数据结构 第三次 OJ 作业

徐浩博 2020010108

● 无线广播

这道题实际上就是二染色问题,距离小于 20km 的小镇必须要染不同颜色;总颜色数为 2. 题目实际上就是求二染色是否能够成功. 我采用链式前向星的数据结构存图, 然后 dfs 遍历每个连通块,尝试给每个节点染与父节点不同的颜色. 如果有一点在遍历过程中出现矛盾,则说明二染色不成立,输出-1; 反之输出 1.

● 旅行商

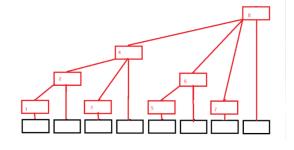
这道题是一道比较裸的拓扑排序题. 有向图的每个节点有一个入度和出度,由于无环,则必然有入度为0的节点,我们称这些节点为源. 我们令dp[i]为目前所有源到编号i的道路中最长的那条的距离,那么如果编号i到编号j的节点有道路,则状态转移方程可以写作

dp[j]=max(dp[j],dp[i]+1);更新时每个节点只与它的前驱节点有关,因此如果被更新它的入度次,则该节点就已经更新完毕,dp[j]就已经是所有源到编号 j 的道路中最长的那条的距离,它就可以继续更新下一个后继节点.因此,我们可以用 bfs,每当入度用尽,则可以将其加入队列更新别的节点.考虑到初始有源,因此初始条件具备.最终将每个节点的 dp 值取 max即可.

● 平均气温

我们采用树状数组套平衡树的方法来做. 首先我们先将每个节点 x,y 的范围排序,并将坐标按照排出的顺序更改为 1^n (收缩范围). 其次,我们

按 x 轴坐标建立树状数组,将原树状数组的每个节点都作为一个平衡树.建树时需要先按照 x 的坐标,在树状数组更新对应的节点(节点是平衡树树根)上插入 y 值.举例来说,(3,10)的点就需要在编号



为 3、4、8、16······的树根对应的平衡树上均插入 y 坐标为 10 的节点.

以上为建树过程,查询时,我们先将(x1',y1',x2',y2')的范围拆解为 require(-inf,-inf,x2',y2')- require(-inf,-inf,x1'-1,y2')- require(-inf,-inf,x2',y1'-1)+require(-inf,-inf,x1'-1,y1'-1), 其中-inf 代表坐标范围的可能最小值,require 代表查询一个区间的点个数/温度之和. 对于每个 require(-inf,-inf,x',y'),通过 x,y 方向二分搜索更改为 1^{\sim} n 的坐标(收缩范围),假设获得(0,0,x0,y0),那么我们对树状数组查询 x0,获得到的即是 x 方向坐标小于等于 x0 的所有平衡森林. 对于每棵平衡树,我们再查询 y 方向坐标小于等于 y0 的节点,获得节点个数和/温度和;每次查询树状数组复杂度 0(logn),平衡树 0(logn),则单次查询复杂度 0(logn^2).

我们选取无旋 treap 作为平衡树(因为它容易实现),然后对于每个节点维护它和左儿子、右儿子的节点个数以及温度之和.这样就实现了整个题目要求.