Lösungen zur IMO-Selektionsprüfung 2013

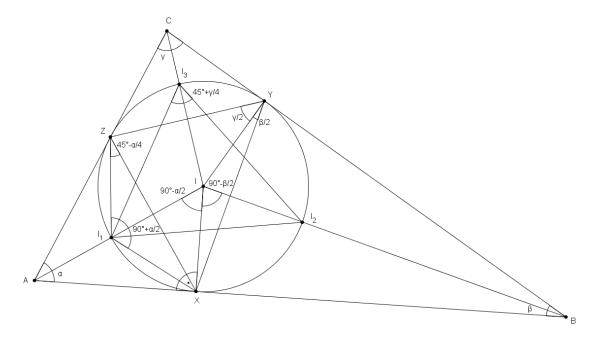
1. Die Winkel im Dreieck ABC seien α, β bzw. γ . Der Inkreismittelpunkt sei I. Wir zeigen nun, dass I_1 auf dem Inkreis liegt.

Es gilt $\angle ZAX = \alpha$. Da das Dreieick ZAX gleichschenklig ist (die Strecken AX und AZ sind gleich lang), ist $\angle AZX = \angle AXZ = 90^{\circ} - \frac{\alpha}{2}$ und somit $\angle I_1ZX = \angle ZXI_1 = 45^{\circ} - \frac{\alpha}{4}$. Damit ist $\angle ZI_1X = 90^{\circ} + \frac{\alpha}{2}$.

Aus $\angle BYX = 90^{\circ} - \frac{\beta}{2}$ (wie vorher) und $\angle BYI = 90^{\circ}$ erhält man $\angle XYI = \frac{\beta}{2}$ und analog $\angle ZYI = \frac{\gamma}{2}$. Somit ist $\angle ZYX = \frac{\beta}{2} + \frac{\gamma}{2}$ die Ergänzung auf 180° zu $\angle ZI_1X$ und damit liegt I_1 auf dem Inkreis. Analog erhält man, dass auch I_2 und I_3 auf dem Inkreis liegen.

Da $\angle AXI$ ein rechter Winkel ist, gilt $\angle XIA = 90^{\circ} - \frac{\alpha}{2}$ und analog $\angle BIX = 90^{\circ} - \frac{\beta}{2}$. Nach dem Zentriwinkelsatz ist nun $\angle I_1I_3I_2 = 90^{\circ} - \frac{\alpha}{4} - \frac{\beta}{4} = 45^{\circ} + \frac{\gamma}{4}$ (da $\alpha + \beta + \gamma = 180^{\circ}$). Analog folgt $\angle I_2I_1I_3 = 45^{\circ} + \frac{\alpha}{4}$ und $\angle I_3I_2I_1 = 45^{\circ} + \frac{\beta}{4}$.

Damit haben wir im Dreieck $I_1I_2I_3$ die Winkel $45^\circ + \frac{\alpha}{4}, 45^\circ + \frac{\beta}{4}, 45^\circ + \frac{\gamma}{4}$. Da dies zwingend gleich geordnet ist wie α, β, γ muss $\alpha = 45^\circ + \frac{\alpha}{4}, \beta = 45^\circ + \frac{\beta}{4}$ und $\gamma = 45^\circ + \frac{\gamma}{4}$ gelten, damit diese Winkel übereinstimmen. Daraus folgt $\alpha = 60^\circ, \beta = 60^\circ$ und $\gamma = 60^\circ$.



2. Wir wenden Induktion an auf folgendes Problem:

Sei $n \in \mathbb{N}_0$ und P ein Polynom mit ganzzahligen Koeffizienten, sodass folgendes gilt: $u^{2^n} - v^{2^n}|P(u) - P(v), \ \forall u, v \in \mathbb{N}$. Zeige es existiert ein Polynom Q mit ganzzahligen Koeffizienten, sodass $P(x) = Q(x^{2^n})$ gilt.

Für n = 0 ist das die Eigenschaft u - v | P(u) - P(v), welches jedes ganzzahlige Polynom besitzt und es ist nichts zu zeigen.

Induktionsschritt $n \to n+1$: Es gilt $u^{2^n}-v^{2^n}|u^{2^{n+1}}-v^{2^{n+1}}|P(u)-P(v), \ \forall u,v \in \mathbb{N}$. Es lässt sich also die Induktionsvoraussetzung benützen und man folgert, dass ein ganzzahliges Polynom Q' existiert, sodass $P(x)=Q'(x^{2^n})$ gilt. Es gilt nun a-b|Q'(a)-Q'(b) für alle $a,b\in\mathbb{Z}$. Dies zeigt insbesondere für $a=u^{2^n}$ und $b=-v^{2^n}$, dass $u^{2^n}+v^{2^n}|Q'(u^{2^n})-Q'(-v^{2^n})$ für alle $u,v\in\mathbb{N}$ gilt. Andererseits gilt nach Voraussetzung $u^{2^n}+v^{2^n}|u^{2^{n+1}}-v^{2^{n+1}}|Q'(u^{2^n})-Q'(v^{2^n})$ für alle $u,v\in\mathbb{N}$. Kombiniert man nun beides, so erhält man, dass $u^{2^n}+v^{2^n}|Q'(v^{2^n})-Q'(-v^{2^n})$ für alle $u,v\in\mathbb{N}$. Fixiert man nun v, kann man v gross genug wählen, sodass $v^{2^n}+v^{2^n}>|Q'(v^{2^n})-Q'(-v^{2^n})|$ gilt, das heisst es muss $v^{2^n}+v^{2^n}>|v^{2^n}-v^{2^n}|$ gelten und zwar für jedes $v\in\mathbb{N}$. Da v^{2^n} unendlich viele Werte annimmt für $v\in\mathbb{N}$, hat das Polynom $v^{2^n}+v^{2^$

3. 1. Lösung: Für eine strikt monoton wachsende Folge gilt $a \cdot b = n$. Wir wollen zeigen, dass $a \cdot b$ nicht kleiner werden kann und somit m = n gilt.

Definiere f(i) als die maximale Länge einer monoton steigenden Unterfolge, welche mit x_i beginnt. Es gilt nun $a \ge f(i)$ und ferner gibt es nach Schubfachprinzip ein $a \ge c \ge 1$, sodass

$$|f^{-1}(\{c\})| = |\{i \in \{1, 2, \dots, n\} | f(i) = c\}| \ge \left\lceil \frac{n}{a} \right\rceil$$

gilt. Sei $f^{-1}(\{c\}) = \{i_1, \dots, i_k\}$ mit $i_1 < \dots < i_k$, dann muss die Unterfolge x_{i_1}, \dots, x_{i_k} strikt monoton fallend sein, denn sonst wäre $f(i_j) > f(i_{j+1})$ für ein $1 \le j < k$. Insbesondere gilt $b \ge k \ge \left\lceil \frac{n}{a} \right\rceil$ und somit $a \cdot b \ge a \cdot \left\lceil \frac{n}{a} \right\rceil \ge a \cdot \frac{n}{a} = n$.

2. Lösung: Wir zeigen eine weitere Möglichkeit, wie man $a \cdot b \ge n$ beweisen kann. Für $1 \le 1 \le n$ definieren wir die Zahlen a_i, b_i folgendermassen:

 $a_i:=$ maximale Länge einer monoton steigenden Unterfolge von $x_1,...,x_n,$ die in x_i endet

 $b_i :=$ maximale Länge einer monoton fallenden Unterfolge von $x_1, ..., x_n$, die in x_i endet

Betrachte nun die Paare (a_i, b_i) . Sei i < j. Gilt $x_i \le x_j$, dann gilt $a_j > a_i$. Gilt hingegen $x_i > x_j$, dann ist $b_j > b_i$. Die Paare (a_i, b_i) und (a_j, b_j) sind folglich verschieden und insgesamt haben wir n paarweise verschiedene Paare.

Nehme nun an, es gelte $a \cdot b < n$. Dann kann es aber nicht n verschiedene Paare geben, da $a_i \le a$ und $b_i \le b$ für alle $1 \le i \le n$ gilt. Folglich erhalten wir $a \cdot b \ge n$.

4. Da x, y, z drei verschiedene natürliche Zahlen kleiner als p sind, muss $p \ge 5$ gelten. Es gilt nun $p|x^3 - y^3 = (x - y)(x^2 + xy + y^2)$. Nun ist -p < x - y < p und $x \ne y$, das heisst $p \not\mid x - y$ und da p prim ist folgt $p|x^2 + xy + y^2$. Das selbige Argument funktioniert natürlich auch für die symmetrischen Ausdrücke. Es gilt nun auch $p|(x^2 + y)$

- $xy+y^2$) $-(z^2+zy+y^2)=(x-z)(x+y+z)$ und somit wieder p|x+y+z. Ferner gilt 0 < x+y+z < 3p, das heisst es muss x+y+z=p oder 2p gelten. Auf der anderen Seite gilt $p|2(x^2+xy+y^2)+2(y^2+yz+z^2)+2(z^2+xz+x^2)=3(x^2+y^2+z^2)+(x+y+z)^2$ und somit $p|x^2+y^2+z^2$, da $p \ge 5$. Desweiteren gilt $w^2 \equiv w \mod(2)$, das heisst $2|x+y+z \Leftrightarrow 2|x^2+y^2+z^2$, da (2,p)=1 folgt das Gewünschte.
- 5. 1. Lösung: Wir verwenden Induktion nach n und behaupten die Lösung ist 2n. Dies stimmt für n=1: $\{\{\},\{1\}\}\}$. Betrachte nun n+1. Die ganze Menge und die leere Menge sind in einem maximalen Set immer dabei. Betrachte nun alle übrigen. Führe die Ordnung \subseteq ein und nehme alle maximalen Mengen, jene sind nach Voraussetzung alle paarweise disjunkt und besitzen eine Kardinalität von höchstens n. Jede weitere Menge ist in (genau) einer maximalen enthalten. Seien k_1, \ldots, k_m die Kardinalitäten der maximalen Mengen. Es gilt also $\sum_{i=1}^m k_i \leq n+1$. Nach Induktionsvoraussetzung ist die maximale Anzahl Mengen $\leq 2 + \sum_{i=1}^m (2k_i 1) \leq 2 m + 2(n+1)$, falls $m \geq 2$ sind wir fertig. Es bleibt also noch den Fall m=1 zu betrachten, aber dann gibt $k_1 \leq n$ die gewünschte Abschätzung. Gleichheit wird unter anderem bei $\{\{\},\{1\},\ldots,\{n\},\{1,2\},\{1,2,3\},\ldots,\{1,2,\ldots,n\}\}$ erreicht.
 - **2. Lösung:** Seien A_1, \ldots, A_k verschiedene Teilmengen von $\{1, \ldots, n\}$ mit der gewünschten Eigenschaft. Dann haben offensichtlich auch die Teilmengen $A_1 \cap \{1, \ldots, n-1\}, \ldots, A_k \cap \{1, \ldots, n-1\}$ diese Eigenschaft. Wir zeigen nun, dass wir auf diese weise höchstens 2 Teilmengen verlieren. Nehme also an es existieren natürliche Zahlen $i \neq j$ und $k \neq l$, so dass $A_i \cap \{1, \ldots, n-1\} = A_j \cap \{1, \ldots, n-1\}$ und $A_k \cap \{1, \ldots, n-1\} = A_l \cap \{1, \ldots, n-1\}$. Dann gilt o.B.d.A. $A_i = A_j \cup \{n\}$ und $A_k = A_l \cup \{n\}$. Da nun n ein Element von A_i und A_k ist, können wir zudem annehmen, dass $A_k \subseteq A_i$ und somit auch $A_l \subseteq A_j$. Schliesslich also $A_l \subseteq A_k \cap A_j$ und daher gilt $A_l = \emptyset$ oder $A_l \subseteq A_j \subsetneq A_k$. Letzteres ist aber nur der Fall, falls $A_l = A_j$ gilt. Dies kann jedoch nur gelten, falls l = j und k = i gilt.

Iteriert man dieses Argument, so folgt $k \leq 2n$ und Gleichheit kann man wie bei der ersten Lösung konstruieren.

3. Lösung: Für n=1 ist offensichtlich $\{\{\},\{1\}\}\}$ maximal. Sei nun $n\geq 2$. Seien A_1,\ldots,A_k Teilmengen von A, sodass k maximal ist. Behauptung: Es existiert ein i mit $|A_i|=2$. Klarerweise gibt es Mengen mit $|A_j|\geq 2$, denn bei einem maximalen Set ist A enthalten. Nehme nun A_i mit $|A_i|$ minimal und ≥ 2 . Betrachte nun eine zwei elementige Teilmenge B von A_i . Behauptung: Wir können nun B zum Set hinzufügen. Für jede ein elementige oder leere Menge ist die Bedingung sicherlich erfüllt. Sei nun A_j eine Menge mit mindestens zwei Elemente, dann gilt sogar $|A_j|\geq |A_i|$. Angenommen $A_j\cap B\neq \emptyset$, so ist auch $A_i\cap A_j\neq \emptyset$ und somit $A_j\subseteq A_i$ oder $B\subseteq A_i\subseteq A_j$. Der zweite Fall geht in Ordnung und im ersten Fall folgt $A_i=A_j$, da $|A_j|\geq |A_i|$. Da das Set maximal ist muss nun aber $B=A_i$ gelten, insbesondere ist A_i zwei elementige Menge. Sei nun $A_i=\{a,b\}$. Jede weitere Menge ist entweder disjunkt zu A_i , enthält A_i oder

ist eine der Mengen $\{a\}, \{b\}, \{\}$. Wir können nun die Mengen $\{a\}, \{b\}$ streichen und a, b als ein Element betrachten. Es lässt sich also Induktion anwenden und man folgert $k \leq 2n$. Gleichheit kann man wie bei der ersten Lösung konstruieren.

4. Lösung: Seien $A_1, ..., A_k$ Teilmengen von A, sodass k maximal ist. Betrachte nun die nichtleere Teilmenge $A_i \subseteq A$ und sei A_j die kleinste Menge aus $A_1, ..., A_k$, in welcher A_i echt enthalten ist. A_j ist eindeutig: Nehme an, es gäbe verschiedene Mengen A_{j_1}, A_{j_2} mit $|A_{j_1}| = |A_{j_2}|$, welche jeweils A_i echt enthalten. Dann sind A_{j_1} und A_{j_2} aber einerseits nicht disjunkt und andererseits enthält keine davon die andere (da sie sonst nicht verschieden wären), Widerspruch. Folglich ist A_j eindeutig definiert.

Bezeichne nun mit A_i^c das Komplement von A_i in A_j . Nehme an, A_i^c sei keine der Mengen $A_1, ..., A_k$. Sei $1 \le m \le k$. Wir wollen zeigen, dass A_m und A_i^c entweder disjunkt sind oder dass eine davon die andere enthält. Dazu unterscheiden wir mehrere Fälle:

 A_j und A_m sind disjunkt: Wegen $A_i^c \subseteq A_j$ sind auch A_i^c und A_m disjunkt.

 A_j ist in A_m enthalten: In diesem Fall ist auch A_i^c in A_m enthalten.

 A_m ist in A_j enthalten: Falls A_i und A_m disjunkt sind, dann ist A_m in A_i^c enthalten. Ist A_m in A_i enthalten, dann sind A_m und A_i^c disjunkt. Wenn A_i in A_m enthalten ist, gilt entweder $A_m = A_i$ oder $A_m = A_j$. Im ersten Fall sind A_i^c und A_m disjunkt, im zweiten Fall ist A_i^c in A_m enthalten.

Die Teilmengen $A_1, ..., A_k, A_i^c$ bilden also eine Menge von k+1 Teilmengen von A mit der gewünschten Eigenschaft, im Widerspruch zur Maximalität von k. Folglich ist A_i^c bereits eine der Mengen $A_1, ..., A_k$.

Sei A_t eine der Mengen $A_1, ..., A_k$ mit mindestens zwei Elementen. Dann enthält A_t zwei eindeutige disjunkte Mengen A_s und A_s^c , deren Vereinigung gerade A_t ist: Erst einmal ist es klar, dass A_t überhaupt irgendwelche Mengen aus $A_1, ..., A_k$ enthält (ansonsten ist k nicht maximal). Wähle nun eine inklusionsmaximale Menge A_s von A_t (insbesondere ist A_s nicht leer). A_t ist die kleinste Menge, welche A_s echt enthält: Nehme an, es gäbe eine Menge $A_u \neq A_t$ mit $|A_u| \leq |A_t|$ und $A_s \subsetneq A_u$. Aufgrund der Inklusionsmaximalität von A_s kann A_u nicht vollständig in A_t enthalten sein. Dann sind A_u und A_t aber nicht disjunkt und keine der beiden enthält die andere (A_t kann wegen $|A_u| \leq |A_t|$ und $A_u \neq A_t$ nicht in A_u enthalten sein), Widerspruch.

 A_t ist also die kleinste Menge, welche A_s echt enthält, und damit ist das Komplement A_s^c von A_s in A_t ebenfalls eine der Mengen $A_1, ..., A_k$. Somit existieren immer zwei disjunkte Mengen A_s, A_s^c , deren Vereinigung A_t ist.

 A_s und A_s^c sind eindeutig: Nehme an, es gäbe noch ein weiteres Paar von disjunkten Mengen A_r , A_r^c mit $A_r \cup A_r^c = A_t$. Dann finden wir unter A_s , A_s^c , A_r , A_r^c aber zwei Mengen, die nicht disjunkt sind und von denen keine die andere enthält.

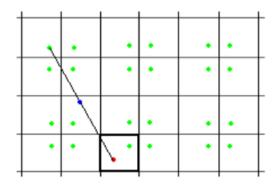
Wir haben also gesehen, dass die Mengen $A_1, ..., A_k$ die folgende Struktur aufweisen: Für jede Menge A_i mit $\emptyset \subsetneq A_i \subsetneq A$ gibt es eine disjunkte Menge A_i^c , sodass $A_i \cup A_i^c$ die "nächstgrössere" Menge ist. Ausserdem kann jede Menge A_t mit $\emptyset \subsetneq A_t \subsetneq A$, die aus mindestens zwei Elementen besteht, in zwei Mengen aus $A_1, ..., A_k$ aufgespaltet werden. Es genügt also folgendes Problem zu lösen:

Sei A eine n-elementige Menge. Mit einem Schnitt können wir jeweils eine Menge mit mindestens zwei Elementen in zwei kleinere nichtleere Mengen aufteilen. Wieviele Schnitte können wir maximal durchführen?

Lösung: Am Anfang haben wir eine Menge, und wir können sie in bis zu n nicht leere Mengen aufteilen. Bei jedem Schnitt entsteht genau eine Menge mehr, das heisst wir können n-1 Schnitte durchführen.

Zurück zum ursprünglichen Problem: Das maximale k enstpricht nun genau der doppelten Anzahl Schnitte (da jeder Schnitt die Menge in zwei Mengen aufteilt) plus zwei (A und die leere Menge). Damit ergibt sich ein Wert von $2 \cdot (n-1) + 2 = 2n$ für das maximale k.

6. Wir nehmen ohne Beschränkung der Allgemeinheit an, dass die Seitenlänge des Raumes 1 ist. Seien (x_1, y_1) die Koordinaten des Bürgermeisters und seien (x_2, y_2) die Koordinaten des Kopfgeldjägers. Hierbei sind die Zahlen x_1, x_2, y_1, y_2 natürlich alle aus dem Intervall [0, 1]. Nun spiegeln wir den Raum wiederholt an seinen Seitenwänden und erhalten dadurch eine vollständige Überdeckung der Ebene (siehe Skizze, der rote Punkt ist der Kopfgeldjäger und die grünen Punkte sind die Spiegelbilder des Bürgermeisters).



Es ist nicht schwer zu sehen, dass jede Bahn des Lasers im Raum genau einer Geraden in der Ebene, welche durch den Kopfgeldjäger geht, entspricht. Ausserdem wird der Bürgermeister genau dann vom Laser getroffen, wenn die zugehörige Gerade durch eines der Spiegelbilder des Bürgermeisters geht.

Bemerke, dass alle möglichen Koordinaten eines Spiegelbildes des Bürgermeisters von einer der folgenden vier Formen sind:

$$(x_1+k,y_1+l) (1)$$

$$(1 - x_1 + k, y_1 + l) (2)$$

$$(x_1 + k, 1 - y_1 + l) (3)$$

$$(1 - x_1 + k, 1 - y_1 + l), (4)$$

wobei k und l ganze Zahlen sind. Wir betrachten von nun an nur den ersten Fall, alle anderen Fälle funktionieren analog.

Für ein beliebiges Spiegelbild des Bürgermeisters $P = (x_1 + k, y_1 + l)$ platzieren wir einen Bodyguard in der Mitte der Strecke zwischen P und dem Kopfgeldjäger, also bei

$$(x_2, y_2) + \frac{1}{2}(x_1 + k - x_2, y_1 + l - y_2) = \frac{1}{2}(x_1 + x_2 + k, y_1 + y_2 + l).$$

Wenn man diesen Punkt zurück in den ursprünglichen Raum spiegelt, sieht man, dass er von einer der folgenden vier Formen sein muss, da sowohl $\frac{k}{2}$ als auch $\frac{l}{2}$ nur die Werte 0 oder $\frac{1}{2}$ modulo 1 annehmen können:

$$\frac{1}{2}(x_1 + x_2, y_1 + y_2) \mod 1$$

$$\frac{1}{2}(x_1 + x_2 + 1, y_1 + y_2) \mod 1$$

$$\frac{1}{2}(x_1 + x_2, y_1 + y_2 + 1) \mod 1$$

$$\frac{1}{2}(x_1 + x_2 + 1, y_1 + y_2 + 1) \mod 1.$$

Diese Punkte sind nicht abhängig von der Wahl der ganzen Zahlen k und l. Wenn wir also irgendeine Strecke zwischen dem Kopfgeldjäger und einem der Spiegelbilder von der Form (1) zurück in das ursprüngliche Quadrat spiegeln, dann wird sie durch einen dieser vier Punkte gehen. Deshalb genügen vier Bodyguards auf diesen Punkten für alle Spiegelbilder des Bürgermeisters der Form (1). Ganz analog findet man für die drei weiteren Formen der Spiegelbilder jeweils vier weitere (nicht unbedingt verschiedene) Punkte im ursprünglichen Raum, an welchen der Bürgermeister einen Bodyguard aufstellen kann. Insgesamt kann sich der Bürgermeister also mit höchstens 16 Bodyguards schützen.

Es gilt jedoch noch folgenden Problemfall zu betrachten: An jenem Ort, welcher ein Bodyguard platziert werden sollte, ist bereits der Kopfgeldjäger oder der Bürgermeister. Um dieses Problem zu beheben betrachten wir wie am Anfang alle Spiegelungen vom Bürgermeister und dieses Mal auch vom Kopfgeldjäger. Wir fixieren nun jeweils ein Spiegelbild vom Kopfgeldjäger und vom Bürgermeister (es kann sich auch um die Originale handeln). Die Behauptung ist nun, dass auf der Strecke zwischen jenen Zweien ein Bodyguard steht. Bemerke dazu folgendes: Es gibt eine positive Minimale Distanz zwischen zwei Personen. Zum Beispiel nehme das Minimum aus den Distanzen zwischen Bürgermeister und Kopfgeldjäger, Bürgermeister und Wand (auf welcher er sich nicht befindet). Die Strecke hat endliche Länge, das heisst es können sich nur endlich viele Personen auf der

Strecke befinden. Lässt man die Bodyguards erstmal ausser acht, so gibt einen Ort auf der Strecke, bei welcher ein Spiegelbild des Bürgermeisters auf ein Spiegelbild des Kopfgeldjägers folgt. In der Mitte jener Zweier ist ein Bodyguard, insbersondere kann der Kopfgeldjäger jene Strecke nicht benützen, um den Bürgermeister zu treffen.

7. Nous allons montrer qu'il y a toujours au minimum n cases blanches.

Premièrement c'est la meilleure borne possible. Si l'on considère une des n colonnes, alors la dernière pièce posée sur cette colonne y laisse une case blanche. Donc il y a au moins n cases blanches restantes.

Montrons maintenant que cette borne est atteinte: Nous allons construire un recouvrement qui laisse blanc une des diagonales. Pour faire cela sur un échiquier 2×2 c'est facile: il suffit de poser une petite pièce. Supposons maintenant qu'on sait le faire pour un échiquier $n \times n$ et construisons le recouvrement pour l'échiquier $(n+1) \times (n+1)$. En fait nous pouvons commencer par poser n pièces qui recouvrent les deux colonnes de gauche et qui laissent toutes les cases de la première colonne en noir sauf la case dans l'angle. Posons maintenant des pièces sur les deux lignes du haut de droite à gauche de la même manière. Alors nous avons recouvert la première ligne et la première colonne avec des cases noires à l'exception de la case de l'angle. En utilisant le recouvrement $n \times n$ sur le reste de l'échiquier la construction est finie.

Il reste à échanger les couleurs noir et blanc pour compléter la solution.

- **8. 1. Lösung:** Es gilt $p(p+1) = q^3 1$ und somit $p|q^3 1$. Sei nun d die Ordnung von q modulo p. Dann ist d = 1, 3. Falls d = 1, so gilt p|q 1 und somit $q^2 + q + 1|p + 1 \Rightarrow q \geq p + 1 \geq q^2 + q + 1$ Widerspruch. Es gilt also d = 3 und somit $3|\varphi(p) = p 1$, dann gilt aber für die linke Seite $p^2 + p + 1 \equiv 0 \mod(3)$. Das heisst $3|q \Rightarrow q = 3$, dies hat aber keine Lösung.
 - **2. Lösung:** Die Gelichung ist äquivalent zu $p(p+1) = (q-1)(q^2+q+1)$. Falls p|q-1, so erhält man einen Wiederspruch wie in der ersten Lösung, also $p|q^2+q+1$. und somit q-1|p+1. Schreibe p=k(q-1)-1 mit $k\geq 1$ und setze in die urspürngliche Gleichung ein. Dann gilt $(k(q-1)-1)k=q^2+q+1\Leftrightarrow q^2+q(1-k^2)+1+k+k^2=0$. Die Diskriminante ist $D=k^4-6k^2-4k-3$ und für $k\geq 5$ gilt $(k^2-3)^2>D>(k^2-4)^2$. Für k<5 kann man von Hand ausrechnen, dass D nie ein Quadrat ist.
- **9.** Wir zeigen zuerst, dass für jedes $z \in \mathbb{R}_{>0}$ die Funktion $f_z(x) = f(x, z)$ injektiv ist. Sei also $f_z(a) = f_z(b)$, dann gilt mit y = z, x = az, bz.

$$azf(1,z) = f(f(a,z),z) = f(f(b,z),z) = bzf(1,z) \Rightarrow a = b.$$

Als nächstes zeigen wir, dass f(a,b) nur vom Produkt ab abhängt. Sei nun ab = a'b', dann gilt mit x = ab, y = b und x = a'b', y = b':

$$f_z(f(a,b)) = f(f(a,b),z) = abf(1,z) = a'b'f(1,z) = f(f(a',b'),z) = f_z(f(a',b'))$$

$$\Rightarrow f(a,b) = f(a',b').$$

Wir setzen nun $h(x) = f(x,1) = f_1(x)$ und es gilt f(x,y) = h(xy). Die Bedingungen in der neuen Funktion sind:

- (a) h(h(x)z) = xh(z) für alle $x, z \in \mathbb{R}_{>0}$;
- (b) Die Funktion $h(x^2)$ ist monoton.

Letzteres impliziert sogar, dass die Funktion h(x) monoton ist. Einsetzen von x=z=1 gibt h(h(1))=h(1) und man folgert h(1)=1 mit Injektivität. Einsetzen von z=1 zeigt nun h(h(x))=x. Ersetzt man x durch h(y) so erhält man h(yz)=h(y)h(z) für alle $y,z\in\mathbb{R}_{>0}$. Dies ist eine Cauchy-Funktionalgleichung und wir wissen bereits, dass h(x) monoton ist. Das heisst h muss von der Form $h(x)=x^{\alpha}$ für alle $x\in\mathbb{R}_{>0}$ sein. Es muss nun $x^{\alpha^2}=h(h(x))=x$ für alle $x\in\mathbb{R}_{>0}$ gelten, daraus folgt $\alpha=\pm 1$. Einsetzen zeigt, dass sowohl f(x,y)=xy für alle $x,y\in\mathbb{R}_{>0}$ als auch $f(x,y)=\frac{1}{xy}$ für alle $x,y\in\mathbb{R}_{>0}$ Lösungen von (a) sind. Für diese Lösungen ist entweder $g(x)=x^2$ für alle $x\in\mathbb{R}_{>0}$ oder $g(x)=\frac{1}{x^2}$ für alle $x\in\mathbb{R}_{>0}$, was beides monotone Funktionen sind.

10. Es gilt nach AM-GM und AM-QM:

$$\sum_{cyc} \frac{1}{x+y+\sqrt{xy}} \le \sum_{cyc} \frac{1}{3\sqrt{xy}} \le \left(\frac{1}{3}\sum_{cyc} \frac{1}{xy}\right)^{\frac{1}{2}} \le \sqrt{\frac{k}{3}}.$$

Gleichheit gilt, falls $x=y=z=\sqrt{\frac{3}{k}}$. Es muss also $\sqrt{\frac{k}{3}} \leq \sqrt{\frac{3}{k}}$ gelten, dies ist aber genau dann der Fall, falls $k \leq 3$ gilt. Das heisst also $k_{\max}=3$.

11. Die Winkel im Dreieck ABC seien α, β bzw. γ und der Inkreismittelpunkt sei I. Bezeichne mit X' den Schnittpunkt der Geraden MN und BI. Wir wollen zeigen, dass X' auf dem Kreis k liegt.

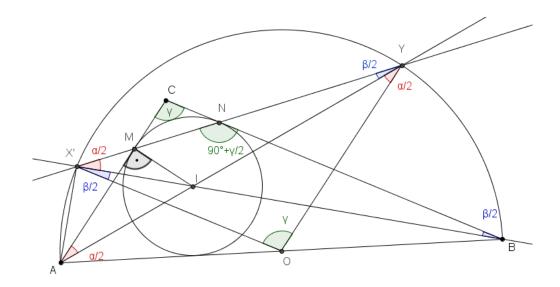
Das Dreieck MCN ist gleichschenklig, also folgt $\angle CNM = 90^{\circ} - \frac{\gamma}{2}$ und damit $\angle X'NB = 90^{\circ} + \frac{\gamma}{2}$. Mit der Innenwinkelsumme im Dreieck X'NB und $\alpha + \beta + \gamma = 180^{\circ}$ folgt $\angle NX'B = \frac{\alpha}{2}$.

Nun ist $\angle MAI = \angle MX'I$, womit nach Peripheriewinkelsatz IMX'A ein Sehnenviereck ist. Daraus folgt $\angle AX'I = \angle AMI = 90^{\circ}$. Folglich liegt X' auf dem Thaleskreis k und entspricht dem Punkt X aus der Aufgabenstellung.

Analog wird gezeigt, dass Y auf der Geraden AI liegt und $\angle XYA = \frac{\beta}{2}$ gilt. Das Dreieck AOY ist gleichschenklig, demnach ist $\angle OYA = \frac{\alpha}{2}$. Gleichermassen ist $\angle BXO = \frac{\beta}{2}$. Mit der Innenwinkelsumme im Dreieck OYX folgt $\angle YOX = 180^{\circ} - \frac{\alpha}{2} - \frac{\beta}{2} - \frac{\alpha}{2} - \frac{\beta}{2} = \gamma$.

- 12. Sei $\omega(n) = |\{p|n \mid p \text{ prim}\}|$ die Anzahl verschiedener Primteiler von n.
 - **1. Fall** $\omega(n) = 0$: Dann ist n = 1 und dies erfüllt die Gleichung nicht.
 - **2. Fall** $\omega(n) = 1$: Dann ist $n = p^{\alpha}$ mit $\alpha \ge 1$ und es muss

$$\frac{p^{4(\alpha+1)}-1}{p^4-1}=p^{4\alpha}+p^{4(\alpha-1)}+\cdots+p^4+1=p^{4\alpha}+p^{3\alpha}+\cdots+1=\frac{p^{5\alpha}-1}{p^\alpha-1}$$



gelten. Dies ist äquivalent zu $(p^{4(\alpha+1)}-1)(p^{\alpha}-1)=(p^4-1)(p^{5\alpha}-1)$ betrachtet man diese Gleichung modulo p^4 erhält man $p^{\alpha}\equiv 0 \, \mathrm{mod}(p^4)$ also $\alpha\geq 4$. Rechnet man modulo p^{α} erhält man $p^4\equiv 0 \, \mathrm{mod}(p^{\alpha})$ also $4\geq \alpha$ und somit $\alpha=4$. Dies sind dann auch tatsächlich Lösungen.

3. Fall $\omega(n) = 2$: Dann ist $n = p^{\alpha}q^{\beta}$ mit $p \neq q$ und $\alpha, \beta \geq 1$. Nehme nun an $\alpha = 1$ so folgt wenn man die Gleichung modulo q betrachtet: $1 + p^4 \equiv 1 \mod(q)$ und somit p = q Widerspruch! Aus Symmetrie gilt also $\alpha, \beta \geq 2$. Für die linke Seite gilt:

$$(1+p^4+\cdots+p^{4\alpha})(1+q^4+\cdots+q^{4\beta}) \ge (1+p^{2\alpha}+p^{4\alpha})(1+q^{2\beta}+q^{4\beta})$$

$$\ge (1+n+n^2)^2 > 1+n+n^2+n^3+n^4.$$

Wobei die zweite Ungleichung aus Cauchy-Schwarz folgt und die erste aus der folgenden Ungleichung:

$$(1 + p^4 + \dots + p^{4\alpha}) \ge (1 + p^{2\alpha} + p^{4\alpha}).$$

Jene Ungleichung gilt, da sie für $\alpha=2$ eine Gleichheit ist und für $\alpha\geq 3$ gilt $\alpha-1>1$ und $p^4+p^{4(\alpha-1)}\geq 2p^{2\alpha}>p^{2\alpha}$. Somit hat es in diesem Fall auch keine Lösung.

4. Fall $\omega(n) = 3$: Dann ist $n = p^{\alpha}q^{\beta}r^{\gamma}$ mit $p \neq q \neq r \neq p$ und $\alpha, \beta, \gamma \geq 1$. Nehme an es gelte $\alpha = \beta = \gamma = 1$, dann ist die Gleichung:

$$(1+p^4)(1+q^4)(1+r^4) = n^4 + n^3 + n^2 + n + 1.$$

Die linke Seite ist kongruent zu 4,8 modulo 5, da höchstens eine Primzahl gleich 5 sein kann. Die rechte Seite ist aber kongruent zu 0,1 modulo 5 Widerspruch! Ohne Beinschränkung der Allgemeinheit sei $\alpha \geq 2$. Dann gilt für die linke Seite:

$$\begin{split} LS &= (1 + p^4 + \dots + p^{4\alpha})(1 + q^4 + \dots + q^{4\beta})(1 + r^4 + \dots + r^{4\gamma}) \\ &\geq (1 + p^{2\alpha} + p^{4\alpha})(1 + q^{4\beta})(1 + r^{4\gamma}) \geq (1 + p^{2\alpha} + p^{4\alpha})(1 + q^{2\beta}r^{2\gamma})^2 \\ &> (1 + p^{2\alpha} + p^{4\alpha})(1 + q^{2\beta}r^{2\gamma} + q^{4\beta}r^{4\gamma}) \\ &\geq (1 + n + n^2)^2 > 1 + n + \dots + n^4. \end{split}$$

Also auch keine Lösung in diesem Fall.

5. Fall $\omega(n) \geq 4$: Dann ist $n = p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_{\omega(n)}^{\alpha_{\omega(n)}}$. Dann gilt für die linke Seite:

$$LS \ge \prod_{i=1}^{\omega(n)} (1 + p_i^{4\alpha_i}) \ge \prod_{i=1}^4 (1 + p_i^{4\alpha_i}) \cdot \prod_{i=5}^{\omega(n)} p_i^{4\alpha_i}$$

$$\ge (1 + p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} p_3^{\alpha_3} p_4^{\alpha_4})^4 \cdot \prod_{i=5}^{\omega(n)} p_i^{4\alpha_i} \ge (1 + n)^4$$

$$> 1 + n + \dots + n^4.$$

Und somit auch keine Lösung in diesem Fall. Alle Lösungen sind $n = p^4$ für p eine Primzahl.