Problem A: 两只老虎

正常的+有耳朵的 = a/2正常的+有尾巴的 = b正常的+有耳朵的+有尾巴的 = c/4正常的 = a/2+b-c/4

Problem B: 占点游戏

 \Leftrightarrow d = abs(x1-x2)+abs(y1-y2)

首先判断(n+1)/2 >= d, 先手可不可以从一个点走到另一个点: 如果不可以,则先手可以多得 n&1 分(因为劣势者可以选择逃离)如果可以,考虑 d 的奇偶性:

如果 d 为奇数(先手可以先踩到后手覆盖过的点): 如果 n 为奇数, 先手可以多得 2 分, 否则平。 否则(d 为偶数):

如果 n 为奇数, 先手可以多得 1 分, 否则后手可以多得 1 分。

Problem C: 爬楼梯

先分段考虑:

对于一段 x 阶的楼梯,方案数 f(x) = f(x-1)+f(x-2)+f(x-3) (其中 x >= 3),f(0)=1,f(1)=1, f(2)=2。

那么对于爬 n 层楼,只需要算出每一段的方案数,然后使用乘法原理乘起来即可。

Problem D: 只有通过毁灭才能揭示真理

可以知道每30秒可以可以爆发一次c伤害,每1秒造成b伤害,那么答案=a*b+a/30*c。

Problem E: 倒水(Water)

对于 n 瓶一升的水,把他们合并后,最少需要的瓶子数为 n 的二进制中 1 的个数。假设 n 的二进制中 1 的个数大于 k,那么我们要找到 1 个大于 n 的数,且二进制中 1 的个数等于 k 的最小的数 m,那么答案为 m-n。

假设 n 二进制中,最右边的 1 在第 i 位(这里的第几位是从右往左数的,最右边为第 0 位),那么假设你加上一个小于 2^i 的数,结果二进制中 1 的个数只会增加,如果加上一个 2^i,则结果二进制中 1 的个数必定不会增加。所以只需要一直加上一个 2^i(这里的 i 表示的是当前水的总体积的二进制中最右边的 1 所在的位置)直到结果中 1 的个数等于 k 即可。

Problem F: tmk 找三角

假设现在有 n 条线段,假设 n 条边从小到达排序,如果这 n 条边中没有三条可以构成三角形,那么这 n 条边必须满足关系: A[i] >= A[i-2]+A[i-1],这里的 A[i]表示第 i 条边的大小。假设 A[i]尽量取最小 A[i]=A[i-2]+A[i-1],且 A[1]=A[2]=1,是不是就是一个斐波那契,也就是对于一个 n 条边的集合,如果不存在三条边能构成一个三角形,那么最长的边至少为 f[n],表示斐波那契第 n 项。而题目中 A[i]<1e9,也就是只要 n>50,就必定存在三条边可以构成一个三角形,所以我们只需要暴力加入两点路径上的边(如果大于 50,直接 Yes),然后对这些边进行排序,枚举第 i 条边为最长边,贪心判断 A[i]是否小于 A[i-1]+A[i-2]即可。

Problem G: 等凹数字

dp[i][len][pre][up][down][ispa]代表当前第 i 位,长度为 len,上一位是什么,前面是否递增过,前面是否递减过,当前是否符合回文串的性质,然后记忆化搜索。

Problem H: tmk 买礼物

首先, 先对 a[i]从小到大排序, 假设对于前 i 个硬币, 我们可以组合成 0~y:

- ①如果 a[i+1]>y+1,那么从 i+1~n 中任意取硬币,构成的和都>y+1,所以必定构造不出 y+1,于是答案等于 y。
- ②如果 a[i+1]<=y+1, 那么前 i+1 位可以组合成 0~y+a[i+1]。

所以只需要对硬币从小到大排序,然后从第一个硬币枚举到最后一个硬币,或者中途有某个数够不出来即可得到答案。