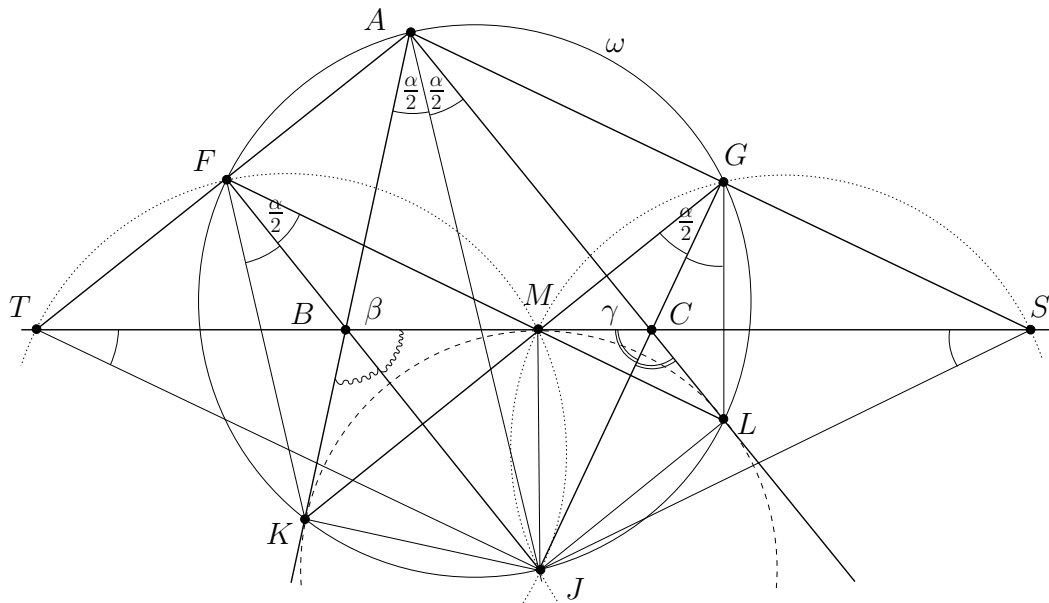


**Aufgabe 1:** Zum Dreieck  $ABC$  sei  $J$  der Mittelpunkt des Ankreises, der dem Eckpunkt  $A$  gegenüber liegt. Dieser Ankreis berührt  $BC$  in  $M$  und  $AB$  und  $AC$  in  $K$  bzw.  $L$ . Die Geraden  $LM$  und  $BJ$  schneiden sich in  $F$  und die Geraden  $KM$  und  $CJ$  schneiden sich in  $G$ . Es seien  $T$  der Schnittpunkt der Geraden  $AF$  und  $BC$  sowie  $S$  der Schnittpunkt der Geraden  $AG$  und  $BC$ .

Man beweise, dass  $M$  der Mittelpunkt von  $ST$  ist.

(Der Ankreis von  $ABC$ , der dem Eckpunkt  $A$  gegenüber liegt, ist der Kreis, der die Strecke  $BC$  berührt sowie den Strahl  $AB$  jenseits von  $B$  und den Strahl  $AC$  jenseits von  $C$ .)

**Lösung:** Es seien  $\alpha$ ,  $\beta$  und  $\gamma$  wie üblich im Dreieck  $ABC$  definiert.  $AJ$  ist die Winkelsymmetrale in  $A$ , und es gilt somit  $\angle JAK = \angle JAL = \frac{\alpha}{2}$ . Wegen  $\angle AKJ = \angle ALJ = 90^\circ$  liegen die Punkte  $K$  und  $L$  auf dem Kreis  $\omega$  mit Durchmesser  $AJ$ .



Da  $BK$  und  $BM$  Tangenten an den Ankreis sind, ist das Dreieck  $KBM$  gleichschenkelig.  $BJ$  ist die Winkelsymmetrale von  $\angle KBM$ , und es gilt somit  $\angle MBJ = 90^\circ - \frac{\beta}{2}$  und  $\angle BMK = \frac{\beta}{2}$ . Analog gilt auch  $\angle MCJ = 90^\circ - \frac{\gamma}{2}$  und  $\angle CML = \frac{\gamma}{2}$ . Zusätzlich gilt aber  $\angle BMF = \angle CML$ , und wir erhalten somit

$$\angle LFJ = \angle MBJ - \angle BMF = \left(90^\circ - \frac{\beta}{2}\right) - \frac{\gamma}{2} = \frac{\alpha}{2} = \angle LAJ.$$

$F$  liegt daher auf  $\omega$ . Analog liegt auch  $G$  auf  $\omega$ , und da  $AJ$  ein Durchmesser von  $\omega$  ist, gilt  $\angle AFJ = \angle AGJ = 90^\circ$ .

Die Geraden  $AB$  und  $BC$  sind symmetrisch bezüglich  $BF$ , und wegen  $AF \perp BF$  und  $KM \perp BF$  liegen die Strecken  $TM$  und  $AK$  symmetrisch bezüglich  $BF$ , womit  $|TM| = |AK|$  gilt. Analog gilt auch  $|SM| = |AL|$ , und da  $AK$  und  $AL$  gleich lange Tangenten des Ankreises sind, folgt  $|SM| = |TM|$ , wie behauptet. qed

**Aufgabe 2:** Es sei  $n \geq 3$  eine ganze Zahl und es seien  $a_2, \dots, a_n$  positive reelle Zahlen, so dass  $a_2 a_3 \cdots a_n = 1$  gilt.

Man beweise:

$$(1 + a_2)^2 (1 + a_3)^3 \cdots (1 + a_n)^n > n^n.$$

**Lösung:** Definieren wir  $a_2 = \frac{x_2}{x_1}$ ,  $a_3 = \frac{x_3}{x_2}$ , ...,  $a_n = \frac{x_1}{x_{n-1}}$ , so gilt sicher die Nebenbedingung, und die Ungleichung schreibt sich als

$$(x_1 + x_2)^2(x_2 + x_3)^3 \dots (x_{n-1} + x_1)^n > n^n x_1^2 x_2^3 \dots x_{n-1}^n,$$

mit positiven Werten von  $x_1, x_2, \dots, x_{n-1} > 0$ . Die AM-GM Ungleichung liefert aber sofort

$$(x_1 + x_2)^2 \geq 2^2 x_1 x_2$$

sowie

$$\begin{aligned} (x_2 + x_3)^3 &= \left(2 \left(\frac{x_2}{2}\right) + x_3\right)^3 && \geq 3^3 \left(\frac{x_2}{2}\right)^2 x_3 \\ (x_3 + x_4)^4 &= \left(3 \left(\frac{x_3}{3}\right) + x_4\right)^4 && \geq 4^4 \left(\frac{x_3}{3}\right)^3 x_4 \\ &\vdots && \vdots \\ (x_{n-1} + x_1)^n &= \left((n-1) \left(\frac{x_{n-1}}{n-1}\right) + x_1\right)^n && \geq n^n \left(\frac{x_{n-1}}{n-1}\right)^{n-1} x_1. \end{aligned}$$

Multiplikation all dieser Ungleichungen liefert die Behauptung, wobei aber noch der Gleichheitsfall möglich ist. Gleichheit würde aber voraussetzen, dass  $x_1 = x_2$ ,  $x_2 = 2x_3$ , ...,  $x_{n-1} = (n-1)x_1$  gilt, was aber zur Folge hätte, dass  $x_1 = (n-1)! \cdot x_1$  gelten müsste. Dies ist aber wegen  $x_1 > 0$  und  $n \geq 3$  unmöglich, womit der Beweis abgeschlossen ist. qed

**Aufgabe 3:** Das *Ratespiel des Lügners* ist ein Spiel, das von zwei Spielern  $A$  und  $B$  gespielt wird. Die Spielregeln hängen von zwei positiven ganzen Zahlen  $k$  und  $n$  ab, die beiden Spielern bekannt sind.

Zu Beginn des Spiels wählt  $A$  ganze Zahlen  $x$  und  $N$  mit  $1 \leq x \leq N$ .  $A$  hält  $x$  geheim und teilt  $N$  dem Spieler  $B$  wahrheitsgemäß mit. Nun versucht Spieler  $B$  Informationen über  $x$  herauszufinden, indem er Fragen von folgendem Typ an  $A$  richtet. Jede Frage besteht darin, eine beliebige Menge  $S$  positiver ganzer Zahlen (möglicherweise dieselbe Menge einer früheren Frage) zu nennen und  $A$  zu fragen, ob  $x$  in  $S$  enthalten ist. Der Spieler  $B$  darf beliebig viele derartige Fragen stellen. Der Spieler  $A$  muss jede Frage von  $B$  sofort mit *ja* oder *nein* beantworten, wobei er so oft lügen darf wie er möchte. Die einzige Einschränkung besteht darin, dass es unter je  $k+1$  aufeinander folgenden Antworten mindestens eine wahrheitsgemäße geben muss.

Nachdem  $B$  so viele Fragen gestellt hat, wie er wollte, muss er eine Menge  $X$  nennen, die aus höchstens  $n$  positiven ganzen Zahlen besteht. Wenn  $x$  in  $X$  liegt, gewinnt  $B$ . Andernfalls verliert  $B$ .

Man beweise:

1. Wenn  $n \geq 2^k$ , so kann  $B$  einen Sieg erzwingen.
2. Für alle genügend große  $k$  gibt es ein  $n \geq 1,99^k$ , so dass  $B$  den Sieg nicht erzwingen kann.

**Lösung:** a) Wir nehmen an,  $B$  kenne zunächst eine Menge  $T$  mit  $m$  Elementen, die sicher  $x$  enthält. Dies ist zu Beginn der Fall für  $m = N$  und  $T = \{1, 2, \dots, N\}$ . Für  $m > 2^k$  zeigen wir, wie  $B$  eine Zahl  $y \in T$  mit  $x \neq y$  bestimmen kann. Durch wiederholte Durchführung dieses Schritts kann  $B$  somit die Mächtigkeit von  $T$  schrittweise auf einen Wert kleiner als  $n$  reduzieren, und somit das Spiel gewinnen.

Nehmen wir o.B.d.A. an, es sei  $T = \{0, 1, \dots, 2^k, \dots, m-1\}$ . (Ist dies nicht der Fall, kann man die tatsächlichen Zahlen mit dieser Liste benennen.)  $B$  fragt zunächst nur nach der elementigen Menge mit dem Element  $2^k$ . Antwortet  $A$   $k+1$ -mal mit *nein*, so ist  $x \neq 2^k$  sicher

wahr. Antwortet  $A$  dazwischen einmal mit  $ja$ , hört  $B$  sofort mit dieser Menge auf. Er fragt dann anschließend für jedes  $i = 1, 2, \dots, k$  nach der Menge mit allen Zahlen als Elementen, die in der Menge  $\{0, 1, \dots, 2^k - 1\}$  liegen und an der  $i$ -ten Stelle der Binärdarstellung die Ziffer 0 haben. Egal wie  $A$  nun antwortet, sind die Antworten sicher alle mit irgendeiner Zahl  $y$  aus der Menge inkonsistent (d.h. wenn die Zahl in  $S$  enthalten ist, ist die Antwort *nein* und wenn sie nicht in  $S$  enthalten ist, ist die Antwort *ja*). Die Antwort  $ja$  für  $2^k$  ist aber auch mit dieser Zahl  $y$  inkonsistent, und es gilt somit sicher  $y \neq x$ . Ansonsten wären alle  $k + 1$  Antworten unwahr, was nicht möglich ist.  $B$  hat jedenfalls eine Zahl gefunden, die von  $x$  verschieden ist, und die Menge kann verkleinert werden.

b) Wir zeigen für  $1 < \lambda < 2$  und  $n = \lfloor (2 - \lambda)\lambda^{k+1} \rfloor - 1$ , dass  $B$  keinen Gewinn erzwingen kann. Um den Beweis zu vervollständigen, genügt es dann  $\lambda$  mit  $1,99 < \lambda < 2$  und  $k$  genügend groß zu wählen, dass

$$n = \lfloor (2 - \lambda)\lambda^{k+1} \rfloor - 1 \geq 1,99^k$$

gilt.

Nun betrachten wir die folgende Strategie von  $A$ . Zunächst wählt  $A$   $N = n + 1$  und  $x \in \{1, 2, \dots, n + 1\}$  beliebig. Nach jeder gegebenen Antwort bestimmt  $A$  für jedes  $i = 1, 2, \dots, n + 1$  die Anzahl  $m_i$  von Antworten, die er bis zu diesem Zeitpunkt schon gegeben hat, die mit  $i$  inkonsistent sind. Um die nächste Antwort zu entscheiden, verwendet er die Zahl

$$\phi = \sum_{i=1}^{n+1} \lambda^{m_i}.$$

Welche Frage  $B$  auch stellen mag, verwendet  $A$  die Antwort, die den Wert von  $\phi$  minimiert.

Wir behaupten nun, dass der Wert von  $\phi$  nach dieser Strategie immer kleiner als  $\lambda^{k+1}$  bleiben wird. Es kann daher kein Exponent  $m_i$  in  $\phi$  jemals größer als  $k$  sein, und  $A$  wird daher niemals mehr als  $k$  Antworten geben, die mit einem bestimmten  $i$  inkonsistent sind. Speziell trifft dies auf die Zahl  $x$  zu, und  $A$  wird somit niemals mehr als  $k$  Mal hintereinander lügen. Wenn dies also hält, entspricht die Strategie von  $A$  den Regeln. Da die Strategie nicht von  $x$  abhängig ist, kann  $B$  keine Schlüsse über  $x$  ziehen, und kann somit auch niemals gewinnen.

Es bleibt also zu zeigen, dass zu jedem Zeitpunkt  $\phi < \lambda^{k+1}$  gilt. Zu Beginn ist jedes  $m_i$  gleich 0, und diese Eigenschaft gilt somit zu Beginn sicher wegen  $1 < \lambda < 2$  und  $n = \lfloor (2 - \lambda)\lambda^{k+1} \rfloor - 1$ . Nehmen wir nun an, es gälte  $\phi < \lambda^{k+1}$  zu irgendeinem Zeitpunkt, und  $B$  hat soeben gefragt, ob  $x \in S$  für irgendeine Menge  $S$  gilt. Je nachdem ob  $A$  mit  $ja$  oder *nein* antwortet wird der neue Wert von  $\phi$  nun

$$\phi_1 = \sum_{i \in S} 1 + \sum_{i \notin S} \lambda^{m_i+1} \quad \text{oder} \quad \phi_2 = \sum_{i \in S} \lambda^{m_i+1} + \sum_{i \notin S} 1.$$

Da  $A$  die Möglichkeit wählt, die  $\phi$  minimiert, wird der neue Wert von  $\phi$  nun gleich  $\min(\phi_1, \phi_2)$  sein. Nun gilt

$$\min(\phi_1, \phi_2) \leq \frac{1}{2}(\phi_1 + \phi_2) = \frac{1}{2} \left( \sum_{i \in S} (1 + \lambda^{m_i+1}) + \sum_{i \notin S} (\lambda^{m_i+1} + 1) \right) = \frac{1}{2}(\lambda\phi + n + n).$$

Wegen  $\phi < \lambda^{k+1}$ , führen die Annahmen  $\lambda < 2$  und  $n = \lfloor (2 - \lambda)\lambda^{k+1} \rfloor - 1$  zu

$$\min(\phi_1, \phi_2) < \frac{1}{2}(\lambda^{k+2} + (2 - \lambda)\lambda^{k+1}) = \lambda^{k+1}.$$

Daraus folgt die Behauptung, womit der Beweis abgeschlossen ist.

qed

**Aufgabe 4:** Man bestimme alle Funktionen  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ , so dass für alle ganzen Zahlen  $a, b, c$  mit  $a + b + c = 0$  die folgende Gleichung gilt:

$$f(a)^2 + f(b)^2 + f(c)^2 = 2f(a)f(b) + 2f(b)f(c) + 2f(c)f(a).$$

(Hier bezeichne  $\mathbb{Z}$  die Menge der ganzen Zahlen.)

**Lösung:** Setzen wir zunächst  $a = b = c = 0$ , erhalten wir  $3f(0)^2 = 6f(0)^2$ , und somit

$$f(0) = 0.$$

Mit  $b = -a$  und  $c = 0$  erhalten wir  $(f(a) - f(-a))^2 = 0$ , und  $f$  ist somit eine gerade Funktion, d.h. es gilt für alle ganzen Werte von  $a$

$$f(a) = f(-a).$$

Mit  $b = a$  und  $c = -2a$  erhalten wir  $2f(a)^2 + f(2a)^2 = 2f(a)^2 + 4f(a)f(2a)$ , und es folgt somit für alle ganzen Werte von  $a$

$$f(2a) = 0 \quad \text{oder} \quad f(2a) = 4f(a).$$

Nehmen wir nun an, es gäbe ein  $r \geq 1$ , mit  $f(r) = 0$ . In diesem Fall können wir  $b = r$  und  $c = -a - r$  setzen, und erhalten wegen  $f(-a - r) = f(a + r)$  die Beziehung  $(f(a + r) - f(a))^2 = 0$ . In diesem Fall ist also  $f$  periodisch mit der Periode  $k$ , d.h. es gilt für alle ganzen Werte von  $a$

$$f(a + r) = f(a).$$

Gilt insbesondere  $f(1) = 0$ , so ist  $f$  konstant, und es gilt  $f(a) = 0$  für alle ganzen Werte von  $a$ . Dies ist offensichtlich eine Lösung der gegebenen Funktionalgleichung. Im weiteren setzen wir also  $f(1) = k \neq 0$  voraus.

Wegen  $f(1) = k$  folgt nun entweder  $f(2) = 0$  oder  $f(2) = 4k$ . Im Fall  $f(2) = 0$  ist die Funktion periodisch mit der Periode 2, und es gilt  $f(a) = 0$  für gerade  $a$  und  $f(a) = k$  für ungerade  $a$ . Wir werden später bestätigen, dass derartige Funktionen die Bedingung erfüllen und setzen im Weiteren  $f(2) = 4k \neq 0$  voraus.

Nun gilt aber auch entweder  $f(4) = 0$  oder  $f(4) = 16k$ . Im ersten Fall ist  $f$  periodisch mit der Periode 4 und es gilt  $f(3) = f(-1) = f(1) = k$ , und somit  $f(4n) = 0$ ,  $f(4n + 1) = f(4n + 3) = k$  und  $f(4n + 2) = 4k$ . Wir werden später bestätigen, dass derartige Funktionen die Bedingung erfüllen und setzen im Weiteren  $f(4) = 16k \neq 0$  voraus.

In diesem Fall zeigen wir zuerst, dass  $f(3) = 9k$  gilt. Dies folgt aus den Annahmen:

$$a = 1, b = 2, c = -3 \iff f(3)^2 - 10kf(3) + 9k^2 = 0 \iff (f(3) - k)(f(3) - 9k) = 0, \quad \text{und}$$

$$a = 1, b = 3, c = -4 \iff f(3)^2 - 34kf(3) + 225k^2 = 0 \iff (f(3) - 9k)(f(3) - 25k) = 0.$$

Nun zeigen wir induktiv, dass in diesem Fall  $f(x) = kx^2$  für alle ganzzahligen  $x$  gilt. Wir haben schon festgestellt, dass dies für  $x = 1, 2, 3, 4$  gilt. Nun nehmen wir an, es sei  $n \geq 4$  und  $f(x) = kx^2$  gelte für alle  $x \in [0, n]$ . Setzen von  $a = n$ ,  $b = 1$  und  $c = -n - 1$  bzw.  $a = n - 1$ ,  $b = 2$  und  $c = -n - 1$  ergibt nun

$$f(n + 1) \in \{k(n + 1)^2, k(n - 1)^2\} \quad \text{bzw.} \quad f(n + 1) \in \{k(n + 1)^2, k(n - 3)^2\}.$$

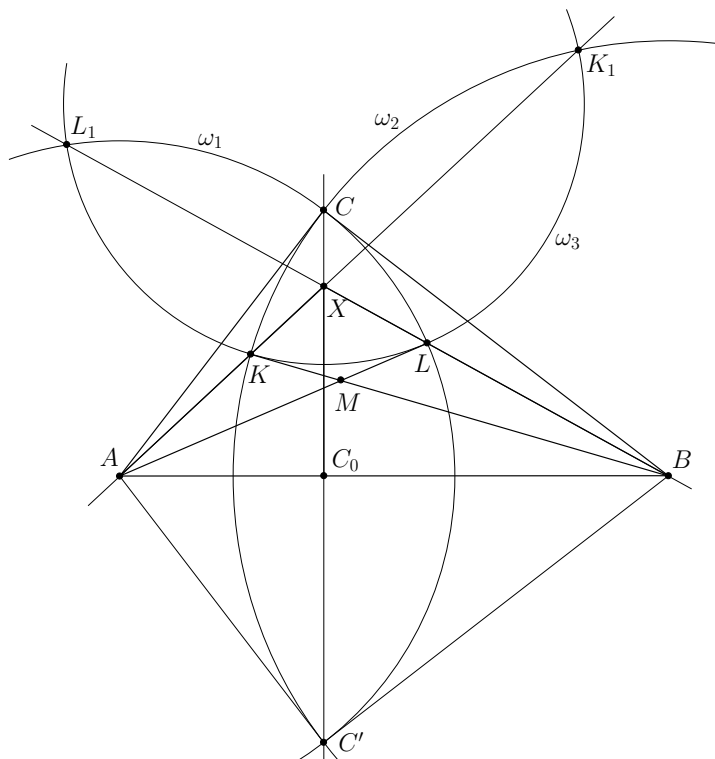
Da  $k(n - 1)^2 \neq k(n - 3)^2$  für  $n \neq 2$  sicher gilt, folgt jedenfalls  $f(n + 1) = k(n + 1)^2$ , was die Induktion für positive  $n$  abschließt. Wegen  $f(a) = -f(-a)$  gilt dies auch für negative Werte, und wir erhalten als letzte Möglichkeit für eine Lösung  $f(x) = kx^2$ .

Wir haben also erkannt, dass es vier Kandidaten für Lösungen gibt:  $f_1(x) = 0$ ,  $f_2(x) = kx^2$ ,  $f_3(x) = 0$  für gerade  $x$  und  $= k$  für ungerade  $x$  und  $f_4(x) = 0$  für  $x \equiv 0 \pmod{4}$ ,  $= k$  für  $x \equiv 1 \pmod{2}$  und  $= 4k$  für  $x \equiv 2 \pmod{4}$ . Es bleibt also nur mehr zu zeigen, dass diese Funktionen tatsächlich alle die Funktionalgleichung erfüllen.

Dies ist für  $f_1(x) = 0$  offensichtlich. Für  $f_2(x) = kx^2$  erhalten wir durch Einsetzen und kürzen durch  $k^2$  wegen  $(-a-b)^2 = (a+b)^2$  die Gleichung  $a^4 + b^4 + (a+b)^4 = 2a^2b^2 + 2a^2(a+b)^2 + 2b^2(a+b)^2$ . Durch ausmultiplizieren sieht man sofort, dass dies für alle  $a$  und  $b$  gilt. Für  $f_3$  bemerken wir wegen  $a + b + c = 0$ , dass entweder alle drei Zahlen  $a, b$  und  $c$  gerade sind, in welchem Fall alle Funktionswerte 0 sind, oder genau zwei dieser Zahlen ungerade sind, in welchem Fall beide Seiten der Gleichung  $2k^2$  sind. Jedenfalls löst  $f_3$  sicher die Funktionalgleichung. Schließlich erkennen wir für  $f_4$ , dass analoge Paritätsüberlegungen nur die Tripel  $(0, k, k)$ ,  $(4k, k, k)$ ,  $(0, 0, 0)$  und  $(0, 4k, 4k)$  erlauben, die aber alle wahre Aussagen ergeben, womit auch  $f_4$  die Funktionalgleichung löst, was den Beweis abschließt. qed

**Aufgabe 5:** Es seien  $ABC$  ein Dreieck mit  $\sphericalangle BCA = 90^\circ$  und  $C_o$  der Höhenfußpunkt der Höhe durch  $C$ . Sei  $X$  ein innerer Punkt der Strecke  $CC_o$ . Es bezeichne  $K$  den Punkt auf der Strecke  $AX$  für den  $|BK| = |BC|$  gilt. Entsprechend bezeichne  $L$  den Punkt auf der Strecke  $BX$  für den  $|AL| = |AC|$  gilt. Schließlich bezeichne  $M$  den Schnittpunkt von  $AL$  und  $BK$ . Man beweise:  $|MK| = |ML|$ .

**Lösung:** Es sei  $C'$  der zu  $C$  symmetrische Punkt bezüglich  $AB$ . Ferner seien  $\omega_1$  und  $\omega_2$  die Kreise mit Mittelpunkt in  $A$  bzw.  $B$  durch  $L$  bzw.  $K$ . Da  $AC' = AC = AL$  und  $BC' = BC = BK$  gelten, gehen  $\omega_1$  und  $\omega_2$  beide durch  $C'$ . Da  $\sphericalangle BCA = 90^\circ$  gilt, berühren  $AC$  den Kreis  $\omega_2$  in  $C$  und  $BC$  den Kreis  $\omega_1$  ebenfalls in  $C$ . Nun seien  $K_1 \neq K$  der zweite Schnittpunkt von  $AX$  mit  $\omega_2$  und  $L_1 \neq L$  der zweite Schnittpunkt von  $BX$  mit  $\omega_1$ .



Betrachten wir die Potenz von  $X$  bezüglich der Kreise  $\omega_2$  und  $\omega_1$ , erhalten wir

$$XK \cdot XK_1 = XC \cdot XC' = XL \cdot XL_1,$$

und die Punkte  $K_1$ ,  $L$ ,  $K$  und  $L_1$  liegen daher auf einem gemeinsamen Kreis  $\omega_3$ .

Aus der Potenz von  $A$  bezüglich  $\omega_2$  folgt nun

$$AL^2 = AC^2 = AK \cdot AK_1,$$

womit wir erkennen, dass  $AL$  den Kreis  $\omega_3$  in  $L$  berührt. Analog berührt auch  $BK$  den Kreis  $\omega_3$  in  $K$ . Wir sehen, dass sowohl  $MK$  als auch  $ML$  Tangenten an  $\omega_3$  sind, woraus wie behauptet  $MK = ML$  folgt. qed

**Aufgabe 6:** Man bestimme alle positiven ganzen Zahlen  $n$  für die es nicht-negative ganze Zahlen  $a_1, a_2, \dots, a_n$  gibt, so dass gilt:

$$\frac{1}{2^{a_1}} + \frac{1}{2^{a_2}} + \dots + \frac{1}{2^{a_n}} = \frac{1}{3^{a_1}} + \frac{2}{3^{a_2}} + \dots + \frac{n}{3^{a_n}} = 1.$$

**Lösung:** Derartige Zahlen  $a_1, a_2, \dots, a_n$  existieren genau dann, wenn  $n \equiv 1 \pmod{4}$  oder  $n \equiv 2 \pmod{4}$  gilt.

Nehmen wir nunächst an, es gebe nicht-negative ganze Zahlen  $a_1, a_2, \dots, a_n$  mit  $\sum_{k=1}^n \frac{k}{3^{a_k}} = 1$ . Dann gilt  $1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + \dots + n \cdot x_n = 3^a$ , wobei alle  $x_1, \dots, x_n$  Dreierpotenzen sind, und  $a \geq 0$  gilt. Die rechte Seite dieser Gleichung ist offensichtlich ungerade, und die linke hat dieselbe Parität wie  $1 + 2 + \dots + n$ , womit wir wissen, dass die Summe der ganzen Zahlen von 1 bis  $n$  ungerade sein muss. Der Ausdruck  $\frac{n(n+1)}{2}$  ist aber genau dann ungerade, wenn  $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$  gilt. Es bleibt also noch zu zeigen, dass es für alle derartige  $n$  auch immer  $a_1, \dots, a_n$  gibt, die die Gleichungen lösen.

Um dies zu zeigen, bezeichnen wir eine Folge  $b_1, b_2, \dots, b_n$  als *passend*, wenn es nicht-negative ganze Zahlen  $a_1, a_2, \dots, a_n$  gibt, sodass

$$\frac{1}{2^{a_1}} + \frac{1}{2^{a_2}} + \dots + \frac{1}{2^{a_n}} = \frac{b_1}{3^{a_1}} + \frac{b_2}{3^{a_2}} + \dots + \frac{b_n}{3^{a_n}} = 1$$

gilt. Es sei nun  $b_k$  ein Glied einer passenden Folge  $b_1, b_2, \dots, b_n$  mit Exponenten  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , und seien  $u, v$  nicht-negative ganze Zahlen mit der Summe  $3b_k$ . Wir beobachten, dass

$$\frac{1}{2^{a_k+1}} + \frac{1}{2^{a_k+1}} = \frac{1}{2^{a_k}} \quad \text{und} \quad \frac{u}{3^{a_k+1}} + \frac{v}{3^{a_k+1}} = \frac{b_k}{3^{a_k}}$$

gilt. Es folgt also, dass die Folge  $b_1, \dots, b_{k-1}, u, v, b_{k+1}, \dots, b_n$  ebenfalls passend ist. Die Exponenten  $a_i$  bleiben für die unveränderten  $b_i$  ebenfalls unverändert, und die neuen Zähler  $u$  und  $v$  haben jeweils den Exponent  $a_k + 1$ .

Nun zeigen wir, dass dieser Schluss auch in umgekehrter Richtung gilt. Werden zwei Zähler  $u$  und  $v$  in der Folge durch einen Ausdruck der Gestalt  $\frac{u+v}{3}$  ersetzt, und ist die resultierende Folge ebenfalls passend, so war auch die Ausgangsfolge passend. Zu diesem Zweck sei  $\alpha_n$  die Folge  $1, 2, \dots, n$ . Um zu zeigen, dass  $\alpha_n$  für  $n \equiv 1, 2 \pmod{3}$  passend ist, transformieren wir sie durch  $n-1$  Änderungen  $\{u, v\} \rightarrow \frac{u+v}{3}$ , sodass die ein-elementige Folge  $\alpha_1$  verbleibt. Diese Folge ist passend mit  $a_1 = 0$ . Wir bemerken, dass  $2m$  ignoriert werden kann falls  $m$  und  $2m$  beide in der Folge enthalten sind, da in diesem Fall die Änderung  $\{m, 2m\} \rightarrow m$  durchgeführt werden kann.

Es sei  $n \geq 16$ . Wir zeigen, dass in diesem Fall  $\alpha_n$  durch 12 Operationen zu  $\alpha_{n-12}$  reduziert werden kann. Wir schreiben  $n = 12k + r$  mit  $k \geq 1$  und  $0 \leq r \leq 11$ . Wenn  $0 \leq r \leq 5$  gilt, können wir die letzten 12 Paare von  $\alpha_n$  aufteilen in die beiden Einzelwerte  $\{12k-6\}$  und  $\{12k\}$ , sowie die fünf Paare

$$\{12k-6-i, 12k-6+i\}, \quad i = 1, \dots, 5-r; \quad \{12k-j, 12k+j\}, \quad j = 1, \dots, r.$$

(Wenn  $r \in \{0, 5\}$  gibt es nur eine Art von Paaren.) Nun können wir  $12k - 6$  und  $12k$  ignorieren, da  $\alpha_n$  auch  $6k - 3$  und  $6k$  enthält. Die fünf Operationen  $\{12k - 6 - i, 12k - 6 + i\} \rightarrow 8k - 4$  und  $\{12k - j, 12k + j\} \rightarrow 8k$  entfernen die 10 Zähler in den Paaren und ersetzen sie durch 5 neue, die entweder gleich  $8k - 4$  oder  $8k$  sind. Diese können aber alle ignoriert werden, da  $4k - 2$  und  $4k$  ebenfalls in der Folge enthalten sind. Es ist  $4k \leq n - 12$  gleichwertig mit  $8k \geq 12 - r$ , und dies gilt für  $r \in \{4, 5\}$ . Gilt  $r \in \{0, 1, 2, 3\}$ , so folgt aus  $n \geq 16$  unmittelbar  $k \geq 2$ , und somit gilt auch  $8k \geq 12 - r$ . Es läßt sich also  $\alpha_n$  reduzieren auf  $\alpha_{n-12}$ .

Der Fall  $6 \leq r \leq 11$  verläuft analog. Wir betrachten die beiden Einzelwerte  $\{12k\}$  und  $\{12k+6\}$ , sowie die fünf Paare

$$\{12k - i, 12k + i\}, \quad i = 1, \dots, 11 - r; \quad \{12k + 6 - j, 12k + 6 + j\}, \quad j = 1, \dots, r - 6.$$

Wie zuvor können die Einzelwerte ignoriert werden, und die Paare können mit den Operationen  $\{12k - i, 12k + i\} \rightarrow 8k$  und  $\{12k + 6 - j, 12k + 6 + j\} \rightarrow 8k + 4$  durch 5 neue Werte, die entweder gleich  $8k - 4$  oder  $8k$  sind ersetzt werden. Diese können aber wiederum alle ignoriert werden, da  $4k + 2 \leq n - 12$  (wegen  $k \geq 1$  und  $r \geq 6$ ) gilt. Wieder läßt sich also  $\alpha_n$  auf  $\alpha_{n-12}$  reduzieren.

Die Aufgabe läßt sich also auf  $2 \leq n \leq 15$  reduzieren. Es gilt aber tatsächlich

$$n \in \{2, 5, 6, 9, 10, 13, 14\},$$

was genau in diesem Bereich die  $n$  mit  $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$  sind. Die Fälle  $n = 2, 6, 10, 14$  lassen sich auf  $n = 1, 5, 9, 13$  reduzieren, da der letzte gerade Zähler in  $\alpha_n$  ignoriert werden kann. Für  $n = 5$  ergibt  $\{4, 5\} \rightarrow 3$ , und dann  $\{3, 3\} \rightarrow 2$ , worauf man die zwei auftretenden Werte 2 ignorieren kann. Für  $n = 9$  ignorieren wir zunächst 6, und wenden dann folgende Schritte an:  $\{5, 7\} \rightarrow 4$ ,  $\{4, 8\} \rightarrow 4$ ,  $\{3, 9\} \rightarrow 4$ . Dann ignorieren wir die drei auftretenden Werte 4, und dann 2. Schließlich für  $n = 13$  erreichen wir eine Reduktion auf  $n = 10$  mittels  $\{11, 13\} \rightarrow 8$ , worauf wir 8 und 12 ignorieren, was den Beweis abschließt. qed

$$(1) \frac{6}{3^4} \rightarrow \frac{6+15+16+17}{3^6}$$

$$(2) \frac{5+11}{3^5} \rightarrow \frac{5+11+15+17}{3^6} \quad \text{und} \quad \frac{8}{3^5} \rightarrow \frac{8+16}{3^6}$$