ZSCOder题目解答

wwwwodddd

Minimum Cost Perfect Matching

- 签到题 & 构造常识题
- ^符号(\wedge)一般表示逻辑与。
- >符号(\vee)一般表示逻辑或。
- ⊕符号(\oplus)一般表示异或。
- 多读书……

- 求出0到n-1的一个排列p[i]
- 使得所有i&p[i]之和最小
- &表示按位与

- 最优解的和一定是0。
- 当n是2的次幂的时候,非常简单p[i]=n-1-i即可。
- 否则,设b为<=n最大的2的次幂,
- 对于b <= x < n, 交换x和x-b。
- 分别求两边的最优解。

举例

- n = 11, 初始为 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10
- 取b为8,开始交换 8, 9, 10, 3, 4, 5, 6, 7 / 0, 1, 2
- 取b为2, 开始交换 8, 9, 10, 3, 4, 5, 6, 7 / 2, 1 / 0
- 翻转每段得到
- 7, 6, 5, 4, 3, 10, 9, 8 / 1, 2 / 0

Sudoku Subrectangles

- 简单题 & 英语题
- A nonempty subrectangle of the grid is called sudoku-like if for any row or column in the subrectangle, all the cells in it have distinct characters.
- 应该是每行每列吧。
- 不然为什么要强调for any row or column呢?

- 输入一个只包含52种字符的矩阵,
- 问有多少个子矩形,满足:
- 任意一行的字母互不相同。
- 任意一列的字母互不相同。

- 注意到52种字符,子矩形最多52行,52列。
- 一个52*52*nm的做法是显然的,可以优化到52*nm。
- 枚举上下边界(最多差52)
- 当左端点确定后,右端点的范围是连续的一段,并且单调
- 扫一遍即可,可以使用位运算降低复杂度。

Bit Compression

- 简单题 & 暴力题/卡常题
- 做法比较多

- 初始长度2^n的01序列,要从^&|中选择n个运算符。
- 序列长度: (2^n)->(2^(n-1))-> ... ->16->8->4->2->1。
- 问有多少个可能,使得运算后剩下的一个字符为1。

- 暴力的复杂度是3^n的,只需要再优化一点点!
- 如果剩下了16个变量,可能性只有65536个。
- 预处理他们,得到一个3^(n-4)的做法。
- 事实上,直接暴力,常数优化即可。

Counting 4-Cliques

• 简单题 & 构造题

• 构造一个<=75个点的图,使得大小为4的团恰有k个。

• k<=1e6

- 构造一个大小为t的完全图,和a,b,c,d,e五个点。
- a, b, c, d, e五个点之间没有边, 他们只会向t个点连边。
- 如果连了x个,构成C(x, 3)个大小为4个团。
- 找到最大的t,枚举a, b, c, d, 计算e。
- 也可以直接背包,并且记录方案。
- 时间复杂度70^4或者是背包复杂度。

Inverse Inverse Problem

- 中等题 & 数论题
- 感谢杜瑜皓的帮助

- 输入A, B, X, N, f(x) = Ax + B, 求f(f(...f(x)...)) mod p的结果
- 输入X, N, T, P, t = f(f(...f(x)...)), 构造出A, B。
- 輸入M,构造出X,N,T,P,满足P <= M,使得A最大。

- 第一个问题: 矩阵乘法, 或者等比数列求和。
- $T=A^n*X + (1+A+A^2+...+A^n(n-1)*B)$
- 第二个问题:如果X=T或者N % P!= 0,A可以是1。
- 否则A不能是1,枚举A的值,一个一个验证。
- $T-A^n*X = (A^n-1)/(A-1)*B$
- 如果左侧为T-A^n*X=0,或者(A^n-1)/(A-1)!=0,方程有解

- 确定A后,为了使得B无解,T=1, X=0, A^n-1=0。
- 为了A有解, n不能是p-1的倍数。(否则一定A^n-1=0)
- 也就是为了最大化A,需要满足: A^n-1>0 并且 对于所有2 <= x < A,均有x^n-1=0
- n = lcm(r(2), r(3), ... r(A-1)) 并且 n%(p-1)!=0
- 其中r(x)表示x的阶,即最小的正整数r,使得x^r%p=1。
- 推荐代码 https://www.nowcoder.com/acm/contest/view-submission?submissionId=31226996

Mindiff and Maxdiff

- 中等题 & 计数题
- 感谢杜瑜皓的帮助。

- 考虑1到n的所有子集, 共2^n-1个。
- 设mindiff为最小的差(一定是排序之后相邻2个)
- 设maxdiff为最大的差(最大的减去最小的)
- 求mindiff*maxdiff的和。

- 枚举d,考虑所有mindiff >= d的子集maxdiff的和。
- 对于一个子集,恰好被考虑mindiff次。(d=1, 2, ..., mindiff)
- 枚举子集中元素个数k。方案数用隔板法C(n-(k-1)*(d-1),k)
- 子问题: 1到n中所有大小为k的子集, maxdiff的和是多少?
- Sum[(n t)*t*Binomial[t 1, k 2], {t, k 1, n 1}]
- 杜瑜皓: Mathematica算一下

一些细节

- 首先需要熟悉O(n)预处理阶乘, 阶乘的逆元, O(1)组合数。
- 时间复杂度: n/1 + n/2 + n/3 + ... + n/n = n log n
- 原本的子集是a1 <= a2 d <= a3 2d <= ... <= ak (k-1)d
- 设bi = ai (i-1)(d-1)。
- 新子集是1 <= b1 < b2 < ... < bk <= n (k-1)(d-1)
- 方案数C(n (k-1)(d-1), k)

另一些细节

- 求所有maxdiff的和,相当于求所有ak-a1的和
- ak-a1 = (k-1)d + bk-b1, 前者是常数。
- 后者枚举t=bk-b1, b1可能的值有n-t个。
- b2, b3, ..., b[k-1]可能的值有C(t-1,k-2)个
- Sum[(n t)*t*Binomial[t 1, k 2], {t, k 1, n 1}]
- 参考代码 https://www.nowcoder.com/acm/contest/view-submission?submissionId=31230342

Tree Subset Diameter

- 中等题&点分治&计数题
- 感谢杜瑜皓的帮助。

• 一个树,问有多少个点的子集,直径是D。

- 直径是奇数和偶数要分别讨论。
- 直径可能有很多个,但是中心只有一个,枚举中心。
- 点分治统计,对于每个点(边)作为中心分别计算答案。
- 至少有2个来自不同子树的点,距离是D/2,其他必须<D/2

一些细节

- 每条边中间加一个点,减少代码复杂度。
- 对于每个点,求 距离<d/2 的点的个数 和 每个子树内 距离=d/2 的点的个数。
- 点分治。求出根节点的情况,把根节点的情况传给每个点对于每个子树,再减去子集子树传下来的。
- 参考代码 https://www.nowcoder.com/acm/contest/view-submission?submissionId=31216546

其他题目

- Birthday Problem说实话我看不太懂题>_<
- Class Division
 std是m^3 n^2的做法。
 aabbxxyy 通过贪心和随机化AC了,但我反复测试都是WA
- Rock-Paper-Scissors Tournament
 暴力2^4次方以内的情况,对于最后2^5的情况 枚举一半,解另一半。
 但是有无解等情况,需要判断。

谢谢大家,欢迎提问

- 似乎之前沟通出了偏差,所以zscoder并没有提前准备题解
- 相信最终还会有zscoder版的文字版题解!