

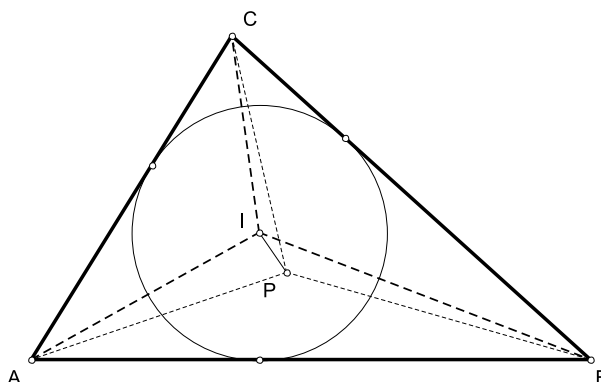
Aufgabe 1. Es sei ABC ein Dreieck mit dem Inkreismittelpunkt I . Für einen Punkt P im Inneren des Dreiecks gelte

$$\angle PBA + \angle PCA = \angle PBC + \angle PCB.$$

Man beweise:

- $\overline{AP} \geq \overline{AI}$
- Gleichheit tritt genau dann ein, wenn $P = I$ gilt.

Beweis:



Damit $\angle PBA + \angle PCA = \angle PBC + \angle PCB$ gelten kann, dürfen weder gleichzeitig $\angle PBC < \angle PBA$ und $\angle PCB < \angle PCA$, noch $\angle PBC > \angle PBA$ und $\angle PCB > \angle PCA$ gelten. Wir nehmen o.B.d.A. $\angle PBC > \angle PBA$ ($\Leftrightarrow \angle PBC > \frac{1}{2} \cdot \angle CBA$ und $\angle PCB < \angle PCA$ ($\Leftrightarrow \angle PCB < \frac{1}{2} \cdot \angle ACB$)) an.

Sei $\alpha := \angle BAC$, $\beta := \angle CBA$, $\gamma := \angle ACB$ und $\varepsilon := \angle PBI$. Wegen

$$\begin{aligned} \angle PBA + \angle PCA &= \angle PBC + \angle PCB \\ \Leftrightarrow (\angle IBA - \varepsilon) + (\angle ICP + \angle ICA) &= (\angle IBC + \varepsilon) + (\angle ICB - \angle ICP) \\ \Leftrightarrow \frac{\beta}{2} - \varepsilon + \angle ICP + \frac{\gamma}{2} &= \frac{\beta}{2} + \varepsilon + \frac{\gamma}{2} - \angle ICP \\ \Leftrightarrow \angle ICP &= \varepsilon, \end{aligned}$$

gilt $\angle IBP = \angle ICP$, und $BCIP$ ist daher ein Sehnenviereck. Es gilt somit $\angle PIC = 180^\circ - \angle PBC = 180^\circ - (\frac{\beta}{2} + \varepsilon)$. Da ferner $\angle CIA = 180^\circ - \angle IAC - \angle ICA = 180^\circ - \frac{\alpha}{2} - \frac{\gamma}{2}$ gilt, folgt

$$\begin{aligned} \angle AIP &= 360^\circ - \angle CIA - \angle PIC = 360^\circ \\ &= 360^\circ - \left(180^\circ - \frac{\alpha}{2} - \frac{\gamma}{2}\right) - \left(180^\circ - \frac{\beta}{2} - \varepsilon\right) \\ &= \frac{\alpha}{2} + \frac{\beta}{2} + \frac{\gamma}{2} + \varepsilon \\ &= 90^\circ + \varepsilon. \end{aligned}$$

Da der Winkel im Dreieck $\triangle AIP$ gegenüber der Seite AP stumpf ist, muss AP die längste Seite im Dreieck sein, und somit länger als die Strecke AI für jeden Wert $\varepsilon > 0$. Gleichheit gilt nur für $\varepsilon = 0$, d.h. für $P = I$, wie behauptet. qed

Aufgabe 2. Gegeben sei ein regelmäßiges 2006-Eck P . Eine Diagonale von P heie *gut*, wenn deren Endpunkte den Rand von P in zwei Teile zerlegen, die jeweils aus einer ungeraden Anzahl von Seiten von P bestehen. Auch die Seiten von P heien *gut*.

Nun werde P durch 2003 Diagonalen in Dreiecke zerlegt, wobei keine zwei Diagonalen einen Schnittpunkt im Inneren von P haben. Man bestimme die maximale Anzahl von gleichschenkeligen Dreiecken mit zwei *guten* Dreiecksseiten, die in einer solchen Zerlegung von P auftreten knnen.

Beweis: Wir bezeichnen zunchst ein Dreieck mit zwei guten Seiten ebenfalls als *gut*. Es sei $A_iA_jA_k$ ein gutes Dreieck in einer gegebenen Zerlegung. Wir knnen o.B.d.A. annehmen, dass die Seiten A_iA_j und A_jA_k gut sind. Wir sagen, dass die ungerade Anzahl von Seiten zwischen den Eckpunkten A_i und A_j bzw. A_j und A_k zu den Seiten A_iA_j und A_jA_k gehren. Nun stellen wir fest, dass mindestens eine Seite in jeder dieser Gruppen zu keiner weiteren (guten) Seite eines guten Dreiecks der Zerlegung gehrt. Jedes gute Dreieck mit Eckpunkten von A_i bis A_j hat zwei gute Seiten, und somit gehrt eine gerade Anzahl von Seiten in Summe zu jedem solchen Dreieck. Streichung aller Seiten, die zu einem derartigen Dreieck gehren muss also mindestens eine Seite brig lassen, die nur zum Ausgangsdreieck gehren kann.

Wir halten also diese Seiten von P fest, und weisen sie dem Dreieck $A_iA_jA_k$ zu. Wir erkennen, dass zwei Seiten jedem Dreieck der Zerlegung auf diese Art zugewiesen werden knnen, wobei keine Seite zwei Dreiecken zugewiesen wird. Es folgt, dass es in der Zerlegung hchstens 1003 ungerade gleichseitige Dreiecke geben kann.

Eine solche Zerlegung ist auch in der Tat mglich. Zeichnet man z.B. in der Zerlegung alle Diagonalen $A_{2k}A_{2k+2}$ (wobei die Indizes modulo 2006 gewhlt werden), sind alle Voraussetzung erfllt. Die Zahl 1003 ist also das gesuchte Maximum. qed

Aufgabe 3. Man bestimme die kleinste reelle Zahl M , so dass fr alle reellen Zahlen a , b und c die folgende Ungleichung gilt:

$$|ab(a^2 - b^2) + bc(b^2 - c^2) + ca(c^2 - a^2)| \leq M \cdot (a^2 + b^2 + c^2)^2$$

Beweis: Wir betrachten zunchst das kubische Polynom

$$P(t) = tb(t^2 - b^2) + bc(b^2 - c^2) + ct(c^2 - t^2).$$

Man kann sehr leicht berprfen, dass $P(b) = P(c) = P(-b - c) = 0$, und somit

$$P(t) = (b - c)(t - b)(t - c)(t + b + c)$$

gilt, da der kubische Koeffizient $b - c$ ist. Die linke Seite der Ungleichung kann daher in der Form

$$|ab(a^2 - b^2) + bc(b^2 - c^2) + ca(c^2 - a^2)| = |P(a)| = |(b - c)(a - b)(a - c)(a + b + c)|$$

geschrieben werden. Die Aufgabe reduziert sich also auf die Bestimmung der kleinsten Zahl M , die die Ungleichung

$$|(b - c)(a - b)(a - c)(a + b + c)| \leq M \cdot (a^2 + b^2 + c^2)^2 \tag{1}$$

erfllt. Diese Ungleichung ist symmetrisch, und wir knnen daher o.B.d.A. $a \leq b \leq c$ annehmen. Unter dieser Annahme gilt

$$|(a - b)(b - c)| = (b - a)(c - b) \leq \left(\frac{(b - a) + (c - b)}{2} \right)^2 = \frac{(c - a)^2}{4} \tag{2}$$

mit Gleichheit genau für $b - a = c - b$, also für $2b = a + c$. Weiters gilt

$$\left(\frac{(c-b) + (b-a)}{2}\right)^2 \leq \frac{(c-b)^2 + (b-a)^2}{2},$$

oder

$$3(c-a)^2 \leq 2 \cdot [(b-a)^2 + (c-b)^2 + (c-a)^2], \quad (3)$$

wieder mit Gleichheit genau für $2b = a + c$. Aus (2) und (3) erhalten wir

$$\begin{aligned} & |(b-c)(a-b)(a-c)(a+b+c)| \\ & \leq \frac{1}{4} \cdot |(c-a)^3(a+b+c)| \\ & = \frac{1}{4} \cdot \sqrt{(c-a)^6(a+b+c)^2} \\ & \leq \frac{1}{4} \cdot \sqrt{\left(\frac{2 \cdot [(b-a)^2 + (c-b)^2 + (c-a)^2]}{3}\right)^3 \cdot (a+b+c)^2} \\ & = \frac{\sqrt{2}}{2} \cdot \left(\sqrt[4]{\left(\frac{(b-a)^2 + (c-b)^2 + (c-a)^2}{3}\right)^3 \cdot (a+b+c)^2}\right)^2. \end{aligned}$$

Nach der AM-GM Ungleichung setzt sich die Abschätzung wie folgt fort:

$$\begin{aligned} & |(b-c)(a-b)(a-c)(a+b+c)| \\ & \leq \frac{\sqrt{2}}{2} \cdot \left(\frac{(b-a)^2 + (c-b)^2 + (c-a)^2 + (a+b+c)^2}{4}\right)^2 \\ & = \frac{9\sqrt{2}}{32} \cdot (a^2 + b^2 + c^2)^2. \end{aligned}$$

Wir sehen, dass $M \leq \frac{9}{32}\sqrt{2}$ gilt, mit Gleichheit genau für $2b = a + c$ und

$$\frac{(b-a)^2 + (c-b)^2 + (c-a)^2}{3} = (a+b+c)^2.$$

Setzen wir $b = \frac{a+c}{2}$ in der letzten Gleichung ein, erhalten wir die gleichwertige Form

$$2(c-a)^2 = 9(a+c)^2.$$

Die Gleichheitsbedingungen können somit geschrieben werden als

$$2b = a + c \quad \text{und} \quad (c-a)^2 = 18b^2.$$

Setzen wir $b = 1$ folgt $a = 1 - \frac{3}{2}\sqrt{2}$ und $c = 1 + \frac{3}{2}\sqrt{2}$. Wir sehen, dass $M = \frac{9}{32}\sqrt{2}$ tatsächlich der kleinste Wert ist, welcher die Ungleichung erfüllt, wobei Gleichheit für jedes Tripel (a, b, c) , welches bis auf Permutation proportional zu $(1 - \frac{3}{2}\sqrt{2}, 1, 1 + \frac{3}{2}\sqrt{2})$ ist. qed

Aufgabe 4. Man bestimme alle Paare (x, y) ganzer Zahlen, welche die folgende Gleichung erfüllen:

$$1 + 2^x + 2^{2x+1} = y^2.$$

Beweis: Zunächst untersuchen wir kleine Werte von x . Für $x < 0$ kann $2^x + 2^{2x+1}$ nur dann ganzzahlig sein, wenn $2^x + 2^{2x+1} = \frac{1}{2}$ gilt. Dies ist gleichwertig mit $x = -1$, und in diesem Fall gilt $1 + 2^x + 2^{2x+1} = 2$, womit y nicht ganzzahlig sein kann. Es gibt also keine Lösung für $x < 0$.

Für $x = 0$ erhalten wir $y^2 = 4 \iff y = \pm 2$. Es gibt keine Lösungen für $x = 1, 2, 3$, da $x = 1 \Rightarrow y^2 = 13$, $x = 2 \Rightarrow y^2 = 39$ und $x = 3 \Rightarrow y^2 = 137$ gelten. Für $x = 4$ gilt $y^2 = 529 \iff y = \pm 23$, und wir haben somit die Lösungen

$$(0, \pm 2) \quad \text{und} \quad (4, \pm 23)$$

gefunden.

Wir möchten nun zeigen, dass es keine Lösungen für $x \geq 5$ gibt. Nehmen wir an, es gäbe eine Lösung mit $x \geq 5$ und o.B.d.A. $y > 0$. Da

$$\begin{aligned} 1 + 2^x + 2^{2x+2} &= y^2 \quad \text{und} \\ 1 + 2^{x+1} + 2^{2x} &= (1 + 2^x)^2 \end{aligned}$$

gelten, können wir die zweite Gleichung von der ersten abziehen, und erhalten

$$\begin{aligned} y^2 - (1 + 2^x)^2 &= 2 \cdot 2^{2x} + 2^x + 1 - 2^{2x} - 2 \cdot 2^x - 1 \\ \iff [y - (1 + 2^x)] \cdot [y + (1 + 2^x)] &= 2^{2x} - 2^x = 2^x \cdot (2^x - 1). \end{aligned}$$

Es ist klar, dass sowohl y als auch $1 + 2^x$ ungerade sein müssen, und da $2^x \cdot (2^x - 1)$ sicher positiv ist, gilt auch $y > 1 + 2^x$. Die Ausdrücke $y - (1 + 2^x)$ und $y + (1 + 2^x)$ müssen also beide gerade sein. Sie können aber keinen gemeinsamen Faktor 2^2 haben, da in diesem Fall auch ihre Summe $2y$ den Faktor 2^2 hätte, was in Widerspruch zur Annahme eines ungeraden y stünde.

Es gibt also zwei Möglichkeiten. Entweder gilt

$$y - (1 + 2^x) = 2m \quad \text{und} \quad y + (1 + 2^x) = 2^{x-1}n$$

oder

$$y - (1 + 2^x) = 2^{x-1}m \quad \text{und} \quad y + (1 + 2^x) = 2n,$$

in beiden Fällen mit $mn = 2^x - 1$. Letzteres ist nicht möglich, da $y = 2n - (1 + 2^x) \leq 2 \cdot (2^x - 1) - (1 + 2^x) = 2^x - 3$ im Widerspruch zu $y > 1 + 2^x$ steht. Der einzig mögliche Fall ist also der erste. Lösen wir das Gleichungssystem, erhalten wir

$$y = m + 2^{x-2} \cdot n \quad \text{und} \quad 1 + 2^x = 2^{x-2} \cdot n - m.$$

Sowohl m als auch n sind ungerade. Nun möchten wir zeigen, dass $4 < n < 7$ gelten muss. Wegen $y > 1 + 2^x$ gilt

$$2^{x+1} + 2 = 2 \cdot (1 + 2^x) < y + 1 + 2^x = 2^{x-1} \cdot n,$$

womit n größer als $2^2 = 4$ sein muss. Da n ungerade ist, folgt $n \geq 5$. Da $1 + 2^x = 2^{x-2} \cdot n - m$ gilt, folgt auch

$$m = 2^{x-2} \cdot n - 2^x - 1 \geq 5 \cdot 2^{x-2} - 2^x - 1 = 2^{x-2} - 1.$$

Wenn $n \geq 7$ gilt, so folgt

$$2^x - 1 = mn \geq (2^{x-2} - 1) \cdot 7 = 2^x + 3 \cdot 2^{x-2} - 7 > 2^x - 1,$$

was einen Widerspruch ergibt. Wir sehen, dass $n < 7$ gelten muss, und somit folgt $n = 5$.

Einsetzen von $n = 5$ ergibt

$$m = 5 \cdot 2^{x-2} - 2^x - 1 \quad \text{und} \quad y = m + 2^{x-2} \cdot 5 = 3 \cdot 2^{x-1} - 1.$$

Es folgt somit

$$(3 \cdot 2^{x-1} - 1)^2 = y^2 = 1 + 2^x + 2^{2x+2},$$

oder $9 \cdot 2^{2x-2} - 3 \cdot 2^x = 2^x + 2^{2x+1}$. Lösen wir diese Gleichung, erhalten wir $4 \cdot 2^x = 2^{2x-2}$, woraus $x = 4$ folgt, im Widerspruch zur Annahme $x \geq 5$. Es gibt also keine Lösung für $x \geq 5$, und wir sind fertig. qed

Aufgabe 5. Es sei $P(x)$ ein Polynom mit ganzzahligen Koeffizienten vom Grad n mit $n > 1$. Ferner sei k eine positive ganze Zahl. Wir betrachten das Polynom

$$Q(x) = P(P(\dots P(P(x)) \dots)),$$

wobei P genau k -mal auftritt.

Man beweise, dass höchstens n ganze Zahlen t mit $Q(t) = t$ existieren.

Beweis: Die Behauptung ist offensichtlich richtig wenn jeder ganzzahlige Fixpunkt von Q auch ein Fixpunkt von P ist. Wir können also annehmen, dass dies nicht der Fall ist. Es sei x_0 eine ganze Zahl, sodass $Q(x_0) = x_0$ und $P(x_0) \neq x_0$ gilt. Definieren wir $x_{i+1} = P(x_i)$ für $i = 0, 1, 2, \dots$, so gilt sicher $x_k = x_0$.

Nun ist es offensichtlich, dass der Ausdruck $P(u) - P(v)$ immer durch $u - v$ teilbar ist. (Gilt $P(x) = \sum a_i x^i$, so ist jeder Ausdruck $a_i(u^i - v^i)$ durch $u - v$ teilbar.) In der Folge

$$x_0 - x_1, \quad x_1 - x_2, \quad \dots, \quad x_{k-1} - x_k, \quad x_k - x_{k+1}$$

ist jedes Glied ein Teiler des folgenden, und wegen $x_k - x_{k+1} = x_0 - x_1$ haben somit all diese Glieder den selben Absolutwert.

Für $x_m = \min(x_1, \dots, x_k)$ bedeutet dies $x_{m-1} - x_m = -(x_m - x_{m+1})$, und somit

$x_{m-1} = x_{m+1} (\neq x_m)$. Es folgt also, dass aufeinanderfolgende Differenzen in der Folge jeweils umgekehrtes Vorzeichen besitzen, und x_0, x_1, x_2, \dots ist somit eine alternierende Folge mit zwei verschiedenen Werten. Jeder Fixpunkt von Q ist somit ein Fixpunkt von $P(P(x))$. Es bleibt noch zu zeigen, dass es höchstens n derartige Fixpunkte geben kann.

Es sei a ein derartiger Fixpunkt, also es gelte $b = P(a) \neq a$. Dann gilt auch $a = P(b)$. Es sei α ein beliebiger anderer Fixpunkt von $P(P(x))$ und $P(\alpha) = \beta$ (womit auch $P(\beta) = \alpha$ gilt). Die Zahlen α und β müssen nicht verschieden sein (α kann ein Fixpunkt von P sein), aber die Zahlen α und β sind jeweils verschieden von a und b . Wegen $(u - v) | (P(u) - P(v))$ teilen die Paare $\alpha - a$ und $\beta - b$ einander, und es folgt somit

$$\alpha - b = \pm(\beta - a), \quad \alpha - a = \pm(\beta - b).$$

Nehmen wir an, es würde in beiden Fällen das Pluszeichen gelten, also $\alpha - b = \beta - a$ und $\alpha - a = \beta - b$. Subtraktion liefert in diesem Fall $a - b = b - a$, was einen Widerspruch zu $a \neq b$ liefert. Es muss also einmal das Minuszeichen gelten. Wir erhalten also $\alpha + \beta = a + b$, bzw. $a + b - \alpha - P(\alpha) = 0$.

Bezeichnen wir nun $a + b$ als C , so erkennen wir, dass jeder ganzzahlige Fixpunkt von Q außer a und b eine Nullstelle des Polynoms $F(x) = C - x - P(x)$ sein muss. Dies gilt aber selbstverständlich für a und b auch. Da das Polynom P vom Grad $n > 1$ ist, ist dies auch für F der Fall, und es kann nicht mehr als n Nullstellen besitzen. qed

Aufgabe 6. Gegeben sei ein konvexes Polygon P . Jeder Seite b von P wird das Maximum der Flächeninhalte jener Dreiecke zugeordnet, die in P liegen und die Seite b als eine ihrer Seiten haben.

Man beweise, dass die Summe der Flächeninhalte, die den Seiten von P zugeordnet wurden, mindestens doppelt so groß wie der Flächeninhalt von P ist.

Beweis: Zunächst beweisen wir folgendes

Lemma: In jedem konvexen $2n$ -eck mit der Fläche S gibt es eine Seite und einen Eckpunkt, welche zusammen ein Dreieck mit Fläche nicht kleiner als S/n aufspannen.

Beweis des Lemmas: Unter den *Hauptdiagonalen* des $2n$ -ecks verstehen wir jene Diagonalen, die das Vieleck in zwei Teile mit gleich vielen Seiten zerteilen. Für jede Seite b des $2n$ -ecks sei Δ_b das Dreieck ABP , sodass A und B die Endpunkte von b sind, und P der Schnittpunkt der Hauptdiagonalen durch A bzw. B . Wir behaupten nun, dass die Vereinigung aller Dreiecke Δ_b das ganze Vieleck überdeckt.

Um dies zu zeigen, wählen wir eine beliebige Seite AB und betrachten die Hauptdiagonale AA' als orientierte Strecke. Sei X ein beliebiger Punkt im Inneren des Vielecks, auf keiner Hauptdiagonalen liegend. Um eine Orientierung festzulegen, sei X auf der linken Seite des Strahls AA' . Nun betrachten wir die Folge der Hauptdiagonalen AA', BB', CC', \dots , wobei A, B, C, \dots aufeinanderfolgende Eckpunkte rechts von AA' sind.

Das n -te Glied dieser Folge ist die Diagonale $A'A$ (d.h. AA' in verkehrter Richtung), welche den Punkt X auf ihrer rechten Seite hat. Es existieren also zwei aufeinanderfolgende Eckpunkte K, L in der Folge A, B, C, \dots vor A' mit der Eigenschaft, dass X noch links von KK' aber schon rechts von LL' . Dies bedeutet aber, dass der Punkt X im Dreieck $\Delta_{\ell'}$, $\ell' = K'L'$ liegen muss. Natürlich kann man analog für Punkte auf der rechten Seite von AA' argumentieren, und Punkte auf den Hauptdiagonalen sind ohnehin inkludiert. Die Dreiecke Δ_b überdecken also zusammen das ganze Vieleck.

Die Summe ihrer Flächen ist also nicht weniger als S . Wir können also zwei gegenüberliegende Seiten bestimmen (etwa $b = AB$ und $b' = A'B'$ wobei AA' und BB' Hauptdiagonalen sind), sodass $[\Delta_b] + [\Delta_{b'}] \geq S/n$, wobei $[\dots]$ die Fläche eines Gebiets andeuten soll. Nehmen wir an, AA' und BB' würden sich im Punkt P schneiden. Wir nehmen o.B.d.A. $PB \geq PB'$ an. Dann gilt

$$[ABA'] = [ABP] + [PBA'] \geq [ABP] + [PA'B'] = [\Delta_b] + [\Delta_{b'}] \geq S/n,$$

womit das Lemma bewiesen ist.

Fortsetzung des Beweises: Es sei nun \mathcal{P} ein beliebiges konvexes Vieleck mit der Fläche S und m Seiten a_1, \dots, a_m . Sei S_i die Fläche des größten Dreiecks in \mathcal{P} mit der Seite a_i . Nun nehmen wir, im Gegensatz zur Behauptung an, dass

$$\sum_{i=1}^m \frac{S_i}{S} < 2$$

gilt. Dann existieren rationale Zahlen q_1, \dots, q_m , sodass $\sum q_i = 2$ und $q_i > S_i/S$ für jeden Index i .

Sei n ein gemeinsamer Nenner der m Brüche q_1, \dots, q_m . Wir schreiben $q_i = k_i/n$, und es gilt somit $\sum k_i = 2n$. Teilen wir jede Seite a_i von \mathcal{P} in k_i gleich große Teile, entsteht ein konvexes $2n$ -eck mit der Fläche S , in dem möglicherweise einige Innenwinkel gleich 180° sind. Auf dieses Vieleck wenden wir das Lemma an. Demnach hat dieses $2n$ -eck eine Seite b und einen Eckpunkt H welche ein Dreieck T mit der Fläche $[T] \geq S/n$ aufspannen. Ist b ein Stück der Seite a_i von \mathcal{P} , so hat das Dreieck W mit der Grundlinie a_i und der Spitze H die Fläche

$$[W] = k_i \cdot [T] \geq k_i \cdot S/n = q_i \cdot S > S_i,$$

im Widerspruch zur Definition von S_i .

qed