# Dsu on tree

陈思睿

#### 简介

- 是一种树上搜索
- 功能与树上启发式合并基本相同,有时能得到更优的复杂度。

### 功能

- 对于有根树内的所有节点
  - 统计以此节点为根的子树内点的信息
  - 统计以此节点为lca的链的信息

```
//一些全局数组,因题而异
void sack(int now, bool clr) {//now为目前节点, clr为函数完毕是否要复原全局数组
   //对于任意的now, 函数开始时全局数组都应为初始状态
   for (s:all light sons of now) {
      sack(s, 1);
   if (son[now] exists) {//son[now]: now的重儿子
      sack(son[now], 0):
      //加入轻子树的信息(并更新答案)
   //加入now节点的信息(并更新答案)
   // (统计答案)
   if (c1r == 1) {
      //复原全局数组
void init() {
   //初始化全局数组
```

- 代码右侧的注释是对本行代码的解释。
- 单行的注释是接下来要做的事。
- 是否加入小括号中的内容与sack的功能有关
- 若统计子树信息,则最后统计答案
- 若统计链信息,则边加点边更新答案

### 统计子树信息

- n个点的有根树,节点i的颜色为c[i],m次询问,询问x y代表以x 为根的子树内颜色为y的节点数量。
- n,m<=5e5

## 统计链信息

- n个节点的有根树,每条无向边上有一个权值a[i],给定一个x,输出n个数,第i个数表示以i号点为lca的简单路径中有多少条异或和为x。
- n,m < = 5e5,x < = 1e9

#### 其他做法

- 如果只需输出一个数,代表整棵树有多少条简单路径满足异或和为x呢?
- 点分治
- 在一些情况下,点分治比dsu on tree复杂度更优(然而更难写)
- 如 ioi2011 race

#### 时间复杂度证明

- 本质上是轻重链剖分
- 一棵n个节点的树,每个点到根节点的简单路径经过的重链数量不超过 $\log_2 n$ 条
- 对于每个节点到根的路径,只有在两条重链的接头处,此节点所在的子树是轻儿子,此节点会被循环到。
- 每个节点被循环到的次数是 $O(\log n)$ 级的。

#### 新鲜热乎的例题

- ccpc2020长春站F题
- 给定一棵n个节点的有根树,每个节点有权值a[i],求
- $\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=i+1}^{n} [a_i \oplus a_j = a_{lca(i,j)}] \times (i \oplus j)$

#### Solution

- 枚举节点编号的二进制位,对每位进行一次dsu on tree。
- Dsu on tree时cnt[x][2]记录a[i]=x的节点编号在枚举到的二进制位上0和1的个数
- 不能用普通的平衡树启发式合并,会TLE

#### References

- [Tutorial] Sack (dsu on tree) (给出了几种写法的伪代码,博客后有题单) <a href="https://codeforces.com/blog/entry/44351">https://codeforces.com/blog/entry/44351</a>
- ccpc2020长春https://codeforces.com/gym/102832/problem/F
- ioi2011 race https://www.luogu.com.cn/problem/P4149

# Thanks