L- 强迫症患者

粗略想一下,可以想到先求出原序列的最长上升子序列的长度 L,则 n-L 即是答案。但考虑一下如下情况:

按此方法求出的答案是 1,但正确答案是 2,原因在于题目要求最终序列是**严格递增的**,这样算出来的答案恰是条件为非严格递增情况下的答案

考虑最终序列为 b_n

$$egin{aligned} b_{i-1} < b_i \ b_{i-1} + 1 \leq b_i \ b_{i-1} - i + 1 \leq b_i - i \ b_{i-1} - (i-1) \leq b_i - i \end{aligned}$$

设序列为 $c_i = a_i - i$,则转化为求序列 c_i 的最长不下降子序列,然而代码巨简单:

```
rd(n), rd(W);
rep(i, 1, n) rd(a[i]), a[i] -= i;
memset(f, 0x3f, sizeof f);
rep(i, 1, n) *upper_bound(f + 1, f + n + 1, a[i]) = a[i];
int ans = lower_bound(f + 1, f + n + 1, 0x3f3f3f3f) - f - 1;
printf("%lld\n", (long long)(n - ans) * W);
```