

Neptun kód: UJI470 Név: Nagy Levente
Beadás verziószáma: 1.
Később kiegészítéssel(!)
2. (javított Uf...)
3. (javított Algoritmus)

Feladat

Leghűvösebb települések legmelegebb napjai

A meteorológiai intézet az ország N településére adott M napos időjárás előrejelzést, az adott településen az adott napra várt legmagasabb hőmérsékletet.

Készíts programot, amely azokat a napokat, amelyeken a leghűvösebb településen a lehető legnagyobb az előre jelzett hőmérséklet!

Bemenet

A *standard bemenet* első sorában a települések száma ($1 \leq N \leq 1000$) és a napok száma ($1 \leq M \leq 1000$) van. Az ezt követő N sorban az egyes napokra jósolt M hőmérséklet értéke található ($-50 \leq H_{i,j} \leq 50$).

Kimenet

A *standard kimenet* első sorába azon napok K számát kell kiírni, amelyeken a leghűvösebb településen a lehető legnagyobb az előre jelzett hőmérséklet! Ezt ezen napok sorszámai kövessék, növekvő sorrendben!

Példa

Bemenet	Kimenet
3 5	2 2 3
10 15 12 10 10	
11 11 11 11 20	
12 16 16 16 20	

Korlátok

Időlimit: 0.1 mp.

Memórialimit: 32 MB

Specifikáció

Sablon

Maximumkiválasztás sablon

Feladat

Adott az egész számok egy $[e..u]$ intervalluma és egy $f:[e..u] \rightarrow H$ függvény. A H halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az f függvény hol veszi fel az $[e..u]$ nem üres intervallumon a legnagyobb értéket, és mondjuk meg, mekkora ez a maximális érték!

Specifikáció

Be: $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$
 Ki: $\text{maxind} \in \mathbb{Z}, \text{maxért} \in H$
 Ef: $e \leq u$
 Uf: $\text{maxind} \in [e..u]$ és
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$ és
 $\text{maxért} = f(\text{maxind})$

Rövidítve:

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

Algoritmus

$\text{maxért} := f(e); \text{maxind} := e$		Változó
$i = e+1 .. u$		$i: \text{Egész}$
T	$f(i) > \text{maxért}$	F
	$\text{maxért} := f(i)$	
	$\text{maxind} := i$	



Minimumkiválasztás sablon

Feladat

Adott az egész számok egy $[e..u]$ intervalluma és egy $f:[e..u] \rightarrow H$ függvény. A H halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az f függvény **hol** veszi fel az $[e..u]$ nem üres intervallumon a legkisebb értéket, és mondjuk meg, **mekkora** ez a minimális érték!

Specifikáció

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

Ki: $\text{minind} \in \mathbb{Z}, \text{minért} \in H$

Ef: $e \leq u$

Uf: $\text{minind} \in [e..u]$ és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{minind}) \leq f(i))$ és
 $\text{minért} = f(\text{minind})$

Rövidítve:

Uf: $(\text{minind}, \text{minért}) = \text{MIN}(i=e..u, f(i))$

Algoritmus

$\text{minért} := f(e); \text{minind} := e$	Változó i : Egész						
$i = e+1..u$							
<table border="1"> <tr> <td>$f(i) < \text{minért}$</td><td></td></tr> <tr> <td>$\text{minért} := f(i)$</td><td>-</td></tr> <tr> <td>$\text{minind} := i$</td><td></td></tr> </table>	$f(i) < \text{minért}$		$\text{minért} := f(i)$	-	$\text{minind} := i$		
$f(i) < \text{minért}$							
$\text{minért} := f(i)$	-						
$\text{minind} := i$							

Kiválogatás sablon

i	$T(i)$	$f(i)$
$e \rightarrow$	HAMIS	
$e+1 \rightarrow$	IGAZ \rightarrow	1 $f(e+1)$
$e+2 \rightarrow$	IGAZ \rightarrow	2 $f(e+2)$
$u \rightarrow$	HAMIS	

Feladat

Adott az egész számok egy $[e..u]$ intervalluma, egy ezen értelmezett $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ és egy $f:[e..u] \rightarrow H$ függvény. Határozzuk meg az f függvény az $[e..u]$ intervallum **azon** értékeinél felvett **értékeit**, amelyekre a T feltétel teljesül!

Specifikáció

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

Ki: $\text{db} \in \mathbb{N}, y \in H[1..\text{db}]$

Ef: -

Uf: $\text{db} = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$ és
 $\forall i \in [1..\text{db}]:$
 $\exists j \in [e..u]: T(j) \text{ és } y[i] = f(j)$
és $y \subseteq (f(e), f(e+1), \dots, f(u))$

Rövidítve:

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

Algoritmus

$\text{db} := 0$	Változó i : Egész						
$i = e..u$							
<table border="1"> <tr> <td>$T(i)$</td><td></td></tr> <tr> <td>$\text{db} := \text{db} + 1$</td><td>-</td></tr> <tr> <td>$y[\text{db}] := f(i)$</td><td></td></tr> </table>	$T(i)$		$\text{db} := \text{db} + 1$	-	$y[\text{db}] := f(i)$		
$T(i)$							
$\text{db} := \text{db} + 1$	-						
$y[\text{db}] := f(i)$							

Visszavezetés

i=e..u	i=1..napok
f(i)	MIN(i=e..u,f(i))

i=e..u	j=1..telepules
f(i)	matrix[j][i]

i=e..u	j=1..napok
T(i)	legnagyobb-mini- mum=MIN(i=e..u,f(i))
f(i)	j

i=e..u	k=1..telepules
f(i)	matrix[k][j]

Algoritmus

telepules, napok, matrix[1..telepules, 1..napok], legnagyobbminimum, db = 1, indexek[1..db], tempmin, minimumnapok[1..napok]	
i=1..napok	
tempmin = matrix[1,i]	
j=1..telepulesek	
matrix[j,i] < tempmin	
tempmin = matrix[j,i]	
minimumnapok[i] = tempmin	
legnagyobbminimum = minimumnapok[1]	
i=1..napok	
minimumnapok[i] > legnagyobbminimum	
legnagyobbminimum = minimumnapok[i]	
i=1..napok	
minimumnapok[i] == legnagyobbminimum	
indexek[db] = i	
db++	