模拟赛2 (B组)

长乐一中 陈贤

连珠风暴

- 数据范围非常小,可以直接暴搜
- > 主要的问题在于判重
- ➤ 我们可以把一种项链用一个n位m进制数来表示,用一个bool数组就能记录下所有出现的状态
- ➤ 每次搜出一条项链,就把它所有旋转和翻转的情况记入bool数组
- ➤ 最坏情况下时间复杂度O(2¹⁶×16×16×2)=O(2²⁵)
- > 当然还有更优的做法,比如每次只记录正反串的最小表示
- ▶ 但其实怎么做都能过

种树

m=n-1

- ▶ 给出的是一棵树
- ▶ 答案即为所有度数为1的点

m=n

- ▶ 给出的是一棵树再加上一条边
- ▶ 那么图中一定存在一个环
- ▶ 答案即为环上所有度数为2的点

- ▶ 可供选择的点一定不是割点
- ➤ 保证连通之后,只要判断删点后剩余的边数是否恰好为n-2
- ➤ 时间复杂度O(n)

序列

- ▶ 考虑构造一个极长的序列 b, 使得这个序列中不存在三个数可以构成三角形
- 为了方便构造,我们可以限制序列中的元素单调不下降。
- ➤ 对于序列中的某一个数 $b_k(k \ge 3)$,那么 $b_k \ge b_{k-1} + b_{k-2}$
- \rightarrow 为了让序列尽量长,我们令 $b_1=b_2=1$, $b_k=b_{k-1}+b_{k-2}$
- ➤ 这其实就是 fibonacci 数列
- ➤ 又因为我们限制了序列中元素不能超过 2×10°, 序列长度不会超过 46
- ▶ 直接三方暴力枚举即可
- ➤ 时间复杂度O(min(46,n)³m)

礼物

- ▶ 最大喜悦值显然就是所有喜悦值之和
- ➤ 数据范围很小,考虑状压 DP
- ➤ 设f。表示已经购买的礼物集合为 s 时的期望购买次数
- ▶ 容易得到转移:

$$f_{s} = (1 - \sum_{i \in s} p_{i})(f_{s} + 1) + \sum_{i \in s} (f_{s \land i} + 1)p_{i}$$

$$1 + \sum_{i \in s} f_{s \land i} p_{i}$$

$$f_{s} = \frac{1 - \sum_{i \in s} f_{s \land i} p_{i}}{\sum_{i \in s} f_{s \land i} p_{i}}$$

➤ 时间复杂度O(n2ⁿ)

