

solution

thkkk

望乡台(platform)

考虑后缀数组，首先可以算出本质不同的子串个数，这就是最大排名。如果我们固定一个起点，从它开始的子串排名是在下降的，而权值之和是在上升的，可以二分一下，如果有交点就是一个合法子串，通过这种做法可以算出 $sa[i]$ 中除去 $sa[i]$ 和 $sa[i-1]$ 的 LCP 的剩余部分的贡献。

对于 LCP 的部分， $O(n^2)$ 的做法可以开一个临时数组记下排名，当 $siz < height[i+1]$ 时暴力更新临时数组，期望得分70分。

可以发现如果 $height$ 值增加了的话，更新临时数组时，临时数组尾部加的是一个等差数列， $height$ 值减小了的话，就是区间赋成0。那么用一颗线段树来维护，只需支持区间赋值与区间加等差数列即可。可以发现 LCP 部分的排名也是单调递减的，也一样的可以二分。复杂度 $O(n \log n)$ 。