

COMPUTERORIENTIERTE MATHEMATIK I



Christof Schütte

Wintersemester 2018/19

Computer-orientierte Mathematik

2. Vorlesung - Johannes Zonker

02.11.18

Positionssysteme:

Definition und Beispiele.

Dezimal- und Dualdarstellung natürlicher Zahlen.

Darstellung natürlicher Zahlen im Rechner.

Ganze Zahlen:

Erweiterung der Zifferndarstellung von \mathbb{N} auf \mathbb{Z} .

Dualdarstellung mit Vorzeichenbit.

Darstellung negativer ganzer Zahlen im Rechner: Zweierkomplement.

anschaulich:

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

Bruchrechenregeln:

$$\frac{a}{b} + \frac{a'}{b'} = \frac{ab' + a'b}{bb'}, \quad \frac{a}{b} \cdot \frac{a'}{b'} = \frac{aa'}{bb'}.$$

mathematisch präzise:

Konstruktion von \mathbb{Q} durch Abschluß von \mathbb{Z} unter Division:
Äquivalenzklassen von Paaren (a, b) , $a, b \in \mathbb{Z}$, $b \neq 0$.

Satz:

Jede Zifferndarstellung von \mathbb{N} induziert eine von \mathbb{Q} .

Ziffernmengen: $\mathcal{Z} \cup \{-\} \cup \{/ \}$

Satz:

Jede Zifferndarstellung von \mathbb{N} induziert eine von \mathbb{Q} .

Ziffernmenge: $\mathcal{Z} \cup \{-\} \cup \{/ \}$

Folgerung: \mathbb{Q} ist abzählbar.

Satz:

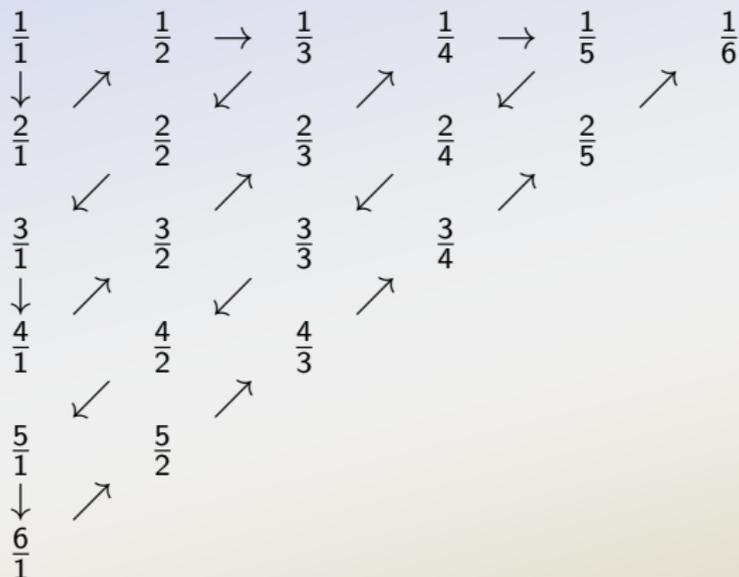
Jede Zifferndarstellung von \mathbb{N} induziert eine von \mathbb{Q} .

Ziffernmenge: $\mathcal{Z} \cup \{-\} \cup \{/ \}$

Folgerung: \mathbb{Q} ist abzählbar.

Beispiele: Dezimalsystem, Dualsystem

Dreiecksschema:



$$z_n \cdots z_0, z_{-1} \cdots z_{-m} = \sum_{i=-m}^n z_i q^i, \quad z_i \in 0, \dots, q-1, \quad n, m \in \mathbb{N}$$

Beispiele:

$q = 10$: Dezimalbrüche, $q = 2$: Dualbrüche

Satz: Jeder Dualbruch ist ein Dezimalbruch, nicht umgekehrt.

Satz: Jeder q -adische Bruch ist eine rationale Zahl, nicht umgekehrt.

periodischer Dezimalbruch (Periodenlänge 3):

$$0,123123123\dots = 0,\overline{123}$$

periodischer Dezimalbruch (Periodenlänge 3):

$$0,123123123\dots = 0,\overline{123}$$

geometrische Reihe: $q > 1$

$$\sum_{i=0}^{\infty} q^{-i} = \lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^m q^{-i} = \lim_{m \rightarrow \infty} \frac{1 - q^{-(m+1)}}{1 - q^{-1}} = \frac{1}{1 - q^{-1}}$$

periodischer Dezimalbruch (Periodenlänge 3):

$$0,123123123\dots = 0,\overline{123}$$

geometrische Reihe: $q > 1$

$$\sum_{i=0}^{\infty} q^{-i} = \lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^m q^{-i} = \lim_{m \rightarrow \infty} \frac{1 - q^{-(m+1)}}{1 - q^{-1}} = \frac{1}{1 - q^{-1}}$$

Satz:

Jeder periodische Dezimalbruch ist eine rationale Zahl und umgekehrt.

Bemerkung: Darstellung durch periodische Dezimalbrüche nicht eindeutig!

anschaulich:

unendliche Dezimalbrüche (oder q -adische Brüche):

$$\mathbb{R} = \{z_n \cdots z_0, z_{-1}z_{-2} \cdots \mid z_i = 0, \dots, 9\}$$

mathematisch präzise:

- ▶ Konstruktion von \mathbb{R} durch Vervollständigung von \mathbb{Q} :
Äquivalenzklassen von Cauchy-Folgen aus \mathbb{Q} .
- ▶ Dedekindsche Schnitte:
Menge von Paaren von Teilmengen von \mathbb{Q}

Erinnerung:

- ▶ Ein Ziffernsystem $\mathcal{D}(\mathcal{Z})$ hat abzählbar viele Elemente.
- ▶ \mathbb{Q} ist abzählbar.

Erinnerung:

- ▶ Ein Ziffernsystem $\mathcal{D}(\mathcal{Z})$ hat abzählbar viele Elemente.
- ▶ \mathbb{Q} ist abzählbar.

Satz: \mathbb{R} ist nicht abzählbar.

Erinnerung:

- ▶ Ein Ziffernsystem $\mathcal{D}(\mathcal{Z})$ hat abzählbar viele Elemente.
- ▶ \mathbb{Q} ist abzählbar.

Satz: \mathbb{R} ist nicht abzählbar.

Folgerung: Es gibt keine Zifferndarstellung von \mathbb{R}

Es reicht, eine unendliche Teilmenge $M \subset \mathbb{R}$ zu finden, die nicht abzählbar ist. Wähle $M = \{x \in \mathbb{R} \mid 0 < x \leq 1\}$.

Sei M abzählbar, also $M = \{x_0, x_1, x_2, \dots\}$. Schreibe jedes Element $x_n \in M$ als unendlichen Dezimalbruch, also z.B. $0, \bar{9}$ statt 1. Das ergibt

$$\begin{array}{rcl} x_0 & = & 0, z_{00} z_{01} z_{02} \dots \\ x_1 & = & 0, z_{10} z_{11} z_{12} \dots \\ & \vdots & \vdots \\ x_n & = & 0, z_{n0} z_{n1} z_{n2} \dots \\ & \vdots & \vdots \end{array}$$

Wähle zu jedem $n \in \mathbb{N}$ ein $a_n \in \{1, \dots, 8\}$ mit $a_n \neq z_{nn}$ und setze $a = 0, a_1 a_2 \dots$. Dann ist $a \in M$, also $a = x_n$ für ein $n \in \mathbb{N}$.

Widerspruch, denn $a_n \neq z_{nn}$ für alle n .

Numerisches Rechnen mit reellen Zahlen ist nicht möglich!

absoluter Fehler: $|x - \tilde{x}|$.

Beispiel: $x = 1000$, $\tilde{x} = 999$: $|x - \tilde{x}| = 1$

absoluter Fehler: $|x - \tilde{x}|$.

Beispiel: $x = 1000$, $\tilde{x} = 999$: $|x - \tilde{x}| = 1$

relativer Fehler: $\frac{|x - \tilde{x}|}{|x|}$, $x \neq 0$.

Beispiel: $x = 1000$, $\tilde{x} = 999$ $|x - \tilde{x}|/|x| = 10^{-3}$

$$z_{n-1} z_{n-2} \cdots z_0, z_{-1} \cdots z_{-m} = \sum_{i=-m}^{n-1} z_i q^i, \quad z_i \in \{0, \dots, q-1\}.$$

$\ell = m + n$ Stellen verfügbar; $n, m \in \mathbb{N}$ fest gewählt.

$$z_{n-1} z_{n-2} \cdots z_0, z_{-1} \cdots z_{-m} = \sum_{i=-m}^{n-1} z_i q^i, \quad z_i \in \{0, \dots, q-1\}.$$

$\ell = m + n$ Stellen verfügbar; $n, m \in \mathbb{N}$ fest gewählt.

Beispiel: $q = 10, \ell = 4, n = 3, m = 1$

- ▶ $x = 0,123$, Runden: $\tilde{x} = 0,1$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0.2$
- ▶ $x = 123$, exakt darstellbar: $\tilde{x} = 123$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$

$$z_{n-1} z_{n-2} \cdots z_0, z_{-1} \cdots z_{-m} = \sum_{i=-m}^{n-1} z_i q^i, \quad z_i \in \{0, \dots, q-1\}.$$

$\ell = m + n$ Stellen verfügbar; $n, m \in \mathbb{N}$ fest gewählt.

Beispiel: $q = 10, \ell = 4, n = 3, m = 1$

- ▶ $x = 0,123$, Runden: $\tilde{x} = 0,1$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0.2$
- ▶ $x = 123$, exakt darstellbar: $\tilde{x} = 123$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$

Folgerung:

Im Sinne einer optimalen Stellenausnutzung n, m variabel halten!

Definition: (Gleitkommazahlen) Jede in der Form

$$\tilde{x} = (-1)^s a \cdot q^e \quad (1)$$

mit Vorzeichenbit $s \in \{0, 1\}$, Exponent $e \in \mathbb{Z}$ und *Mantisse*

$$a = 0, a_1 \cdots a_\ell = \sum_{i=1}^{\ell} a_i q^{-i}, \quad a_i \in \{0, \dots, q-1\}, \quad a_1 \neq 0,$$

oder $a = 0$ darstellbare Zahl \tilde{x} heißt **Gleitkommazahl** mit *Mantissenlänge* $\ell \in \mathbb{N}$, $\ell \geq 1$.

Die Menge all dieser Zahlen heißt $\mathbb{G}(q, \ell)$.

Die Darstellung (1) heißt **normalisierte Gleitkommadarstellung**.

Beispiel: $q = 10$, $\ell = 4$

- ▶ $x = 0,123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^0$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$

Beispiel: $q = 10, \ell = 4$

- ▶ $x = 0,123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^0$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$
- ▶ $x = 123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^3$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$

Beispiel: $q = 10, \ell = 4$

- ▶ $x = 0,123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^0$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$
- ▶ $x = 123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^3$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$
- ▶ $x = 123,456$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1235 \cdot 10^3$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0,00036$

Beispiel: $q = 10$, $\ell = 4$

- ▶ $x = 0,123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^0$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$
- ▶ $x = 123$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1230 \cdot 10^3$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| = 0$
- ▶ $x = 123,456$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1235 \cdot 10^3$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0,00036$
- ▶ $x = 0,00123456$ wird dargestellt als $\tilde{x} = 0,1235 \cdot 10^{-2}$
relativer Fehler: $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0,00036$