

Quark Round 1

A

题意

给定 n, m 求满足 $i+j=n$ 且 $\lfloor i/j \rfloor + \lceil j/i \rceil = m$ 的正整数对 (i, j) 的对数。

有 10^5 组数据 $n, m \leq 10^7$

题解

将 $j=n-i$ 带入第二个式子后发现是先减后增的。在极值点两侧分别二分即可。

或者分别讨论 $i < j$ 以及 $i \geq j$ 的情况，最后推出式子 $\lfloor \frac{n-1}{m} \rfloor - \lfloor \frac{n-1}{m+1} \rfloor + \lfloor \frac{n}{m} \rfloor - \lfloor \frac{n}{m+1} \rfloor$

B

题意

给定一个 n 个点 m 条边的边带权无向图，在 0 时刻你在点 1 上。

假设当前是 t 时刻，你在点 v 上，你可以选择两种操作：

- 仍停留在点 v 上，操作后到 $t+1$ 时刻。
- 选择一条边 (a, b, w) 满足 $a=v$ 或 $b=v$ 则你到这条边连接的另一个点上，操作后到 $t+w$ 时刻。

有 k 条信息 (t_i, v_i) 表示在 t_i 时刻，点 v_i 上会出现一只猪。如果这是你在这个点上，则你抓到了这只猪。

求最多能抓多少只猪 $n \leq 200$ $k \leq 5000$ $t \leq 10^9$

解题思路

感觉和[这个题](#)好像。

先跑一遍 floyd

对时间排序。设 $f[i]$ 表示考虑前 i 条信息最多抓到的数量。枚举之后的信息判断转移即可。时间复杂度 $O(n^3+k^2)$

可以做一个小的优化。枚举之后的信息可以改为枚举点对应的信息，复杂度是 $O(n^3+n \times k)$

From:

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

Permanent link:

https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:i_dont_know_png:qxforever:qkoi_r1&rev=1588954729 

Last update: **2020/05/09 00:18**