

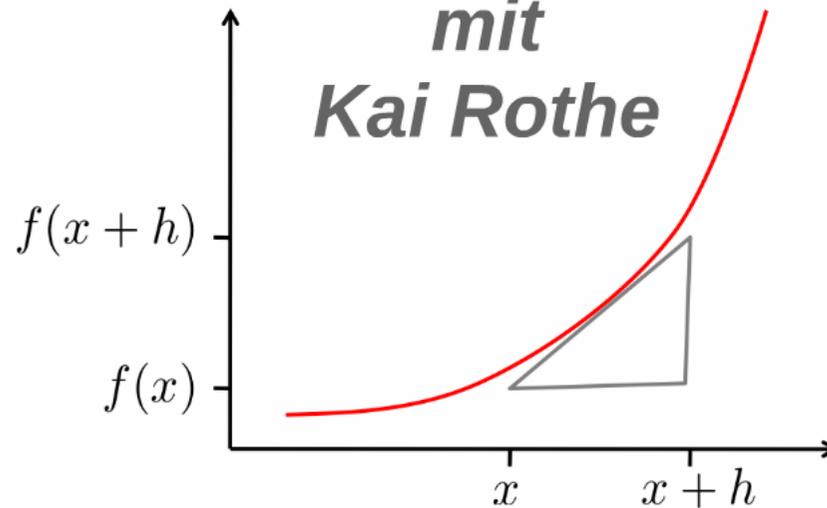
Analysis I

Winter 2016/17

Jörn Behrens

mit

Kai Rothe



Einführung und Grundlagen

Buch Kapitel 1

Ihr Professor

Koordinaten:



Prof. Dr. Jörn Behrens
Uni Hamburg/ CIISAP
Grindelberg 5, Room 411 (4rd floor)
Bundesstraße 55, Room 120 (1st floor)
Tel. (040) 42838 7734
mail joern.behrens@uni-hamburg.de

Sprechstunde in Harburg: Do 10:30-11:15

Hintergrund



Kurz-CV

seit 2009 Prof. @ Uni Hamburg, KlimaCampus/Dept. Mathematik
2006-2009 Leitung Tsunami Gruppe @ AWI, Dozent @ Uni Bremen
2005 Habilitation (Mathematik) @ TUM
2003-2004 Visiting Scientist @ NCAR, Boulder, CO, USA
1998-2006 Wiss. Assistent + Akad. Rat @ TUM, Wiss. Rechnen
1996-1998 Post-Doc @ AWI
1991-1996 Dr. rer. nat. (Mathematik) @ AWI/Uni Bremen
1991 Diplom Mathematik @ Uni Bonn

Forschungsinteressen

Adaptive Tsunami Modellierung



Adaptive Atmosphären Modellierung



Gitter Erzeugung



Multi-Skalen Simulationen



Koordinaten:

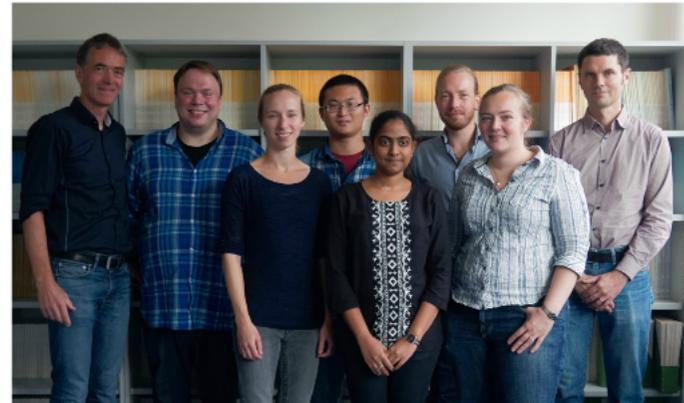


Prof. Dr. Jörn Behrens
Uni Hamburg/ CliSAP
Grindelberg 5, Room 411 (4rd floor)
Bundesstraße 55, Room 120 (1st floor)
Tel. (040) 42838 7734
mail joern.behrens@uni-hamburg.de

Sprechstunde in Harburg: Do 10:30-11:15

Hintergrund

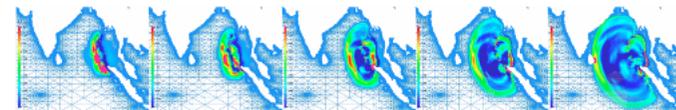
Kurz-CV



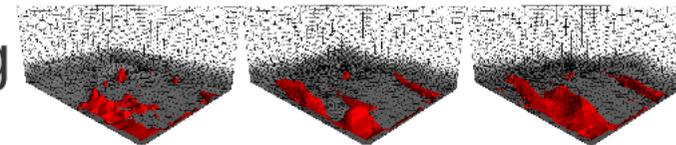
seit 2009 Prof. @ Uni Hamburg, KlimaCampus/Dept. Mathematik
2006-2009 Leitung Tsunami Gruppe @ AWI, Dozent @ Uni Bremen
2005 Habilitation (Mathematik) @ TUM
2003-2004 Visiting Scientist @ NCAR, Boulder, CO, USA
1998-2006 Wiss. Assistent + Akad. Rat @ TUM, Wiss. Rechnen
1996-1998 Post-Doc @ AWI
1991-1996 Dr. rer. nat. (Mathematik) @ AWI/Uni Bremen
1991 Diplom Mathematik @ Uni Bonn

Forschungsinteressen

Adaptive Tsunami Modellierung



Adaptive Atmosphären Modellierung



Gitter Erzeugung

Multi-Skalen Simulationen

amatos
the grid generator

Welcome to the amatos project home

amatos is an Adaptive Mesh generator for Atmospheric and Oceanic Simulation

amatos is developed, tested and validated at the Computational Center of Leibniz Universität Hannover

amatos can be used for many purposes:

- High resolution of complex
- Adaptive mesh refinement

Control grids created with amatos

Infos zum Kurs

Literatur

Beispiele!

G. Bärwolff: *Höhere Mathematik für Naturwissenschaftler und Ingenieure* (2. Aufl.), Springer, Berlin/Heidelberg, 2009.

R. Ansorge et al.: *Mathematik für Ingenieure I* (4. Aufl.), Wiley-VCH, Berlin, 2010.



Formelsammlung

K. Vettors: *Formeln und Fakten im Grundkurs Mathematik*, Vieweg+Teubner Verlag, Wiesbaden, 2004.

Übungsleitung und Übungen

Dr. Kai Rothe

<https://www.math.uni-hamburg.de/home/rothe/>



Materialien:

<http://www.math.uni-hamburg.de/teaching/export/publi/cm/a1/index.html>

Bitte gründlich vorbereiten!

Räume

Dienstags:
Audimax I
(Video H0.16)

Donnerstags:
Audimax II

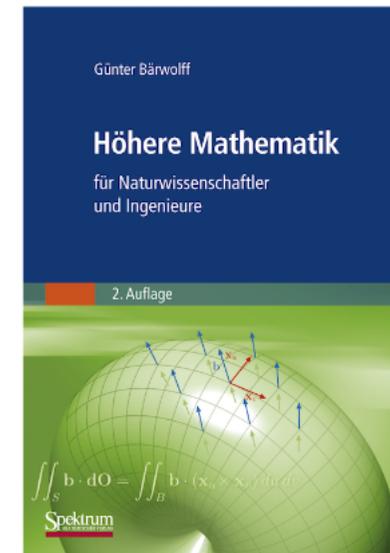


Literatur

Beispiele!

G. Bärwolff: *Höhere Mathematik für Naturwissenschaftler und Ingenieure* (2. Aufl.), Springer, Berlin/Heidelberg, 2009.

R. Ansorge et al.: *Mathematik für Ingenieure I* (4. Aufl.), Wiley-VCH, Berlin, 2010.



Formelsammlung

K.Vetters: *Formeln und Fakten im Grundkurs Mathematik*, Vieweg+Teubner Verlag, Wiesbaden, 2004.

Übungsleitung und Übungen

Dr. Kai Rothe

<https://www.math.uni-hamburg.de/home/rothe/>



Materialien:

<http://www.math.uni-hamburg.de/teaching/export/tuhh/cm/a1/index.html>

Bitte gründlich vorbereiten!

Räume

Dienstags:
Audimax I
(Video H0.16)

Donnerstags:
Audimax II



Kurze Wiederholung von Grundlagen

Logische Aussagen

Postulat: Eine Aussage kann entweder wahr oder falsch sein, ein Drittes gibt es nicht.

Wahrheitswert: $w(A) = W$
 $w(B) = W$
 $w(C) = F$

Aussageform:

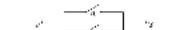
Beispiel:
 $A(x) = (x) = \{(2), 3\} = \{(2, 4) \text{ und } 3\} = \{(x, x)\}$ liegen auf einer Geraden!
 Man sieht sofort:
 $A(10)$ ist wahr $= w(A(10)) = W$.

Logische Operationen

Negation:
 \bar{A} oder $\neg A$ definiert durch $w(\bar{A}) = 1 - w(A)$ falls $w(A) = W$
Konjunktion: $A \wedge B$
 $w(A \wedge B) = W$ genau dann, wenn $w(A) = W$ und $w(B) = W$



Alternanz: $A \vee B$
 $w(A \vee B) = F$ genau dann, wenn $w(A) = F$ und $w(B) = F$



Implikation: $A \Rightarrow B$
 $w(A \Rightarrow B) = F$ genau dann, wenn $w(A) = W$ und $w(B) = F$

Äquivalenz: $A \Leftrightarrow B$
 $w(A \Leftrightarrow B) = W$ genau dann, wenn $w(A) = w(B)$.

Abbildungen (Forts.)

- Injektiv:** Eine Abbildung $f: A \rightarrow B$ heißt injektiv (eindeutig), falls für alle $a_1, a_2 \in A$ gilt:
 $a_1 \neq a_2 \Rightarrow f(a_1) \neq f(a_2)$.
- Surjektiv:** Eine Abbildung f heißt surjektiv, falls es zu jedem $b \in B$ ein $a \in A$ gibt, so dass
 $f(a) = b$, (d.h. $f(A) = B$).
- Bijektiv:** Eine Abbildung f heißt bijektiv, falls sie injektiv und surjektiv ist.

Wahrheitstabellen

A	A	A	B	A ∧ B	A ∨ B	A ⇒ B	A ⇔ B
W	F	W	W	W	W	W	W
F	W	F	F	F	W	F	F
F	F	W	F	F	W	W	F
F	F	F	F	F	F	W	W

Abbildungen

Es sei A und B Mengen. Dann verstehen wir unter einer Abbildung f von A nach B :

$$f: A \rightarrow B, x \mapsto f(x),$$

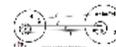
eine Zuordnungsvorschrift, die jedem $x \in A$ genau ein $y \in B$, $f(x) = y$ zuordnet. (M.A. A und B $\subseteq \mathbb{R}$, dann nennt man f eine Funktion.)

$$f(x) = \{y \in B \mid \exists z \text{ mit } x = f(z)\}$$

Die Bildmenge von A und

$$f^{-1}(y) = \{x \in A \mid f(x) = y\}$$

Die Urbildmenge von y .



Beispiel: Logische Aussagen

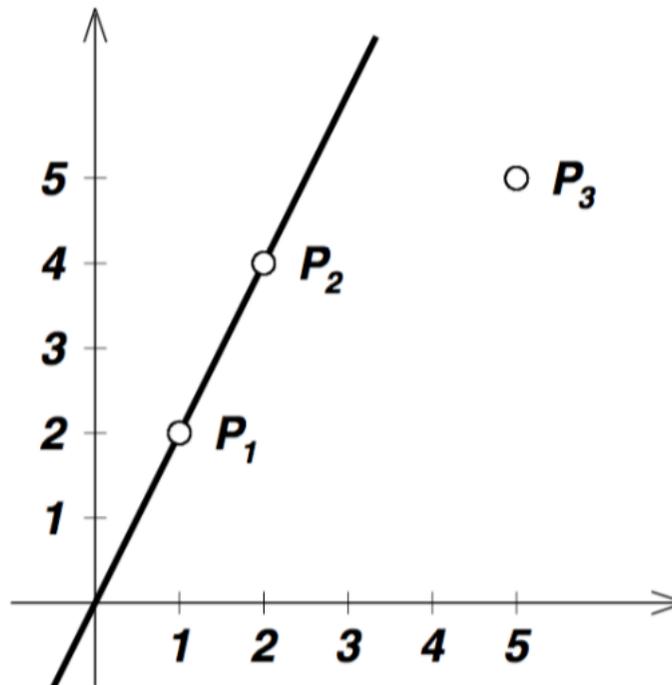
A := "625 ist durch 5, 25 und 125 teilbar"

B := " $x^2 + 1 = 0$ hat keine reelle Lösung"



<http://pingo.upb.de/361806>

C := "Die Punkte $P_1 = (1,2)$, $P_2 = (2,4)$ und $P_3 = (5,5)$ liegen auf einer Geraden"



Logische Aussagen

Postulat: Eine Aussage kann entweder wahr oder falsch sein, ein Drittes gibt es nicht.



Wahrheitswert:

$$\omega(A) = W$$
$$\omega(B) = W$$
$$\omega(C) = F$$

Aussageform:

Beispiel:

$A(x) := "P_1 = (1, 2), P_2 = (2, 4) \text{ und } P_3 = (5, x) \text{ liegen auf einer Geraden}"$

Man sieht sofort:

$A(10) \text{ ist wahr} \Rightarrow \omega(A(10)) = W.$

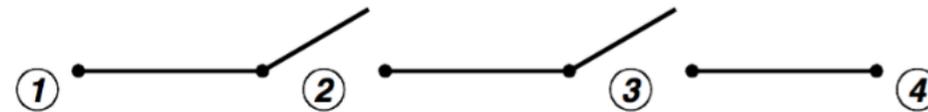
Logische Operationen

Negation:

\bar{A} oder $\neg A$ definiert durch $\omega(\neg A) = F$, falls $\omega(A) = W$.

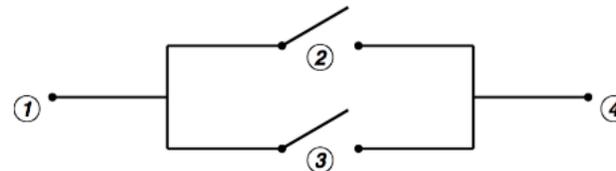
Konjunktion: $A \wedge B$

$\omega(A \wedge B) = W$ genau dann, wenn $\omega(A) = W$, und $\omega(B) = W$.



Alternative: $A \vee B$

$\omega(A \vee B) = F$ genau dann, wenn $\omega(A) = F$, und $\omega(B) = F$.



Implikation: $A \Rightarrow B$

$\omega(A \Rightarrow B) = F$ genau dann, wenn $\omega(A) = W$, und $\omega(B) = F$.

Äquivalenz: $A \Leftrightarrow B$

$\omega(A \Leftrightarrow B) = W$ genau dann, wenn $\omega(A) = \omega(B)$.

Wahrheitstabelle

A	\bar{A}	A	B	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \implies B$	$A \iff B$
W	F	W	W	W	W	W	W
F	W	W	F	F	W	F	F
		F	W	F	W	W	F
		F	F	F	F	W	W

Beispiel

Aussage:

$$C := (A \wedge (B \implies \bar{A})) \implies \bar{B}$$

Zugehörige Wahrheitstabelle:

A	B	\bar{A}	\bar{B}	$B \implies \bar{A}$	$A \wedge (B \implies \bar{A})$	C
W	W	F	F	F	F	W
W	F	F	W	W	W	W
F	W	W	F	W	F	W
F	F	W	W	W	F	W

C immer wahr: **Tautologie**

Indirekter Beweis

Die folgende Wahrheitstabelle ist gültig:

A	B	\bar{A}	\bar{B}	$A \implies B$	$\bar{B} \implies \bar{A}$	$(A \implies B) \iff (\bar{B} \implies \bar{A})$
W	W	F	F	W	W	W
W	F	F	W	F	F	W
F	W	W	F	W	W	W
F	F	W	W	W	W	W

Abbildungen

Seien A und B Mengen. Dann verstehen wir unter einer **Abbildung** f von A nach B ,

$$f : A \rightarrow B, \quad a \mapsto f(a),$$

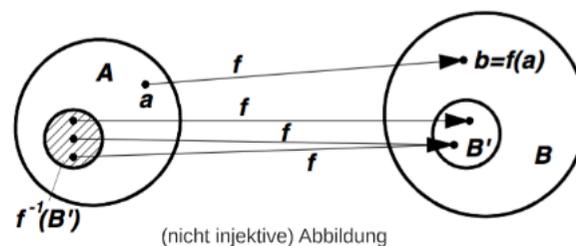
eine Zuordnungsvorschrift, die jedem $a \in A$ genau ein $b \in B$, $b = f(a)$ zuordnet. Ist $A' \subseteq A$ und $B' \subseteq B$, dann nennen wir

$$f(A') := \{y \in B \mid \exists x \in A' \text{ mit } y = f(x)\}$$

die **Bildmenge** von A' , und

$$f^{-1}(B') := \{x \in A \mid f(x) \in B'\}$$

die **Urbildmenge** von B' .



Abbildungen (Forts.)

- **Injektiv:** Eine Abbildung $f : A \rightarrow B$ heißt injektiv (eindeutig), falls für alle $a_1, a_2 \in A$ gilt:

$$a_1 \neq a_2 \Rightarrow f(a_1) \neq f(a_2).$$

- **Surjektiv:** Eine Abbildung f heißt surjektiv, falls es zu jedem $b \in B$ ein $a \in A$ gibt, so dass

$$f(a) = b, \quad (\text{d.h. } f(A) = B)$$

- **Bijektiv:** Eine Abbildung f heißt bijektiv, falls sie injektiv und surjektiv ist.

Natürliche Zahlen und Vollständige Induktion

Peano Axiome

Peano Axiome zur Charakterisierung der Menge \mathbb{N} der natürlichen Zahlen

- 1) 1 ist eine natürliche Zahl.
- 2) Jede natürliche Zahl n hat genau einen Nachfolger n' (Schreibweise $2=1'$, $3=2'$ usw.).
- 3) 1 ist kein Nachfolger einer natürlichen Zahl.
- 4) die Nachfolger zweier verschiedener natürlicher Zahlen sind voneinander verschieden (daraus folgt insbesondere, dass jede natürliche Zahl außer 1 genau einen Vorgänger hat).
- 5) Induktionsprinzip: Sei $A \subseteq \mathbb{N}$ mit
 - (i) $1 \in A$,
 - (ii) $n \in A \implies n' \in A$.Dann ist $A = \mathbb{N}$.

Prinzip vollstandige Induktion

Seien $n_0 \in \mathbb{N}$ und $A(n)$ eine Aussageform fur jedes $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq n_0$. Wenn die beiden Aussagen

- 1) $A(n_0)$ ist wahr,
- 2) fur alle $k \in \mathbb{N}$, $k \geq n_0$: $A(k)$ ist wahr $\implies A(k+1)$ ist wahr

gelten, dann ist die Aussage $A(n)$ fur alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq n_0$ wahr.

③

Fundamentalsatz der Arithmetik

Jede naturliche Zahl $n > 1$ lasst sich auf eine und nur eine Weise als Produkt endlich vieler Primzahlen darstellen, wenn man die Primzahlen der Groe nach ordnet. Danach lasst sich jede naturliche Zahl $n > 1$ auf genau eine Weise durch ein Produkt aus Primzahlpotenzen darstellen:

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$$

mit $p_1, p_2, \dots, p_k \in \mathbb{P}$, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k \in \mathbb{N}$, $k \in \mathbb{N}$ und $p_1 < p_2 < \dots < p_k$.

Peano Axiome

Peano Axiome zur Charakterisierung der Menge \mathbb{N} der natürlichen Zahlen

- 1) 1 ist eine natürliche Zahl.
- 2) Jede natürliche Zahl n hat genau einen Nachfolger n' (Schreibweise $2=1'$, $3=2'$ usw.).
- 3) 1 ist kein Nachfolger einer natürlichen Zahl.
- 4) die Nachfolger zweier verschiedener natürlicher Zahlen sind voneinander verschieden (daraus folgt insbesondere, dass jede natürliche Zahl außer 1 genau einen Vorgänger hat).
- 5) Induktionsprinzip: Sei $A \subseteq \mathbb{N}$ mit
 - (i) $1 \in A$,
 - (ii) $n \in A \implies n' \in A$.Dann ist $A = \mathbb{N}$.

Prinzip vollständige Induktion

Seien $n_0 \in \mathbb{N}$ und $A(n)$ eine Aussageform für jedes $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq n_0$. Wenn die beiden Aussagen

1) $A(n_0)$ ist wahr,

2) für alle $k \in \mathbb{N}$, $k \geq n_0$: $A(k)$ ist wahr $\implies A(k+1)$ ist wahr

gelten, dann ist die Aussage $A(n)$ für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq n_0$ wahr.

Fundamentalsatz der Arithmetik

Jede natürliche Zahl $n > 1$ lässt sich auf eine und nur eine Weise als Produkt endlich vieler Primzahlen darstellen, wenn man die Primzahlen der Größe nach ordnet. Danach lässt sich jede natürliche Zahl $n > 1$ auf genau eine Weise durch ein Produkt aus Primzahlpotenzen darstellen:

$$n = p_1^{\nu_1} p_2^{\nu_2} \cdots p_k^{\nu_k}$$

mit $p_1, p_2, \dots, p_k \in \mathbb{P}$, $\nu_1, \nu_2, \dots, \nu_k \in \mathbb{N}$, $k \in \mathbb{N}$ und $p_1 < p_2 < \cdots < p_k$.



Ganze, rationale und reelle Zahlen

Ganze Zahlen

Problem: $x + z = m$ ist nur lösbar, falls $m > 0$!

Lösung: Führe

$$\mathbb{Z} = \{0, 1, -1, -2, 2, -3, 3, \dots\}$$

ein. Dann hat $x + z = m$ für beliebige $m, n \in \mathbb{Z}$ eine Lösung $x \in \mathbb{Z}$.

Also: \mathbb{Z} abgeschlossen gegenüber Addition, Subtraktion und Multiplikation

Rationale Zahlen

Problem: $x + z = m$ ist nur lösbar in \mathbb{Q} , falls b Teiler von pa !

Lösung: Führe

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{a}{b} \mid a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0, a, b \text{ teilerfremd} \right\}$$

ein. Dann hat $x + z = m$ in \mathbb{Q} die Lösung $x = \frac{m}{b}$ mit $m, b \in \mathbb{Z}$.

Beobachtung:

- \mathbb{Q} ist abgeschlossen gegenüber Addition, Subtraktion und Multiplikation
- \mathbb{Q} ist abgeschlossen gegenüber Division (außer durch 0)
- Jede reelle Zahl x lässt sich als Bruch $\frac{a}{b}$ darstellen, falls x rational ist. Falls x irrational ist, lässt sich x nicht als Bruch darstellen.



Reelle Zahlen

Problem: $x + z = 2$ ist nicht lösbar in \mathbb{Q} !

Lösung: Führe

$$\mathbb{R} = \{x \mid x \text{ ist unendlicher Dezimalbruch}\}$$

ein.

Beobachtung:

- Problematisch: Aufschreiben solcher unendlicher Dezimalbrüche. Man kann nur Näherungen angeben, z.B.
 $1,41; 1,414; 1,4142; 1,41421; \dots$

Für $x = \sqrt{2}$

- Beim Rechnen mit diesen nichtperiodischen Dezimalbrüchen muss man sich im Allg. auch auf Näherungen in Form endlicher Dezimalbrüche stützen



Dezimalbrüche

Beobachtung: Darstellung als Dezimalbruch. Beispiel $\frac{1}{2} = 0,5$ oder

$$1 \cdot 10^0 + 1 \cdot 10^{-1} + 2 \cdot 10^{-2} + 3 \cdot 10^{-3} + \dots$$

Es gilt: $x \in \mathbb{Q}$ \Leftrightarrow x darstellbar als **rationales** Dezimalbrüche

$$x = \sum_{k=0}^{\infty} a_k \cdot 10^{-k} + \sum_{k=1}^{\infty} b_k \cdot 10^{-k} \quad (a_k \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\})$$

Kürzel: $\mathbb{R} = \{x \mid x \text{ ist unendlicher Dezimalbruch}\}$

Ganze Zahlen

Problem: $n + x = m$ ist nur lösbar, falls $m > n$!

Lösung: Führe

$$\mathbb{Z} = \{0, +1, -1, +2, -2, +3, -3, \dots\}$$

ein. Dann hat $n + x = m$ für beliebige $m, n \in \mathbb{Z}$ eine Lösung $x \in \mathbb{Z}$.

Also: \mathbb{Z} abgeschlossen gegenüber Addition, Subtraktion und Multiplikation

Rationale Zahlen

Problem: $n \cdot x = m$ ist nur lösbar in \mathbb{Z} , falls n Teiler von m !

Lösung: Führe

$$\mathbb{Q} = \left\{ q \mid q = \frac{a}{b}, a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0, a, b \text{ teilerfremd} \right\}$$

ein. Dann hat $n \cdot x = m$ in \mathbb{Q} die Lösung $x = \frac{m}{n}$ mit $m, n \in \mathbb{Z}$.

Bemerkungen:

- " a, b teilerfremd" \Rightarrow Brüche, die nur durch Erweitern oder Kürzen auseinander hervorgehen, sind keine eigenständigen Elemente in \mathbb{Q}
- Grundlage dafür: Primfaktorenzerlegung von Zähler und Nenner. Es wird solange "gekürzt", bis in Zähler und Nenner nur noch unterschiedliche Primzahlen vorhanden sind oder, was dasselbe ist, $\text{ggT}(a, b) = 1$

Dezimalbrüche

Beobachtung: Darstellung als Dezimalzahl. Beispiel $\frac{9}{8} = 1,125$, oder

$$1 \cdot 10^0 + 1 \cdot 10^{-1} + 2 \cdot 10^{-2} + 5 \cdot 10^{-3}.$$

Es gilt: $a \in \mathbb{Q} \rightarrow a$ darstellbar als *unendlicher periodischer Dezimalbruch*:

$$a = \sum_{n=0}^m z_{m-n} 10^{m-n} + \sum_{k=1}^{\infty} z_{-k} 10^{-k}, z_i \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

Kurzform: $a = z_m z_{m-1} \dots z_0, z_{-1} z_{-2} \dots$

Beispiel: $\frac{1}{7} = 0,142857142857142857\dots$

oder:

$$\frac{1}{7} = 10^{-1} + 4 \cdot 10^{-2} + 2 \cdot 10^{-3} + 8 \cdot 10^{-4} + 5 \cdot 10^{-5} + 7 \cdot 10^{-6} + \dots$$

Periode: 142857

$$\frac{90}{8} = 11,25000\dots$$

oder:

$$1 \cdot 10^1 + 1 \cdot 10^0 + 2 \cdot 10^{-1} + 5 \cdot 10^{-2}.$$

Periode: 0.

Reelle Zahlen

Problem: $x \cdot x = 2$ ist nicht lösbar in \mathbb{Q} !

Lösung: Führe

$$\mathbb{R} = \{x \mid x \text{ ist unendlicher Dezimalbruch}\}$$

ein.

Bemerkungen:

- Problematisch: Aufschreiben solcher nichtperiodischer Dezimalbrüche. Man kann nur Näherungen angeben, z.B.

$$1,41 ; \quad 1,414 ; \quad 1,4142 ; \quad 1,41421 \dots$$

für $x = \sqrt{2}$

- Beim Rechnen mit diesen nichtperiodischen Dezimalbrüchen muss man sich im Allg. auch auf Näherungswerte in Form endlicher Dezimalbrüche stützen

Kurze Wiederholung von Grundlagen

Kognitive Aussagen

Propädeutische Aussagen

Notwendige (Fakt)

Notwendigkeitsbeweise

Aussagen

Natürliche Zahlen und Vollständige Induktion

Peano Axiome

Prinzip vollständige Induktion

Fundamentalsatz der Arithmetik

Infos zum Kurs

Charakter

Übersicht und Übungen

Prüfen

Analysis I

Wolfgang Süss

Alwin Brehms

Karl Rade

Einführung und Grundlagen

Ganze, rationale und reelle Zahlen

Ganze Zahlen

Rationale Zahlen

Reelle Zahlen

Dekimalebrüche

Ihr Professor

Konradradar

Hilfegrund

Forschungsbroschüren