

尺取法

右端点在循环中不停推进，左端点视情况进行推进，维护一个在当前右端点下最好的左端点。

在这题中，假设在一次循环内，右端点为 i , 左端点为 L .

现在证明， L 左方的端点都并不好。

假设 $j < L, a_j \leq k$, 那么由于它在之前的循环中被删掉了，那么那时的区间内必然有 a_j 这个值，即 $vis[a_j] = 1$, 由于区间的推进过程中，不会把已有的唯一值删除，那么现在的区间里必然有 $vis[a_j] \geq 1$ 。那么，这个 j 坐标不要更好。所以，我们 L 左方全部小于 k 的值都是不要更好，而对于那些大于 k 的值，也是不要更好，那么它们连接成了一整个连续区间，于是统统排除。再在此次循环中推进 L ，此时的 L 就是最优值。

复杂度为 $O(n)$ 。

二分法

比较简单，二分搜索就好了，复杂度为 $O(n \log n)$ 。