

Ana I, Woche 7 Übung

25. Nov 2021

Agenda

Orga:

{ Präsenz / online
Abgaben

ÜB4:

A1: in ÜG + teilweise hier.

A2: (a) — hier im Dokament

(b) + (c) in ÜG

A4: wurde präsentiert, auch hier.

Zu ÜB6:

- \limsup / \liminf Konzept
- A4 diskutiert (ähnliche Aufgabe)

ÜB4 A1

	inf	sup	min	max
M_1	1	\nexists	1	\nexists
M_2	\nexists	1	\nexists	\nexists
M_3	$-\sqrt{42}$	$+\sqrt{42}$	\nexists	\nexists

Beobachtung

$$M_1 = [1, \infty)$$

$$M_2 = (-\infty, 1)$$

$$M_3 = (-\sqrt{42}, \sqrt{42})$$

A1 a) $M_1 = \{x \in \mathbb{R} \mid x \geq 1\}$

Inf Beh. inf M_1 existiert, viz. inf $M_1 = 1$.

Bew untere Schr. für $x \in M_1$ gilt per Konstr., dass $x \geq 1$. Darum ist 1 eine u. Schr. von M_1 .
größte u. Schr. Sei $r \in \mathbb{R}$ eine bel. u. Schr. von M_1 .
 $\nexists: 1 \geq r$. Angenommen, dies sei nicht der Fall.
 Dann $r > 1$. Wegen Dichtigkeit existiert $x \in \mathbb{R}$ mit $r > x > 1$. Insbesondere gilt $x \in M_1$ per Konstruktion. Da r eine u. Schr. von M_1 und $x \in M_1$, gilt $x \geq r$. Widerspruch!
 Darum muss $1 \geq r$ gelten.

\Rightarrow 1 ist die größte u. Schr. von M_1
 \Rightarrow inf $M_1 = 1$ □ (Beh)

Min Beh. min M_1 existiert, viz. min $M_1 = 1$

Bew. Da inf $M_1 = 1 \in M_1$, folgt dann $1 \in M_1$ das kleinste Element in M_1 ist.
(das war überflüssig aber nur um den Konflikt klar zu machen, dass $s' > s$) □ (Beh)

Sup + Max Sei $s \in \mathbb{R}$ beliebig. Sei $s' := \max\{s, 1\} + 10000$.

Dann $s' > s$ und $s' \leq 1$, sodass $s' \in M_1$. Folglich kann kein $s \in \mathbb{R}$ obere Schranke von M_1 sein. Darum existiert für M_1 weder Supremum noch Maximum.

ÜB4 A1b) $M_2 = \{x \in \mathbb{R} \mid x < 1\}$

Inf + Min Sei $r \in \mathbb{R}$ beliebig. Sei $r' := \min\{r, 1\} - 1$.
Dann $r' < r$ und $r' < 1$, sodass $r' \in M_2$. Folglich kann kein $r \in \mathbb{R}$ untere Schranke von M_2 sein. Darum existiert für M_2 weder Infimum noch Minimum.

Sup Beh. $\sup M_2$ existiert, viz. $\sup M_2 = 1$.

Bew obere Schr. für $x \in M_2$ gilt per Konstr., dass $x < 1$. Darum ist 1 eine o. Schr. von M_2 .
kleinste o. Schr. Sei $s \in \mathbb{R}$ eine bel. o. Schr. von M_2 .
 $\frac{1}{2} := 1 \leq s$. Angenommen, dies sei nicht der Fall.
Dann $s < 1$. Wegen Dichtigkeit existiert $x \in \mathbb{R}$ mit $s < x < 1$. Insbesondere gilt $x \in M_2$ per Konstruktion. Da s eine o. Schr. von M_2 und $x \in M_2$, gilt $x \leq s$. Widerspruch!
Darum muss $1 \leq s$ gelten.
 \Rightarrow 1 ist die kleinste o. Schr. von M_2 .
 $\stackrel{\text{Def.}}{\Rightarrow} \sup M_2 = 1$ \square (Beh.)

Max Da $\sup M_2 = 1 \notin M_2$, existiert in M_2 kein größtes Element. (Alternativ: Sei $x \in M_2$ beliebig $\Rightarrow x < 1 \Rightarrow$ ex. $x' \in (x, 1) \Rightarrow x' \in M_2$ und $x' > x \Rightarrow x \neq \text{Max}$)
Darum existiert kein Maximum für M_2 .

A1c) $M_3 = \{x \in \mathbb{R} \mid x^2 < 4\}$.

Lemma Für $s, t \in [0, \infty)$ gilt $s < t \iff s^2 < t^2$.

Beweis

Da $s, t \geq 0$, gilt $s+t \geq 0$. Falls $s > 0$ od. $t > 0$, so gilt $s+t = \min\{s, t\} + \max\{s, t\} \geq 0 + \max\{s, t\} > 0$.

Fall 1 $s+t = 0$. Dann muss laut o.s. Beobachtung $s, t = 0$ gelten. Dann gelten weder $s < t$ noch $s^2 < t^2$, sodass die Doppelimplikation trivialerweise gilt.

Fall 2 $s+t > 0$. Beobachte:
 $t^2 - s^2 = (s+t)(t-s)$.
Da $s+t > 0$, erhält man aus dieser Gleichung:
 $t^2 - s^2 > 0 \iff t-s > 0$.
Daraus folgt
 $t^2 > s^2 \iff t > s$. \square (Lemma)

Aufgrund dieses Lemmas gilt
 $M_3 = \{x \in \mathbb{R} \mid |x| < \sqrt{4}\}$
 $= \{x \in \mathbb{R} \mid -\sqrt{4} < x < \sqrt{4}\}$.

Mittels ähnlicher Argumente für M_1, M_2 erhält man:

$\inf M_3 = -\sqrt{4} \notin M_3$, \Rightarrow $\min M_3$ ex. nicht.
 $\sup M_3 = +\sqrt{4} \notin M_3$, \Rightarrow $\max M_3$ ex. nicht.

ÜB4 A2

a) Beh. Seien $A, B \subseteq \mathbb{R}$ nach unten beschränkt.

$$\text{Dann } \inf(A+B) = \inf A + \inf B$$

Bew.
Fall 1

$$A = \emptyset. \text{ Dann } A+B = \emptyset.$$

$$\text{Also } \inf(A+B) = \inf \emptyset = \infty$$

$$\inf A + \inf B = \inf \emptyset + \inf B = \infty$$

also gilt $\inf(A+B) = \inf A + \inf B$.

Fall 2

$B = \emptyset$. Analog zu Fall 1 gilt $\inf(A+B) = \infty = \inf A + \inf B$.

Fall 3

A, B nicht leer. Da A bzw. B nach unten beschränkt sind (durch, sagen wir, α bzw. β in \mathbb{R}), existieren $\inf A$, $\inf B$. Für $a \in A, b \in B$ gilt $a+b \geq \alpha + \beta$.
Dann ist $A+B$ (nicht leer und) nach unten beschränkt, und zwar durch $\alpha + \beta$.

Oben hätten wir nun $\alpha := \inf A$ und $\beta := \inf B$ wählen können, sodass, da $\alpha + \beta$ eine u. Schr. von $A+B$ ist, $\inf(A+B) \geq \alpha + \beta = \inf A + \inf B$

gilt. Es bleibt, die andere Richtung (\leq) zu zeigen.

Satz 1 (direkt)

Per Definition des Inf von $A+B$ gilt nun $\forall a \in A: \forall b \in B: \inf(A+B) \leq a+b$

$$\Rightarrow \forall a \in A: \forall b \in B: -a + \inf(A+B) \leq b$$

$$\Rightarrow \forall a \in A: -a + \inf(A+B) \text{ u. Schr. von } B$$

Def $\inf B$

$$\Rightarrow \forall a \in A: -a + \inf(A+B) \leq \inf B$$

$$\Rightarrow \forall a \in A: \inf(A+B) - \inf B \leq a$$

Def $\inf A$

$$\Rightarrow \inf(A+B) - \inf(B) \leq \inf(A)$$

$$\Rightarrow \inf(A+B) \leq \inf(A) + \inf(B)$$

Ansatz 2 (indirekt)

Ansatz 3 (ϵ -Argument)

ÜB4 A4

Sei $M := \{q \in \mathbb{Q} \mid q^2 \leq 2\} \subseteq \mathbb{Q}$.

Behauptung A4. Innerhalb $(\mathbb{Q}, <)$ existiert kein Supremum von M .

Struktur des Arguments

Schritt 1 Zeige: falls $\sup M$ doch in \mathbb{Q} existiert, dann gilt für $s := \sup M \in \mathbb{Q}$,
dass $s^2 = 2$.

Schritt 2 Zeige: es gibt kein $q \in \mathbb{Q}$ mit $q^2 = 2$. (✓ gilt, weil $\sqrt{2}$ irrational ist.)

Aus Schritten 1+2 folgt, dass kein Supremum von M in \mathbb{Q} existiert.

Es bleibt also zu zeigen, dass die Behauptung in **Schritt 1** gilt. Hierfür gibt es mindestens zwei Ansätze.

Sei also $s \in \mathbb{Q}$ mit $s = \sup M$ innerhalb $(\mathbb{Q}, <)$. **Z:** $s^2 = 2$

Beobachte zunächst: $1 \in \mathbb{Q}$ und $1^2 = 1 \leq 2$, also $0 \in M$, also $s \geq 1 > 0$, da s o. Schr. von M ist.

Ansatz 1 Wir zeigen, dass $s = \sup M$ innerhalb $(\mathbb{R}, <)$. Hierfür brauchen wir ein Lemma:

Lemma. Sei $(X, <)$ eine (totale) Ordnungsrelation und $D \subseteq X$ eine ordnungsdichte Teilmenge (z.B. $X = \mathbb{R}$, $D = \mathbb{Q}$).

Seien $A \subseteq D$ und $\alpha \in D$. Dann

$\alpha = \sup A$ innerhalb $(D, <)$

$\Rightarrow \alpha = \sup A$ innerhalb $(X, <)$.

Bew Da $\alpha = \sup A$ in $(D, <)$, so ist innerhalb $(D, <)$ α eine o. Schr. von A . Dies bleibt innerhalb $(X, <)$ wahr. (A)

Sei nun $\alpha' \in X$ mit $\alpha' < \alpha$.

Da D ordnungsdicht in X ist, existiert $\alpha'' \in D$ mit $\alpha' < \alpha'' < \alpha$. *

Da α das Sup innerhalb $(D, <)$ von A ist, existiert $x \in A$ mit $\alpha'' < x \leq \alpha$. **

Also gilt $\alpha' < x \leq \alpha$ wegen * + **.

$\Rightarrow \forall \alpha' \in X: (\alpha' < \alpha \Rightarrow \exists x \in A \text{ mit } \alpha' < x)$ (†)

Dies (A) + (†) folgt $\alpha = \sup A$ innerhalb $(X, <)$ □ (Lemma)

Der Umkehrschluss ist trivialerweise auch wahr. Aber wir benötigen lediglich die \Rightarrow -Richtung für unsere Zwecke.

Da \mathbb{Q} in $(\mathbb{R}, <)$ dicht ist und $M \subseteq \mathbb{Q}$ und $s = \sup M$ innerhalb $(\mathbb{Q}, <)$

dem **Lemma** zufolge gilt

(++) $s = \sup M$ innerhalb $(\mathbb{R}, <)$.

Da wir wissen, dass $s > 0$, folgt aus (++) , dass

berechnet in $(\mathbb{R}, <)$

$$\begin{cases} s = \sup \{q \in M \mid q \geq 0\} \\ = \sup \{q \in \mathbb{Q} \mid 0 \leq q, q^2 \leq 2\} \\ = \sup \{q \in \mathbb{Q} \mid q \in [0, \sqrt{2}]\} \\ = \sup [0, \sqrt{2}] \cap \mathbb{Q} \end{cases}$$

Da \mathbb{Q} in $(\mathbb{R}, <)$ dicht ist, gilt $\sup \mathcal{I} = \sup \mathcal{I} \cap \mathbb{Q}$ für alle Intervalle $\mathcal{I} \subseteq \mathbb{R}$ von positiver Länge.
 ↑ (weiteres **Lemma** nötig!)

Darum $s = \sup [0, \sqrt{2}] = \sqrt{2}$.

Also $s^2 = \sqrt{2}^2 = 2$.

□ (Ansatz 1)

Ansatz II Es reicht aus $s^2 < 2$ und $s^2 > 2$ auszuschließen.

Fall 1 $s^2 < 2$. Sei $q := 2 - s^2 \in \mathbb{Q}^+$.
 Sei $\varepsilon \in \mathbb{Q}^+$ mit

- 1) $\varepsilon \leq 1$
- 2) $(2s+1)\varepsilon \leq \frac{q}{2}$

z. B. $\varepsilon := \min \left\{ 1, \frac{q}{2(2s+1)} \right\}$ in \mathbb{Q}^+ , da $s, q \in \mathbb{Q}$ und $q > 0$ und $s > 0$

Setze $s' := s + \varepsilon$.

Dann $s' \in \mathbb{Q}$ und $s' > s$ (da $\varepsilon > 0$).

Es gilt $s'^2 = s^2 + 2\varepsilon \cdot s + \varepsilon^2$
 $\stackrel{*}{=} 2 - q + \varepsilon \cdot (2s + \varepsilon)$
 $\leq 2 - q + \varepsilon \cdot (2s + 1)$ da $\varepsilon > 0$ und wegen 1
 $\leq 2 - q + q/2$ wegen 2
 < 2

Also $s' \in \mathbb{Q}$ und $s'^2 < 2$.

Also $s' \in M$.

Also $s = \sup M \geq s'$.

Dies ist ein **Widerspruch!**

Darum ist Fall 1 ausgeschlossen.

Fall 2 $s^2 > 2$. Sei $q := s^2 - 2 \in \mathbb{Q}^+$

Sei $\varepsilon \in \mathbb{Q}^+$ mit **3)** $s - \varepsilon \geq 0$

4) $2s\varepsilon < q$

Z.B. $\varepsilon := \min\left\{s, \frac{q}{4s}\right\}$ in \mathbb{Q}^+ , da $s, q \in \mathbb{Q}^+$ und $q > 0$ und $s > 0$

Setze $s' := s - \varepsilon$

Dann $s' \in \mathbb{Q}$ und $0 \leq s' < s$ wegen **3** und da $\varepsilon > 0$.

Da $s = \sup M$ und $s' < s$, existiert ein $q^* \in M$ mit $s' < q^* \leq s$.

Da $s' \geq 0$ gilt auch $q^* \geq 0$.

Da $x \in \mathbb{Q}_0^+ \mapsto x^2$ monoton ist, folgt $s'^2 \leq q^{*2}$

$\Rightarrow s'^2 \leq 2$, da $q^* \in M$ und damit $q^{*2} \leq 2$

$\Rightarrow (s - \varepsilon)^2 \leq 2 = s^2 - q$

$\Rightarrow s^2 - 2s\varepsilon + \varepsilon^2 \leq s^2 - q$ da $\varepsilon^2 \geq 0$

$\Rightarrow 2s\varepsilon \geq q + \varepsilon^2 \geq q$

Dies ist ein **Widerspruch!**

Darum ist Fall 2 ausgeschlossen.

Da Fall 1 + Fall 2 ausgeschlossen sind, bleibt nur $s^2 = 2$ übrig.

□ (Ansatz II)

Durch entweder **Ansatz I** od. **II** ist die Behauptung in **Schritt 1** unserer Argumentationsstruktur bewiesen.

Also funktioniert die Argumentation, und liefert, dass **Behauptung A4** gilt.

□ (Beh. A4)

Bemerkung. Ansatz II hat den Vorteil, dass wir gar nichts über \mathbb{R} oder $\sqrt{2}$ benötigen oder wissen müssen.

ÜB6 (Hinweise)

Bzgl. A4.

- Man kann aus der allgemeinen Aussage in (a) (d.h. "für alle Folgen $(x_n)_n, (y_n)_n$ "...) die Aussage in (b) erschließen.

Dafür kann man aus den Folgen in (b) Folgen $(x'_n)_n, (y'_n)_n$ konstruieren, dann (a) anwenden, und die Ausdrücke daran umformen, so dass die Ungleichung in (b) entsteht. **Doch wie?**

- Aus (a)+(b) kann man durch ein wenig Arbeit (c) erschließen. **Wie?**

Ähnliche Aufgabe wie (a):

Behauptung. Seien $(x_n)_n, (y_n)_n \in \mathbb{R}$ Folgen. Dann

$$\underbrace{\liminf_{n \rightarrow \infty} x_n + y_n}_{\gamma :=} \geq \underbrace{\liminf_{n \rightarrow \infty} x_n}_{\alpha :=} + \underbrace{\liminf_{n \rightarrow \infty} y_n}_{\beta :=}$$

solange es nicht der Fall ist, dass $\alpha = +\infty$ und $\beta = -\infty$ oder $\alpha = -\infty$ und $\beta = +\infty$.

Bew. Falls $\gamma = \pm\infty$ and entweder $\alpha = \gamma$ od. $\beta = \gamma$, dann l.S. = r.S. Es bleibt also nur die Fälle zu behandeln, bei denen diese Verhältnisse nicht vorliegen. *

Beobachte zunächst

$$\gamma = \sup_{n \in \mathbb{N}} \inf_{k \geq n} (x_k + y_k) \quad \text{---} \quad =: \delta_n$$

$$\alpha = \sup_{n \in \mathbb{N}} \inf_{k \geq n} x_k \quad \text{---} \quad =: \alpha_n$$

$$\beta = \sup_{n \in \mathbb{N}} \inf_{k \geq n} y_k \quad \text{---} \quad =: \beta_n$$

Es gilt

$$\begin{aligned} \forall n \in \mathbb{N} : \forall k \in \mathbb{N}, \geq n : x_k + y_k &\geq \alpha_n + \beta_n \\ \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : \alpha_n + \beta_n \text{ u. Schr. von } \{x_k + y_k \mid k \geq n\} \\ \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : \delta_n = \inf \{x_k + y_k \mid k \geq n\} &\geq \alpha_n + \beta_n \\ \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N} : \gamma &\geq \delta_n \geq \alpha_n + \beta_n \end{aligned}$$

(wenden)

da $(\alpha_n)_n, (\beta_n)$ monoton steigende Folgen sind:

$$\Rightarrow \forall m, n \in \mathbb{N}: \gamma \geq \alpha_{\max\{m, n\}} + \beta_{\max\{m, n\}} \\ \geq \alpha_m + \beta_n$$

$$\Rightarrow \forall m \in \mathbb{N}: \forall n \in \mathbb{N}: \gamma - \alpha_m \geq \beta_n$$

$$\Rightarrow \forall m \in \mathbb{N}: \gamma - \alpha_m \text{ o. Schr. von } \{\beta_n \mid n \in \mathbb{N}\}$$

$$\Rightarrow \forall m \in \mathbb{N}: \gamma - \alpha_m \geq \sup_{n \in \mathbb{N}} \beta_n = \beta$$

$$\Rightarrow \forall m \in \mathbb{N}: \underline{\gamma - \beta} \geq \alpha_m$$

wohldefiniert, weil die Fälle $\infty - \infty$
und $(-\infty) - (-\infty)$ ausgeschlossen
werden (siehe *)

$$\Rightarrow \gamma - \beta \text{ eine o. Schr. von } \{\alpha_m \mid m \in \mathbb{N}\}$$

$$\Rightarrow \gamma - \beta \geq \sup_{m \in \mathbb{N}} \alpha_m = \alpha$$

$$\Rightarrow \gamma \geq \underline{\alpha + \beta}$$

wohldefiniert weil per Voraussetzung
 $\infty + -\infty$ und $-\infty + \infty$
ausgeschlossen sind.

Damit gilt die Ungleichung

