jmo final 2023

ず

2023年2月28日

問題 1.1. 5×5 のマス目に,図のような 4 マスからなるタイル何枚かをマス目にそって置く.ここで、タイルは"重ねて置いてもよい"が、マス目からはみ出してはならない.どのマスについても、そのマスを覆うタイルが 0 枚以上 2 枚以下であるとき、少なくとも 1 枚のタイルで覆われているマスの個数としてありうる最大の値を求めよ.ただし、タイルを回転したり裏返したりしてもいい.

解答

コメント

具体例の書きやすさで、2つに分解して解きました. あんまりよくなかったかも.

問題 1.2. 鋭角三角形 ABC があり, 辺 BC, CA, AB の中点を D, E, F とし, D から辺 AB, AC におろした垂線の足をそれぞれ X, Y とする. F を通り直線 X, Y に平行な直線と直線 DY が E と異なる点 P で交わっている. このとき, 直線 AD と直線 EP に交わることを示せ.

問題 1.3. c を非負整数とする. 正の整数からなる数列 a_1, a_2, \ldots であって, 任意の正の整数 n に対して次の条件をみたすものをすべて求めよ.

 $a_i \leq a_{n+1} + c$ をみたす正の整数 i がちょうど a_n 個存在する.

解答

 $a_i=i+c+1$ のみであることを示す. これが条件をみたすことは明らかである. これ以外にないことを示していく.

Claim. 数列 $\{a_i\}_{i\in\mathbb{Z}_{>0}}$ は広義増加.

proof. $a_l > a_{l+1}$ をみたす l が存在するとして矛盾を導く.

$$|\{i: a_i \leqslant a_{l+1} + c\}| = a_l > a_{l+1} = |\{i: a_i \leqslant a_{l+2} + c\}|$$

より, $a_{l+1} > a_{l+2}$. 繰り返すことによって, 正の整数全体が下に有界であることに矛盾する.

 $a_l = a_{l+1}$ なる l が存在したとき,

$$a_l = |\{i : a_i \le a_{l+1} + c\}| = |\{i : a_i \le a_l + c\}| = a_{l-1}$$

なので, $a_{l+1}=a_l=a_{l-1}=\cdots=a_1$ となる. 数列 $\{a_i\}_{i\in\mathbb{Z}_{>0}}$ は明らかに定値ではないので、次が分かる.

$$m = a_1 = \dots = a_n < a_{n+1} < a_{n+2} < \dots \ (m, n \in \mathbb{Z}_{>0})$$

 $b_i = a_{i+1} - a_i$ とおく.

Claim. 任意の N > 0 に対して, $b_i = 1$ かつ i > N をみたす i が存在する.

proof. $b_i, b_{i+1} \ge 2$ なる i をとる. このとき, $a_j, a_{j+1} \in (a_{i+1} + c, a_{i+2} + c]$ をみたす j がとれ,i+1 < j かつ $b_j < b_{i+1}$ をみたす. あとはこれを繰り返せばいい.

l に対して, $a_{l+1} + 1 = a_{l+2}$ (i.e. $b_{l+1} = 1$) かつ $b_l \ge 1$ をみたすとき

$$1 \le b_l = a_{l+1} - a_l = |\{i : a_i \le a_{l+1} + 1 + c\}| - |\{i : a_i \le a_{l+1} + c\}| \le 1$$

なので繰り返すと, $1 = b_{l+1} = b_l = \cdots = b_n$. よって,

$$a_i = \begin{cases} m & (0 < i \le n) \\ m + i - n & (i > n) \end{cases}$$

が必要なことがわかる.

$$m = a_n = |\{i : a_i \le m + 1 + c\}| = n + c + 1.$$

もし $n \ge 2$ なら、

$$m = a_{n-1} = |\{i : a_i \leqslant m + c\}| = n + c$$

となり矛盾するので,n = 1. そして,m = c + 2. よって, $a_i = i + c + 1$ (i > 0) が必要.

コメント

 $a_l > a_{l+1}$ なら $a_{l+1} > a_{l+2}$ であったが, $a_l = a_{l+1}$ なら, $|a_{l+1} - a_{l+2}|$ がそんなに大きくないんじゃないかなとなるだけで使うのが難しそうだなと思ったので, 広義に逃げましたが何とかなってよかったです.

問題 1.4. 正の整数 n であって, $\frac{\phi(n)^{d(n)}+1}{n}$ が正の整数であり, $\frac{n^{\phi(n)}-1}{d(n)^5}$ が整数でないようなものをすべて求めよ. ただし,n と互いに素な 1 以上 n 以下の整数の個数を $\phi(n)$ で表し,n の正の約数の個数を d(n) で表す.

解答

n=2 のみであることを示す. これがみたすことは明らかなので,n=2 以外にないことを示す.

Claim 1. *n* は無平方.

 $v_p(n) \ge 2$ をみたす素数 p が存在すると仮定して矛盾を導く. $p \mid \phi(n)$ に注意すると、

$$n \mid \phi(n)^{d(n)} + 1 \Longrightarrow p \mid \phi(n)^{d(n)} + 1 \Longrightarrow p \mid 1$$

であるから矛盾する.

 $n = p_1 \cdot \dots \cdot p_m \ (m \in \mathbb{Z}_{>0}, p_i : 素数, p_1 < \dots < p_m)$ とおくことができる. $p_1 = 2$ なら m = 1 なので n = 2 が必要. 以下の $p_1 > 2$ のときを考える. $\phi(n) = (p_1 - 1) \cdot \dots \cdot (p_m - 1), d(n) = 2^m$ に注意する.

$$n \mid \phi(n)^{d(n)} + 1 \iff \phi(n)^{2^m} \equiv -1 \pmod{p_i} \implies \phi(n)^{2^{m+1}} \equiv 1 \pmod{p_i} \ (1 \leqslant i \leqslant m)$$

よって, $\operatorname{mod} p_i$ における $\phi(n)$ の位数 2^{m+1} である. 特に, $v_2(p_i-1) \ge m+1$ (1). また,

$$d(n)^5 \nmid n^{\phi(n)} - 1 \Longleftrightarrow v_2 \left(n^{\phi(n)} - 1 \right) < 5m$$

であり、LTE の補題より、 $v_2\left(n^{\phi(n)}-1\right)=v_2\left(n^2-1\right)-1+\sum_{i=1}^m v_2(p_i-1)$ が成り立つので、

$$d(n)^5 \nmid n^{\phi(n)} - 1 \iff v_2(n^2 - 1) - 1 + \sum_{i=1}^m v_2(p_i - 1) < 5m.$$
 (2)

(1),(2) \sharp \mathfrak{h} ,

$$5m > v_2(n^2 - 1) - 1 + \sum_{i=1}^{m} v_2(p_i - 1) = v_2(n - 1) + \sum_{i=1}^{m} v_2(p_i - 1) \ge (m + 1)^2$$

なので, $5m \geqslant (m+1)^2+1$ が必要で,m=1,2 が分かる. しかし, $p_1\mid (p_1-1)^2+1 \Longrightarrow p_1\mid 2$ なので不適. m=2 のとき, $v_2(p_1p_2-1)=v_2(p_1-1)=v_2(p_2-1)=3$ であるが, $p_1\equiv p_2\equiv 9\pmod{16}$ に注意すると, $p_1p_2-1\equiv 81-1\equiv 0\pmod{16}$ なので不適.

コメント

今回の問題のなかで一番頭を使わない問題だなと思いました。本質は LTE と位数の議論だったわけですが、LTE はもう知名度が高く有名事実ですし、位数の議論も整数論の対策を練っていたら簡単なことだと思いました (中国剰余定理から各 p_i の mod をみればいいことが分かるし、位数を見るという発想が簡単だったというのもある)。面白い数値設定ではあるものの、完全な知識ゲーで少し悲しいです。

問題 1.5. $S = \{1, 2, \dots, 3000\}$ とおく. このとき, 次の条件をみたす整数 X としてありうる最大の値を求めよ.

任意の S 上で定義され S に値をとる全単射な f に対して,S 上で定義され S に値をとる全単射な関数 g をうまくとることで,

$$\sum_{k=1}^{3000} \left(\max \left\{ f(f(k)), f(g(k)), g(f(k)), g(g(k)) \right\} - \min \left\{ f(f(k)), f(g(k)), g(f(k)), g(g(k)) \right\} \right)$$

をX以上にできる.

ただし,S 上で定義され S に値をとる関数 f が全単射であるとは,任意の S の要素 y について,f(x)=y をみたす S の要素 x がちょうど 1 つ存在することを表す. また, 正の整数 x_1,x_2,x_3,x_4 に対し, それらの最大値, 最小値をそれぞれ $\max\{x_1,x_2,x_3,x_4\},\min\{x_1,x_2,x_3,x_4\}$ で表す.