Lorem Ipsum Dolor

DAY4题目选讲

XDU_School of Software glory_g



Codeforces 839C

给定一棵有n个节点的树,某个人骑着一匹马等概率走向任意相连的未经过节点的马从1号点开始旅行,当到某个点的无法移动旅行结束。求期望的旅行长度(每条边的长度为1)

solution: 先用dfs 将无向图转化为以1为根有根树然后在树上做一遍dfs 即可得到答案

CodeForces 839D

给你n个数,当其中的一些数的最大公因数大于1时,就将它们的最大公因数再乘以这些数的个数加到答案上,问你最后答案是多少?

solution:注意到ai的范围,我们便可以用一个数组记录每个数出现的次数,然后从大到小扫描每种可能的最大公因数的情况,使用容斥原理推公式即可得到答案。

POJ - 2349 Arctic Network

有S颗卫星和P个哨所,有卫星的两个哨所之间可以任意通信;否则,一个哨所只能和距离它小于等于D的哨所通信。给出卫星的数量和P个哨所的坐标,求D的最小值

solution:注意到克鲁斯卡尔求最小生成树的本质,贪心的选择可能边权最短的边加入集合中。 一开始我们可以认为有n个连通块,每加入一条边相当于连通块数目减去1,直到连通块的数目为 s输出加入的最大边即可

D - Count Color POJ - 2777

给你一个长度为L的区间,给你n中颜色和m中操作,每一次操作可以把一个区间染成一种颜色,或者是询问一个区间内有多少种颜色,输出询问答案

solution:区间修改,区间询问,线段树是符合这个题目要求的数据结构,注意到最多有30种颜色,我们可以用一个整数的二进制位进行状态压缩,认为二进制位是1的是有颜色的,0的没有颜

CodeForces - 812C

给你n件物品和你拥有的钱S,接下来给出这n件物品的价格,这些物品的价值不是固定不变的,价格的变化公式是 a[i]+k*i(i代表第i件物品,k代表你选择买的物品数量,a[i]为物品的底价),现问你最多能够买多少件物品和所买物品总和,输出时应该使得所买物品总和尽量小

solution:不难发现答案 k 满足二分性质(具有单调性),所以我们可以二分答案 ans 再用贪心的策略判断答案是否可行就可以了。

POJ - 3279

有一个n*m的格子,每个格子都有黑白两面(0表示白色,1表示黑色)。我们需要把所有的格子都反转成黑色,每反转一个格子,它上下左右的格子都会跟着反转,求一种翻转方案使得全部翻转成黑色。

solution:不难发现每一个格子最多被翻转一次注意到m、n的范围,我们便可以暴力枚举第一行每一个是否进行翻转,第一行确定以后剩下的每一行也就都确定了,最后判断最后一行是否全被翻转成黑色即可

UVA - 11624

有个人被困于火场中。火焰每分钟蔓延1格,人每分钟移动一格,求出人是否会被困于火场,或者逃脱,如果逃脱,求出最短的时间。

solution: bfs

CodeForces 799C Fountains

你有两种不同的货币;

余额分别为c和d

然后有n种商品;

每种商品只能由两种货币中的某一种购买;

(且每件商品都有它的美丽值和对应货币的花费)

让你用这两种货币的余额严格买两件商品;

要求让美丽值最大;

输出最大的美丽值;

solution:先进行预处理,处理出所有价格为i买一件的最大美丽程度,然后分类讨论一下,取最大值即可

Codeforces 821E

我们现在位于(0,0)处,目标是走到(K,0)处。 每一次我们都可以从(x, y)走到(x+1, y-1)或者 (x+1, y) 或者 (x+1, y+1) 三个位置之一。 现在一共有N段线段,每条线段都是平行于X轴的。 我们如果此时x是在这段线段之内的话,我们此时走到的 点(x, y)需要满足0<=y<=Ci. 现在保证一段线段的终点,一定是下一段线段的起点。

问我们从起点走到终点的行走方案数。

PS:这个题本来 是想用来防ak的 结果.... orz Bruce XIIan

Dp [i] [j] +=Dp [i-1] [j] +Dp [i-1] [j-1] +Dp [i-1] [j+1]

看到这么大的数据范围,按照这种方式dp 时间复杂度和空间复杂度都接受不了,然后看到y的范围只有15,注意到加上这个方程是一个一阶线性递推,不难想到用矩阵快速幂去优化这个dp

空间复杂度怎么降????

这个矩阵该怎么写????

空间可以用滚动数组直接解决

