

2020 Multi-University Training Contest 6

[比赛链接](#)

A.

solved by JJLeo

题意

给出一个序列，等概率地选择左右端点 $l \leq r$ 求 $[l, r]$ 区间平均数的期望值。

题解

题目本质是问长度为 $1, 2, \dots, n$ 的连续子区间中，每个数各出现了多少次。可以发现如下规律： $1\ 1\ 1\ 1\ 1\ \$\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 2\ 2\ 2\ 2\ 2\ \$\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 2\ 3\ 3\ 3\ 2\ 1\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 2\ 3\ 4\ 3\ 2\ 1\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 2\ 3\ 3\ 3\ 2\ 1\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 2\ 2\ 2\ 2\ 2\ 1\ \$\ \$\ \$\ \$\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ \$\ \$\$ 因此求出前缀和，对于每个除以一下区间长度，最后再除以总方案数即可。

B.

solved by 2sozx

题意

给出一个式子 $a \ \text{opt} \ b \ = \ c$ 中间无空格，问在二至十六进制下哪个进制可以使得等式成立
 $\text{opt} = +, -, *, /$

题解

模拟即可，注意进制没有一进制，即 $0+0=0$ 最少也是在二进制下成立。

C.

upsolved by

题意

$(10, 1, 1)$ $(6, 4, 2)$ $(6, 5, 1)$ 我裂开

题解

D.

solved by Bazoka13

题意

给定平面里的 n 个点，每个点有一个种类，共计三个种类，每个种类选出一个点，选出三个点，使得三个点组成的三角形面积最大

题解

1. 显然可以通过枚举某两个种类的点，然后去找距离当前构成的线段距离最远的点，而距离最远的点一定是在第三类点所构成的凸包上，那么只需要求出第三种点的上下凸包，然后跑一个三分即可。
2. 由于不知道是凸凹函数，需要都跑一遍，但是有可能会出双峰的情况，换一个方向再跑一遍即可。

E.

solved by JJLeo

题意

将 1145141919 循环无限次得到一个字符串，现在需要选取一个前缀，将这个前缀添加任意数量的 $()$ 使得表达式的值等于 x 。问对于 $x=1,2,\dots,5000$ 选取的最短前缀长度是多少，或判断无解。

题解

选取前 11 个数打个表发现除了 $3,7$ 都有解，然后就完事了。

F.

solved by Bazoka13 JJLeo

题意

第 i 条路径的权值是 2^i 每个点要么是黑色，要么是白色，求所有异色点最短路的长度总和

题解

根据等比数列，显然有前 $i-1$ 项总和小于第 i 项，那么求一个最小生成树然后 dfs 处理两侧异色点数即可

G.

upsolved by 2sozx Bazoka13 JLeo

题意

给定 k 与 x 次询问，每次询问给定一个 n

求 $\sum_{a_1=1}^n \sum_{a_2=1}^n \dots \sum_{a_x=1}^n \left(\prod_{j=1}^x a_j^k \right) \left(\gcd(a_1, a_2, \dots, a_x) \right) \pmod{\{10\}^9+7}$ 其中 $f(n)$ 定义如下：如果存在正整数 k 使得 $k^2 | n$ 那么 $f(n)=0$ 否则 $f(n)=1$

题解

首先，容易证明以下两个等式成立，以便反演中使用

$$f(n) = |\mu(n)| = \mu^2(n)$$

$$\sum_{a_1=1}^n \sum_{a_2=1}^n \dots \sum_{a_x=1}^n \left(\prod_{j=1}^x a_j^k \right) = \left(\sum_{i=1}^n i^k \right)^x$$

接下来我们开始反演

$$\sum_{a_1=1}^n \sum_{a_2=1}^n \dots \sum_{a_x=1}^n \left(\prod_{j=1}^x a_j^k \right) f(\gcd(a_1, a_2, \dots, a_x)) \cdot \gcd(a_1, a_2, \dots, a_x)$$

$$\text{枚举 } d = \gcd(a_1, a_2, \dots, a_x)$$

$$= \sum_{d=1}^n \mu^2(d) \left(\sum_{a_1=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \sum_{a_2=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \dots \sum_{a_x=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \left(\prod_{j=1}^x (a_j d)^k \right) [\gcd(a_1, a_2, \dots, a_x) = 1] \right)$$

$$= \sum_{d=1}^n \mu^2(d) \left(\sum_{a_1=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \sum_{a_2=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \dots \sum_{a_x=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \left(\prod_{j=1}^x a_j^k \right) [\gcd(a_1, a_2, \dots, a_x) = 1] \right) d^{kx+1}$$

利用 $\epsilon = \mu * 1$

$$= \sum_{d=1}^n \mu^2(d) \left(\sum_{a_1=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \sum_{a_2=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \dots \sum_{a_x=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \left(\prod_{j=1}^x a_j^k \right) \sum_{p | \gcd(a_1, a_2, \dots, a_x)} \mu(p) \right)$$

枚举 p

$$f(n) = \sum_{d=1}^n \mu^2(d) d^{kx+1} \sum_{p=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \mu(p) \sum_{a_1=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \sum_{a_2=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \dots \sum_{a_x=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \left(\prod_{j=1}^x a_j \right)^k$$

$$f(n) = \sum_{d=1}^n \mu^2(d) d^{kx+1} \sum_{p=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \mu(p) p^{kx} \sum_{a_1=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \sum_{a_2=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \dots \sum_{a_x=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} \left(\prod_{j=1}^x a_j \right)^k$$

$$f(n) = \sum_{d=1}^n \mu^2(d) d^{kx+1} \sum_{p=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \mu(p) p^{kx} \left(\sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} i \right)^k$$

$$f(n) = \sum_{d=1}^n \mu^2(d) \sum_{p=1}^{\lfloor \frac{n}{d} \rfloor} \mu(p) (dp)^{kx} \left(\sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{dp} \rfloor} i \right)^k$$

令 $T = dp$ 枚举 T

$$f(n) = \sum_{T=1}^n \left(\sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{T} \rfloor} i \right)^k \sum_{d|T} \mu^2(d) \mu\left(\frac{T}{d}\right) d^{kx}$$

$$f(n) = \sum_{T=1}^n \left(\sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{T} \rfloor} i \right)^k \sum_{d|T} \mu^2(d) \mu\left(\frac{T}{d}\right) d^{kx}$$

设

$$F(n) = \left(\sum_{i=1}^n i \right)^k$$

$$G(n) = \sum_{d|n} \mu^2(d) \mu\left(\frac{n}{d}\right) d^{kx}$$

则所求式子化为

$$\sum_{T=1}^n F\left(\left\lfloor \frac{n}{T} \right\rfloor\right) G(T)$$

$O(n \log n)$ 分别处理出 $F(n)$ 和 $G(n)$ 对于每组询问 $O(\sqrt{n})$ 整除分块即可，总复杂度 $O(n \log n + t \sqrt{n})$

H.

upsolved by JJLeo

题意

题解

I.**solved by JJLeo****题意**

给定 b 和 x 问是否满足一个数是 x 的倍数等价于该数在 b 进制下的各数位上数字之和是 x 的倍数

题解**J.****solved by JJLeo****题意****题解****K.****unsolved by****题意****题解****记录**

0min 开局分题
 8min ZYF 猜结论 AC I M J X 冲 B
 18min M J X WA B
 28min M J X AC B CSK 冲 F
 60min CSK WA3 换 ZYF 冲 A
 61min ZYF AC A 冲 J
 66min ZYF AC J 冲 E
 68min CSK AC F
 101min ZYF AC E
 101min~210min 自闭ing
 210min CSK 冲 D ZYF M J X 冲 C
 269min CSK AC D
 till end C 应该是想错了

after end G式子推出来了结果 n 范围看错了

总结

- MJX 要认真看数据范围，不要把 10^5 当作 10^9
- CSK 别读错题，别读错题，别读错题，%ZYF
- ZYF 要学习更多的知识点以应对毒瘤的HDU多校，同时不要每次都死在概率与期望上。

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:farmer_john:2020hdu%E6%9A%91%E6%9C%9F%E5%A4%9A%E6%A0%A1%E7%AC%AC%E5%85%AD%E5%9C%BA&rev=1597997872

Last update: 2020/08/21 16:17