

Se consideră vectorul  $a = (a_1, ..., a_n)$ .

Să se determine lungimea maximă a unui subșir crescător din a și un astfel de subșir de lungime maximă

#### **Exemplu**

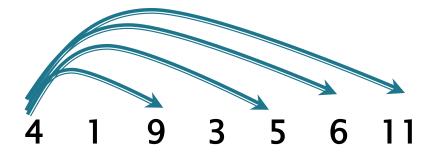
Pentru

$$a = (8, 1, 7, 4, 6, 5, 11)$$

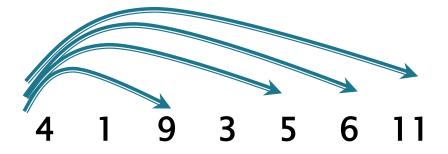
lungimea maximă este 4, un subșir fiind



Cu ce element putem continua un subșir crescător maxim care începe cu 4? Cu 9, 5, 6 sau 11?



Cu ce element putem continua un subșir crescător maxim care începe cu 4? Cu 9, 5, 6 sau 11?





Dacă am ști deja care este lungimea maximă a unui subșir crescător care începe cu 9, 5, 6, respectiv 11, am ști cu ce să continuăm

⇒ Subprobleme utile:

Lungime maximă a unui subșir crescător care începe cu elementul de pe poziția i – verifică principiu de optimalitate

#### Principiu de optimalitate:

Dacă

$$\mathbf{a}_{i1}$$
,  $\mathbf{a}_{i2}$ , ...,  $\mathbf{a}_{ip}$ ,

este un subșir optim care începe pe poziția i1, atunci:

este un subșir optim care începe pe poziția 12;

Mai general

este un subșir optim care începe pe poziția ik.

#### Principiu de optimalitate



#### Subprobleme:

Calculăm pentru fiecare poziție i lungimea maximă a unui subșir crescător ce începe pe poziția i (cu elementul a<sub>i</sub>)



Subproblemele se suprapun memorăm rezultatele într-un vector

#### Subproblemă:

#### Soluție problemă:

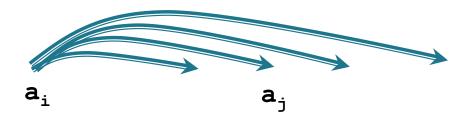
```
lmax = max\{lung[i] | i = 1,2,...,n\}
```

Subproblemă:

- > Ştim direct lung[n] = 1
- Relație de recurență

lung[i] = 1 + max{lung[j] | j>i, 
$$a_i < a_j$$
}

cu convenția max  $\emptyset = 0$ 



Subproblemă:

- > Ştim direct lung[n] = 1
- Relaţie de recurenţă
  lung[i] = 1 + max{lung[j] | j>i, a<sub>i</sub><a<sub>i</sub>}

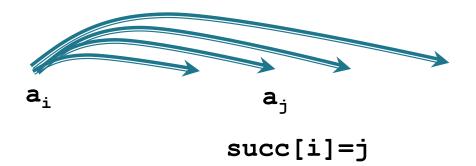
Ordinea de calcul

$$i = n, n-1, ..., 1$$



Cum determinăm un subșir maxim?

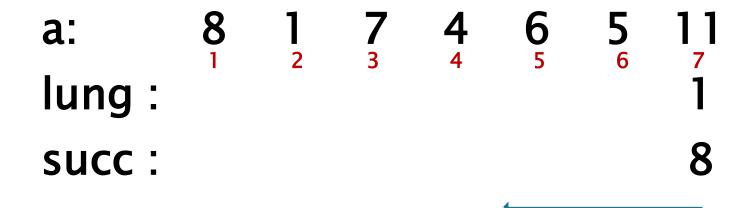
- Pentru a determina și un subșir optim putem memora în plus
  - - indicele pentru care se realizează maximul în relaţia de recurenţă

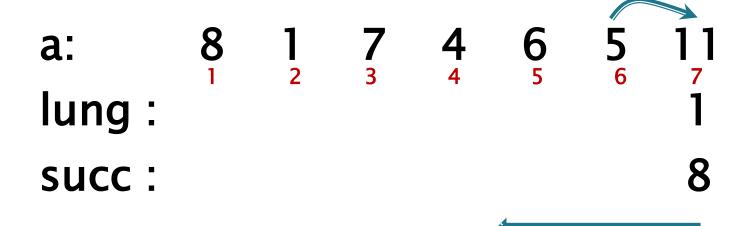


a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$ 

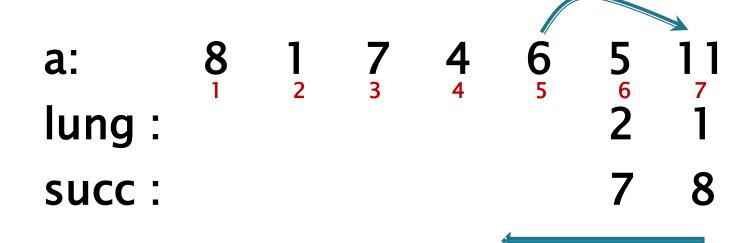
lung:

succ:

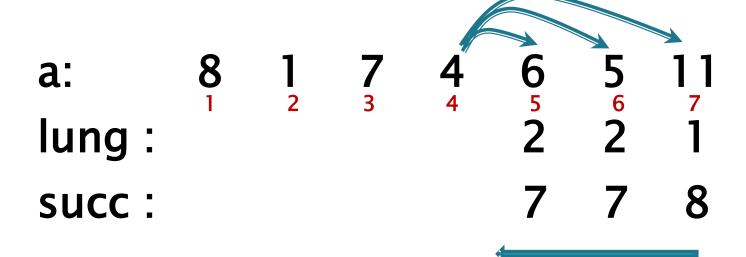




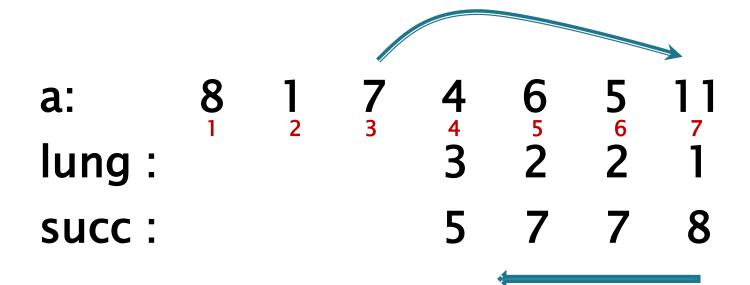
a:	8	1	7	4	6	5	1_1
lung :	1	2	3	4	5	2	1
succ:						7	8



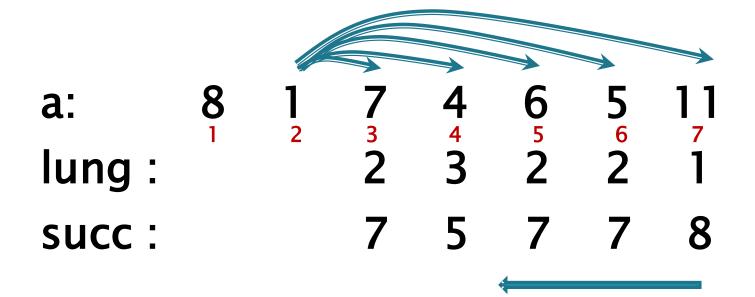
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 2 1 succ: 7 7 8



a:	8	1	7	4	6	5	11
lung:	'	2	3	3	2	2	1
succ:				5	7	7	8



a:	8	1	7	4	6	5	11
lung:	•	-	2	3	2	2	1
succ:			7	5	7	7	8



a:	8	1	7	4	6	5	1_1
lung:	'	4	2	3	2	2	1
succ:		4	7	5	7	7	8

							<b>&gt;</b>
a:	8	1	7	4	6	5	11
lung:	'	4	2	3	2	2	1
succ:		4	7	5	7	7	8

a:	8	1	7	4	6	5	11
lung :	2	<b>4</b>	<sup>3</sup> 2	3	2	<b>2</b>	7 <b>1</b>
succ:	7	4	7	5	7	7	8

```
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 4 2 3 2 2 1 succ: 7 4 7 5 7 8
```

Soluţie: lung = 4

```
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 4 2 3 2 2 1 succ: 7 4 7 5 7 8
```

Subşir: 1,

```
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 4 2 3 2 2 1 succ: 7 4 7 5 7 8
```

Subşir: 1,

```
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 4 2 3 2 2 1 succ: 7 4 7 5 7 8
```

Subşir: 1, 4,

```
a: 8 1 7 4 6 5 11 lung: 2 4 2 3 2 2 1 succ: 7 4 7 5 7 8
```

Subşir: 1, 4, 6

Subşir: 1, 4, 6, 11

#### Altă soluție

#### Principiu de optimalitate:

Dacă

$$a_{i1}, a_{i2}, ..., a_{ip},$$

este un subșir optim care se termină pe poziția ip, atunci

este un subșir optim care se termină pe poziția ik.

#### Subproblemă:

Calculăm pentru fiecare poziție i lungimea maximă a unui subșir crescător ce se termină pe poziția i

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$ 

lung:

pred:

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$ 

lung: 1

pred: 0

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$  lung: 1

pred: 0 0

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$  lung: 1 1 2

pred: 0 0 2

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$  lung: 1 1 2 2

pred: 0 0 2 2

pred: 0 0 2 2 4

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 1 & 7 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 1 & 2 & 2 & 3 & 3 \end{bmatrix}$ 

pred: 0 0 2 2 4 4

a:	8	1	7	4	6	5	1_1
lung:	1	1	2	2	3	3	<b>4</b>
pred:	0	0	2	2	4	4	6

#### ▶ <u>Temă</u>

Determinați și numărul de subșiruri crescătoare de lungime maximă

nr[i] = numărul de subşiruri crescătoare de lungime maximă care încep pe poziția i

- nr[i] = numărul de subşiruri crescătoare de lungime maximă care încep pe poziția i
- În calculul lui nr[i] intervin doar acei indici j pentru cu proprietatea că a<sub>j</sub> este succesor al lui a<sub>i</sub> într-un subșir de lungime maximă care începe cu a<sub>i</sub>:

```
    j>i, a<sub>i</sub><a<sub>j</sub> pentru care lung[i] = lung[j] + 1
    (adică acei j pentru care se atinge max în relaţia de recurenţă lung[i] = 1 + max{lung[j] | j>i, a<sub>i</sub><a<sub>i</sub>} )
```

Subprobleme

```
nr[i] = numărul de subșiruri crescătoare de lungime maximă care
încep pe poziția i
```

- Soluție problema inițială
- Ştim să rezolvăm direct
- Relații de recurență

Ordinea de rezolvare a recurenţelor i=n,...,1

Subprobleme

nr[i] = numărul de subşiruri crescătoare de lungime maximă care
încep pe poziția i

Soluție problema inițială

$$\sum_{\substack{poz=1,...,n\\lung[poz]=lmax}} nr[poz]$$

- Ştim să rezolvăm direct
- Relații de recurență

Ordinea de rezolvare a recurenţelor i=n,...,1

Subprobleme

nr[i] = numărul de subșiruri crescătoare de lungime maximă care încep pe poziția i

Soluție problema inițială

$$\sum_{\substack{poz=1,...,n\\lung[poz]=lmax}} nr[poz]$$

- Ştim să rezolvăm direct nr[n] = 1
- Relații de recurență

$$nr[i] = \begin{cases} \sum_{\substack{i < j, a_j > a_i \\ lung[i] = lung[j] + 1}} nr[j], \text{ dacă există } j > i \text{ cu } a_j > a_i \end{cases}$$

$$1, \quad \text{altfel}$$

Subprobleme

nr[i] = numărul de subșiruri crescătoare de lungime maximă care
încep pe poziția i

Soluție problema inițială

$$\sum_{\substack{poz=1,...,n\\lung[poz]=lmax}} nr[poz]$$

- Ştim să rezolvăm direct nr[n] = 1
- Relații de recurență

$$nr[i] = \begin{cases} \sum_{\substack{i < j, a_j > a_i \\ lung[i] = lung[j] + 1}} nr[j], \text{ dacă există } j > i \text{ cu a}_j > a_i \end{cases}$$

$$1, \quad \text{altfel}$$

Ordinea de rezolvare a recurenţelor i=n,...,1

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$ 

nr:

a: 
$$\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

nr: 1 1

nr[6] = nr[7]

a: 
$$\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

nr: 1 1 1

nr[5] = nr[7]

a: 
$$\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

nr: 2 1 1 1

nr[4] = nr[5] + nr[6]

```
a: \begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}
```

nr: 2 2 1 1 1

nr[3] = nr[4]

```
a: \begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}
```

nr: 2 2 2 1 1 1

nr[2] = nr[4]

```
a: 8 3 1 4 6 5 11 lung: 2 4 4 3 2 2 1

nr: 1 2 2 2 1 1 1 1

nr[1] = nr[7]
```

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 4 & 3 & 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$ 

nr: 1 2 2 2 1 1 1

a:  $\begin{bmatrix} 8 & 3 & 1 & 4 & 6 & 5 & 11 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{bmatrix}$  lung: 2 4 4 3 2 2 1

nr: 1 2 2 2 1 1 1

Soluție: nr[2]+nr[3]=4