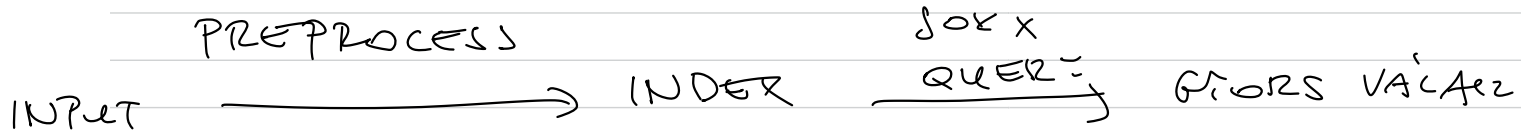


---

2025-11-24



## ELŐFELDOLGOZÁS



SZEMPONT: INDEX ELŐÁLLÍTÁSA (IDŐ)  
INDEX MÉRLETE (TÉR)  
QUERY IDEJE (IDŐ)

KA:

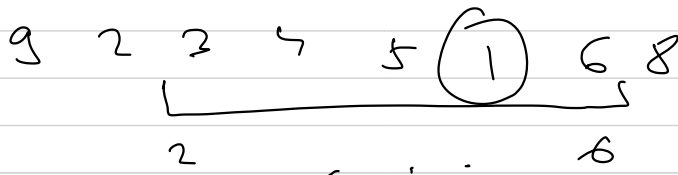
Két konkrét feladat:

RMQ : Range Minimum Query

LCA : Lowest Common Ancestor

RMQ : input : számtömb

kérdés: Mi a hol van az  $i \dots j$  tömb minimuma?



$A[i], A[i+1], \dots, A[j]$

lehetős kérdések:  $(i, j)$   $\uparrow$

LCA: input: fa (gyökerez)

ket csúcsnak a legmélyebb közös őse  
(levélhez)

RMQ : TRIVI, INDEX nélkül :  $O(j-i)$   $A[i..j]$   
 mérete

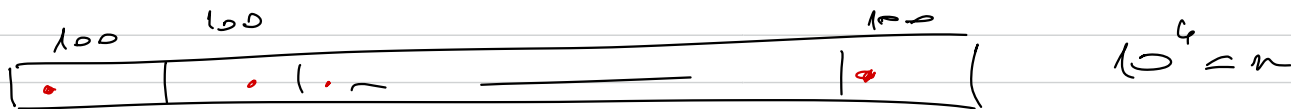
MAXIMALIS ELŐFELT. :  $\forall i, j$  : számoljuk ki,  
 mennyire el

$O(n^2)$  preproc idő, fájl

$O(1)$  query

Kicsi javítás :  $O(\sqrt{n})$  query,  $O(n)$  INDEX

PREPROC :  $\sqrt{n} \times \sqrt{n}$  kéreke bontom, a kéreke kizárólagos.



QUERY (TR. 256... 1314)

256... 300 | 300-400 | 400-500 | 500-600 | ... | 1200-1300 | 1300-1314

Az eleji-véji kézzel megérzés, közben

$\sqrt{n}$  hosszú szakaszokat megvan:  $O(\sqrt{n})$  munka  
1  
 $3 \cdot \sqrt{n}$  worst case

$O(n)$  PREPR (  $O(\sqrt{n})$  QUERY

---

SPARSE TABLE

Előre kiszámítás:

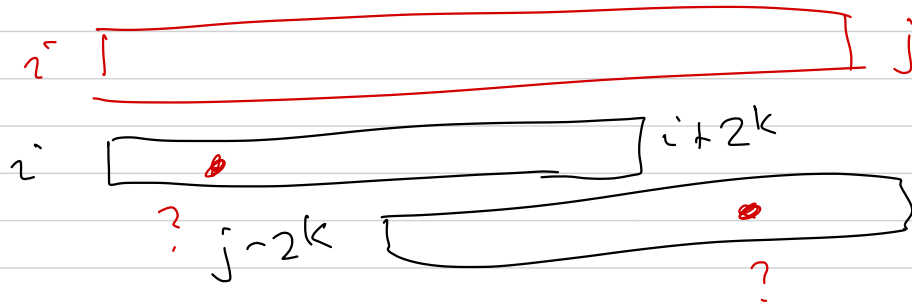
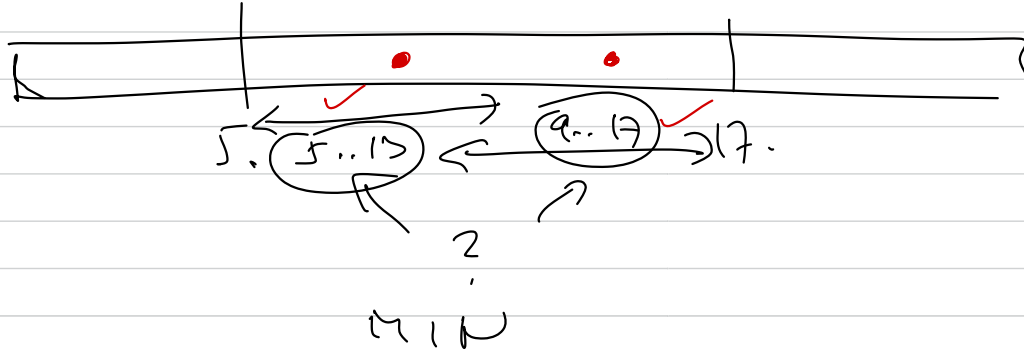
~~$\forall i, \forall j$~~   $\rightarrow \forall i, \forall k: k=0, 1, 2, \dots, \log n$   
 $[i, \dots, i+2^k)$

$O(n \cdot \log n)$  darab

QUERY:

$$i = 5$$

$$j = 17$$



$$O(1)$$

$$k = \lfloor \log_2 (j-i) \rfloor$$

PREPR.

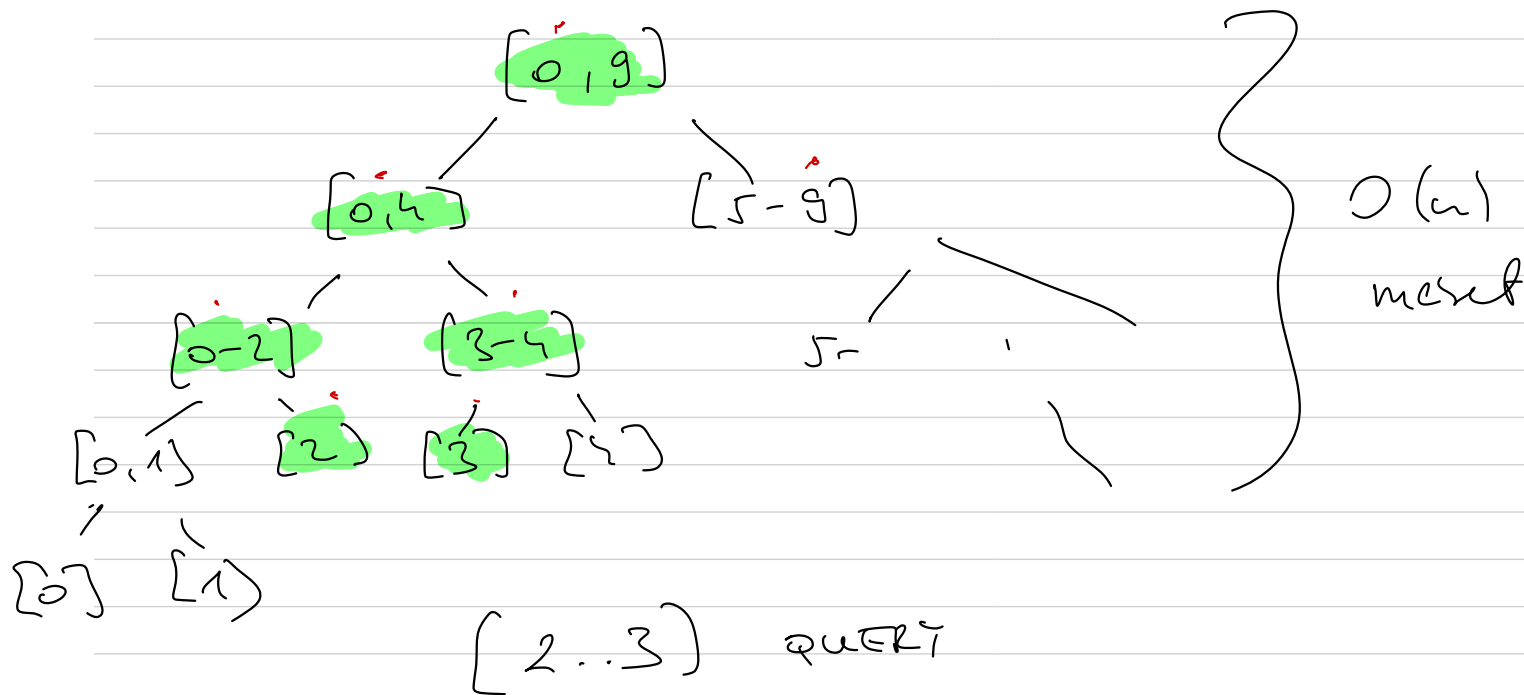
$$O(n \cdot \log n)$$

QUERY

$$O(1)$$

|                   | PREPR               | QUERY         |
|-------------------|---------------------|---------------|
| $\phi$ INDEX      | $O(u)$              | $O(u)$        |
| $\# c_{ij}$       | $O(u^2)$            | $O(1)$        |
| $\sqrt{u}$        | $O(u)$              | $O(\sqrt{u})$ |
| " SPARSE          | $O(u \cdot \log u)$ | $O(1)$        |
| ? SEGMENT<br>TREE | $O(u)$              | $O(\log u)$   |
| <u>CEL</u> ?      | $O(u)$              | $O(1)$        |

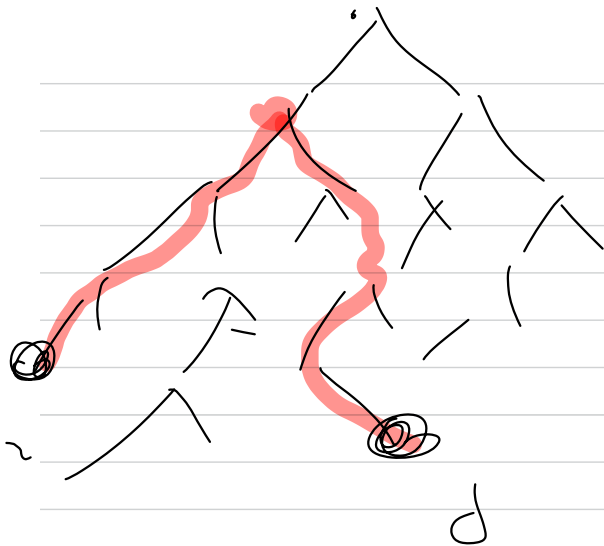
# SEGMENT TREE



$\log n$  darab előre kiszámolt SEGMENT minimumból

$\forall i, j$ -re megvan a válasz:  $O(\log n)$  QUERY





$LCA(c, d)$

MINDENÍ  $\pm$  LÖRÉ  $O(n^2)$

$O(\sqrt{n})$  QUERY

$O(\sqrt{n})$  memory drawback



# Sparse Table

$V: 2^K$  szinttel feljebb lépő ós

$O(n \log n)$

PREP

$O(\log n)$

QUERY

(BIN KÉRÉSEK)

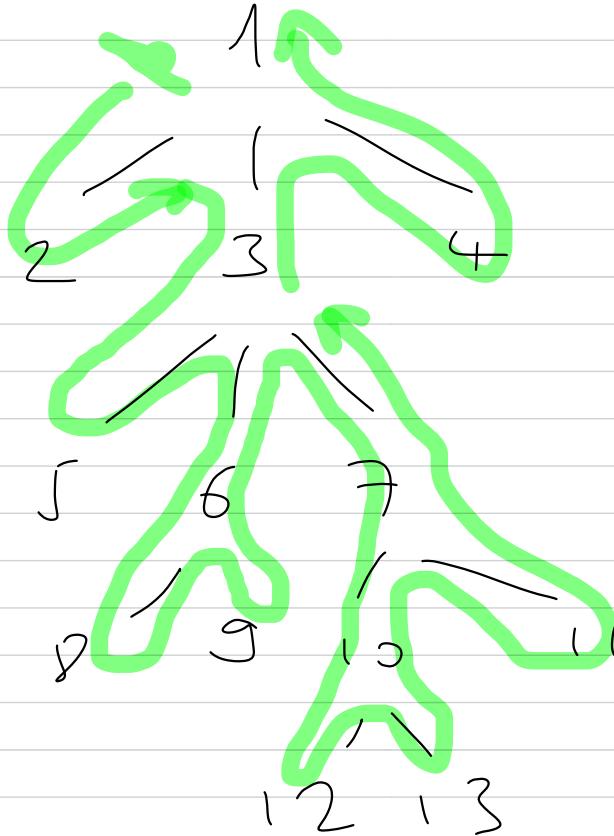
# LCA megoldható RMQ-ként

Mit látnam  
DFS-ben

DFS  
sorrend

1, 2, 1, 3, 5, 3, 6, 6, 3, 7, 1  
RMQ

LCA(5, 7)



RMQ  $\rightarrow$  LCA-vel

$\uparrow$

gyökérrel min elvű pontok

$\boxed{2}$

$A[0 \dots n]$

min p 57

$A[0 \dots i-1]$

fája

$A[i+1 \dots n]$

fája

$\Rightarrow \text{RMQ} \approx \text{LCA}$