

Lemma 1. Seien $a < c \in \mathbb{R}$. Dann gibt es $b \in \mathbb{Q}$ mit $a < b < c$.

Beweis. Zu $c - a > 0$ liefert das archimedische Axiom $n \in \mathbb{N}$ mit $n(c - a) > 1$. Dann können wir ein $m \in \mathbb{Z}$ mit $na < m < nb$ finden—man nehme z.B. das kleinste $m \in \mathbb{Z}$ mit $na < m$. $b = \frac{m}{n} \in \mathbb{Q}$ erfüllt dann $a < b < c$. \square

Definition 1. Ein $n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$ mit

$$\forall m \in \mathbb{N} : n \mid m^2 \implies n \mid m$$

wollen wir hier *angenehm*¹ nennen.

Beispiel. Aus Blatt 1, Aufgabe 5 wissen wir, dass 2 angenehm ist.

Behauptung 1. 3 ist angenehm.

Beweis. Wir führen einen indirekten Beweis durch. Sei $m \in \mathbb{N}$. Nun $3 \nmid m$ heißt, dass bei der Division mit Rest $m = 3q + r$ entweder $r = 1$ oder $r = 2$ gilt.

$$\begin{aligned} m^2 &= (3q + 1)^2 = 9q^2 + 6q + 1 = 3(3q^2 + 2q) + 1 \\ m^2 &= (3q + 2)^2 = 9q^2 + 12q + 4 = 3(3q^2 + 4q + 1) + 1 \end{aligned}$$

So in beiden Fällen gilt offensichtlich $3 \nmid m^2$. \square

Behauptung 2. Wenn $n \in \mathbb{N}$ angenehm ist, so gibt es kein $x \in \mathbb{Q}$ mit $x^2 = n$.

Beweis. Wir beweisen durch Widerspruch: Sei $x \in \mathbb{Q}$ doch mit $x^2 = n$. Schreiben wir $x = \frac{p}{q}$ mit $p, q \in \mathbb{N}$, da wir o.B.d.A. $x > 0$ nehmen können. Weiter können wir p und q teilerfremd annehmen—andernfalls kürzen wir einfach mit dem ggT. Nun

$$x^2 = n \implies \left(\frac{p}{q}\right)^2 = n \implies p^2 = nq^2.$$

So offensichtlich gilt $n \mid p^2$. n angenehm $\implies n \mid p$, d.h. $p = np'$ mit $p' \in \mathbb{N}$. Also

$$(np')^2 = p^2 = nq^2 \implies np'^2 = q^2 \implies n \mid q^2$$

n angenehm $\implies n \mid q$. So n ist gemeinsamer Teiler von p und q . **W!** \square

¹Diese Bezeichnung ist überhaupt *nicht Standard!*

Behauptung 3. Sei $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$. Sei s das Supremum von

$$A := \{x \in \mathbb{Q} : x^2 < n\}.$$

Dann gilt $s^2 = n$.

Beweis. Wir nutzen die Trichotomie $(s^2 < n) \vee (s^2 = n) \vee (s^2 > n)$.

Sei zuerst $s^2 < n$.

Gesucht ist $h > 0$ so, dass $s + h \in A$, d.h. $s + h \in \mathbb{Q}$ und

$$(s + h)^2 < n \iff s^2 + 2sh + h^2 < n \iff 2sh + h^2 < n - s^2.$$

Denken wir o.B.d.A. $h < 1$, so reicht es wegen $h^2 < h$ schon, $(2s+1)h = 2sh + h < n - s^2$ zu haben. Sozusagen

$$h < \hat{h} = \min\left(\frac{n - s^2}{2s + 1}, 1\right).$$

$\frac{1}{2} \in A \implies s > 0$, damit $n - s^2 > 0 \implies \hat{h} > 0$. Mit Lemma 1 finden wir $s + h \in \mathbb{Q}$ mit $s < s + h < s + \hat{h}$ und wegen $h < \hat{h}$ auch $(s + h)^2 < n$. Also ist s keine obere Schranke von A . **W!**

Sei nun $s^2 > n$.

Betrachten wir

$$s' = s - \frac{s^2 - n}{2s} < s.$$

$$2s^2 > s^2 > s^2 - n \implies s > \frac{s^2 - n}{2s} \implies s' > 0.$$

Wir finden

$$s'^2 = s^2 - 2s \frac{s^2 - n}{2s} + \left(\frac{s^2 - n}{2s}\right)^2 = s^2 + n - s^2 + \left(\frac{s^2 - n}{2s}\right)^2 \geq n$$

da Quadrate ja stets ≥ 0 sind.

So für $x \in A$ gilt entweder $x \leq 0 < s'$ oder $(x > 0) \wedge (x^2 < n \leq s'^2) \implies x < s'$. So s' ist ebenfalls obere Schranke von A , aber $s' < s$. **W!** zu s kleinste obere Schranke von A .

Damit kommt nur $s^2 = n$ in Frage. □

Bemerkung. Wenn n nun auch noch *angenehm* ist (z.B. $n = 2, 3, 5, 6$) so können wir mit Behauptung 2 folgern, dass das s aus Behauptung 3 eine irrationale Zahl sein muss, d.h. $s \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$.