T1 极乐迪斯科 (elysium)

作为瑞瓦肖57分局最优秀的警探,你被派到马丁内斯打击犯罪。马丁内斯的一些建筑物上安装了m个摄像头。你明白,普通人并不会因此受到多少保护,这些摄像头是保护*资本主义*的。作为一个信仰共产主义的战士,你决定滥用职权,拆掉一些摄像头。马丁内斯的街道是一棵n个点的**有根树**,每个点是一个商店,豪宅之类的重要建筑物,建筑物之间的边就是街道,一个摄像头可以监控**子树中**所有距离它 d_i 的建筑物。拆一个摄像头是不小的劳动,会减少 c_i 的快乐度。而一个毫无监视的重要建筑物会给予你 v_i 的快乐度。你想知道,你最大能增加多少快乐度。

solution

一个简单的想法是树形dp记录上一个未被覆盖的节点深度。复杂度 $O(n^2)$

另一个想法则是考虑最小割建图。

$$\left\{egin{aligned} orall i, S
ightarrow monitor_i : c_i \ orall i, node_i
ightarrow T : v_i \ orall i, j, dis(x_i, j) \leq \ d_i \wedge dep_{x_i} \leq dep_j, moniter_i
ightarrow node_j : \infty \end{aligned}
ight.$$

容易想到,若每个摄像头的流会优先供给最深的点,则不会发生退流。考虑维护深度-出流剩余量数组,每次就可以快速求出流了。因为数组是基于深度的,考虑长链剖分+启发式合并。用平衡树维护就可以快速查询。长链剖分每条链只会向上合并一次,复杂度 $O((m+n)\log n)$ 。在实现上可以直接使用map,每个新流可以暴力和map中元素比较。

T2 反讽 (irony)

有两个括号序列 $\{A_n\}$, $\{B_m\}$, A_i , $B_i \in \{(,)\}$, 这两个括号序列**不一定合法**。现在,我们想要归并这两个序列,得到一个新的序列 $\{C_{n+m}\}$ (所谓归并,就是说每次将 $\{A\}$ 或 $\{B\}$ 中的第一个元素删去并加入新序列 $\{C\}$ 的末尾,直到 $\{A\}$, $\{B\}$ 均为空)。这样的序列依然**可能不合法**。我们再在其中插入一些括号,使得 $\{C\}$ 合法。你的任务就是找到一种归并方法,使得最后一步中插入的括号最少。

solution

建立一个映射(=1,)=-1。首先显然加括号一定是开头加一些左括号,然后结尾补足右括号。如果 $\sum_{i=1}^n C_i < 0$,我们先在开头加一 $\sum_{i=1}^n C_i$ 个左括号。在 $\sum_{i=1}^n C_i \geq 0$ 时答案实际上是 $\sum_{i=1}^n C_i - 2*\min(0,\sum_{i=1}^k C_i)$,即在最开头加上一些左括号使最小前缀和 ≥ 0 ,并在最后添加足量右括号使序列合法。

简单的暴力可以设dp[i][j]表示从A取了i个数,从B取了j个数的最大最小前缀和。

更好的做法可以考虑经典的打怪兽问题。即给数对 (a_i,b_i) 表示杀死i号怪兽先扣 a_i 血,再加 b_i 血,攻击顺序必须满足一棵树的约束,攻击儿子必须在攻击父亲之后,求初始血量最小值使得可以杀死所有怪兽后不死(HDU6326)。设左括号为(1,0),右括号为(0,1)即可套用。

这个问题的做法是先不考虑树的约束,可知攻击顺序可贪心,根据a < b?inf - a:b的键值从大到小攻击(简要说明:显然当a < b时按a从小到大打最优,而从后往前倒推攻击顺序则 $a \ge b$ 的数对变成(b,a),于是同理可得此时应按b从大到小的顺序攻击)。考虑树的约束时,依然按此顺序依次考虑,可知这个怪一定会在它的父亲被杀后立刻被杀,于是合并两者即可。由于需要用堆维护,复杂度 $O(n\log n)$

考虑维护最小值的部分,可以发现(a,b)满足 $a,b \leq n+m$,用桶维护合并,可以优化至O(n)。

T3 敏感词 (that)

你写了一篇文章,想要发布在知乎。不幸的是,你发现你文章中多了不少的星号。研究了一番,你发现你发现*那个词*被过滤掉了。过滤的方法是:标记出文章中出现一个词的所有位置,然后替换之。比如 weininiubi 对 ini 进行过滤后变成 we*****ubi ,对 in 过滤则是 we****iubi 。热爱思考的你觉得这很有意思。你现在想知道,如果只将一个词设置为敏感词,能使你的文章中出现恰好*个星号的最短的词中字典序最小的是什么?

solution

考虑对单词t求星号数。拿出所有出现位置,根据位置间距会形成一个分段函数。求值即可。

那么我们建出sam,在parent树上维护信息。我们需要:出现位置集合 > 间距集合 > 函数图像。

使用启发式合并或线段树合并就可以在树上逐点维护这些信息,即可得知每个点的最短合法串。接下来需要找到最小的。那么我们倒建sam维护前缀,在parent树上按字典序寻找合法点即可。