfelelő változókat segédváltozóknak tekinthetjük.

Paraméteres visszavezetés több bemeneti adat

Osztja-e k az a és b közötti számok
valamelyikét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: -

Uf: $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$



Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = e..u, T(i))$

Valódi osztók száma

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}, k \in \mathbb{N}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: $k > 0$

Uf: $\text{van} = \exists i \in [a..b] : (k | i)$

Ha a konkrét feladat olyan plusz bemeneti adatot is tartalmaz, amelynek értéke állandó, akkor

1. rögzítsük az értékét (konstans, nem kell feltüntetni az adatok között)
2. a visszavezetés így adott érték mellett megtehető, hiszen az adatok egyeznek
3. ez k minden lehetséges értéke mellett megtehető, ezért ezt olyan adatként jelezzük, amely a program elején felvesz egy állandó értéket

Paraméteres visszavezetés több bemeneti adat

Osztja-e k az a és b közötti számok
valamelyikét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: -

Uf: $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$



Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = e..u, T(i))$



Valódi osztók száma

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: $k > 0$

Uf: $\text{van} = \exists i \in [a..b] : (13 | i)$



Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = a..b, 13 | i)$

$k=13$

Ha a konkrét feladat olyan plusz bemeneti adatot is tartalmaz, amelynek értéke állandó, akkor

1. rögzítsük az értékét (konstans, nem kell feltüntetni az adatok között)
2. a visszavezetés így adott érték mellett megtehető, hiszen az adatok egyeznek
3. ez k minden lehetséges értéke mellett megtehető, ezért ezt olyan adatként jelezzük, amely a program elején felvesz egy állandó értéket

Paraméteres visszavezetés több bemeneti adat

Osztja-e k az a és b közötti számok
valamelyikét?

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: -

Uf: $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$



Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = e..u, T(i))$



Valódi osztók száma

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}, k \in \mathbb{N}$

minden k -ra

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$

Ef: $k > 0$

Uf: $\text{van} = \exists i \in [a..b] : (k | i)$



Uf: $\text{van} = \text{VAN}(i = a..b, k | i)$

Ha a konkrét feladat olyan plusz bemeneti adatot is tartalmaz, amelynek értéke állandó, akkor

1. rögzítsük az értékét (konstans, nem kell feltüntetni az adatok között)
2. a visszavezetés így adott érték mellett megtehető, hiszen az adatok egyeznek
3. ez k minden lehetséges értéke mellett megtehető, ezért ezt olyan adatként jelezzük, amely a program elején felvesz egy állandó értéket

Példa

Ez miért is tehető meg,
amikor nem is hasonlítanak?

Egy hőmérsékletstatistika alapján add
meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}, \text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $n \in \mathbb{N}, \text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $(, \text{lnh}) =$
 $\text{MAX}(i = 1..n, \text{hőm}[i])$

$\text{maxind}, \text{maxért} \sim \text{maxind}, \text{lnh}$

$e..u \sim 1..n$
 $f(i) \sim \text{hőm}[i]$

Változó
maxind:Egész

$\text{maxért} := f(e); \text{maxind} := e$

$i := e+1..u$

$f(i) > \text{maxért}$	
true	false
$\text{maxért} := f(i)$	-
$\text{maxind} := i$	

$\text{lnh} := \text{hőm}[1]; \text{maxind} := 1$

$i := 2..n$

$\text{hőm}[i] > \text{lnh}$	
true	false
$\text{lnh} := \text{hőm}[i]$	
$\text{maxind} := i$	

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $l_{nh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (l_{nh} = \text{hőm}[i])$ és

$\forall i \in [1..n]: (l_{nh} \geq \text{hőm}[i])$

Ez maximumkiválasztás!

Példa

Egy hőmérsékletstatistika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$, $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (\text{lnh} = \text{hőm}[i])$ és

$\forall i \in [1..n]: (\text{lnh} \geq \text{hőm}[i])$

De ha összehasonlítjuk, akkor maximumkiválasztást csak nyomokban tartalmaz!

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$, $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$

$\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (\text{lnh} = \text{hőm}[i])$ és

$\forall i \in [1..n]: (\text{lnh} \geq \text{hőm}[i])$

1. Paraméteres visszavezetés

A tömb olyan értékét nem változtató bemenő adat, amelyet – értékét állandó paraméternek véve – elhagyhatónak tekintünk.

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$, $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és
 $\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}$, $u \in \mathbb{N}$, $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és
 $\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$
és $e = 1$ és $u = n$ és $e \leq u$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (\text{lnh} = \text{hőm}[i])$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{lnh} \geq \text{hőm}[i])$

2. Alteres visszavezetés (kevesebb bemeneti adat)

A feladat implicit módon tartalmazza az intervallum határait. Ezek állandó értékek
→ beemelhetők az adatok közé → előfeltétel

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}, \text{maxért} \in \mathbb{H}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és
 $\text{maxért} = f(\text{maxind})$

Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}, u \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}, \text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $n > 0$ és
 $\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$
és $e = 1$ és $u = n$ és $e \leq u$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (\text{lnh} = \text{hőm}[i])$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{lnh} \geq \text{hőm}[i])$

3. Alteres visszavezetés (kevesebb kimeneti adat)

A mintafeladat kimeneti adata segédadattá avanzsálható, a konkrét feladatban ugyanilyen néven megjelenik segédadat

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és
 $\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}, u \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}, \text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $n > 0$ és
 $\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$
és $e = 1$ és $u = n$ és $e \leq u$

Uf: $\exists i \in [1..n]: (\text{lnh} = \text{hőm}[i])$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{lnh} \geq \text{hőm}[i])$

4. Általános visszavezetés (szigorúbb előfeltétel)

A konkrét feladat előfeltétele szigorúbb, így szűkíti a megoldás értelmezési tartományát, ami megtehető

Példa

Egy hőmérsékletstatistika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és
 $\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}, u \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}, \text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{inh} \in \mathbb{R}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $n > 0$ és
 $\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$
és $e = 1$ és $u = n$ és $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [1..n]$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{hőm}[\text{maxind}] \geq \text{hőm}[i])$
és $\text{inh} = \text{hőm}[\text{maxind}]$

5. Általános visszavezetés (gyengébb utófeltétel)

Utófeltétel átalakítása: a bevezetett segédadattal átfogalmazható, mit tudunk inh és $e, u, \text{hőm}$ kapcsolatáról \rightarrow szigorítjuk az utófeltételt

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$
és $\text{maxért} = f(\text{maxind})$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}, u \in \mathbb{N}, n \in \mathbb{N}, \text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$ és $e=1$ és $u=n$ és
 $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $\text{maxind} \in [1..n]$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{hőm}[\text{maxind}] \geq \text{hőm}[i])$
és $\text{lnh} = \text{hőm}[\text{maxind}]$

Kis átrendezéssel a konkrét feladat megfeleltethető a mintafeladatnak.

Példa

Egy hőmérsékletstatisztika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$
és $\text{maxért} = f(\text{maxind})$



Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i=e..u, f(i))$

maxind	\sim	maxind	lnh
$e..u$	\sim	$1..n$	
$f(i)$	\sim	$\text{hőm}[i]$	

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $e \in \mathbb{N}$, $u \in \mathbb{N}$, $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Sa: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$

Ef: $e \leq u$ és $e=1$ és $u=n$ és
 $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $\text{maxind} \in [1..n]$ és
 $\forall i \in [1..n]: (\text{hőm}[\text{maxind}] \geq \text{hőm}[i])$
és $\text{lnh} = \text{hőm}[\text{maxind}]$



Uf: $(\text{maxind}, \text{lnh}) =$
 $\text{MAX}(i=1..n, \text{hőm}[i])$

A visszavezetés megtehető

Példa

Egy hőmérsékletstatistika alapján add meg a legnagyobb hőmérsékletet!

Feladatsablon

Be: $e \in \mathbb{Z}$, $u \in \mathbb{Z}$

Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$, $\text{maxért} \in \mathbb{H}$

Ef: $e \leq u$

Uf: $(\text{maxind}, \text{maxért}) =$
 $\text{MAX}(i = e..u, f(i))$

Legnagyobb hőmérséklet

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{hőm} \in \mathbb{R}[1..n]$

Ki: $\text{lnh} \in \mathbb{R}$

Ef: $n > 0$ és

$\forall i \in [1..n]: (-100 \leq \text{hőm}[i] \leq 100)$

Uf: $(, \text{lnh}) =$
 $\text{MAX}(i = 1..n, \text{hőm}[i])$

$\text{maxind}, \text{maxért} \sim \text{maxind}, \text{lnh}$

$e..u \sim 1..n$
 $f(i) \sim \text{hőm}[i]$

Változó
 $\text{maxind}: \text{Egész}$

$\text{maxért} := f(e); \text{maxind} := e$

$i := e+1..u$

$f(i) > \text{maxért}$	
true	false
$\text{maxért} := f(i)$	-
$\text{maxind} := i$	

$\text{lnh} := \text{hőm}[1]; \text{maxind} := 1$

$i := 2..n$

$\text{hőm}[i] > \text{lnh}$	
true	false
$\text{lnh} := \text{hőm}[i]$	
$\text{maxind} := i$	

Függvények



Négyzet

Példa:

$x=3,3 \rightarrow y=10,89$

Feladat:

Adjuk meg egy szám négyzetét!

Specifikáció:

Be: $x \in \mathbb{R}$

Ki: $y \in \mathbb{R}$

Ef: -

Uf: $y = x * x$

Mi van akkor, ha ezt a „bonyolult”
részfeladatot el szeretném különíteni
általánosan megfogalmazva?

Algoritmus:

$y := x * x$

Négyzet

Példa:

$x=3,3 \rightarrow y=10,89$

Feladat:

Adjuk meg egy szám négyzetét!

Specifikáció:

Be: $x \in \mathbb{R}$

Ki: $y \in \mathbb{R}$

Ef: -

Uf: $y = \text{négyzet}(x)$

Egy függvény mögé rejtettük a négyzetre emelést.

Tekintsük a **négyzet** függvény kiszámítását **önálló feladatnak!**

Algoritmus:

```
y:=négyzet(x)
```

Négyzet

Feladat:

Add meg a **négyzet függvény** (részfeladat) működését!

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{R}$

Ki: $\text{négyzet}(n) \in \mathbb{R}$

Ef: -

Uf: $\text{négyzet}(n) = n * n$

Algoritmus:

négyzet(n:Valós): Valós

négyzet:=n*n

Matematika:

$$x \mapsto x^2$$

Másként:

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2$$

Esetünkben:

$$\text{négyzet}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, \text{négyzet}(n) = n^2$$

A bemenetben a függvény **paraméterei** (\in értelmezési tartomány), a kimenetben a függvény paraméteres **értéke** szerepel (\in értékkészlet), az utófeltételben az **összefüggés**.

Függvényszignatúra

négyzet(n:Valós): Valós

négyzet:=n*n

Visszatérési érték meghatározása a függvénynévhez való értékadással

Négyzet

Példa:

$x=3,3 \rightarrow y=10,89$

Feladat:

Adjuk meg egy szám négyzetét!

Specifikáció:

Be: $x \in \mathbb{R}$

Ki: $y \in \mathbb{R}$

Fv: $\text{négyzet}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, \text{négyzet}(n) = n * n$

Ef: -

Uf: $y = \text{négyzet}(x)$

Algoritmus:

$y := \text{négyzet}(x)$

Matematika:

$$x \mapsto x^2$$

Másként:

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2$$

Esetünkben:

$$\text{négyzet}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, \text{négyzet}(n) = n^2$$

Szignatúra

Formális paraméter

Aktuális paraméter

$\text{négyzet}(n: \text{Valós}): \text{Valós}$

$\text{négyzet} := n * n$

Négyzet kód

<i>négyzet(n:Valós): Valós</i>
<i>négyzet:=n*n</i>

```
// négyzet:R->R, négyzet(n)=n*n  
static double negyzet(double n) {  
    return n * n;  
}
```

Négyzet kód

```
static void Main(string[] args) {  
    Console.WriteLine(3.3 * 3.3);  
  
    // Általánosítsuk a feladatot!  
    Console.WriteLine(negyzet(3.3));  
  
    // Függvényhívás helyettesíthető a visszatérési értékkel:  
    Console.WriteLine(10.89);  
  
    // Aktuális paraméter: konstans  
    double a = negyzet(3.3);  
  
    // Aktuális paraméter: változó értéke  
    double b = negyzet(a);  
}  
  
// négyzet:R→R, négyzet(n)=n*n  
static double negyzet(double n) {  
    return n * n;  
}
```

Aktuális paraméter

Formális paraméter

négyzet(n:Valós): Valós

*négyzet:=n*n*

Maximum

Példa:

$a=10, b=8 \rightarrow m=10$

Feladat:

Adjuk meg két szám közül a nagyobbbat!

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $m \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $m = \max(a, b)$

Mi derül ki a használatból?

1. Függvény neve = max
2. Paraméterek száma = 2
3. Paraméterek típusa = Egész, Egész
4. Visszatérési érték(ek) száma = 1
5. Visszatérési érték(ek) típusa = Egész

Maximum

Példa:

$a=10, b=8 \rightarrow m=10$

Feladat:

Adjuk meg két szám közül a nagyobbbat!

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $m \in \mathbb{Z}$

Fv: $\text{max} : \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}, \text{max}(a, b) = \{a, \text{ ha } a \geq b; \\ b \text{ egyébként}\}$

Ef: -

Uf: $m = \text{max}(a, b)$

Mi derül ki a használatból?

1. Függvény neve = max
2. Paraméterek száma = 2
3. Paraméterek típusa = Egész, Egész
4. Visszatérési érték(ek) száma = 1
5. Visszatérési érték(ek) típusa = Egész

Maximum

Példa:

$a=10, b=8 \rightarrow m=10$

Feladat:

Adjuk meg két szám közül a nagyobbbat!

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $m \in \mathbb{Z}$

Fv: $\text{max} : \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z},$
 $\text{max}(a, b) = \{a, \text{ ha } a \geq b;$
 $\quad \quad \quad b \text{ egyébként}\}$

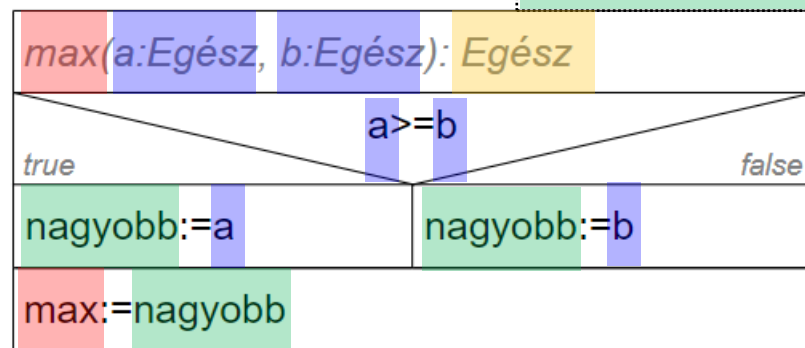
Ef: -

Uf: $m = \text{max}(a, b)$

Algoritmus:

$m := \text{max}(a, b)$

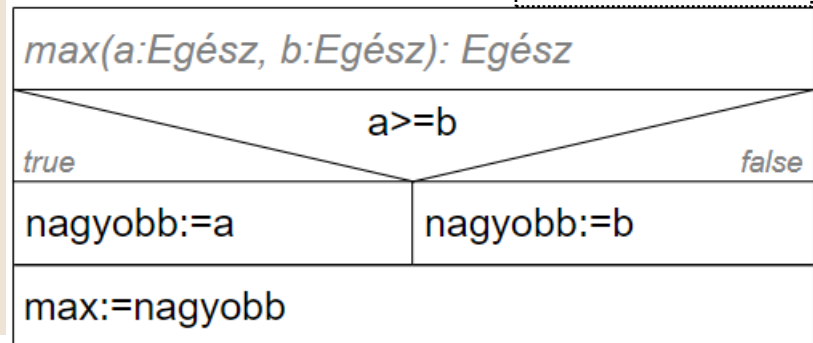
Változó
nagyobb:Egész



Maximum kód

```
static void Main(string[] args) {  
    // A használatból kiderül a függvény szignatúrája  
    // max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
    Console.WriteLine(max(3, 7));  
}  
// max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
static int max(int a, int b) {  
    int nagyobb;  
    if (a >= b) {  
        nagyobb = a;  
    }  
    else {  
        nagyobb = b;  
    }  
    return nagyobb;  
}
```

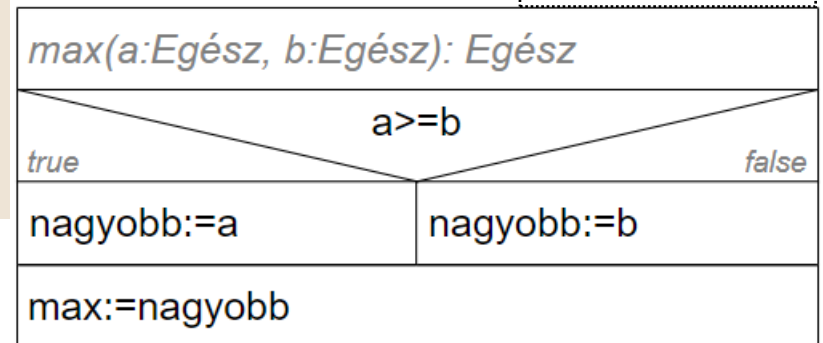
Változó
nagyobb:Egész



Maximum kód

```
static void Main(string[] args) {  
    // A használatból kiderül a függvény szignatúrája  
    // max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
    Console.WriteLine(max(3, 7));  
}  
// max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
static int max(int a, int b) {  
    if (a >= b) {  
        return a;  
    }  
    else {  
        return b;  
    }  
}
```

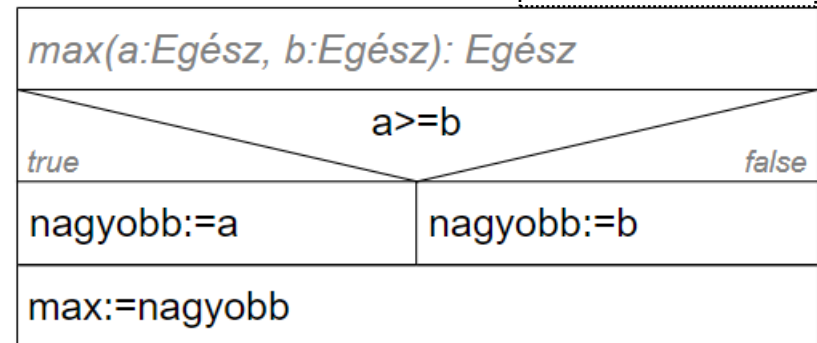
Változó
nagyobb:Egész



Maximum kód

```
static void Main(string[] args) {  
    // A használatból kiderül a függvény szignatúrája  
    // max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
    Console.WriteLine(max(3, 7));  
}  
// max:ZxZ->Z, max(a, b)={a, ha a>=b; b egyébként}  
static int max(int a, int b) {  
    return a >= b ? a : b;  
}
```

Változó
nagyobb:Egész



Növelés

Feladat:

Példa:
 $n=10, d=8 \rightarrow n'=18$

```
// Példa  
int a = 10;  
// így szeretném növelni:  
novel(a, 8);  
// és nem így:  
a = novel(a, 8);
```

Növeljük meg egy változót egy előre megadott d értékkel!

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{Z}, d \in \mathbb{Z}$

Ki: $n' \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $n' = \text{novel}(n, d)$

Mi derül ki a használatból?

1. Függvény neve = novel
2. Paraméterek száma = 2
3. Paraméterek típusa = Egész, Egész
4. Visszatérési érték(ek) száma = 1
5. Visszatérési érték(ek) típusa = Egész

Növelés

Feladat:

Példa:
 $n=10, d=8 \rightarrow n'=18$

```
// Példa  
int a = 10;  
// így szeretném növelni:  
novel(a, 8);  
// és nem így:  
a = novel(a, 8);
```

Növeljük meg egy változót egy előre megadott d értékkel!

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{Z}, d \in \mathbb{Z}$

Ki: $n' \in \mathbb{Z}$

Fv: $\text{novel} : \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z},$
 $\text{novel}(\text{szám}, \text{mivel}) = \text{szám} + \text{mivel}$

Ef: -

Uf: $n' = \text{novel}(n, d)$

Mi derül ki a használatból?

1. Függvény neve = novel
2. Paraméterek száma = 2
3. Paraméterek típusa = Egész, Egész
4. Visszatérési érték(ek) száma = 1
5. Visszatérési érték(ek) típusa = Egész

Növelés

Feladat:

Példa:
 $n=10, d=8 \rightarrow n'=18$

```
// Példa  
int a = 10;  
// így szeretném növelni:  
novel(a, 8);  
// és nem így:  
a = novel(a, 8);
```

Növeljük meg egy változót egy előre megadott d értékkel!

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{Z}, d \in \mathbb{Z}$

Ki: $n' \in \mathbb{Z}$

Fv: $\text{novel} : \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z},$
 $\text{novel}(\text{szám}, \text{mivel}) = \text{szám} + \text{mivel}$

Ef: -

Uf: $n' = \text{novel}(n, d)$

Változó paraméterként határozzuk meg!

Algoritmus:

$\text{novel}(a, 8)$

$\text{novel}(\text{Vált szám:Egész}, \text{mivel:Egész})$

$\text{szám} := \text{szám} + \text{mivel}$

Növelés kód

növel(Vált szám:Egész, mivel:Egész)

szám:=szám+mivel

```
static void Main(string[] args) {  
    int a = 10;  
    Console.WriteLine("Előtte: {0}", a);  
    novel(a, 8);  
    Console.WriteLine("Utána: {0}", a);  
}
```

```
static void novel(int szám, int mivel) {  
    szám = szám + mivel;  
}
```

Előtte: 10

Utána: 10

Rossz!

Érték szerinti paraméterátadás van: a változó értékéről (10) másolat készül, ez kerül a formális paraméternek átadásra (szám), a másolat módosul, és szűnik meg a függvény végén.



Növelés kód

növel(Vált szám:Egész, mivel:Egész)

szám:=szám+mivel

```
static void Main(string[] args) {  
    int a = 10;  
    Console.WriteLine("Előtte: {0}", a);  
    novel(ref a, 8);  
    Console.WriteLine("Utána: {0}", a);  
}
```

Előtte: 10

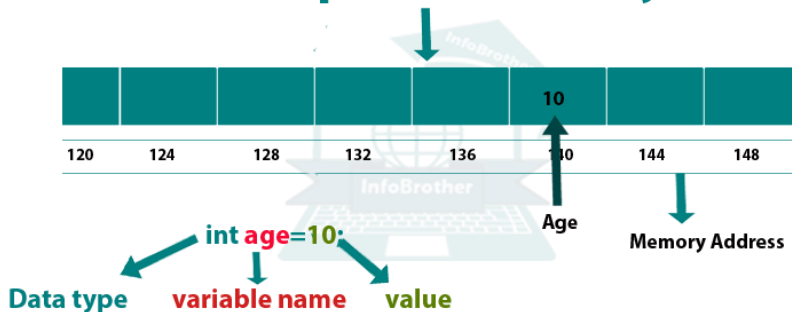
Utána: 18

```
static void novel(ref int szam, int mivel) {  
    szam = szam + mivel;  
}
```

Helyes!

Referencia szerinti paraméterátadás:
a változó referenciája (memóriacíme)
kerül átadásra, így használatkor a
függvény a külső változó értékével
dolgozik.

Computer Memory



Csere

```
// Példa
int a = 10, b = 20;
// Csere:
Console.WriteLine("Előtte: {0}, {1}", a, b);
csere(a, b);
Console.WriteLine("Utána: {0}, {1}", a, b);
```

Feladat:

Cseréljük fel két változó értékét!

Példa:
 $a=10, b=8 \rightarrow a'=8, b'=10$

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $a' \in \mathbb{Z}, b' \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf: $a' = b$ és $b' = a$

Csere

```
// Példa  
int a = 10, b = 20;  
// Csere:  
Console.WriteLine("Előtte: {0}, {1}", a, b);  
csere(a, b);  
Console.WriteLine("Utána: {0}, {1}", a, b);
```

Feladat:

Cseréljük fel két változó értékét!

Példa:

$a=10, b=8 \rightarrow a'=8, b'=10$

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $a' \in \mathbb{Z}, b' \in \mathbb{Z}$

Fv: $csere: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$,
 $csere(x, y) = (y, x)$

Ef: -

Uf: $(a', b') = csere(a, b)$

Mi derül ki a használatból?

1. Függvény neve = csere
2. Paraméterek száma = 2
3. Paraméterek típusa = Egész, Egész
4. Visszatérési érték(ek) száma = 2
5. Visszatérési érték(ek) típusa = Egész, Egész

Csere

```
// Példa
int a = 10, b = 20;
// Csere:
Console.WriteLine("Előtte: {0}, {1}", a, b);
csere(a, b);
Console.WriteLine("Utána: {0}, {1}", a, b);
```

Feladat:

Cseréljük fel két változó értékét!

Példa:

$a=10, b=8 \rightarrow a'=8, b'=10$

Specifikáció:

Be: $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z}$

Ki: $a' \in \mathbb{Z}, b' \in \mathbb{Z}$

Fv: $csere: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$,
 $csere(x, y) = (y, x)$

Ef: -

Uf: $(a', b') = csere(a, b)$

Algoritmus:

$csere(a, b)$

Változó z:Egész

$csere(Vált\ x:Egész, Vált\ y:Egész)$

$z := x$

$x := y$

$y := z$

Csere kód

```
static void Main(string[] args) {  
    int a = 10, b = 8;  
    Console.WriteLine("Előtte: {0}, {1}", a, b);  
    csere(ref a, ref b);  
    Console.WriteLine("Utána: {0}, {1}", a, b);  
}
```

```
static void csere(ref int x, ref int y) {  
    int z = x;  
    x = y;  
    y = z;  
}
```

Előtte: 10, 8
Utána: 8, 10

Változó z:Egész

csere(Vált x:Egész, Vált y:Egész)

z:=x

x:=y

y:=z

Kódszervezés függvényekkel

előzőnél gyorsabb vonat

Monolitikus kód

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.WriteLine("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.WriteLine("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
    if (van) {  
        Console.WriteLine("Van, a(z) {0}. vonat gyorsabb az előzőnél.", melyik);  
    }  
    else {  
        Console.WriteLine("Nincs gyorsabb vonat az előzőnél.");  
    }  
}
```


Kódszervezés függvényekkel előzőnél gyorsabb vonat

Elvárások (pszeudo-kód)

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    [int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    beolvas(n, mido);  
  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    keres_vonat(n, mido,          // bemeneti adatok  
                van, melyik);    // kimeneti adatok  
    // vagy:  
    (van, melyik) = keres_vonat(n, ido); // kimeneti adatok ← bemeneti adatok  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
    kiir(van, melyik);  
}
```

Kódszervezés függvényekkel előzőnél gyorsabb vonat

Beolvasás függvény

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be, ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
  
    beolvas(out n, out mido);  
  
    // ...  
}  
static void beolvas(out int n, out int[] mido) {  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    Console.Error.Write("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.Error.Write("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
}
```

Kódszervezés függvényekkel előzőnél gyorsabb vonat

Feldolgozás függvény

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
  
    beolvas(out n, out mido);  
    keres_vonat1(n, mido,  
                out van, out melyik);  
    // ...  
}  
static void keres_vonat1(int n, int[] mido, out bool van, out int melyik) {  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
}
```

Kódszervezés függvén előzőnél gyorsabb vonat

```
tatic void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
  
    beolvas(out n, out mido);  
    (van, melyik) = keres_vonat2(n, mido);  
    // ...  
}  
  
static (bool van, int melyik) keres_vonat2(int n, int[] mido) {  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    int melyik;  
    bool van;  
  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
  
    return (van, melyik)  
}
```

Specifikáció:

Be: $n \in \mathbb{N}$, $\text{midő} \in \mathbb{N}[1..n]$

Ki: $\text{van} \in \mathbb{L}$, $\text{melyik} \in \mathbb{N}$

Ef: -

Uf: $(\text{van}, \text{melyik}) = \text{KERES}(i=2..n, \text{midő}[i] < \text{midő}[i-1])$

A megoldás tekinthető olyan függvénynek, ami
 $(n, \text{mido}) \rightarrow (\text{van}, \text{melyik})$

Másképpen:

$\text{keres_vonat}: \mathbb{N} \times \mathbb{N}[] \rightarrow \mathbb{L} \times \mathbb{N}$

$(\text{van}, \text{melyik}) := \text{keres_vonat}(n, \text{mido})$

Kódszervezés függvényekkel

előzőnél gyorsabb vonat

Kiírás függvény

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    int n;  
    int[] mido;  
    bool van;  
    int melyik;  
  
    beolvas(out n, out mido);  
    (van, melyik) = keres_vonat2(n, mido);  
    kiir(van, melyik);  
}  
static void kiir(bool van, int melyik) {  
    // Kiírás (specifikáció ki)  
    if (van) {  
        Console.WriteLine(melyik);  
    }  
    else {  
        Console.WriteLine(-1);  
    }  
}
```

Kódszervezés függvényekkel

Teljes megoldás

```
static void Main(string[] args) {
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)
    int n;
    int[] mido;
    bool van;
    int melyik;

    beolvas(out n, out mido);
    keres_vonat1(n, mido, out van, out melyik);
    kiir(van, melyik);
}

static void beolvas(out int n, out int[] mido) {
    // Beolvasás (specifikáció be)
    Console.Error.Write("n = ");
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);
    mido = new int[n];
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        Console.Error.Write("{0}. menetido = ", i);
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);
    }
}

static void keres_vonat1(int n, int[] mido, out bool van, out int melyik) {
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)
    melyik = 2;
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {
        melyik = melyik + 1;
    }
    van = melyik <= n;
}

static void kiir(bool van, int melyik) {
    // Kiírás (specifikáció ki)
    if (van) {
        Console.WriteLine(melyik);
    }
    else {
        Console.WriteLine(-1);
    }
}
```

Kódszervezés függvényekkel

```
static void Main(string[] args) {  
    // Deklarálás (változók, specifikáció be,ki)  
    int[] mido;  
    bool van; int melyik;  
  
    beolvas(out mido)  
    (van, melyik) = keres_vonat2(mido);  
    // ...  
}  
static void beolvas(out int[] mido) {  
    // Beolvasás (specifikáció be)  
    int n;  
    Console.Error.Write("n = ");  
    int.TryParse(Console.ReadLine(), out n);  
    mido = new int[n];  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        Console.Error.Write("{0}. menetido = ", i);  
        int.TryParse(Console.ReadLine(), out mido[i - 1]);  
    }  
}  
static (bool van, int melyik) keres_vonat2(int[] mido) {  
    // Feldolgozás (algoritmus, stuki)  
    int melyik;  
    bool van;  
  
    int n = mido.Length;  
    melyik = 2;  
    while (melyik <= n && !(mido[melyik - 1] < mido[melyik - 1 - 1])) {  
        melyik = melyik + 1;  
    }  
    van = melyik <= n;  
    return (van, melyik);  
}
```

Tömb tartalmazza a hosszát,
n elhagyható, lekérdezhető

Függvények

fogalmak (c#)

Blokk. A { és a hozzá tartozó } közötti programszöveg.

Hatáskör. Egy X azonosító hatásköre az a programszöveg (nem feltétlenül összefüggő), ahol az azonosítóra hivatkozni lehet.

A hatáskört a blokkstruktúra határozza meg. Ha két blokknak van közös része, akkor az egyik teljes egészében tartalmazza a másikat.

Egy azonosító hatásköre a deklarációját követő karaktertől a blokkot lezáró } végzőrójelig tart, kivéve azt a beágyazott blokkot, és ennek beágyazottjait, amelyben újra lett deklarálnva.

Függvények

fogalmak (c#)

Hatáskör. Egy adott helyen hivatkozott azonosító **lokális**, ha a hivatkozás helyét tartalmazó legszűkebb blokkban lett deklarálva. Egy azonosító **globális** (az adott blokkra nézve), ha nem **lokális**.

Élettartam. Minden B blokkban deklarált változó élettartalma a blokkba való belépéstől a blokk utolsó utasításának befejeződéséig tart.

C# tudnivalók – összefoglalás:

- **Formális** skalár paraméter:

- o bemeneti → **nincs** speciális kulcsszó
- o kimeneti → **ref/out** a speciális prefix „kulcsszó”

Pontosabban:
nem tömb

- **Aktuális** skalár paraméter:

ha a megfelelő formális paraméter

- o bemeneti → **akár** konstans, **akár** változó
- o kimeneti → **csak** változó, **ref/out** a speciális prefix-szel lehet.

Pontosabban:
nem tömb

ref: a paramétert meg **lehet** változtatni

out: a paramétert meg **kell** változtatni

Tömb paraméter esetén mindig **hivatkozás szerinti** a paraméterátadás.

vek
(c#)

C# tudnivalók – összefoglalás:

- Skalár paraméterátadás:

- o **Értékszerinti** – a formális paraméterből „keletkezett” lokális változóba másolódik a híváskor az aktuális paraméter **értéke**, így ennek a törzsön belüli megváltozása nincs hatással az aktuális paraméterre. Pl.:

```
static int max(int x, int y)
```

Input-paraméterek.

- o **Hivatkozás szerinti** – a formális paraméterbe az aktuális paraméter **címe** (*rá való hivatkozás*) kerül, a lokális néven is elérhetővé válik. Pl.:

Input-paraméterek.

```
static void max(int x, int y, ref int max_xy)
```

In-/Output-paraméter.

```
static void max(int x, int y, out int max_xy)
```

Input-paraméterek.

Output paraméter.

Összefoglalás



Programozási minták

1. Összegzés
 - a. Megszámolás
 - b. (Feltételes összegzés)
 - c. Másolás
 - d. Kiválogatás
2. Maximumkiválasztás
 - a. Minimumkiválasztás
3. Feltételes maximumkeresés
4. Keresés
 - a. Eldöntés
 - b. Mind eldöntés
5. Kiválasztás

Most Common DUPLO Parts



Brick Architect BA



Függvények

- Függvények szerepe
 - Részfeladatok csoportosítása (alprogram)
 - Általánosítás (paraméterekkel)