

数学オリンピックワークショップ 当日問題 A —解答—

A6 略解

(帰納法を回す部分などは各自で確認してください. 白板で説明予定ですが, 必要に応じ窪田に聞いてください)

まず, (2) より帰納法で, 任意の整数 n について $f(na) = nf(a)$ を得る. $a = 1$ を代入し, 任意の整数 n について $f(n) = n$ である. また, $n \neq 0$ の時, $a = \frac{m}{n}$ を代入し, $m = nf(\frac{m}{n})$. よって任意の整数 $n, m (n \neq 0)$ について $f(\frac{m}{n}) = \frac{m}{n}$ を得る.

ここで, (2) に $a = x, b = \frac{1}{x}$ を代入し, (3) より $f(x + \frac{1}{x}) = f(x) + \frac{1}{f(x)}$ を得る. $|x + \frac{1}{x}| \geq 2$ であること, $|c| \geq 2$ を満たす任意の実数 c に対して $c = x + \frac{1}{x}$ を満たす x が存在することから, この式より, $|x| \geq 2$ なる任意の x について $|f(x)| \geq 2$ とわかる.

ここで, 実数 k で, $k < f(k)$ となるようなものの存在を仮定する. このとき, ある有理数 q であって $k, f(k) - 4 < q < f(k)$ を満たすようなものが存在する. (有理数の稠密性といいます→参考) ここで, $|k - q - 2| > 2$ より, $|f(k - q - 2)| > 2$ である. 一方, $f(k - q - 2) = f(k) + f(-q - 2) = f(k) - q - 2$ で, $q < f(k) < q + 4$ より $|f(k) - q - 2| < 2$. よって矛盾. よって任意の x について $x \geq f(x)$ である. $k > f(k)$ なる実数 k の存在を仮定したときも, 同様にして矛盾を導くことができる. したがって任意の x について $f(x) = x$ である.

参考 有理数の稠密性

任意の実数 $a < b$ に対し, $a < q < b$ を満たす有理数 q が存在する.

証明 $\frac{1}{b-a}$ よりも大きな自然数 N をとってくる. ここで, $\frac{s-1}{N} \leq a < \frac{s}{N}, \frac{t}{N} < b \leq \frac{t+1}{N}$ なる s, t をとってくると, $\frac{1}{N} < b - a$ より $s \leq t$ である. よって $\frac{s}{N}$ は条件を満たす.

数学オリンピックワークショップ 当日問題 C —解答—

C6 キーワード：一色ずつ処理, 数字から解法を予測する

次の補題を示す.

補題: $2n$ 個の箱があり, それぞれにいくつかの赤玉と白玉が入っている. 赤玉の個数の最大を R , 白玉の個数の最大を W としたとき, これらの箱を n 個ずつに分け, 赤玉の個数の差が R 以下, 白玉の個数の差が W 以下であるようにすることができる.

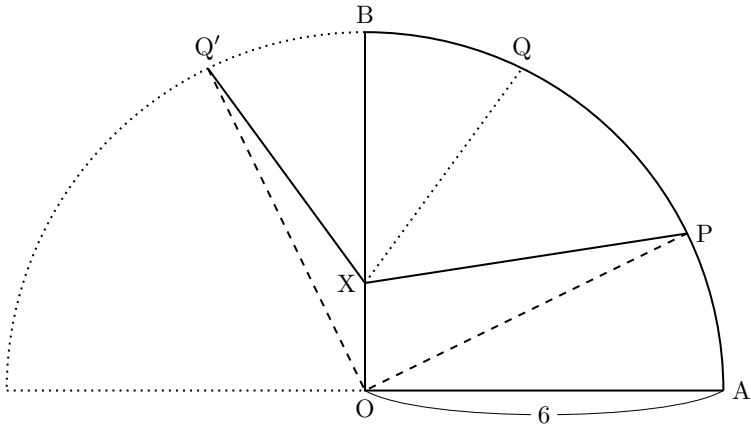
補題証明: 帰納法を用いる. $n = 1$ の時は明らか. 以下 $n = k - 1$ で成立するならば $n = k$ でも成立することを示す. $2k$ 個の箱の内, 赤玉の個数が多い順に箱を b_1, b_2, \dots, b_{2k} とする. b_3, b_4, \dots, b_{2k} に帰納法の仮定を用いて $k - 1$ 個ずつに分ける. そこで, b_1, b_2 のうち白玉が多い方を, $k - 1$ 個組のうち白玉が少ない方に加え, 残りをもう一方に加える, とする. このとき白玉について条件を満たすのは明らか. 赤玉について, b_i の赤玉の個数を r_i とすると, 赤玉の個数の差は最大で $r_1 - r_2 + r_3$ ($k - 1$ 個の箱の組同士の赤玉の個数の差は最大で r_3 なことに注意) より R 以下. よって赤玉についても条件をみたす. (補題証明終わり)

よって, 最も赤玉が多い箱を選び, 次に選ばれていない中で最も白玉が多い箱を選び, 残った 98 箱を補題にしたがって 49 箱ずつに分け, 緑玉が多い方を選べば条件を満たす.

数学オリンピックワークショップ 当日問題 G —解答—

G6

OB に関する Q の対称点を Q' とすると、 $\angle AOP = \angle BOQ = \angle BOQ'$ より、 $\angle POQ' = 90^\circ$ となるので、 $\triangle OPQ'$ は直角二等辺三角形。
ゆえに、 $PX + QX = PX + Q'X$ は P, X, Q' が同一直線上にあるとき、最小値 $6\sqrt{2}$ をとる。

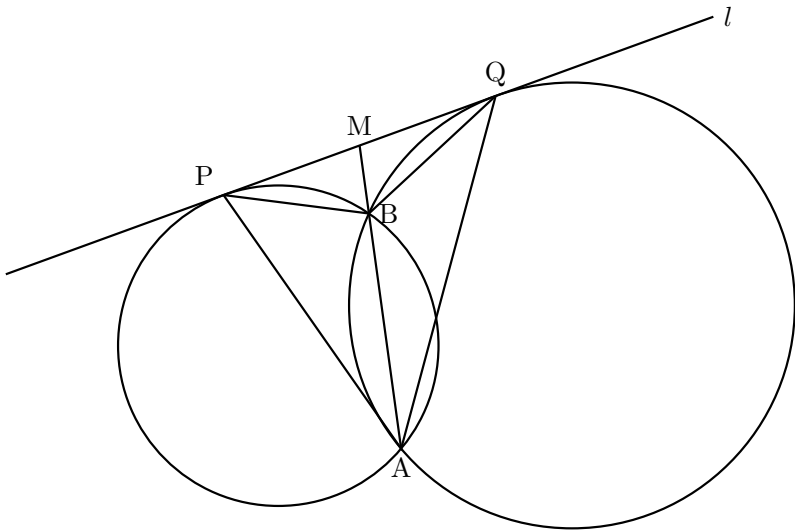


G7

AB と l の交点を M とすると方べきの定理より、

$$\begin{aligned} MP^2 &= MB \cdot MA \\ &= MQ^2 \end{aligned}$$

よって $MP = MQ$ ，つまり M は PQ の中点。



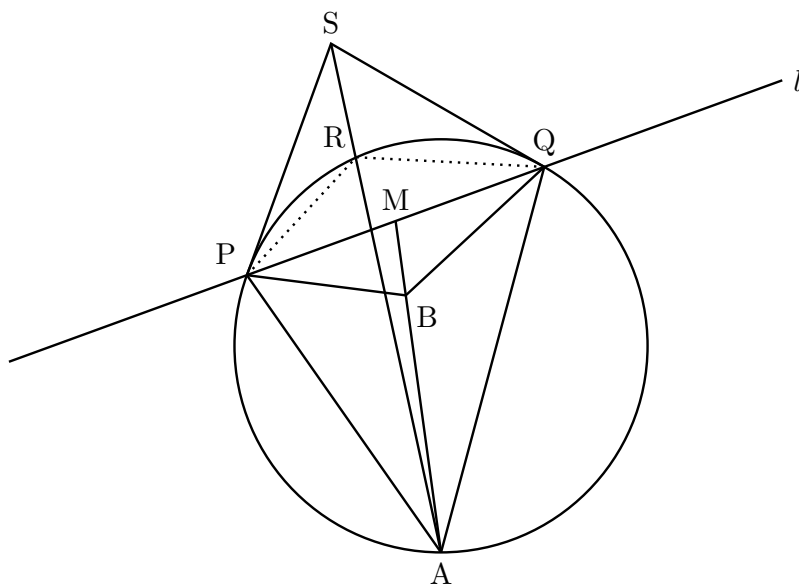
ゆえに、AS と $\triangle PAQ$ の外接円の交点を R とすれば、

$$\angle PQB = \angle QAM \quad (\because \text{接弦定理})$$

$$= \angle PAS \quad (\because \boxed{\text{G5}}(1))$$

$$= \angle PQR \quad (\because \text{円周角の定理})$$

同様に、 $\angle QPB = \angle QPR$ もわかるので、 $\triangle BPQ \equiv \triangle RPQ$ 。つまり、 B' は R に他ならないので、 $A, B' = R, S$ は同一直線上にある。



数学オリンピックワークショップ 当日問題 N —解答—

N10

正整数 $s > t$ が $(s - t) | t$ を満たすとき、問題文の条件より $a_s \neq a_t$ である。正整数の集合であって、どの 2 要素 $s > t$ も $(s - t) | t$ を満たすようないくらでも大きいものを構成すればよい。 $\{1\}$ は条件を満たす。 S が条件を満たすとき、 M を S の要素の最小公倍数として、 $\{s + M | s \in S\} \cup \{M\}$ は条件を満たす。よって示された。