

## Computer-orientierte Mathematik

### 2. Vorlesung - Christof Schuette

04.11.16



## 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  $\mathbb{Q}$ .

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



## Satz:

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

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

Folgerung:  $\mathbb{Q}$  ist abzählbar.



## Satz:

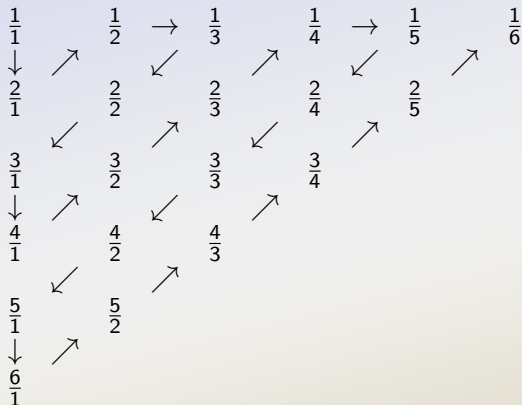
Jede Zifferndarstellung von  $\mathbb{N}$  induziert eine von  $\mathbb{Q}$ .

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  $\mathcal{D}(\mathbb{Z})$  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.  $0, \overline{9}$  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:  $|x - \tilde{x}|/|x| \approx 0,00036$