

14.1 MOTIVATION

- Zahlssysteme ermöglichen effiziente Darstellung natürlicher (und auch reeller) Zahlen mit einem endlichen Zeichenvorrat.
- Die Wahl von 10 als Basis ist (mathematisch gesehen) willkürlich.

Für Anwendungen in der Informatik sind Darstellungen z.B. im Hexadezimalsystem (Basis 16), besonders aber im Dualsystem (2) wichtig.

14.2 SATZ (Darstellung natürlicher Zahlen in Zahlssystemen)

Es sei $b \in \mathbb{N}$, $b \geq 2$. Dann lässt sich jedes $n \in \mathbb{N}$ eindeutig in der Form

$$n = a_m b^m + a_{m-1} b^{m-1} + \dots + a_1 b^1 + a_0 b^0$$

mit $m \in \mathbb{N}_0$ und $a_i \in \{0, \dots, b-1\}$ darstellen, $a_m \neq 0$.

Anstelle von $a_m b^m + \dots + a_0 b^0$ schreibt man $(a_m a_{m-1} \dots a_0)_b$.

Beweis: Hartmann, S.48.

14.3 DEFINITION

Die möglichen Koeffizienten $0, \dots, b-1$ nennt man Ziffern des Systems zur Basis b (andere Bezeichnung: ...des b -adischen Systems)

14.4 BEISPIEL

$$b=2: \quad 256 = (256)_{10} = 2 \cdot 10^2 + 5 \cdot 10 + 6 \cdot 1 \\ = 1 \cdot 2^8 + 0 \cdot 2^7 + \dots + 0 \cdot 1 = (100\ 000\ 000)_2$$

Wie findet man die Ziffern für die Zahldarstellung?

Durch wiederholte Division mit Rest (vgl. 6.2)

$$\begin{array}{r} (a_m b^m + \dots + a_0 b^0) : b = \underbrace{a_m b^{m-1} + \dots + a_1 b^0}_{*} \text{ Rest } a_0 \\ \downarrow \\ (a_m b^{m-1} + \dots + a_1 b^0) : b = \underbrace{a_m b^{m-2} + \dots + a_2 b^0}_{*} \text{ Rest } a_1 \\ \vdots \\ a_m b^0 : b = 0 \text{ Rest } a_m \end{array}$$

14.5 DEFINITION

98

Es sei $z \in \mathbb{Z}$, und für alle $n \geq z$ sei $a_n \in \{0, \dots, b-1\}$.

Eine Reihe der Form

$$\sum_{n=z}^{\infty} \frac{a_n}{b^n} \quad (\text{Reihe mit negativen Indizes})$$

mit $a_z \neq 0$ heißt b-adischer Bruch.

Man schreibt dafür $(a_z, a_{z+1} \dots \mathbf{E}^{-z})_b$.

Man spricht von

- einem endlichen b-adischen Bruch und schreibt

$$(a_z, a_{z+1} \dots a_n \mathbf{E}^{-z})_b,$$

falls $a_i = 0$ für alle $i > n$,

- einem periodischen b-adischen Bruch und setzt

$$(a_z, a_{z+1} \dots a_n \overline{p_1 \dots p_r} \mathbf{E}^{-z})_b$$

$$:= (a_z, a_{z+1} \dots a_n p_1 \dots p_r p_1 \dots p_r \dots \mathbf{E}^{-z})_b,$$

falls eine Folge $p_1 \dots p_r$ von Ziffern sich ständig wiederholt.

Alternative Schreibweisen:

$$(a_z a_{z+1} \dots a_0, a_1 a_2 \dots)_b \quad \text{für } z \leq 0,$$

$$(0, \underbrace{0 \dots 0}_{z-1 \text{ Nullen}} a_z a_{z+1} \dots)_b \quad \text{für } z > 0.$$

14.6 BEISPIEL:

$$(4, 625 \mathbf{E}^{-1})_7 = (46, 25)_7 = 4 \cdot 7^1 + 6 \cdot 7^0 + \frac{2}{7^1} + \frac{5}{7^2} = \frac{1685}{49}.$$

14.7 SATZ (Darstellung reeller Zahlen in Zahlssystemen)

Es sei $b \in \mathbb{N}$, $b \geq 2$. Dann gilt:

- Jeder b-adische Bruch konvergiert gegen ein $x \in \mathbb{R}$, $x \geq 0$.
- Zu jedem $x \in \mathbb{R}$, $x \geq 0$, gibt es einen b-adischen Bruch, der gegen x konvergiert.
- Jeder periodische b-adische Bruch konvergiert gegen ein $x \in \mathbb{Q}$, $x \geq 0$.
- Zu jedem $x \in \mathbb{Q}$, $x \geq 0$, gibt es einen periodischen oder endlichen b-adischen Bruch, der gegen x konvergiert.

Beweis : a), b), c) z.B. Hartmann S. 251.

Zu d): O.B.d.A. sei $x = \frac{p}{q} < 1$, $p \in \mathbb{N}_0$, $q \in \mathbb{N}$.

Wir suchen a_1, a_2, \dots mit $\frac{p}{q} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{a_n}{b^n}$.

• Berechnung der a_i durch folgenden Divisionsalgorithmus für natürliche Zahlen:

$$\left. \begin{array}{l} (b \cdot p) : q = a_1 \text{ Rest } r_1, \\ \quad \downarrow \\ (b \cdot r_1) : q = a_2 \text{ Rest } r_2, \\ \quad \downarrow \\ \quad \vdots \\ (b \cdot r_n) : q = a_{n+1} \text{ Rest } r_{n+1}, \\ \quad \downarrow \\ \quad \vdots \end{array} \right\} \begin{array}{l} 0 \leq r_1 < q, \\ 0 \leq r_2 < q, \\ \vdots \\ 0 \leq r_{n+1} < q, \\ \vdots \end{array} \quad (*)$$

• Hierbei ist stets $a_i < b$:

Wäre nämlich $a_i \geq b$, so $b \cdot r_{i-1} = q \cdot a_i + r_i \geq q \cdot b + 0$ und damit

$r_{i-1} \geq q$ im Widerspruch zu $0 \leq r_{i-1} < q$ (für $i > 1$)

Für $i=1$ ergibt sich analog ein Widerspruch zu $p < q$.

• Die a_i sind die gesuchten Koeffizienten, denn nach (*) ist

$$p = \frac{a_1}{b} \cdot q + \frac{r_1}{b}$$

$$r_1 = \frac{a_2}{b} \cdot q + \frac{r_2}{b} \Rightarrow p = \left(\frac{a_1}{b} + \frac{a_2}{b^2} \right) \cdot q + \frac{r_2}{b^2}$$

(r_1 in p einsetzen)

$$\vdots$$

$$r_n = \frac{a_{n+1}}{b} \cdot q + \frac{r_{n+1}}{b} \Rightarrow p = \left(\sum_{k=1}^{n+1} \frac{a_k}{b^k} \right) \cdot q + \frac{r_{n+1}}{b^{n+1}}$$

$$\Rightarrow \underbrace{\frac{r_{n+1}}{b^{n+1}} \cdot q}_{\text{konvergiert gegen 0 für } n \rightarrow \infty} = \frac{p}{q} - \underbrace{\sum_{k=1}^{n-1} \frac{a_k}{b^k}}_{\text{konvergiert gegen } \frac{p}{q}}$$

Wann endet der Algorithmus?

- Gilt $r_n = 0$, so $\frac{p}{q} = (0, a_1 \dots a_n)_b \rightarrow$ endlicher b -adischer Bruch.
- Gilt $r_n \neq 0$ für alle $n \in \mathbb{N}$, so muss sich ein Rest wiederholen. Damit wiederholen sich alle nachfolgenden Divisionen und Reste:
Ist z.B. $r_n = r_s$ für ein $n > s$, so folgt
 $a_{n+1} = a_{s+1}$ und $r_{n+1} = r_{s+1}$, usw.

Also

$$\frac{p}{q} = (0, a_1 \dots a_s \overline{a_{s+1} \dots a_n})_b \rightarrow \text{periodischer } b\text{-adischer Bruch.}$$

14.8 BEMERKUNGEN

1) Ein periodischer b -adischer Bruch der Form

$$(**) (a_z \overline{a_{z+1} \dots a_n} \overline{p} E^{-z})_b \text{ mit } p = b-1 \text{ und } a_n < b-1$$

stellt dieselbe Zahl dar wie der endliche b -adische Bruch

$$(a_z, a_{z+1} \dots a'_n E^{-z})_b \text{ mit } a'_n = a_n + 1.$$

Zum Beispiel ist $(0, \overline{9})_{10} = (1)_{10} = 1$, $(23, \overline{4829})_{10} = 23,483$

Es ist daher üblich, solche $(**)$ - b -adischen Brüche als Zahlendarstellungen auszuschließen, um zu jeder reellen Zahl eine eindeutige Darstellung zu haben.

2) Die Darstellung aus Def. 14.5 zur Basis $b=2$ entspricht der Speicherung von Zahlen im Computer.

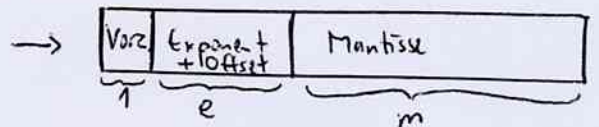
Man beachte, dass die führende Ziffer stets 1 ist; man hat also nach 14.5

$$(1, a_{z+1} \dots a_{z+m} E^{-z})_2 \text{ (nur endlich viele Ziffern)}$$

Die endliche Folge der $a_i \in \{0, 1\}$, $z+1 \leq i \leq z+m$, heißt Mantisse.

Die so genannte Gleitkommadarstellung umfasst das Vorzeichen, die Mantisse und den Exponenten:

$$\underbrace{\pm 1}_{\substack{\text{Vorzeichen} \\ 1 \text{ Bit} \\ (0 \hat{=} + \\ 1 \hat{=} -)}} , \underbrace{01 \dots 1}_{\substack{\text{Mantisse} \\ m \text{ Bit}}} \cdot 2^{\underbrace{11 \dots 01}_{\substack{\text{Exponent} \\ e \text{ Bit}}}}$$



z.B. Datentyp float: $m=23, e=8, \text{Offset } 127$