

C. Usagitobi

出題：保坂
解答：保坂
解説：保坂

問題概要

- $(\text{mod } m) \times (\text{mod } n)$ の世界
 - $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}) \times (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})$
 - $(0, 0)$ からスタートして, $+(a, b)$ と $+(c, d)$ ができる
 - 同じ場所には行けない
 - 最大何回移動できるか
-
- $m, n \leq 100,000$

実験

- $(a, b) = (1, 0), (c, d) = (0, 1)$ だったら…？
 - $+(a, b)$ ができる限りそうする
 - $+(a, b)$ できないときのみ $+(c, d)$
 - すると mn 点すべて行ける
- 一般の場合に同様の戦略をとったら？
 - 最大になりそう？

想定解法

- 行く可能性のある点の集合は
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \}$

想定解法

- 行く可能性のある点の集合は
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \}$
- $e(a, b) = (0, 0)$ となる最小の $e > 0$ により,
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \mid 0 \leq s < e \}$

想定解法

- 行く可能性のある点の集合は
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \}$
- $e(a, b) = (0, 0)$ となる最小の $e > 0$ により,
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \mid 0 \leq s < e \}$
- $f(c, d) = g(a, b)$ となる最小の $f > 0$ により,
 $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \mid$
 $0 \leq s < e, 0 \leq t < f \}$

想定解法

- $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \mid 0 \leq s < e, 0 \leq t < f \}$
- s, t が異なるならば $s(a, b) + t(c, d)$ は異なる
– e, f の最小性より

想定解法

- $S = \{ s(a, b) + t(c, d) \mid 0 \leq s < e, 0 \leq t < f \}$
- s, t が異なるならば $s(a, b) + t(c, d)$ は異なる
– e, f の最小性より
- ということは、「 $+(a, b)$ ができる限りそうする」という戦略で S の元をすべてたどれる
- 答えは $|S| - 1 = ef - 1$
- e, f を求めよう

e の求め方

- sa は $m / \gcd(a, m)$ ごとに 0 になる
- sb は $n / \gcd(b, n)$ ごとに 0 になる
- ということ、
$$e = \text{lcm}(m / \gcd(a, m), n / \gcd(b, n))$$

f の求め方 1

- $ef \leq mn$ に注意
- $e \leq \sqrt{mn}$ のとき
 - $f(c, d) = g(a, b)$ となる g として, $0 \leq g < e$ のみ考えればよい
 - g を決めれば f の最小値は連立合同式を解けば求まる
- $e > \sqrt{mn}$ のとき $\rightarrow f < \sqrt{mn}$
 - f を 1 から順に試して g が存在するか試せばよい
- $O(\sqrt{mn} \log mn)$

f の求め方 2

- S は $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}) \times (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})$ の部分群
- よって ef は mn の約数
- f の候補はせいぜい $O(\sqrt{mn})$ 通り
- あとは同様

別解

- $\overline{\quad}$
- #####

別解 (追加スライド 1)

- Z^2 の元であって, $(a, b), (c, d), (m, 0), (0, n)$ の線形結合で書けるものは $m \times n$ あたりいくつ存在するか? という問題として考える

別解 (追加スライド 2)

- 事実 (1)

$(a, b), (c, d), (e, f)$ の線形結合で書けるものの集合 $\{ s(a, b) + t(c, d) + u(e, f) \}$ は, ある $(A, B), (C, D)$ により, $\{ v(A, B) + w(C, D) \}$ として書ける

- つまり, 平行四辺形の格子上に並ぶ (退化する場合もある)
- 証明は, 1次元上に並ばないときは $(A, 0)$ が入る最小の $A > 0$ をとって, (C, D) が入る最小の $D > 0$ をとって, 最小の C をとって, という感じ

別解 (追加スライド 3)

- 事実 (2)
事実 (1) のように $(A, B), (C, D)$ をとると,
 $|AD - BC| = \gcd(|ad - bc|, |af - be|, |cf - de|)$
が成り立つ
 - 格子をなす平行四辺形の面積の関係
 - 証明は, $(a, b), (c, d)$ のなす格子, $(a, b), (e, f)$ のなす格子, $(c, d), (e, f)$ のなす格子, のうちの各 2 つが重なる点の条件を書いてみるとできる

別解 (追加スライド 4)

- 事実 (1), (2) を 2 回適用すれば 4 元の線形結合についても同様
- $\{ v(A, B) + w(C, D) \}$ の元は, Z^2 において, " $|AD - BC|$ 個に 1 個" 存在
- $m \times n$ の中にも $|AD - BC|$ 個に 1 個存在
 - 格子の様子は少なくとも $m \times n$ ごとには繰り返す
- よって, $(a, b), (c, d), (m, 0), (0, n)$ の各 2 つがなす平行四辺形の面積たちの gcd をとり, それで mn を割れば $|S|$ が求まる

結果

- 正解 / 提出: 2 / 6
- 提出チーム: 2 / 8
- 正解チーム: 2 / 8
- 最初の提出: _ (01:17)
- 最初の正解: _ (01:17)