
2025-11-24



ELŐFELDOLEGZÁS

PREPROCESS

INPUT

INDEX

SÖX

QUERY

GÖRS VÁLÉZ

SEMPOONT: INDEX ELŐFELDOLEGZÁS (1D)

INDEX MÉRÉTE

(TÁR)

QUERY IDEJE

(1D)

FA:

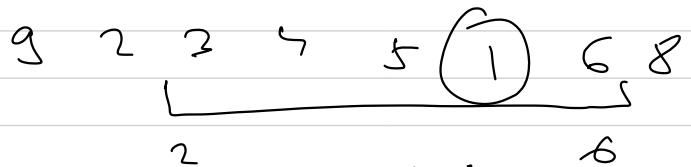
Két konkrét feladat:

RMQ : Range Minimum Query

LCA : Lowest Common Ancestor

RMQ : input : számütömb

kérdés: Mi eis hol van az $i \dots j$ számütömb minima?



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

lehetőségs kördei: (i, j) ↑

LCA: input: füg (gyökér)

keit csukunk mi a legmagasabb között öse
(levelnél)

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

MAXIMALIS ELŐFELD. : H_{ij} : számlálás k_i ,
mentük el

$O(n^2)$ preproc idő fáj
 $O(1)$ query

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

PREPROC: $\sqrt{n} \times \sqrt{n}$ téglalapot, a részre kiszámolva.



QUERY (TR. 256...13(4))

256-300 | 300-400 | 400-500 | 500-600 | ... | 1200-1300 | 1300-1319

Az előir- utáni kérrel megnézeink közelben

\sqrt{n} hosszú szakasznak megnéze: $O(\sqrt{n})$ mert a
 $3\sqrt{n}$ worst case

$O(n)$ PREPR $\left(\begin{array}{l} O(\sqrt{n}) \text{ QUERY} \end{array} \right)$

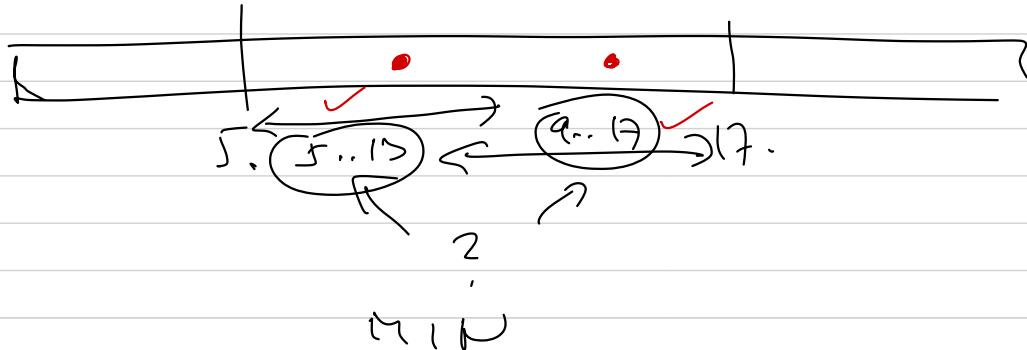
SPARSE TABLE

Flöre kiszámítás:

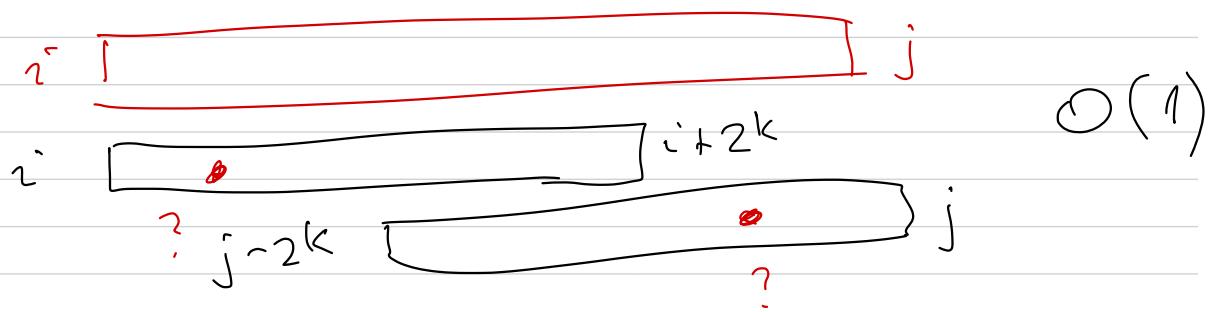
~~v_i, v_j~~ $\rightarrow v_i, v_k: \begin{array}{l} k=0, 1, 2, \dots \log n \\ [i, \dots, i+2^k] \end{array}$

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

QUERY : $i = 5$ $j = 17$



MIN



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

PREPR.

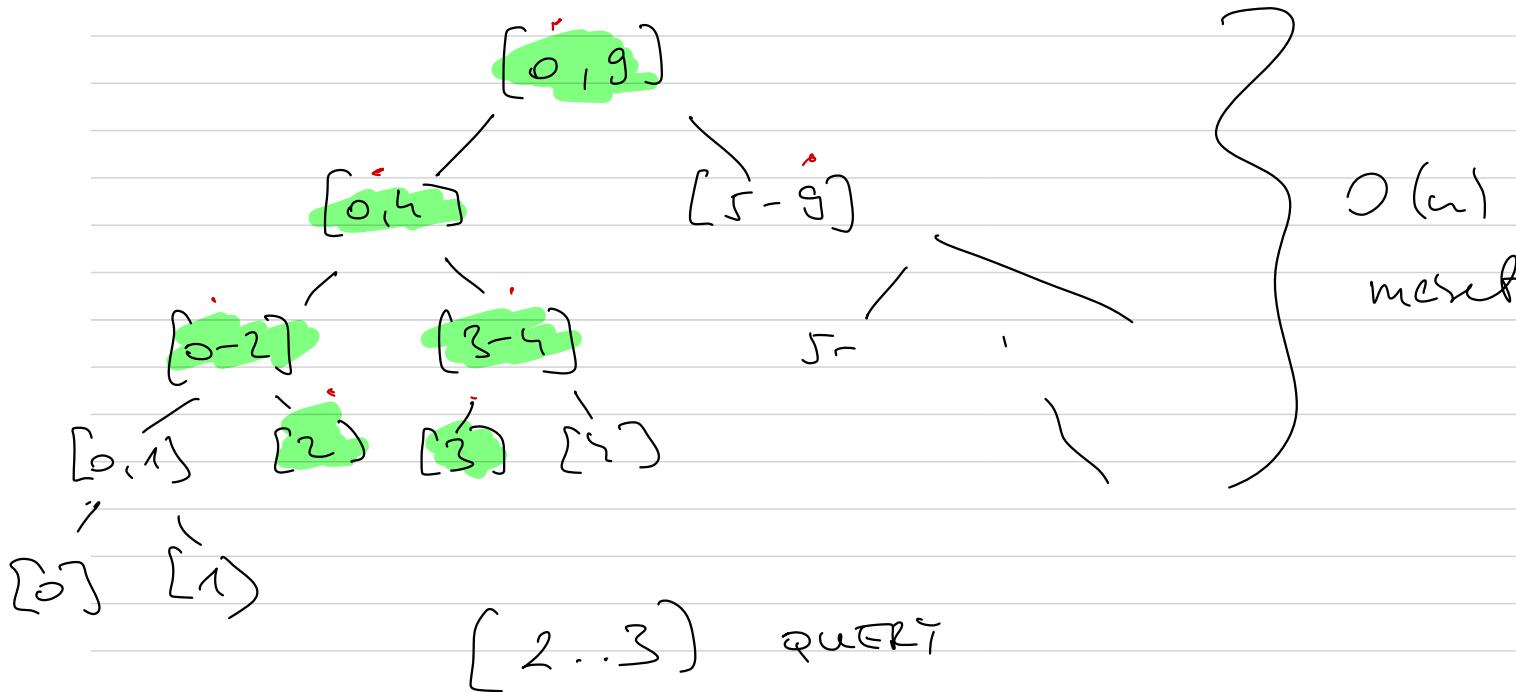
$O(n \cdot \log n)$

QUERY

$O(1)$

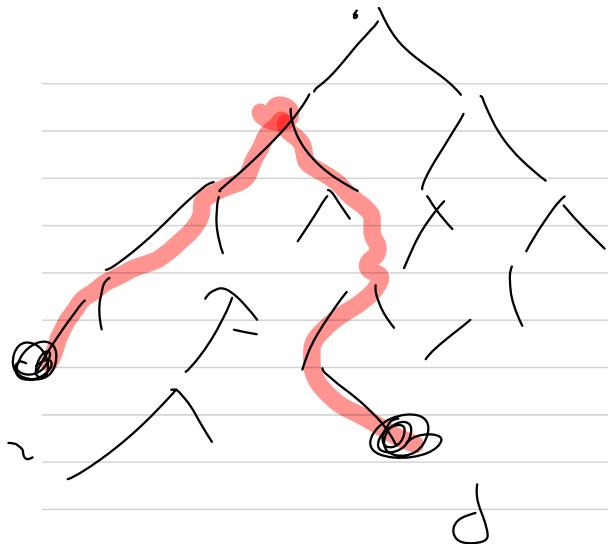
	PREPR	QUERY
\emptyset INDEX	$O(n)$	$O(n)$
$H_{i,j}$	$O(n^2)$	$O(1)$
\sqrt{n}	$O(n)$	$O(\sqrt{n})$
SPARSE	$O(n \cdot \log n)$	$O(1)$
? SEGMENT TREE	$O(n)$	$O(\log n)$
<u>CEL</u> ?	$O(n)$	$O(1)$

SEGMENT TREE



log n darabs előre kiszámít segment mininekkel

i, j -re megyen a véla: $O(\log n)$ QUERY

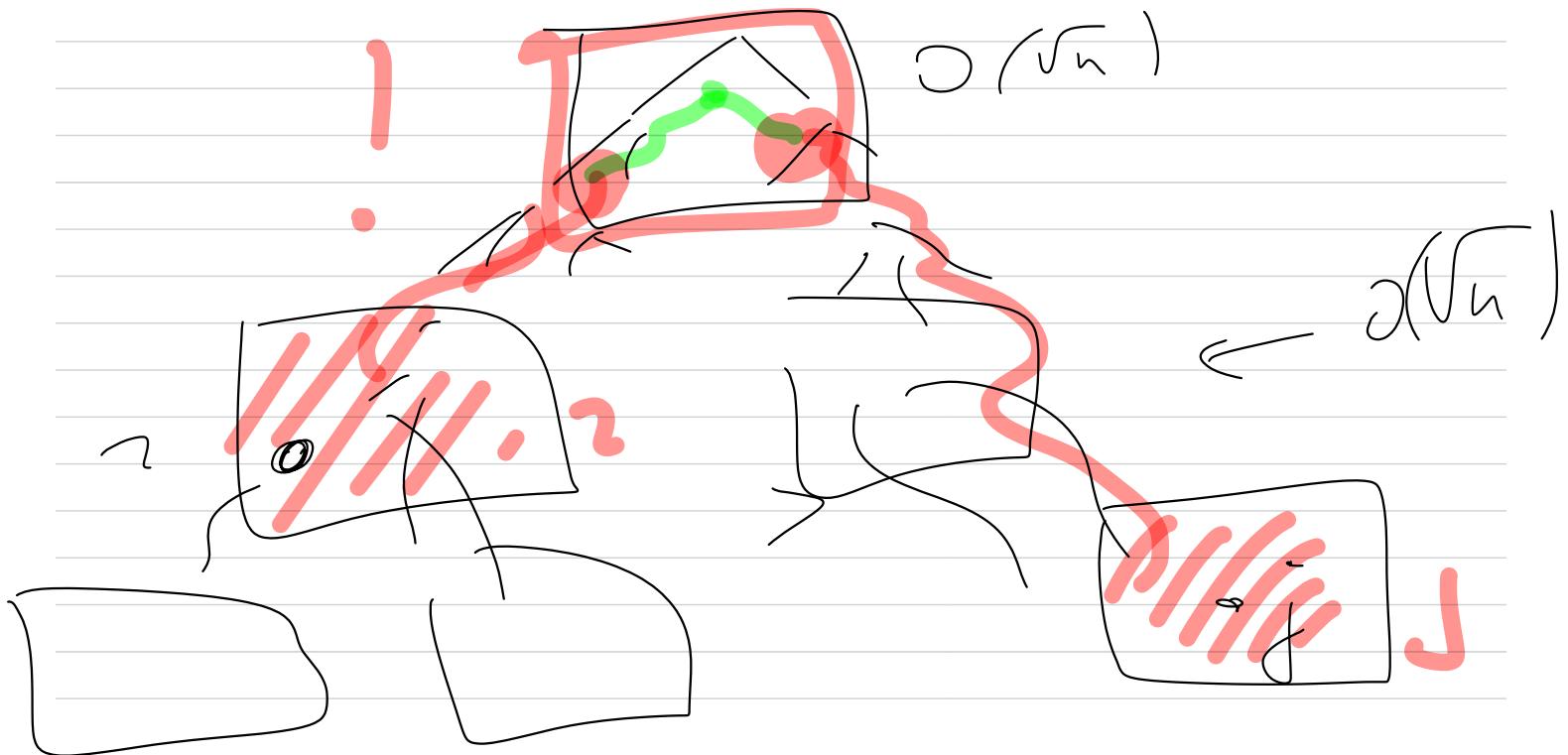


$LCA(i, j)$

MINDENÍTÉRCÉ $O(n^2)$

o(\sqrt{n}) Quasi

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



SPARSE TABLE

$\forall c : 2^k$ szintet feljebb keríj

$O(n \log n)$

PREP

$O(\log n)$

QUERY

(BIN LOGSES)

LC4 megoldható RMQ-kérő

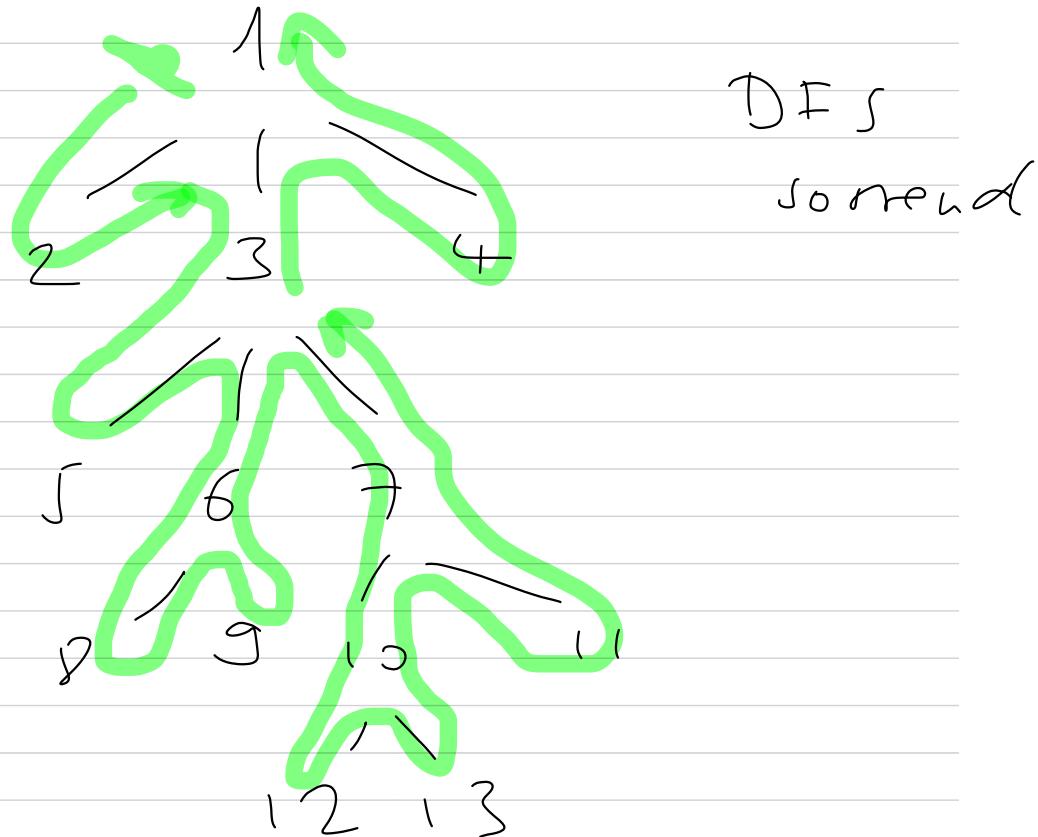
Mit latham

DFS-be

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

RMQ

LC4(s, \rightarrow)



RMQ \rightarrow LCA- ver

↑

5 Yoker min elem posu



$A[0 \dots n]$

min pos

$A[0 \dots i-1]$

$f_{a, j, A}$

$A[i+1 \dots n]$

$f_{a, j, A}$

\Rightarrow

$R\text{HQ} \simeq LCA$