

Динамическое программирование

НВП за $O(n^2)$

$dp[i] = \max$ НВП заканч. в i -е i

	a_j
--	-------

 a_i

$a_j < a_i, i < j$

for ($i=0; i < n; i++$)

$dp[i] = 1$

можно $n \log n$ по логам

for ($j=0 \dots i$)

if ($a_j < a_i$)

$dp[i] = \max(dp[i], dp[j] + 1)$

✓
[$dp[0] = \max a_i$, что мы можем закончить ВП сразу]

Пр.:

2 3 4 1 5 2 5

$-\infty$	1
0	1 2 3 4 5 6 7

