

# Kapitel 2 – Kodierung

1. Kodierung von Zeichen
- 2. Kodierung von Zahlen**
3. Anwendung: ReTI

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

Dr. Tobias Schubert, Dr. Ralf Wimmer

Professur für Rechnerarchitektur  
WS 2016/17

## Definition

Ein **Zahlensystem** ist ein Tripel  $S = (b, Z, \delta)$  mit den folgenden Eigenschaften:

- $b \geq 2$  ist eine natürliche Zahl, die **Basis** des Stellenwertsystems.
- $Z$  ist eine  $b$ -elementige Menge von Symbolen, den Ziffern.
- $\delta : Z \rightarrow \{0, 1, \dots, b - 1\}$  ist eine Abbildung, die jeder Ziffer umkehrbar eindeutig eine natürliche Zahl zwischen 0 und  $b - 1$  zuordnet.

- **Dualsystem:**

$$b = 2 \quad Z = \{0, 1\}$$

- **Oktalsystem:**

$$b = 8 \quad Z = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$$

- **Dezimalsystem:**

$$b = 10 \quad Z = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

- **Hexadezimalsystem:**

$$b = 16 \quad Z = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F\}$$

## Definition

Eine **Festkommazahl** ist eine endliche Folge von Ziffern aus einem Zahlensystem zur Basis  $b$  mit Ziffernmenge  $Z$ .

- Sie besteht aus  $n + 1$  Vorkommastellen ( $n \geq 0$ ) und  $k \geq 0$  Nachkommastellen.
- Der Wert  $\langle d \rangle$  einer nicht-negativen Festkommazahl  $d = d_n d_{n-1} \dots d_1 d_0 d_{-1} \dots d_{-k}$  mit  $d_i \in Z$  ist gegeben durch

$$\langle d \rangle = \sum_{i=-k}^n b^i \cdot \delta(d_i)$$

# Festkommazahlen: Schreibweise

---

- Vorkomma- und Nachkommastellen werden zur Verdeutlichung durch ein **Komma** oder einen **Punkt** getrennt:

$$d = d_n d_{n-1} \dots d_1 d_0 . d_{-1} \dots d_{-k}$$

- Um anzudeuten, welches Zahlensystem zu Grunde liegt, wird gelegentlich die **Basis als Index** an die Ziffernfolge angehängt.

- Beispiel ( $n = 3, k = 0$ ) :

$$0110_2 = 6$$

$$0110_8 = 72$$

$$0110_{10} = 110$$

$$0110_{16} = 272$$

# Negative Festkommazahlen

(Im Folgenden wird Basis 2 angenommen.)

- Bei der Darstellung negativer Festkommazahlen nimmt die höchstwertigste Stelle  $d_n$  eine Sonderrolle ein:
  - Ist  $d_n = 0$ , so handelt es sich um eine nichtnegative Zahl.
- Bei der Darstellung negativer Zahlen gibt es folgende Alternativen:

- Darstellung durch Betrag und Vorzeichen:

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_{BV} := (-1)^{d_n} \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i$$

- Einer-Komplement-Darstellung:

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_1 := \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n(2^n - 2^{-k})$$

- Zweier-Komplement-Darstellung:

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_2 := \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n 2^n$$

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_{BV} := (-1)^{d_n} \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i$$

**Beispiel:**  $n = 2, k = 0$

$a$	000	001	010	011	100	101	110	111
$[a]_{BV}$	0	1	2	3	0	-1	-2	-3

- Der Zahlenbereich ist **symmetrisch**:
  - Kleinste Zahl:  $-(2^n - 2^{-k})$ , größte Zahl:  $2^n - 2^{-k}$
- Man erhält zu  $a$  die **inverse** Zahl, indem man das erste Bit komplementiert.
- Zwei Darstellungen für die **Null** (000 und 100 im Beispiel).
- „Benachbarte Zahlen“ haben gleichen **Abstand**  $2^{-k}$ .

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_1 := \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n(2^n - 2^{-k})$$

**Beispiel:**  $n = 2, k = 0$

$a$	000	001	010	011	100	101	110	111
$[a]_1$	0	1	2	3	-3	-2	-1	0

- Der Zahlenbereich ist **symmetrisch**:  $-(2^n - 2^{-k}) \dots 2^n - 2^{-k}$
- Zwei Darstellungen für die **Null** (000 und 111 im Beispiel).
- „Benachbarte Zahlen“ haben gleichen **Abstand**  $2^{-k}$ .
- Man erhält zu  $a$  die **inverse Zahl**, indem man alle Bits komplementiert (siehe Lemma nächste Folie).



# Einer-Komplement: Inversion

## Lemma

Sei  $a$  eine Festkommazahl,  $a'$  die Festkommazahl, die aus  $a$  durch Komplementieren aller Bits ( $0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 0$ ) hervorgeht. Dann gilt  $[a']_1 = -[a]_1$ .

**Beweisidee:** Addiert man Bits  $n-1 \dots -k$  von  $a$  und  $a'$ , erhält man  $111\dots 11$ . Das ist aber gerade  $(2^n - 2^{-k}) = (a_n + a'_n) \cdot (2^n - 2^{-k})$ .

$$\begin{array}{r} (a_{n-1}, \dots, a_{-k}) \quad 011011 \\ (a'_{n-1}, \dots, a'_{-k}) \quad 100100 \\ \hline 111111 \end{array}$$

$$\text{mit } \langle 111111 \rangle = \langle (a_{n-1}, \dots, a_{-k}) \rangle + \langle (a'_{n-1}, \dots, a'_{-k}) \rangle$$

# Zweier-Komplement

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_2 := \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n 2^n$$

**Beispiel:**  $n = 2, k = 0$

$a$	000	001	010	011	100	101	110	111
$[a]_2$	0	1	2	3	-4	-3	-2	-1

- Der Zahlenbereich ist **asymmetrisch**:  $-2^n \dots 2^n - 2^{-k}$
- Die Zahlendarstellung ist eindeutig, auch für die **Null**.
- „Benachbarte Zahlen“ haben gleichen **Abstand**  $2^{-k}$ .
- Man erhält zu  $a$  die **inverse Zahl**, indem man alle Bits komplementiert und an der niederwertigsten Stelle 1 addiert (siehe Lemma nächste Folie).

# Zweier-Komplement: Inversion

## Lemma

Sei  $a$  eine Festkommazahl,  $a'$  die Festkommazahl, die aus  $a$  durch Komplementieren aller Bits ( $0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 0$ ) hervorgeht. Dann gilt  $[a']_2 + 2^{-k} = -[a]_2$ .

**Beweisidee:** Addiert man Bits  $n-1 \dots 0$  von  $a$  und  $a'$ , erhält man  $111 \dots 11$ . Addiert man noch  $000 \dots 01$  hinzu, so erhält man gerade  $2^n = (a_n + a'_n) \cdot 2^n$ .

$$\begin{array}{r} (a_{n-1}, \dots, a_{-k}) \quad 011011 \\ (a'_{n-1}, \dots, a'_{-k}) \quad 100100 \\ \text{"}2^{-k}\text{"} \quad 000001 \\ \hline 1000000 \end{array}$$

mit

$$\langle 1000000 \rangle = \langle (a_{n-1}, \dots, a_{-k}) \rangle + \langle (a'_{n-1}, \dots, a'_{-k}) \rangle + 2^{-k}$$

# Vorteil von Zweier-Komplement

---

- Wir werden später Schaltungen betrachten, die zwei Zahlen als Eingaben nehmen und ihre Summe oder Differenz an den Ausgängen bereit stellen (**Addierer**, **Subtrahierer**).
- Es stellt sich heraus, dass diese Schaltungen besonders einfach sind, wenn Negativzahlen im Zweier-Komplement dargestellt werden.
- Daher wird in der Praxis oft die Zweier-Komplement-Darstellung verwendet.

# Festkommazahlen - Übersicht

## Betrag mit Vorzeichen

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_{BV}$$

$$:= (-1)^{d_n} \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i$$

## Einerkomplement

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_1$$

$$:= \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n(2^n - 2^{-k})$$

## Zweierkomplement

$$[d_n, d_{n-1}, \dots, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k}]_2$$

$$:= \sum_{i=-k}^{n-1} d_i 2^i - d_n 2^n$$



$$n = 2, k = 0$$

$a$	000	001	010	011	100	101	110	111
$[a]_{BV}$	0	1	2	3	0	-1	-2	-3
$[a]_1$	0	1	2	3	-3	-2	-1	0
$[a]_2$	0	1	2	3	-4	-3	-2	-1

symmetrisch

symmetrisch

asymmetrisch

kleinste Zahl

$$-(2^n - 2^{-k})$$

$$-(2^n - 2^{-k})$$

$$-2^n$$

größte Zahl

$$2^n - 2^{-k}$$

$$2^n - 2^{-k}$$

$$2^n - 2^{-k}$$

Inverses durch

kompl. 1. Bit

kompl. alle Bits

kompl. alle Bits, add. 1

Null

2 Darstellungen

2 Darstellungen

1 Darstellung

Abstand

$$2^{-k}$$

$$2^{-k}$$

$$2^{-k}$$

# Probleme von Festkommazahlen

---

- Betrachte die Menge aller Zahlen, die eine Zweier-Komplement-Darstellung mit  $n$  Vor- und  $k$  Nachkommastellen haben.
  - Keine ganz großen bzw. kleinen Zahlen darstellbar!
    - Zahlen mit größtem Absolutbetrag:  $-2^n$  und  $2^n - 2^{-k}$
    - Zahlen mit kleinstem Absolutbetrag:  $-2^{-k}$  und  $2^{-k}$
- Operationen sind nicht abgeschlossen!
  - $2^{n-1} + 2^{n-1}$  ist nicht darstellbar, obwohl die Operanden darstellbar sind.
- Assoziativ- und Distributivgesetz gelten nicht, da bei ihrer Anwendung evtl. der darstellbare Zahlenbereich verlassen wird!
  - Beispiel:  $(2^{n-1} + 2^{n-1}) - 2^{n-1} \neq 2^{n-1} + (2^{n-1} - 2^{n-1})$

- Die verfügbaren Bits werden in **Vorzeichen  $S$** , **Exponent  $E$**  und **Mantisse  $M$**  unterteilt.
- $a = (-1)^S \cdot M \cdot 2^E$ .
- **Einfache Genauigkeit** (insg. 32 Bit)

31	30 29 28 27 26 25 24 23	22 21 20 19 ... 3 2 1 0
$S$	Exponent $E$	Mantisse $M$

- **Doppelte Genauigkeit** (insg. 64 Bit)

63	62 61 60 59 ... 54 53 52	51 50 49 48 ... 3 2 1 0
$S$	Exponent $E$	Mantisse $M$

- Implementierungsdetails: siehe z.B. IEEE754-Standard