数据结构 for div2

Newnode (2952643618@qq.com)

清华大学交叉信息研究院

January 21, 2019





前言

数据结构类型的题目在算法竞赛中几乎是必定会出现的,我选了一些(并不)小清新的数据结构题,供大家学习如何应用所知的数据结构。



给一张 $\mathbf{n} \times \mathbf{m}$ 的网格图,每次删去一条边,询问删完之后这条边的两个端点是否联通。



给一张 $n \times m$ 的网格图,每次删去一条边,询问删完之后这条边的两个端点是否联通。

倒过来,把删边看成加边,就可以用并查集了。





给一张 $n \times m$ 的网格图,每次删去一条边,询问删完之后这条边的两个端点是否联通。

倒过来,把删边看成加边,就可以用并查集了。 如果强制在线呢?



给一张 $n \times m$ 的网格图,每次删去一条边,询问删完之后这条边的两个端点是否联通。

倒过来,把删边看成加边,就可以用并查集了。

如果强制在线呢?

将删边看成对偶图的加边,如果加之前就已经联通了,那么这两个 点就不联通。



另一个引子

有n个东西,每个东西有两个属性 a_i 和 b_i ,每个东西你只能选择1个属性。你需要选择A个a属性以及B个b属性,使得属性和最大。





另一个引子

有n个东西,每个东西有两个属性 a_i 和 b_i ,每个东西你只能选择1个属性。你需要选择A个a属性以及B个b属性,使得属性和最大。

按照a排序,枚举最后一个a的位置,之后都选b,之前都被选了,其中被选了a的是那些b-a较小的。



区间对p取模, 询问区间和。



区间对p取模, 询问区间和。

注意到取模会将权值至少折半,那么取模次数不超过 $O(n \log n)$,只需要维护区间最大值以及其位置并暴力取模即可。



插入一条线段,询问某个x坐标上最高的线段(只涉及整数,实数 很麻烦嘛)。



插入一条线段,询问某个x坐标上最高的线段(只涉及整数,实数 很麻烦嘛)。

线段树怎么维护,区间维护凸壳?



插入一条线段,询问某个x坐标上最高的线段(只涉及整数,实数 很麻烦嘛)。

线段树怎么维护,区间维护凸壳? 不需要,诡异的下传标记即可。



有一个初始为空的treap,要求支持插入删除节点和询问两点间距离。





有一个初始为空的treap,要求支持插入删除节点和询问两点间距离。

中序遍历就是关键字顺序,而两个点的lca就是其中优先级最大的 点、现在的问题就是求一个点的深度。



有一个初始为空的treap,要求支持插入删除节点和询问两点间距离。

中序遍历就是关键字顺序,而两个点的lca就是其中优先级最大的 点,现在的问题就是求一个点的深度。

x为y的祖先的条件是x到y之间的点的优先级都没有x大,考虑分别对y左边和右边的点维护,也可以用诡异的线段树实现。





区间加减(减到0就不会再减了),区间赋值,询问单点值或者单点所有时刻的最大值。



区间加减(减到0就不会再减了),区间赋值,询问单点值或者单点所有时刻的最大值。

怎么打标记? (a,b)表示x = max(x + a,b),这个标记很容易合并。



区间加减(减到0就不会再减了),区间赋值,询问单点值或者单点所有时刻的最大值。

怎么打标记? (a, b)表示x = max(x + a, b),这个标记很容易合并。 所有时刻的最大值怎么求? 这里需要用到历史标记,也就是记录所 有时刻的最大标记。



8 / 18

区间and和or,询问区间最大值。



区间and和or, 询问区间最大值。 对每一位单独做, 变成区间加减。



每次询问的是一个区间中选至3k个子段和的最大值,询问次数很3,但 $k \le 20$ 。





每次询问的是一个区间中选至多k个子段和的最大值,询问次数很多,但 $k \leq 20$ 。

类似线段树的结构,每次处理过中点的询问。





将长度为n的序列分组,第i个所在组大小不超过 d_i ,不小于 c_i ,问至多能分多少组且有多少种这样的方案。





将长度为n的序列分组,第i个所在组大小不超过 d_i ,不小于 c_i ,问至多能分多少组且有多少种这样的方案。

d的限制其实是一个区间,比较容易处理,先考虑c。





将长度为n的序列分组,第i个所在组大小不超过 d_i ,不小于 c_i ,问至多能分多少组且有多少种这样的方案。

d的限制其实是一个区间,比较容易处理,先考虑c。 分治解决,每次选最大的c处理一下即可。





将长度为n的序列分组,第i个所在组大小不超过 d_i ,不小于 c_i ,问至多能分多少组且有多少种这样的方案。

d的限制其实是一个区间,比较容易处理,先考虑c。 分治解决,每次选最大的c处理一下即可。 加回d的限制,每个点只会被特殊限制一次,复杂度为 $O(n \log n)$ 。





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包? 很麻烦。





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包? 很麻烦。

二进制分组!





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包? 很麻烦。

二进制分组!

如果是区间询问呢?





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包?很麻烦。

二进制分组!

如果是区间询问呢?

ex二进制分组?





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包?很麻烦。 二进制分组! 如果是区间询问呢?

ex二进制分组?

如果要支持删除呢?





每次插入一个向量,询问一个向量和哪个向量叉积最大,要求在线。

平衡树维护凸包?很麻烦。 二进制分组! 如果是区间询问呢? ex二进制分组? 如果要支持删除呢? 延迟重构!





求区间最长连续数列?





求区间最长连续数列? 看上去只能莫队算法了,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$?



求区间最长连续数列? 看上去只能莫队算法了,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$? 如果只有插入就好了! 能做到吗?



第i个函数是一个区间之和,修改点权,询问区间函数之和。



January 21, 2019

第i个函数是一个区间之和,修改点权,询问区间函数之和。 分块+树状数组,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$?





第i个函数是一个区间之和,修改点权,询问区间函数之和。 分块+树状数组,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$? 树状数组很慢呢,改成分块吧!



第i个函数是一个区间之和,修改点权,询问区间函数之和。 分块+树状数组,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$? 树状数组很慢呢,改成分块吧! 分块空间太大了,怎么办?



第i个函数是一个区间之和,修改点权,询问区间函数之和。分块+树状数组,复杂度 $O(n\sqrt{nlogn})$? 树状数组很慢呢,改成分块吧! 分块空间太大了,怎么办? 我们定期重建吧!





一棵树,每条边距离为1或2,每次询问从一个点出发走到另一个点,每次步长最多为z,需要多少次。





一棵树,每条边距离为1或2,每次询问从一个点出发走到另一个点,每次步长最多为z,需要多少次。

又一种根号算法——分类讨论!如果z很大就暴力,很小就对每个z预处理后倍增。



维护一个字典, 动态插入字符串, 询问有多少个字符串是给定字符串的子串。



维护一个字典,动态插入字符串,询问有多少个字符串是给定字符 串的子串。

动态AC自动机?





维护一个字典,动态插入字符串,询问有多少个字符串是给定字符 串的子串。

动态AC自动机? 定期重构!





求字符串中形如AABB的子串拆分数量。





求字符串中形如*AABB*的子串拆分数量。 枚举长度,后缀数组。



January 21, 2019

Thank you for listening! GL&HF.



