Lcp 题解

这道题目的做法很多,可以使用后缀数组,后缀自动机之类的高级数据结构,也可以直接采用 hash 套二分的方法.这里讲一下 hash 的方法.

倍增求出每个位置向后 2ⁱ 位的 hash,比较两个串时设两个指针在倍增数组上跳即可.注 意判断两个串相等的情况.

game 题解

用 f[i][tot]表示对于第 i 个人来说还剩 tot 个石子是必胜局面还是必败局面,0(a[i]) 的转移即可,由于 f[2*n]要从 f[1]转移可以考虑用记忆化搜索或者把 tot 作为第一维变量 枚举(后者会处理一些冗余状态)

run 题解

要使最大疲劳值最小,经过的路径必然在整个图的最小生成树上.

先求出最小生成树,然后利用倍增处理出每个点向上跳 2[°]i 步到达的点,以及这条路径上的最大劳累值.询问时利用倍增数组求出 lca,同时得到最大疲劳值即可.

时间复杂度:O(nlogn)