



ELTE | IK

# PROGRAMOZÁS

## 11. előadás

Horváth Győző, Horváth Gyula, Szlávi Péter



# 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



# Tanulságos feladatok



# Függvény két visszatérési értékkel

## Feladat:

Egy térképet egy négyzetrácsban tárolunk. Minden rácspontban egy egész szám mondja meg az ott lévő pont tengerszint feletti magasságát. Határozd meg a térképen a legészaknyugatibb pontot, ahol tó található!

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

# 1. változat

## Feladat:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban melyik az a sor és oszlop, ahol sorfolytonosan először 0 szerepel?

## Másképpen:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban melyik az a sor, amelyben van 0, és ebben hol fordul elő először?

## Azaz:

Keresésben eldöntés és kiválasztás

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

# 1. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

## Feladat:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban **melyik az a sor**, amelyben **van 0**, és ebben **hol fordul elő először**?

## Specifikáció:

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

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

Fv:  $\text{vannulla} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,  $\text{vannulla}(i) = \text{VAN}(j=1..m, \text{mátrix}[i,j]=0)$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, \text{cind}) = \text{KERES}(i=1..n, \text{vannulla}(i))$  és

$\text{van} \rightarrow \text{oind} = \text{KIVÁLASZT}(j \geq 1, \text{mátrix}[\text{cind}, j]=0)$

# 1. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

## Specifikáció:

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

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

Fv:  $\text{vannulla} : \mathbb{N} \rightarrow L$ ,  $\text{vannulla}(i) = \text{VAN}(j=1..m, \text{mátrix}[i,j]=0)$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, \text{cind}) = \text{KERES}(i=1..n, \text{vannulla}(i))$  és

$\text{van} \rightarrow \text{oind} = \text{KIVÁLASZT}(j \geq 1, \text{mátrix}[\text{cind}, j]=0)$

### Keresés

$\text{ind} \sim \text{cind}$

$\text{e}..u \sim 1..n$

$T(i) \sim \text{vannulla}(i)$

### Eldöntés (vannulla)

$i \sim j$

$\text{e}..u \sim 1..m$

$T(i) \sim \text{mátrix}[i,j]=0$

### Kiválasztás

$\text{ind} \sim \text{oind}$

$i \sim j$

$\text{e} \sim 1$

$T(i) \sim \text{mátrix}[\text{cind}, j]=0$

# 1. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	57	75	26	44	30	35	43	
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

Uf: (van,sind)=KERES(i=1..n, vannulla(i)) és  
 van -> oind=KIVÁLASZT(j>=1, mátrix[sind,j]=0)

## Keresés

ind ~ sind  
 e..u ~ 1..n  
 T(i) ~ vannulla(i)

## Eldöntés (vannulla)

i ~ j  
 e..u ~ 1..m  
 T(i) ~ mátrix[i,j]=0

## Kiválasztás

ind ~ oind  
 i ~ j  
 e ~ 1  
 T(i) ~ mátrix[sind,j]=0

sind:=1

sind<=n és nem vannulla(sind)

sind:=sind+1

van:=sind<=n

van

true

false

oind:=1

nem mátrix[sind,j]=0

oind:=oind+1

vannulla(i:Egész):Logikai

Vált j:Egész, van:Logikai

j:=1

j<=m és nem mátrix[i,j]=0

j:=j+1

van:=j<=m

vannulla:=van



## 2. változat

### Feladat:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban melyik az a sor és oszlop, ahol sorfolytonosan először 0 szerepel?

### Másképpen:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban **melyik az a sor**, amelyben **van** 0, és ebben **hol** fordul elő először?

### Azaz:

**Keresés**ben **keresés** és  
**keresés**

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

## 2. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

### Feladat:

Egy egész számokat tartalmazó mátrixban **melyik az a sor**, amelyben **van** 0, és ebben **hol** fordul elő először?

```
keresnulla(i)=(van,ind):((van,ind)=KERES(j=1..m, mátrix[i,j]>0))
```

### Specifikáció:

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

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

Fv:  $\text{keresnulla}: \mathbb{N} \rightarrow L \times \mathbb{N}$ ,

$\text{keresnulla}(i) = \text{KERES}(j=1..m, \text{mátrix}[i,j]=0)$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, \text{send}) = \text{KERES}(i=1..n, \text{keresnulla}(i).\text{van})$  és

$\text{van} \rightarrow \text{oind} = \text{keresnulla}(\text{send}).\text{ind}$

## 2. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	0	57	75	26	44	30	35	43
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

### Specifikáció:

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

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

Fv:  $\text{keresnulla}: \mathbb{N} \rightarrow L \times \mathbb{N}$ ,

$\text{keresnulla}(i) = \text{KERES}(j=1..m, \text{mátrix}[i,j]=0)$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, \text{cind}) = \text{KERES}(i=1..n, \text{keresnulla}(i).\text{van})$  és  
 $\text{van} \rightarrow \text{oind} = \text{keresnulla}(\text{cind}).\text{ind}$

#### Keresés

$\text{ind} \sim \text{cind}$

$e..u \sim 1..n$

$T(i) \sim \text{keresnulla}(i).\text{van}$

#### Keresés (keresnulla)

$i \sim j$

$e..u \sim 1..m$

$T(i) \sim \text{mátrix}[i,j]=0$

## 2. változat

40	74	42	20	10	51	61	23	6	89	75	46	40	28	27	79	91	33	99	27	51	92
54	44	53	0	70	14	72	72	59	87	66	82	26	66	78	65	55	91	59	77	67	73
5	16	0	0	0	0	24	70	49	90	89	43	92	9	62	3	89	56	21	47	50	25
38	69	35	0	0	0	0	19	88	19	99	1	80	##	27	54	46	77	55	32	46	31
59	43	56	0	0	26	5	86	56	92	49	88	18	67	81	45	85	26	79	74	41	36
57	13	80	69	38	35	32	25	89	43	48	20	62	81	49	94	6	88	47	2	57	91
12	22	21	41	12	52	84	95	40	13	48	36	55	22	50	48	64	52	##	73	98	49
86	57	70	14	80	98	36	45	49	32	28	53	58	99	36	40	93	90	82	74	98	14
57	12	45	36	75	36	4	58	64	54	87	3	0	0	57	75	26	44	30	35	43	
80	10	65	1	1	19	12	69	38	24	6	62	0	0	22	27	85	73	31	2	87	56
9	89	18	54	37	94	78	80	16	21	93	96	85	0	8	81	30	87	1	75	80	40
##	83	70	63	2	29	47	29	68	24	4	50	96	92	95	90	29	97	90	86	11	99
10	4	60	64	31	55	72	84	69	12	43	28	35	74	18	11	54	64	73	48	60	76

Uf: **(van,sind)=KERES(i=1..n, keresnulla(i).van)** és  
 van -> oind=keresnulla(sind).ind

### Keresés

ind ~ sind

e..u ~ 1..n

T(i) ~ keresnulla(i).van

### Keresés (keresnulla)

i ~ j

e..u ~ 1..m

T(i) ~ mátrix[i,j]=0

sind:=1

sind<=n és nem keresnulla(sind).van

sind:=sind+1

van:=sind<=n

van

true

false

oind:=keresnulla(sind).ind

*keresnulla(i:Egész):(Logikai,Egész)*

*Vált j, ind:Egész, van:Logikai*

ind:=1

ind<=m és nem mátrix[i,ind]=0

ind:=ind+1

van:=ind<=m

vannulla:=(van,ind)



# Maximumkiválasztás vs feltételes maximumkeresés

---

## Feladat:

Egy gyártó bekéri egy üzlettől, hogy egy időszakon belül, amikor nyitva volt, hány darab fogyott egy adott termékből. Mennyi volt a legtöbb eladott darabszám?

5	3	0	0	2	1	7	8	4	3
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

# Elemzés

## Feladat:

5	3	0	0	2	1	7	8	4	3
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

Egy gyártó bekéri egy üzlettől, hogy egy időszakon belül, amikor nyitva volt, hány darab fogyott egy adott termékből. Mennyi volt a **legtöbb** eladott darabszám?

## Specifikáció:

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

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

Ef: -

Biztos???

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

Maximumkiválasztás!

Ha a sorozat lehet üres is, akkor nem biztos,  
hogy van maximális elem  
→ feltételes maximumkeresés

# 1. változat

---

## Feladat:

Egy gyártó bekéri egy üzlettől, hogy egy időszakon belül, amikor nyitva volt, hány darab fogyott egy adott termékből. Mennyi volt a legtöbb eladott darabszám?

## Specifikáció:

Maximumkiválasztás!

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

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

Ef: -

Uf:  $van = n > 0$  és

$van \rightarrow (, max) = \text{MAX}(i=1..n, db[i])$

## 2. változat

---

### Feladat:

Egy gyártó bekéri egy üzlettől, hogy egy időszakon belül, amikor nyitva volt, hány darab fogyott egy adott termékből. Mennyi volt a legtöbb eladott darabszám?

### Specifikáció:

Feltételes maximumkeresés

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

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

Ef: -

Uf:  $(van, max) = \text{MAX}(i=1..n, db[i], igaz)$



# Vezérlőelv

---

## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában m őr van, és tudjuk, hogy n nap mindegyikén melyik őr volt szolgálatban. Melyik őr volt a legtöbbször szolgálatban?



# 1.változat: nap-vezérelt megoldás

## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $m$  őr van, és tudjuk, hogy  $n$  nap mindegyikén melyik őr volt szolgálatban. Melyik őr volt a **legtöbbször** szolgálatban?

## Lépések:

1. Minden **naphoz** meghatározzuk, hogy az adott napi őr, **hányszor** volt még szolgálatban
2. Ezek közül azt a **napot** választjuk, ahol **ez a szám** a **legnagyobb**
3. **Maximumkiválasztás**ban **megszámolás**

1	3
2	5
3	4
4	5
5	4
6	6
7	5
n=8	3

# 1.változat: nap-vezérelt megoldás

## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $m$  őr van, és tudjuk, hogy  $n$  nap mindegyikén melyik őr volt szolgálatban. Melyik őr volt a **legtöbbször** szolgálatban?

## Specifikáció:

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

Ki:  $\text{terhelt} \in \mathbb{N}$

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

Fv:  $\text{hány} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N},$

$\text{hány}(\text{nap}) = \text{DARAB}(i = \text{nap} + 1..n, \text{őr}[i] = \text{őr}[\text{nap}])$

Ef: -

Uf:  $(\text{ind},) = \text{MAX}(\text{nap} = 1..n, \text{hány}(\text{nap}))$  és  
 $\text{terhelt} = \text{őr}[\text{ind}]$  és  ~~$m = m$~~

1	3
2	5
3	4
4	5
5	4
6	6
7	5
n=8	3

## 2. változat: Ór-vezérelt megoldás

### Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában m ór van, és tudjuk, hogy n nap mindegyikén melyik ór volt szolgálatban. Melyik ór volt a legtöbbször szolgálatban?

nap	melyik ór		örök=	1	2	3	4	5	6	7
1	5							x		
2	3					x				
3	4						x			
4	5							x		
5	4						x			
6	6								x	
7	3					x				
8	5							x		
db=				0	0	2	2	3	1	0

## 2. változat: őr-vezérelt megoldás

### Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $m$  őr van, és tudjuk, hogy  $n$  nap mindegyikén melyik őr volt szolgálatban. Melyik őr volt a **legtöbbször** szolgálatban?

### Lépések:

1. Minden **őrhöz** meghatározzuk, hogy **hányszor** volt szolgálatban
2. Ezek közül azt az **őrt** választjuk, ahol **ez a szám** a **legnagyobb**
3. **Maximumkiválasztás**ban **megszámolás**

őrök=	1	2	3	4	5	6	7
					x		
			x				
				x			
					x		
				x			
						x	
		x					
					x		
db=	0	0	2	2	3	1	0

## 2. változat: Őr-vezérelt megoldás

őrk=	1	2	3	4	5	6	7
					x		
			x				
				x			
					x		
				x			
			x			x	
		x					
					x		
db=	0	0	2	2	3	1	0

### Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $m$  Őr van, és tudjuk, hogy  $n$  nap mindegyikén melyik Őr volt szolgálatban. Melyik Őr volt a **legtöbbször** szolgálatban?

### Specifikáció:

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

Ki:  $\text{terhelt} \in \mathbb{N}$

Fv:  $\text{hány}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$\text{hány}(\text{melyikőrk}) = \text{DARAB}(i=1..n, \text{őrk}[i] = \text{melyikőrk})$

Ef: -

Uf:  $(\text{terhelt},) = \text{MAX}(\text{melyikőrk}=1..m, \text{hány}(\text{melyikőrk}))$

# Adattranszformáció

## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában n őr van, és tudjuk minden őrről, hogy m napból mely naptól mely napig volt szolgálatban. Mikor volt a legvédelettebb a helység?



# Adattranszformáció

## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $n$  őr van, és tudjuk minden őrről, hogy  $m$  napból mely naptól mely napig volt szolgálatban. Mikor volt a legvédetezbb a helység?

őr	tól	ig	nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	3		x	x	x							
2	2	2			x								
3	5	8						x	x	x	x		
4	7	8								x	x		
n=5	8	9									x	x	
db=				1	2	1	0	1	1	2	3	1	0



# 1. változat: nap-vezérelt megoldás

**Feladat:** Mikor volt a legvédeettebb a helység?

**Lépések:** Adattranzformáció másolással

1. **Átalakítás:** meghatározzuk **minden** naphoz, hogy akkor **hány ór** volt szolgálatban.
2. Melyik nap a **legnagyobb** a darabszám?
3. **Másolás**ban **megszámolás** és **maximumkiválasztás**

ór	tól	ig	nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	3		x	x	x							
2	2	2			x								
3	5	8						x	x	x	x		
4	7	8								x	x		
n=5	8	9									x	x	
			db=	1	2	1	0	1	1	2	3	1	0

# 1. változat: minden nap

**Feladat:** Mikor volt a legvédehetőbb a helység?

**Specifikáció:**

Be:  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{örök} \in \text{Intervallum}[1..n]$ ,  
Intervallum = Tól x Ig, Tól=N, Ig=N

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

Sa:  $\text{db} \in \mathbb{N}[1..m]$

Fv:  $\text{hányör} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$\text{hányör}(\text{nap}) = \text{DARAB}(i=1..n, \text{örök}[i].\text{tól} \leq \text{nap} \leq \text{örök}[i].\text{ig})$

Ef:  $m > 0$  és  $\forall i \in [1..n] : (\text{örök}[i].\text{tól} \geq 1 \text{ és } \text{örök}[i].\text{ig} \leq m)$

Uf:  $\forall \text{nap} \in [1..m] : (\text{db}[\text{nap}] = \text{hányör}(\text{nap}))$  és  
 $(\text{maxind},) = \text{MAX}(\text{nap}=1..m, \text{db}[\text{nap}])$

ór	tól	ig
1	1	3
2	2	2
3	5	8
4	7	8
n=5	8	9

nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	x	x	x							
		x								
				x	x	x	x			
						x	x			
							x	x		
db=	1	2	1	0	1	1	2	3	1	0

Nap-vezérelt megoldás

## 2. változat: másolás

**Feladat:** Mikor volt a legvédehetőbb a helység?

**Specifikáció:**

Be:  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{örök} \in \text{Intervallum}[1..n]$ ,  
Intervallum = Tól x Ig, Tól = N, Ig = N

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

Sa:  $\text{db} \in \mathbb{N}[1..m]$

Fv:  $\text{hányör} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$\text{hányör}(\text{nap}) = \text{DARAB}(i=1..n, \text{örök}[i].\text{tól} \leq \text{nap} \leq \text{örök}[i].\text{ig})$

Ef:  $m > 0$  és  $\forall i \in [1..n] : (\text{örök}[i].\text{tól} \geq 1 \text{ és } \text{örök}[i].\text{ig} \leq m)$

Uf:  $\text{db} = \text{MÁSOL}(\text{nap}=1..m, \text{hányör}(\text{nap}))$  és  
 $(\text{maxind},) = \text{MAX}(\text{nap}=1..m, \text{db}[\text{nap}])$

ór	tól	ig
1	1	3
2	2	2
3	5	8
4	7	8
n=5	8	9

nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	x	x	x							
		x								
				x	x	x	x			
						x	x			
							x	x		
db=	1	2	1	0	1	1	2	3	1	0

Érdemes megnézni, hogy a másolás összevonható-e a következő lépéssel!

### 3. változat: másolás összevonása

**Feladat:** Mikor volt a legvédehetőbb a helység?

**Specifikáció:**

Be:  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{örök} \in \text{Intervallum}[1..n]$ ,  
Intervallum = Tól x Ig, Tól = N, Ig = N

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

Sa:  $\text{db} \in \mathbb{N}[1..m]$

Fv:  $\text{hányör} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$\text{hányör}(\text{nap}) = \text{DARAB}(i=1..n, \text{örök}[i].\text{tól} \leq \text{nap} \leq \text{örök}[i].\text{ig})$

Ef:  $m > 0$  és  $\forall i \in [1..n] : (\text{örök}[i].\text{tól} \geq 1 \text{ és } \text{örök}[i].\text{ig} \leq m)$

Uf:  $(\text{maxind}, ) = \text{MAX}(\text{nap}=1..m, \text{hányör}(\text{nap}))$

ór	tól	ig
1	1	3
2	2	2
3	5	8
4	7	8
n=5	8	9

nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	x	x	x							
		x								
				x	x	x	x			
						x	x			
							x	x		
db=	1	2	1	0	1	1	2	3	1	0

# Adattranszformáció – mátrix, vezérlés

## Feladat:

Egy busztársaság nyilvántartásában  $n$  buszjárat van, és mindegyikről tudjuk, hogy  $m$  város közül melyek között járnak buszok. Adj meg egy olyan várost, amelybe nem tudunk ezzel a busztársasággal utazni!



# Adattranszformáció – mátrix, vezérlés

## Feladat:

Egy busztársaság nyilvántartásában  $n$  buszjárat van, és mindegyikről tudjuk, hogy  $m$  város közül melyek között járnak buszok. Adj meg egy olyan várost, amelybe nem tudunk ezzel a busztársasággal utazni!

járatok	honnan	hova		városok=	1	2	3	4	5	6	7
1	3	6		1						x	
2	5	7		2			x		x		
3	2	3		3		x				x	
4	2	5		4							
5	1	6		5		x					x
				6	x		x				
				7					x		

# Adattranszformáció – mátrix, vezérlés

## Feladat:

Adj meg egy olyan várost, amelybe nem tudunk ezzel a busztársasággal utazni!

## Lépések:

1. **Átalakítás**: meghatározzuk **minden** várospárhoz, hogy **van-e** a két város között járat.
2. **Melyik** oszlop **üres**?
3. **Másolás**ban **eldöntés** és **keresés**ben **mind eldöntés**

járatok	honnan	hova	városok=	1	2	3	4	5	6	7
1	3	6	1						x	
2	5	7	2			x		x		
3	2	3	3		x				x	
4	2	5	4							
5	1	6	5		x					x
			6	x		x				
			7					x		

# 1. változat: adattanszformáció

Adj meg egy olyan várost, amelybe nem tudunk ezzel a busztársasággal utazni!

## Specifikáció:

Be:  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{járatok} \in \text{Járat}[1..n]$ ,  
 $\text{Járat} = \text{Honnan} \times \text{Hova}$ ,  $\text{Honnan} = \mathbb{N}$ ,  $\text{Hova} = \mathbb{N}$

Ki:  $\text{ind} \in \mathbb{N}$

Sa:  $\text{mátrix} \in L[1..m, 1..m]$

Fv:  $\text{vanjárat} : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,  
 $\text{vanjárat}(i, j) = \text{VAN}(k=1..n,$   
 $(\text{járatok}[k].\text{honnan}=i \text{ és } \text{járatok}[k].\text{hova}=j) \text{ vagy }$   
 $(\text{járatok}[k].\text{hova}=i \text{ és } \text{járatok}[k].\text{honnan}=j))$

Fv:  $\text{üres} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,  
 $\text{üres}(\text{hova}) = \text{MIND}(i=1..m, \text{mátrix}[i, \text{hova}] = \text{hamis})$

Ef:  $\forall i \in [1..n]:$   
 $(1 \leq \text{járatok}[i].\text{honnan} \leq m \text{ és } 1 \leq \text{járatok}[i].\text{hova} \leq m)$   
Uf:  $\forall i \in [1..m]: (\forall j \in [1..m]: (\text{mátrix}[i, j] = \text{vanjárat}(i, j))) \text{ és }$   
 $(, \text{ind}) = \text{KERES}(\text{hova}=1..m, \text{üres}(\text{hova}))$

járatok	honnan	hova
1	3	6
2	5	7
3	2	3
4	2	5
5	1	6

városok=	1	2	3	4	5	6	7
1						x	
2			x		x		
3		x				x	
4							
5		x					x
6	x		x				
7					x		

Érdeemes megnézni, hogy a másolás összevonható-e a következő lépéssel!





## 2. változat: város-vezérelt megoldás

járatok	honnan	hova
1	3	6
2	5	7
3	2	3
4	2	5
5	1	6

### Specifikáció:

Adj meg egy olyan várost, amelybe nem tudunk ezzel a busztársasággal utazni!

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

Járat = Honnan x Hova, Honnan =  $\mathbb{N}$ , Hova =  $\mathbb{N}$

Ki:  $\text{ind} \in \mathbb{N}$

Fv:  $\text{vanjárat} : \mathbb{N} \rightarrow \text{L}$ ,

$\text{vanjárat}(\text{város}) = \text{VAN}(k=1..n,$

$\text{járatok}[k].\text{honnan} = \text{város}$  vagy  $\text{járatok}[k].\text{hova} = \text{város})$

Ef:  $\forall i \in [1..n]:$

$(1 \leq \text{járatok}[i].\text{honnan} \leq m \text{ és } 1 \leq \text{járatok}[i].\text{hova} \leq m)$

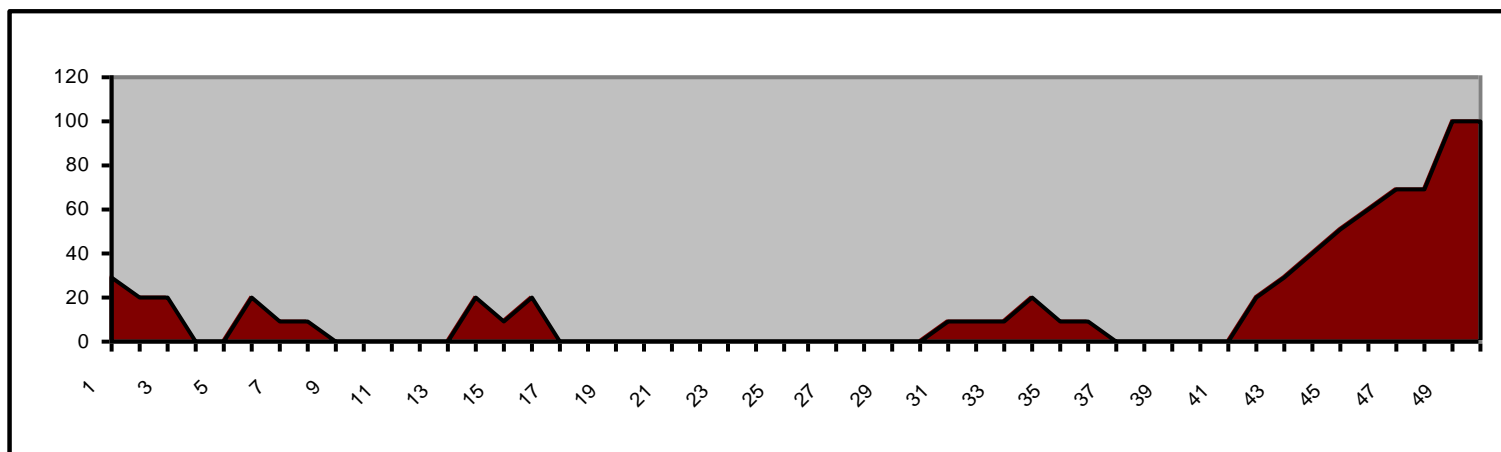
Uf:  $(, \text{ind}) = \text{KERES}(\text{város} = 1..m, \text{nem vanjárat}(\text{város}))$

városok=	1	2	3	4	5	6	7
1						x	
2			x		x		
3		x				x	
4							
5		x					x
6	x		x				
7					x		

# Intervallumos példák

## Feladat:

Egy repülőgéppel Európából Amerikába repültünk. Az út során bizonyos kilométerenként mértük a felszín tengerszint feletti magasságát ( $\geq 0$ ). 0 magasságot ott mértünk, ahol tenger van,  $>0$ -t pedig ott, ahol szárazföld. Adjuk meg a legszélesebb szigetet!



# 1. változat:

## Specifikáció:

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

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

Sa:  $\text{db} \in \mathbb{N}$ ,  $\text{kezetek} \in \mathbb{N}[1..\text{db}]$ ,  $\text{maxind} \in \mathbb{N}$

Fv:  $\text{szigetkezdet}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,

$\text{szigetkezdet}(i) = \{\text{hamis}, \text{ha } i=1;$

$\text{mag}[i-1]=0 \text{ és } \text{mag}[i]>0 \text{ egyébként}\}$

Fv:  $\text{szigetvég}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,

$\text{szigetvég}(i) = \{\text{hamis}, \text{ha } i=n;$

$\text{mag}[i+1]=0 \text{ és } \text{mag}[i]>0 \text{ egyébként}\}$

Fv:  $\text{keresvége}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L} \times \mathbb{N}$ ,

$\text{keresvége}(i) = \text{KERES}(j=i..n, \text{szigetvég}(j))$

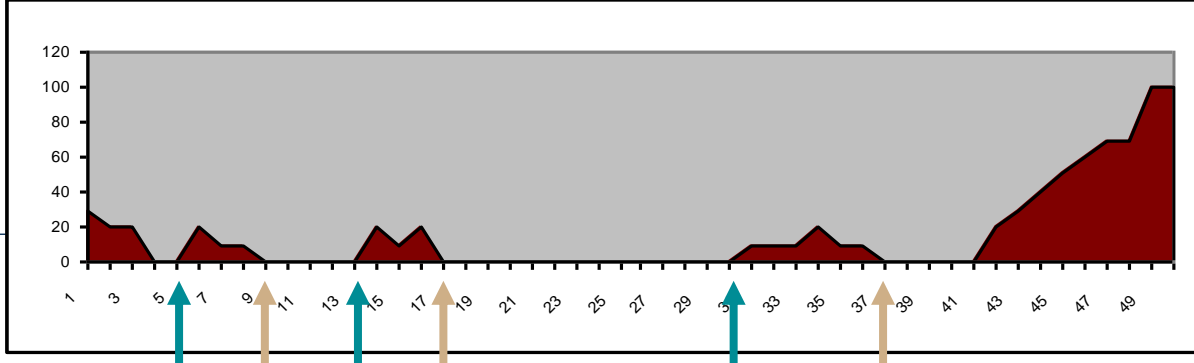
Fv:  $\text{táv}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\text{táv}(i) = \text{keresvége}(i).\text{ind} - i$

Ef: -

Uf:  $(\text{db}, \text{kezetek}) = \text{KIVÁLOGAT}(i=1..n, \text{szigetkezdet}(i) \text{ és } \text{keresvége}(i).\text{van}, i) \text{ és}$

$(\text{van}, \text{maxind},) = \text{MAX}(i=1..\text{db}, \text{táv}(\text{kezetek}[i]), \text{igaz}) \text{ és}$

$\text{van} \rightarrow k = \text{kezetek}[\text{maxind}] \text{ és } v = \text{keresvége}(k).\text{ind}$



1. Válogassuk ki azokat a szigetkezeteket, amelyeknek **van vége is!**
2. Másolással határozzuk meg hozzájuk a szigetvégeket! **(összevonható)**
3. Másolással határozzuk meg a távolságokat! **(összevonható)**
4. Határozzuk meg a **legnagyobb távolságot**, ha van!

## 2. változat:

### Specifikáció:

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

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

Fv:  $\text{szigetkezdet}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,

$\text{szigetkezdet}(i) = \{\text{hamis}, \text{ha } i=1;$   
 $\text{mag}[i-1]=0 \text{ és } \text{mag}[i]>0 \text{ egyébként}\}$

Fv:  $\text{szigetvég}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L}$ ,

$\text{szigetvég}(i) = \{\text{hamis}, \text{ha } i=n;$   
 $\text{mag}[i+1]=0 \text{ és } \text{mag}[i]>0 \text{ egyébként}\}$

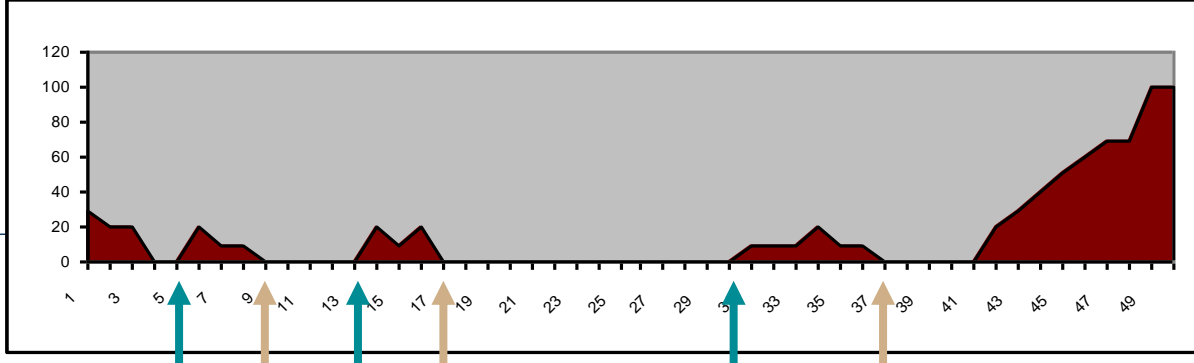
Fv:  $\text{keresvége}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{L} \times \mathbb{N}$ ,

$\text{keresvége}(i) = \text{KERES}(j=i..n, \text{szigetvég}(j))$

Fv:  $\text{táv}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\text{táv}(i) = \text{keresvége}(i).\text{ind} - i$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, k, ) = \text{MAX}(i=1..n, \text{táv}(i), \text{szigetkezdet}(i) \text{ és } \text{keresvége}(i).\text{van})$  és  
 $\text{van} \rightarrow v = \text{keresvége}(k).\text{ind}$



1. Válogassuk ki azokat a szigetkezdeteket, amelyeknek van vége is! (összevonható)
2. Másolással határozzuk meg hozzájuk a szigetvégeket! (összevonható)
3. Másolással határozzuk meg a távolságokat! (összevonható)
4. Határozzuk meg a legnagyobb távolságot, ha van!

Feltételes maximumkeresésben keresés

## 2. változat

Fv: keresvége: $N \rightarrow L \times N$ ,

$\text{keresvége}(i) = \text{KERES}(j=i..n, \text{szigetvég}(j))$

Fv:  $\text{táv}: N \rightarrow N$ ,  $\text{táv}(i) = \text{keresvége}(i).\text{ind} - i$

Ef: -

Uf:  $(\text{van}, k, ) = \text{MAX}(i=1..n, \text{táv}(i), \text{szigetkezdet}(i) \text{ és } \text{keresvége}(i).\text{van})$  és  
 $\text{van} \rightarrow v = \text{keresvége}(k).\text{ind}$

### Feltételes maximumkeresés

$\text{maxind} \sim k$

$e..u \sim 1..n$

$f(i) \sim \text{táv}(i)$

$T(i) \sim \text{szigetkezdet}(i) \text{ és } \text{keresvége}(i).\text{van}$

### Keresés (keresnulla)

$i \sim j$

$e..u \sim i..n$

$T(i) \sim \text{szigetvég}(j)$

## 2. változat

### Feltételes maximumkeresés

$\text{maxind} \sim k$   
 $e..u \sim 1..n$   
 $f(i) \sim \text{táv}(i)$   
 $T(i) \sim \text{szigetkezdet}(i) \text{ és } \text{keresvége}(i).\text{van}$

### Keresés (keresnulla)

$i \sim j$   
 $e..u \sim i..n$   
 $T(i) \sim \text{szigetvég}(j)$

van:=hamis

i=1..n

jóe:=szigetkezdet(i) és keresvége(i).van

nem jóe

van és jóe

nem van és jóe

–

t:=táv(i)

van:=igaz

t>maxért

maxért:=táv(i)

maxért:=t

–

k:=i

k:=i

keresvége(i:Egész):(Logikai,Egész)

Vált ind:Egész, van:Logikai

ind:=i

ind<=n és nem szigetvég(ind)

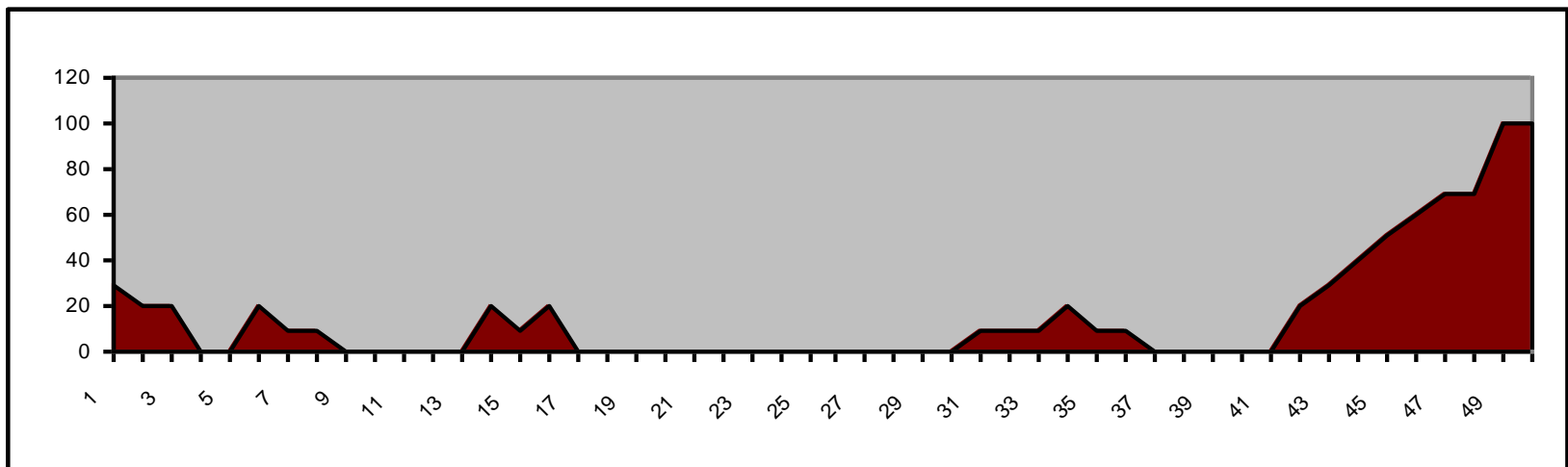
ind:=ind+1

van:=ind<=n

keresvége:=(van,ind)

# További változatok

- Mi és hogyan változik, ha
  - azt is szigetnek tekintem, ami esetleg a szélére esik? (ami eddig a kontinens volt)
  - a legrövidebb szigetet keresem?



# Intervallum



## Feladat:

Egy polgárőrség nyilvántartásában  $n$  őr van, és tudjuk minden őrről, hogy  $m$  napból mely naptól mely napig volt szolgálatban. Melyik volt az a leghosszabb időszak, amíg védve volt a helység?

őr	tól	ig	nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	1	3		x	x	x							
2	2	2			x								
3	5	8						x	x	x	x		
4	7	8								x	x		
$n=5$	8	9									x	x	
db=				1	2	1	0	1	1	2	3	1	0



# 1. változat

**Feladat:** leghosszabb időszak, amíg védve

**Specifikáció:**

Be:  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\text{őrök} \in \text{Intervallum}[1..n]$ ,  
Intervallum = Tól x Ig, Tól=N, Ig=N

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

Sa:  $\text{db} \in \mathbb{N}[1..m]$

Fv:  $\text{hányőr} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,

$\text{hányőr}(\text{nap}) = \text{DARAB}(i=1..n, \text{őrök}[i].\text{tól} \leq \text{nap} \leq \text{őrök}[i].\text{ig})$

Ef:  $m > 0$  és  $\forall i \in [1..n] : (\text{őrök}[i].\text{tól} \geq 1 \text{ és } \text{őrök}[i].\text{ig} \leq m)$

Uf:  $\forall \text{nap} \in [1..m] : (\text{db}[\text{nap}] = \text{hányőr}(\text{nap}))$  és

...

Kezdődhet a leghosszabb „sziget” meghatározása!

őr	tól	ig
1	1	3
2	2	2
3	5	8
4	7	8
n=5	8	9

nap=	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	x	x	x							
		x								
					x	x	x	x		
							x	x		
								x	x	
db=	1	2	1	0	1	1	2	3	1	0

# Rendezések



# Rendezési feladat

## Specifikáció:

Be:  $n \in \mathbb{N}$ ,  $x \in H[1..n]$ ,

$\leq : H \times H \rightarrow L$

Rendezés( $\leq$ ) és RendezettE $_{\leq}$ (H)

Ki:  $y \in H[1..n]$

Ef: -

Uf: RendezettE(y) és  $y \in \text{Permutáció}(x)$

Jelölések:

- $\text{RendezettE}_{\leq}(X/H)$ : X/H rendezett-e a  $\leq$ -ra?
- $Y \in \text{Permutáció}(X)$ : Y az X elemeinek egy permutációja-e?

# Rendezési feladat

---

A rendezések egy részében olyan megvalósítást választunk, amiben a bemenetnek és a kimenetnek ugyanaz a sorozat felel meg, azaz helyben rendezünk.

## Specifikáció:

Be:  $n \in \mathbb{N}$ ,  $x \in H[1..n]$ ,

$\leq : H \times H \rightarrow \{L, R\}$

Ki:  $x' \in H[1..n]$

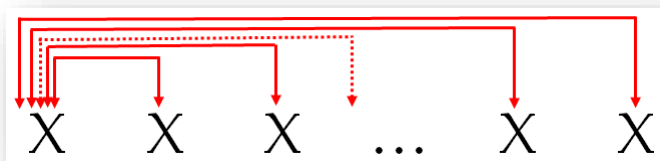
Ef: -

Uf:  $\text{RendezettE}(x')$  és  $x' \in \text{Permutáció}(x)$

# Egyszerű cserés rendezés

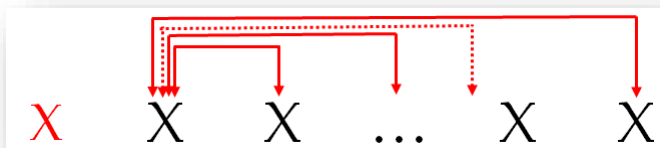
## A lényeg:

- Hasonlítsuk az első elemet az összes mögötte levővel, s ha kell, cseréljük meg!



*A minimum az „alsó” végére kerül.*

- Ezután ugyanezt csináljuk a második elemre!



• ...

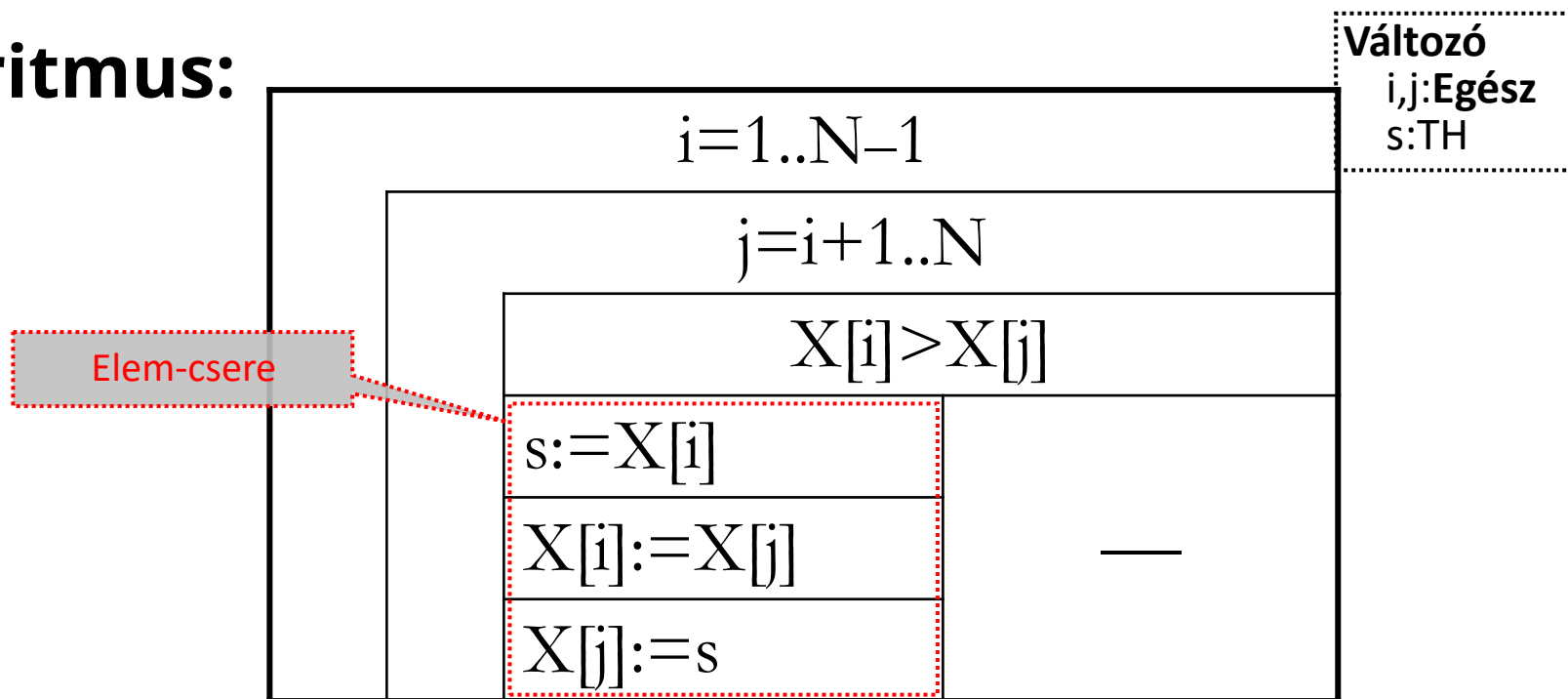
- Végül az utolsó két elemre!



*A pirossal jelöltek már a helyükön vannak*

# Egyszerű cserés rendezés

## Algoritmus:

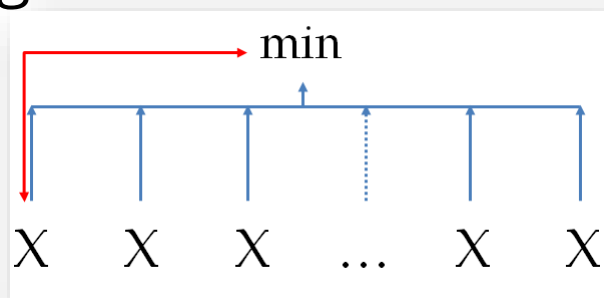


- Hasonlítások száma:  $1+2+\dots+N-1 = N \cdot \frac{N-1}{2}$
- Mozgatások száma:  $0 \dots 3 \cdot N \cdot \frac{N-1}{2}$

# Minimumkiválasztásos rendezés

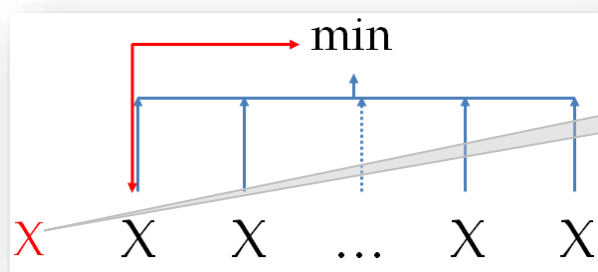
## A lényeg:

- Határozzuk meg az **1..N** elemek minimumát, s cseréljük meg az **1.-vel**!



*A minimum az „alsó” végére kerül.*

- Ezután ugyanezt tesszük a **2..N** elemre!



- ...

- Végül az utolsó két ( $N-1..N$ ) elemre!

*A pirossal jelöltek már a helyükön vannak*

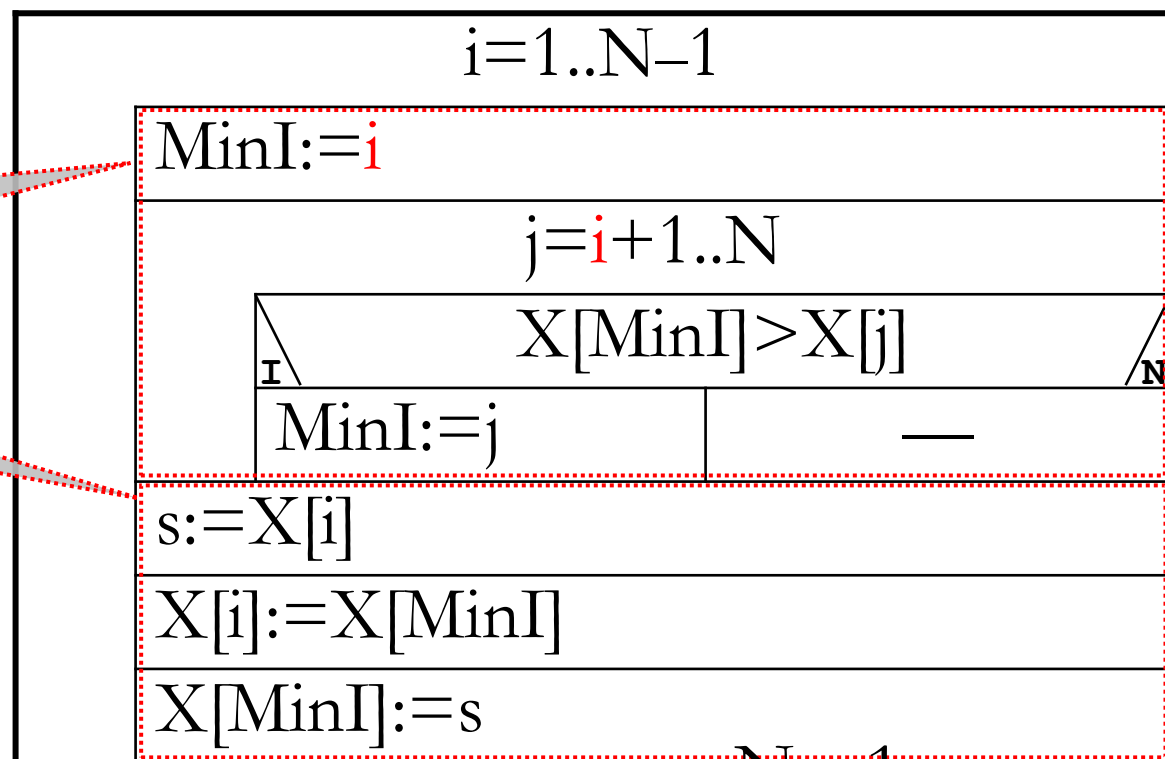


# Minimumkiválasztásos rendezés

## Algoritmus:

Minimum-  
kiválasztás az  $i$ -től

Elem-csere



Változó  
 $MinI$ ,  
 $i, j$ : Egész  
 $s$ : TH

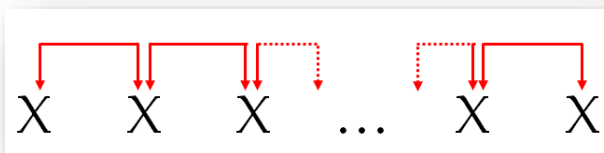
- Hasonlítások száma:  $1+2+\dots+N-1 = N \cdot \frac{N-1}{2}$
- Mozgatások száma:  $3 \cdot (N-1)$



# Buborékos rendezés

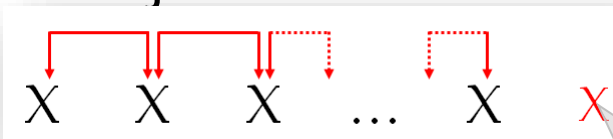
## A lényeg:

- Hasonlítsunk minden elemet a mögötte levővel, s ha kell, cseréljük meg!



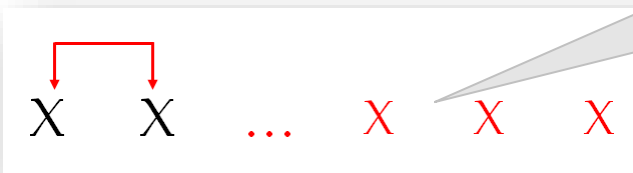
*A maximum a „felső” végére kerül.*

- Ezután ugyanezt csináljuk az utolsó elem nélkül!



- ...

- Végül az első két elemre!

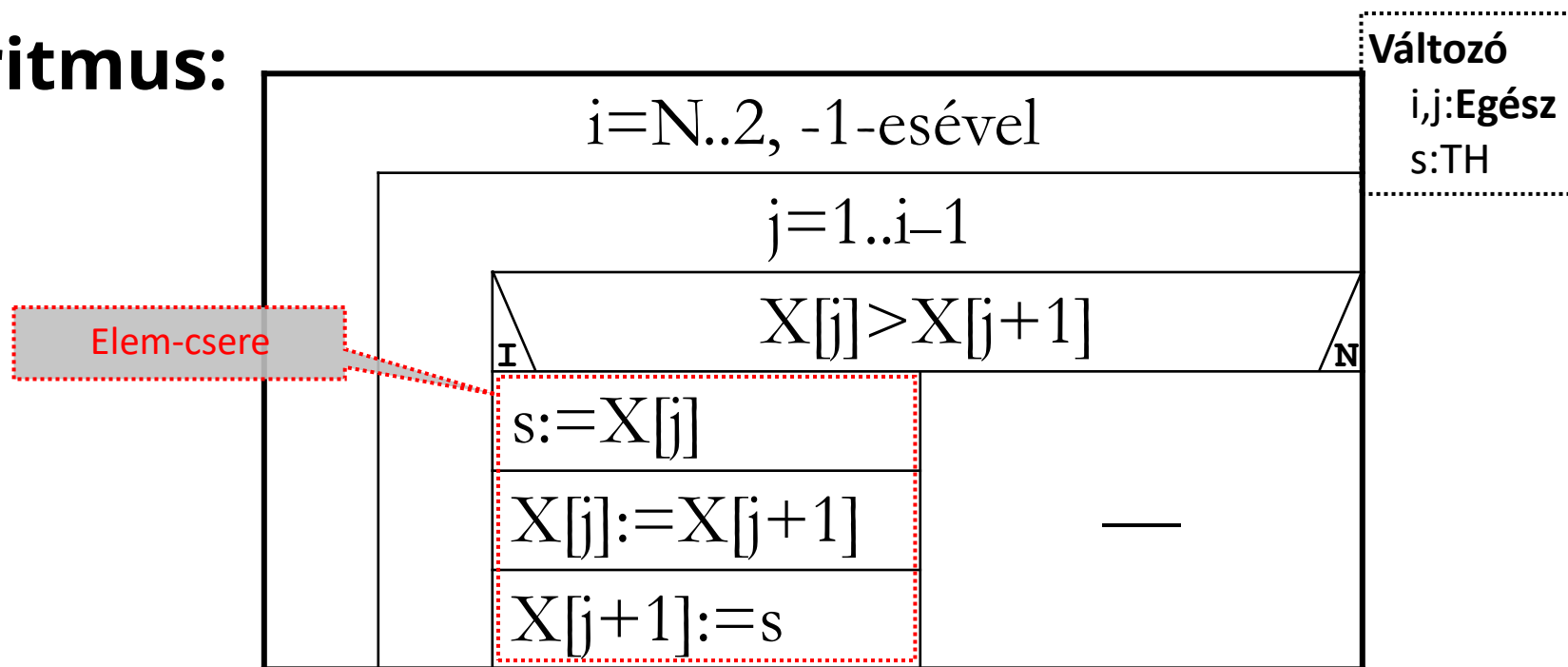


*A többiek is tartanak a helyük felé.*

*A pirossal jelöltek már a helyükön vannak*

# Buborékos rendezés

## Algoritmus:

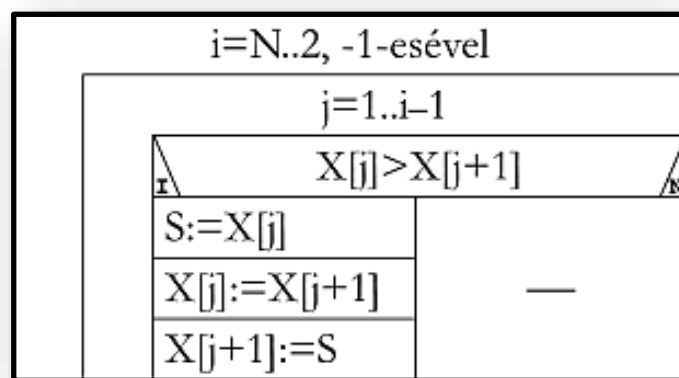


- Hasonlítások száma:  $1 + 2 + \dots + N - 1 = N \cdot \frac{N - 1}{2}$
- Mozgatások száma:  $0 \dots 3 \cdot N \cdot \frac{N - 1}{2}$

# Javított buborékos rendezés

## Megfigyelések:

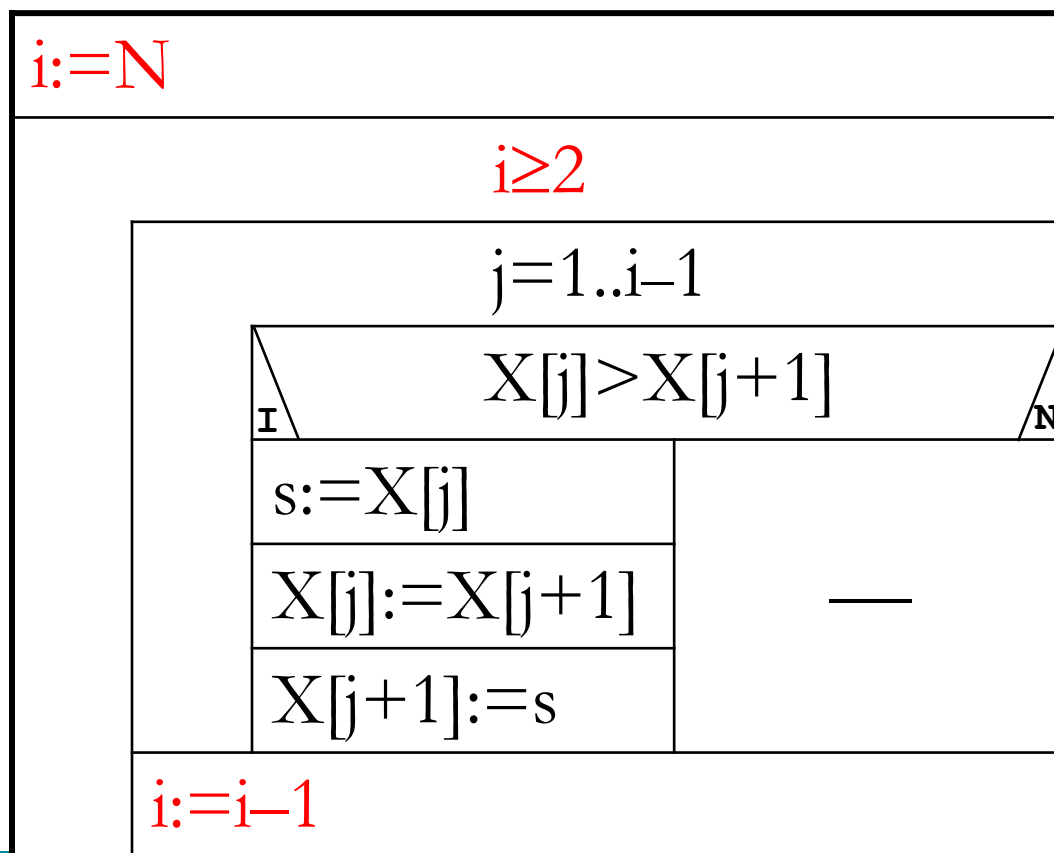
- Ha a **belső ciklus**ban egyáltalán nincs csere, akkor be lehetne fejezni a rendezést.
- Ha a **belső ciklus**ban a  $K$ . helyen van az utolsó csere, akkor a  $K+1$ . helytől már biztosan jó elemek vannak, a külső ciklus-változóval többet is léphetnénk.



# Javított buborékos rendezés

**Algoritmus:** (átalakítva feltételes ciklusúvá)

Változó  
 $i, j$ : Egész  
 $s$ : TH



i=N..2, -1-esével	
j=1..i-1	
X[j]>X[j+1]	
S:=X[j]	—
X[j]:=X[j+1]	
X[j+1]:=S	

# Javított buborékos rendezés

Változó

CS,  
i,j:Egész  
s:TH

Átírás  
'amíg'-os  
ciklussá

i:=N	
i≥2	
cs:=0	
j=1..i-1	
X[j]>X[j+1]	
s:=X[j]	—
X[j]:=X[j+1]	
X[j+1]:=s	
cs:=j	
i:=cs	

Az utolsó  
cserehely  
feljegyzése


i=N	
i≥2	
j=1..i-1	
X[j]>X[j+1]	
S:=X[j]	—
X[j]:=X[j+1]	
X[j+1]:=S	
i:=i-1	

# Beillesztéses rendezés

## A lényeg:

- Egy elem *rendezett*.
- A másodikat vagy mögé, vagy elé tesszük, így már *ketten* is *rendezettek*.

• ...

- Az  $i$ -ediket a kezdő,  $i-1$  *rendezettben* addig hozzuk előre **cseréikkel**, amíg a helyére nem kerül; így már  $i$  *darab* *rendezett* lesz.

• ...

- Az utolsóval ugyanígy!

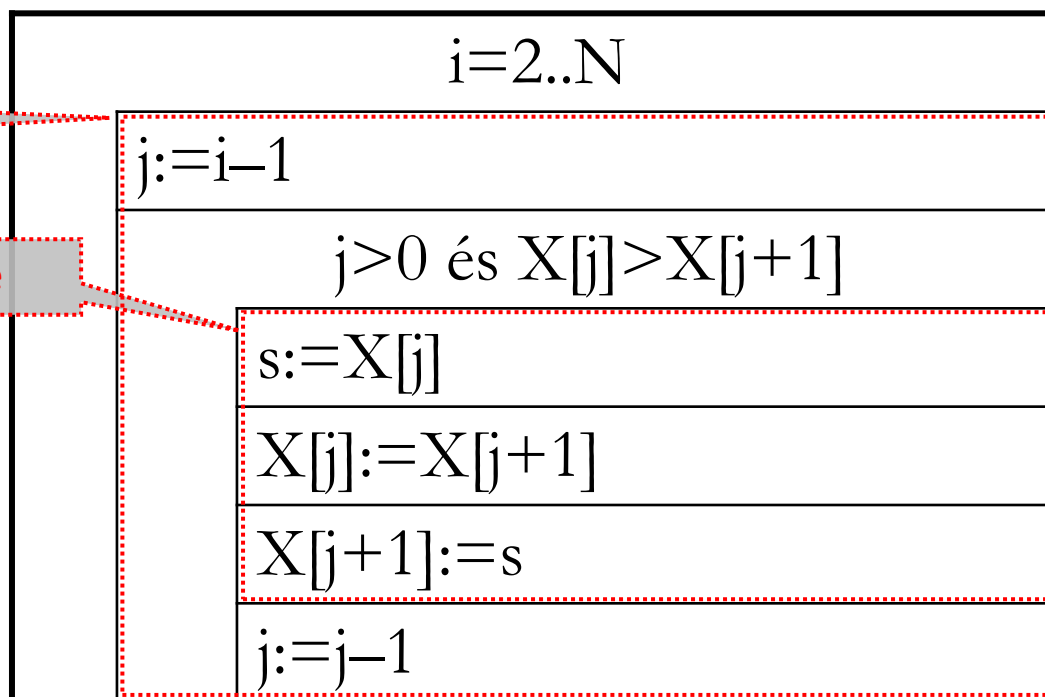
# Beillesztéses rendezés

## Algoritmus:

Változó  
i,j:Egész  
s:TH

Keresés tétel

Elem-csere



- Hasonlítások száma:  $N-1 \dots N \cdot \frac{N-1}{2}$
- Mozgatások száma:  $0 \dots 3 \cdot N \cdot \frac{N-1}{2}$

# Javított beillesztéses rendezés

## A lényeg:

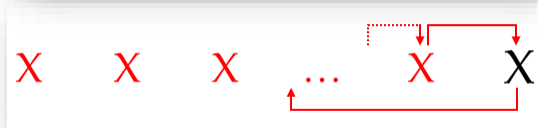
- Egy elem *rendezett*.
- A másodikat vagy mögé, vagy elé tesszük, így már *ketten* is *rendezettek*.

• ...

- Az  $i$ -ediknél a nála nagyobbakat **tologassuk** hátra, majd illesszük be eléjük az  $i$ -ediket; így már  $i$  darab *rendezett* lesz.

• ...

- Az utolsóval ugyanígy!

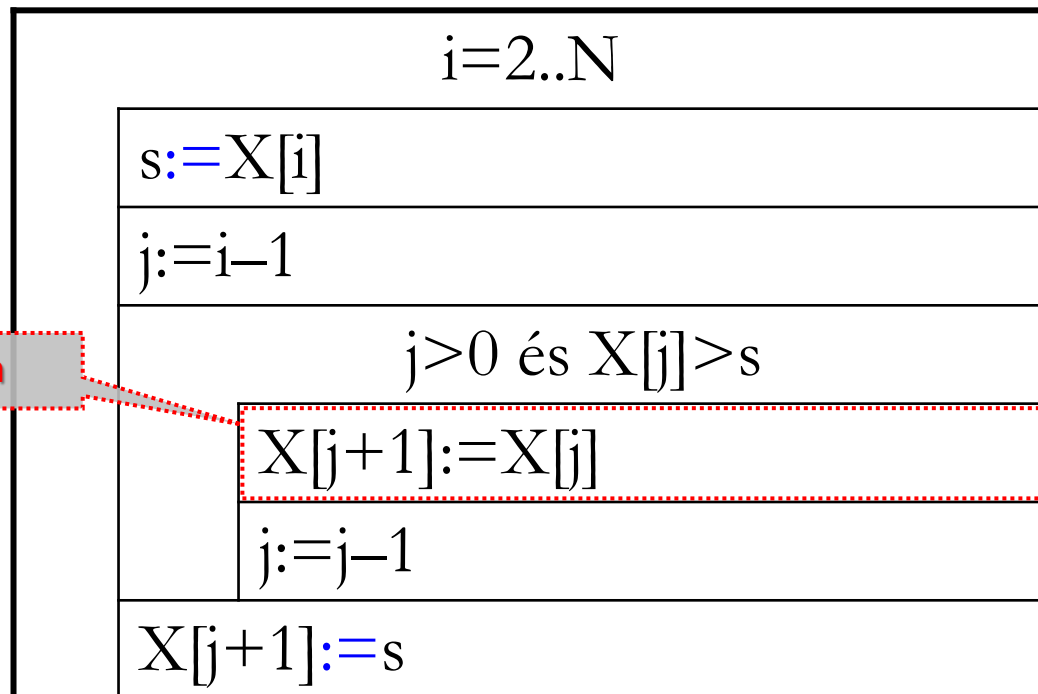




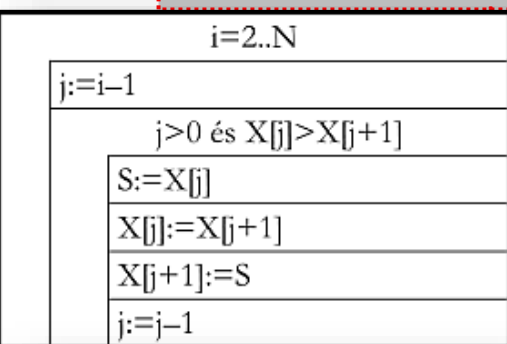
# Javított beillesztésez rendezés

## Algoritmus:

Változó  
i,j:Egész  
s:TH



Elem-mozgatás, nem



Hasonlítások száma:  $N-1 \dots N \cdot \frac{N-1}{2}$   
 Mozgatások száma:  $0 \dots 3 \cdot N \cdot \frac{N-1}{2}$

Hasonlítások száma:  $N-1 \dots N \cdot \frac{N-1}{2}$   
 Mozgatások száma:  $2 \cdot (N-1) \dots (N+4) \cdot \frac{N-1}{2}$

# Rendezésvizualizációk

---

- Inkább hatékonyság szemléltetésére, mint megértésére valók
- Vizualizációk
  - <https://www.toptal.com/developers/sorting-algorithms>
  - <https://www.sortvisualizer.com/selectionsort/>
  - <https://sorting-algorithm-jet.vercel.app/>
  - [https://visualize-it.github.io/sorting\\_algos/simulation.html](https://visualize-it.github.io/sorting_algos/simulation.html)