不知道为什么最后码量这么大。

考虑普通dp。

设f1(i)为其1-i，LIS最长的长度，且包括i。f2(i)为其i-n中LIS最长的长度，且包括i。

Num1(i)为其1-i中经过i的LIS最长时有几个，Num2(i)也如此。

设其高度与速度分别为a,b.

则，f2如此。

，Num2如此。

则经过i点的LIS的个数为，其经过i的最长LIS为f1(i)+f2(i)-1。

时间复杂度。

发现其实就是三维偏序，所以CDQ优化即可。

然后线段树维护第三位，树状数组不好写。