

牛客暑期ACM多校训练营

第 5 场-SkyDec



牛客网
NOWCODER



lgpa

题目描述

给定 n 门课以及它们的学分和绩点，定义总绩点是所有课的加权平均数，给定一个数 k ，你可以删除最多 k 门课，求你的总绩点最大能到多少

$$1 \leq n \leq 10^5$$

lgpa

解题思路

考虑分数规划

二分答案，假设当前二分了一个值 D ，我们要判断是否存在一个方案使得总绩点 $\geq D$

$$\frac{\sum s[i]c[i]}{\sum s[i]} \geq D$$

$$\sum s[i]c[i] \geq \sum s[i]D$$

$$\sum s[i](c[i] - D) \geq 0$$

于是选前 k 个最小的删了就行了

时间复杂度： $O(n \log n)$

Room

题目大意

一间学校有 n 间宿舍，每间宿舍有 4 个人，给出这个学校第一学年的宿舍安排

现在第二学年需要换寝室，换寝室是学生自己组队，每四个人抱团，现在你需要给他们安排具体的宿舍位置，使得换宿舍的人数尽可能少

$$1 \leq n \leq 100$$

Room

解题思路

假设新的宿舍里，第 i 个4人团体安排到第 j 间宿舍，那么不用搬的学生数量，就是4人团体和原住民的交

变成带权二分图匹配问题，可以用费用流做

lmax

题目描述

给定两个正整数 c, n ，求一个数对 (a, b) ，满足 $1 \leq a, b \leq n$ ，且 $\gcd(a, b) = c$

要求输出最大的 ab

$1 \leq c, n \leq 10^9$

lmax

解题思路

首先 a 和 b 一定都是 c 的倍数, 如果 $c < 2n$, 那么选 $a=b=c$ 最优

否则选 $a=(n/c)*c$, $b=((n/c)-1)c$

Iplan

题目描述

n 个人出去玩，给定双人房和三人房的价格，求最少的住宿花费

$1 \leq n \leq 10^9$

Iplan

解题思路

脑补一下可以发现：最后答案一定是几乎全选性价比最高的那种房间

然后再加上几间其他的

所以二人间和三人间里数量用的最少的房间不会超过 3

枚举一下用了几间就好了

题目描述

有 n 个箱子，第 i 个箱子有 $p[i]$ 的概率出现大小为 $d[i]$ 的钻石

现在小A 一开始手里有一个大小为 0 的钻石，他会根据 i 从小到大打开箱子，
如果箱子里有钻石且比小 A 手中的大，那么小 A 就会交换手中的钻石和箱子里
的钻石

求期望的交换次数

$1 \leq n \leq 10^5$

Itake

解题思路

小 A 在打开第 i 个箱子后会交换手中的钻石和第 i 个箱子中的钻石，当且仅当第 i 个箱子的钻石是前 i 个箱子打开后出现的所有钻石里最大的。

那么要算概率的话，前面箱子中钻石大于等于它的打开后就不能有钻石

用树状数组维护一下

$O(n \log n)$

lvcd

题目描述

有 n 个点，一个点集 S 是好的，当且仅当对于他的每个子集 T ，存在一个右边无限长的矩形，使得这个矩形包含了 T ，但是和 $S-T$ 没有交

求这 n 个点里有几个好的点集

$1 \leq n \leq 10^5$

解题思路

对于 $|S|=1$ ，他显然是好的

对于 $|S|=2$ ，只要两个点的 y 坐标不相同，那么这个集合也是好的

对于 $|S|=3$ ，三个点的形状必须是 $<$ 型

对于 $|S|>3$ ，不可能任何三个点都是 $<$ 型，所以一定不是好的

用树状数组统计一下就好了

时间复杂度： $O(n\log n)$

题目描述

给定一个 $[1, n]$ 之间所有偶数的排列 b ，其中 n 是偶数

现在有一个数组 $a = [1, 3, 5, \dots, n-1]$

要求归并 a 和 b ，使得他们归并后逆序对数量最少

$1 \leq n \leq 200000$

解题思路

相当于是要将每个 $2i+1$ 插入到 b 中

通过推导可以发现，每个 $2i+1$ 插入到 b 中的最优位置一定是递增的

所以直接对于每个 $2i+1$ 计算他能产生的最少的逆序对数量，加起来即可

时间复杂度： $O(n\log n)$

Isubseq

题目描述

给定一个序列 $a[1..n]$ ，求下标字典序第 k 小的严格递增子序列

$$1 \leq n \leq 10^5$$

$$0 \leq k \leq 10^{18}$$

subseq

解题思路

考虑逐位确定

每次大概要算 $a[i\dots n]$ 中，第一项 $\geq x$ 的严格递增子序列的个数

这个可以用一个可持久化线段树或者树状数组维护

时间复杂度： $O(n \log n)$

Igrf

题目描述

给定一张 n 个点 m 条边的无向图，对于每个边集的子集 S ，假设这个子集作为边的话，
这张图的连通块个数为 $k[S]$ ，求 $\sum(k[S]^{k[S]-1})$

$1 \leq n \leq 18$

Igrf

解题思路

$K[S]^{(k[S]-1)}$ 相当于把所有连通块缩成点，然后求有根树个数

我们令 $f[S]$ 表示对于 S 的导出子图，所有边的子集 T 的 $k[T]^{(k[T]-1)}$ 之和

设 $g[S]$ 表示 S 的导出子图有几个边集，满足 S 这个点集连通

那么算 $f[S]$ 是先枚举一个连通块 T 作为有根树的根，然后剩下的 $S-T$ 分成若干棵有根树

写成集合幂级数的话就是 $f=g*e^f$

可以直接迭代求解，详细可见 吕凯风的2015年国家集训队论文

Idiv

题目描述

一个数 n 是好的，当且仅当 n^4 在 $[n^2+1, n^2+2n]$ 之间有一个约数

给定 m ，求 $\geq m$ 的最小的好的 n

$1 \leq m \leq 10^{1000}$

解题思路

设 $n^2 + a | n^4$, 则 $n^2 + a | n^4 - (n^2 + a)(n^2 - a) = a^2$, 又 $a^2 \leq 4n^2 < 4(n^2 + a)$, 所以 $a^2 = t(n^2 + a)$, $t = 1, 2, 3$.

1、 $t = 1$, 则 $a^2 = n^2 + a$, $a(a - 1) = n^2$, 无解

2、 $t = 2$, 则 $(a - 1)^2 = 2n^2 + 1$, 方程 $x^2 - 2y^2 = 1$ 初始解 $(x, y) = (3, 2)$, 所以通解是
 $n_0 = 0, n_1 = 2, n_{k+2} = 6n_{k+1} - n_k$.

3、 $t = 3$, 则 $a^2 = 3n^2 + 3a$, 设 $a = 3b$, 则 $3b^2 = n^2 + 3b$, 设 $n = 3m$, 则 $b^2 = 3m^2 + b$,
 $(2b - 1)^2 = 12m^2 + 1$, $x^2 - 12y^2 = 1$ 初始解 $(x, y) = (7, 2)$, 所以原方程初始解
 $n_0 = 0, n_1 = 6, n_{k+2} = 14n_{k+1} - n_k$.

2和3的两个递推数列给出 n 的所有可能值, 枚举即可, 由于数据范围 10^{1000} , 需要高精度.

Thanks