

A. 雷神之路

题意：

坐标轴上移动（最长 $1e18$ ），每次可以向前 1/2/3步
但对于给定的 n ($n \leq 500$) 个坐标点(有地雷) 是不可以走上去的
求到终点的方案数

分析：

1. 如果数据小点直接开数组dp过去就行了 但数据比较大 只能采用矩阵快速幂
2. 把每一个地雷当作终点
如果终点 T $T-1$ $T-2$ 都是不知道方案数目的 直接快速幂过去就好
如果 $T-2$ 已知的 那可以不使用快速幂 而使用暴力推到 T
3. 用一个 map 记录一下求过的点的方案数 当dp数组使

思考：

1. 思路明确的话似乎并没有坑

B. Snowdrop修长廊

题意：

给出坐标轴上一系列点 用一些线段去将这些点全部覆盖
每条线段的花费为

$$W + (r - l)^2$$

W 为固定值 l, r 为线段左右端点 求最小总花费

分析：

1. 暴力是 n^2 想试一下剪枝能不能过
想了两个 都是直接WA的
最后尝试交了一个 虽然一定正确 但不一定能剪掉多少的上去 过了 可能数据比较水
2. 后来知道这道题是斜率优化 也基本就是讲斜率优化的例题 对着抄了一发

思考：

1. 先用的long long分别求出 分母和分子 不过好像会超long long 改用的double
2. 一开始不用double是感觉 double比大小很麻烦 不过这种题目底下好像直接用 $<$ $>$ 比就行了

C. TaoSama与煎饼

题意：

一条坐标轴 从起点1走到终点 n 每个点都有价值 求能获得的最高价值

要求:只能向前走 $a[1]$ $a[2]$ $a[3]$ $a[4]$ 个 1/2/3/4步

分析:

1. 要准确表示一个状态需要 五个数据 已经到达的位置 剩余的四种道具数 但显然只要其中四个 就可以表示出第五个了 一开始没有看到 case数 想了一个 $350 \times 40 \times 40 \times 40$ 的

思考:

1. 据说标答 40^4 这样的话 两种做法本质上一样的 通过已有的4个数据表示出 剩下的第五个数据 而标答选择 用道具数 表示位置 减掉的维度是最影响复杂度的
 2. $350 \times 40 \times 40 \times 40$ 的状态当中很多 是错误状态 算它们是浪费时间
-

E. Goozy的积木

题意:

给一些不同高度的积木块 求能堆出的 相同高度的双子塔的高度的最大值

分析:

1. lcy大爷把这题当例题讲过
2. 这道题暴力的话时间是够的 空间不够
3. 主要解决方法就是 dp数组为int型 能存的东西就比bool 多许多 然后再加个滚动吧

思考:

1. 知道怎么做的话也没什么坑点
-

F. 先锋看烟花

题意:

在一条x坐标轴上 按时间顺序给出放烟花的地点与烟花的价值
在某个位置上获得的分数 : 烟花的价值 - 当前位置到放烟花处的距离
求能获得的最高分数

分析:

1. 刚好学了单调队列优化的dp
2. $dp[n][pos] = \max\{dp[n-1][i], i \in \text{可达区间}\} + \text{在该位置看该次烟花的分数}$

思考:

1. 用的stl的deque似乎导致跑的很慢 1448ms
2. 我的写法本身太挫 能减掉一半的时间 当时想的不是很仔细//真是写解题报告的意外收获.....

G. simple DP

题意:

一棵树 n 个节点, 给定每个节点的子树的节点个数, 每个节点如果有子节点, 子节点数必然大于等于2, 求这样的树是否存在

分析:

1. 想了一个贪心的做法
贪心 I : 将树从小到大排好 然后用0/1背包看下没有用过的点能否拼成这样一棵树
2. 贪心 II : 0/1 背包时必须先放大的节点, 防止必须在后面才能用到的小节点前面就被用掉了
3. 由于长时间证明不了这个贪心是错的 写一发交了

思考:

1. 一开始忽略了必须是一棵树、如果有子树必然有两棵及两棵以上这两个条件
-

H. 又见背包

题意:

有 n 种大小不同的数字 a_i , 每种 m_i 个, 判断是否可以从这些数字中选出若干使它们的和恰好为 k 。

分析:

1. 据说2进制优化会T 必须得要用单调队列
2. 然而因为数据问题 K 太小了 导致 m_i 的最大值为 $k / a_i \leq k$ 这样二进制优化就可以卡过了
3. 当 $m_i \geq k / a_i$ 时, 其实应该转化成完全背包 更快一些
4. 学习了一下单调队列 $O(nk)$ 做法

思考:

1. K 到 $1e6$ 就能确保卡掉二进制优化了
-

L. 来签个到吧

题意:

给一些带有数字的球, 首先要求出通过大球-小球(包含新球), 能够得到几个新球
比如 5和2 可以 得到3->1->4 3个
然后每次随机摸一个球并放回, 将所有号码都摸出一遍的期望

分析:

1. 第一部分可以证明 若全部最开始的球上的数的最大公因数为 k 那么能得到的球为所有小于等于已有最大值的 k 的倍数 + 原来有的0
2. 这部分我用了一个很zz的方法 后来发现扣掉0直接gcd就可以了
3. 第二部分百度了一下 6面骰子 将6个面都投出一遍的期望如何算 就会这部分了

思考:

1. 0号球比较特殊 我特判了一下
-