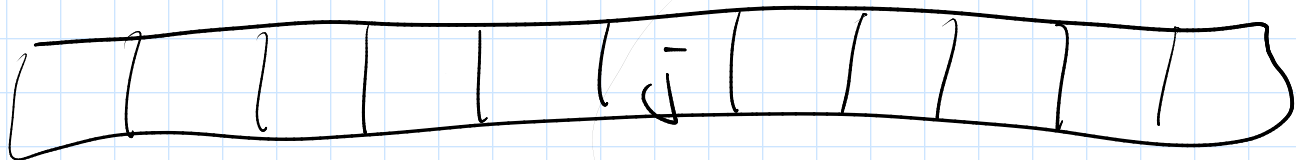




A $f(i, j)$



B

dp = $\begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}_{n \times n}$

for j in range $(1, n)$:

0 0 1 4 3 5

1 2 3 6 5

2 1 2 2 2

$f(2, 0) = 1$

$f(2, 1) = f(2, 0) + \text{min}$

$$f(i, j) = \max(f(i-1, j) + 1, f(i, j-1) + 1)$$

3, 5, 4, 6, 2, 7, 1
2, 7, 3, 2, 5, 4, 7

	0	1	2	3	4	5	6
0	0	0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	2	2	2
2	0	0	1	1	2	3	3
3	0	0	1	1	2	3	3
4	1	1	1	1	2	3	3
5	1	1	1	1	2	3	4
6	1	1	1	1	2	3	4

weedy heap to memory

re mem. $F[i-1][j-1] + 1$

ole facto to jest max
z poprzedniej pozycji

a, b, a, m, a, k, o, t, a
u, o, t, m, a, a, b, e, e

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	0	0	0	0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1	1	2	2	2
2	0	0	0	0	1	2	2	2	2
3	0	0	0	1	1	2	2	2	2
4	0	0	0	1	2	2	2	2	2
5	1	1	1	1	2	2	2	2	2
6	1	2	2	2	2	2	2	2	2
7	1	1	3	3	3	3	3	3	3
8	1	1	3	4	4	4	4	4	4

1) pierwszy wiersz wypełnia się jak uni

2) potem każdy to max z lewego i górnego

3) jak się trafi, to $F[i-1][j-1] + 1$