

Digitaltechnik & Rechnersysteme

Zahlenkodierung

Martin Kumm



WiSe 2025/2026

Was bisher geschah...



- Die Macht der Abstraktion
- Was ist Information?
- Codierung von Information mit ...
 - fester Länge
 - variabler Länge, optimale Huffman-Codierung

Inhalte



- 1 Zahlencodierung
- 2 Vorzeichenbehaftete Zahlen
- 3 Festkommazahlen
- 4 Gleitkommazahlen
- 5 Anhang

Stellenwertsysteme



Bei Stellenwertsystemen (sog. polyadischen Zahlensystemen) wird jedem Symbol eine Wertigkeit in Abhängigkeit der Stelle zugewiesen.

Wertigkeit der i -ten Ziffer x_i entspricht R^i

R wird als **Basis** oder auch **Radix** genannt.

In einem **kanonischen Zahlensystem** besteht der Ziffernvorrat aus den Ziffern $\{0, 1, 2, \dots, R - 1\}$

Der Wert einer n -stelligen Zahl lautet

$$X = x_0 R^0 + x_1 R^1 + x_2 R^2 + \dots = \sum_{i=0}^{n-1} x_i R^i$$

Der Wertebereich einer n -stelligen Zahl lautet $0 \dots R^n - 1$

Stellenwertsysteme



Beispiel: Dezimalsystem

- Das Dezimalsystem hat Radix $R = 10$ und die Ziffern $\{0, 1, 2, \dots, 9\}$
- Die Dezimalzahl 1234_{10} ist eine verkürzte Schreibweise für

$$1234 = 1 \cdot 10^3 + 2 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0$$

Beispiel: Binärsystem (Dualsystem)

- Das Binärsystem hat Radix $R = 2$ und die Ziffern $\{0, 1\}$
- Die Binärzahl 0101_2 hat den Wert

$$\begin{aligned} 0101_2 &= 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 \\ &= 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^0 \\ &= 4 + 1 = 5 \end{aligned}$$

Konvertierung I



Algorithmus: Konvertierung in anderes Stellenwertsystem

- 1 Zahl durch R ganzzahlig mit Rest teilen
- 2 Der Rest entspricht der gesuchten Ziffer, beginnend mit der niedrigsten Stelle
- 3 Solange Divisionsergebnis ungleich Null ist, mit dem Divisionsergebnis die Schritte 1-2 wiederholen

Konvertierung II



Beispiel: Konvertierung von 100_{10} ins Binärsystem

$$100 : 2 = 50 \text{ Rest } 0$$

$$50 : 2 = 25 \text{ Rest } 0$$

$$25 : 2 = 12 \text{ Rest } 1$$

$$12 : 2 = 6 \text{ Rest } 0$$

$$6 : 2 = 3 \text{ Rest } 0$$

$$3 : 2 = 1 \text{ Rest } 1$$

$$1 : 2 = 0 \text{ Rest } 1 \uparrow \text{ In dieser Richtung Ablesen}$$

$$\Rightarrow 100_{10} = 1100100_2$$

Vorlesungsaufgabe: Konvertieren Sie die Zahl 42_{10} ins Binärsystem!

Konvertierung III



Lösung: Konvertierung von 42_{10} ins Binärsystem

Hexadezimale Zahlen



- Hexadezimale Zahlen ($R = 16$) werden häufig zur kompakten Darstellung von Binärzahlen verwendet.
- Es werden die Ziffern $\{0, 1, 2, \dots, 9, A, B, C, D, E, F\}$ verwendet
(A bis F repräsentieren die Wertigkeit 10 bis 15)
- Jedes Hexadezimale Digit kann mit genau 4 Bit dargestellt werden. Beispiel:

$$\underbrace{0111}_{=7_{16}} \underbrace{0101}_{=5_{16}} \underbrace{1010}_{=A_{16}} \underbrace{1111}_{=F_{16}} = 75AF_{16}$$

Binär	Hex
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7
1000	8
1001	9
1010	A
1011	B
1100	C
1101	D
1110	E
1111	F

Zahlendarstellung in der Informatik I



- In vielen Programmiersprachen (C/C++, Java, Python) wird binären/hexadezimalen Zahlen ein 0b/0x vorangestellt, z.B.

$$12_{10} = 1100_2 = C_{16} = 0b1100 = 0xC = 12$$

- Beispiel: MAC-Adresse auf Netzwerkgeräten



Zahldarstellung in der Informatik II



- Beispiel: Farbauswahl in Programmen



- Jeder Farbkanal (RGB: rot, grün, blau) ist mit 8 Bit kodiert
- Lässt sich mit 2 Hex-Ziffern darstellen
- Beispiel: R: 66 = 42₁₆, G: 175 = AF₁₆, B: 211 = D3₁₆
- Wird viel im Web verwendet

Konvertierung IV



Beispiel: Konvertierung von 100_{10} ins Hexadezimalsystem

$$100 : 16 = 6 \text{ Rest } 4$$

$$6 : 16 = 0 \text{ Rest } 6 \uparrow \text{ In dieser Richtung Ablesen}$$

$$\Rightarrow 100_{10} = 64_{16}$$

Vorlesungsaufgabe: Konvertieren Sie die Zahl 42_{10} ins Hexadezimalsystem!

Lösung: Konvertierung von 42_{10} ins Hexadezimalsystem

Darstellung vorzeichenbehafteter Zahlen



Bisher unterstützt das Stellenwertsystem erst mal nur positive Zahlen

Negative bzw. allgemein vorzeichenbehaftete Zahlen können durch verschiedene Codierungen dargestellt werden:

- Vorzeichen-Betrag-Darstellung
- Einerkomplement-Darstellung
- Zweierkomplement-Darstellung

Vorzeichen-Betrag Darstellung ($R = 2$)



Das Bit mit höchster Wertigkeit (*most significant bit*, MSB) (x_{n-1}) wird für das Vorzeichen verwendet:

$$X = \begin{cases} \sum_{i=0}^{n-2} x_i 2^i & \text{für } x_{n-1} = 0 \\ - \sum_{i=0}^{n-2} x_i 2^i & \text{für } x_{n-1} = 1 \end{cases}$$

Der Wertebereich ist $-(2^{n-1} - 1) \leq X \leq 2^{n-1} - 1$

Problem 1: Die Zahl 0 ist redundant (doppelt kodiert): $0 = -0$

Problem 2: Das Addieren/Subtrahieren erfordert Fallunterscheidung je nach Vorzeichen!

Vorzeichen-Betrag Darstellung



Beispiel: Darstellung der Zahl -6 mit $n = 4$ Bit

$$6_{10} = 110_2$$

Erweiterung auf 4 Bit:

$$6_{10} = 0110_2$$

Vorzeichen-Betrag (Setzen des Vorzeichenbits, da negativ):

$$-6_{10} = 1110_{VB}$$

Zweierkomplement-Darstellung

Ideal für das Rechnen wäre es, wenn die Codierung für die negative Zahl *komplementär* zur positiven Zahl ist.

D.h. für die Codierung von $-X$ gelten, dass $X - X = 0$ ist.

Dies gilt für die Zweierkomplement-Codierung:

- Positive Zahlen werden binär codiert wie bisher
- Negative Zahlen werden
 - 1 Bitweise invertiert
 - 2 mit 1 Addiert

Hierzu wird **i.d.R.** ein Bit mehr benötigt!

Das MSB definiert hierbei nach wie vor das Vorzeichen.

Der Wertebereich ist $-2^{n-1} \leq X \leq 2^{n-1} - 1$

Konvertierung Zweierkomplement



Beispiel: Darstellung von -6 im 4 Bit Zweierkomplement

Bitweise Invertierung: $0110 \rightarrow 1001$

Addition mit 1:

$$\begin{array}{r} 1001 \\ + \quad 1 \\ \hline 1010 \end{array}$$

$$\Rightarrow -6_{10} = 1010_{2K}$$

$$\begin{array}{r} \text{Test: } 1010 \text{ } (-6) \\ + \quad 0110 \text{ } (+6) \\ \hline 0000 \text{ (Überträge werden ignoriert!)} \end{array}$$

Vorlesungsaufgabe: Konvertieren Sie die Zahl $-42_{10} = -101010_2$ ins Zweierkomplement!

Konvertierung Zweierkomplement



Lösung: Darstellung von -42 im Zweierkomplement

Rückkonvertierung Zweierkomplement



Die Rückkonvertierung aus dem Zweierkomplement zum Betrag erfolgt ebenfalls durch Bildung des Zweierkomplements

Beispiel: Betrag von $X = -6_{10} = 1010_{2K}$

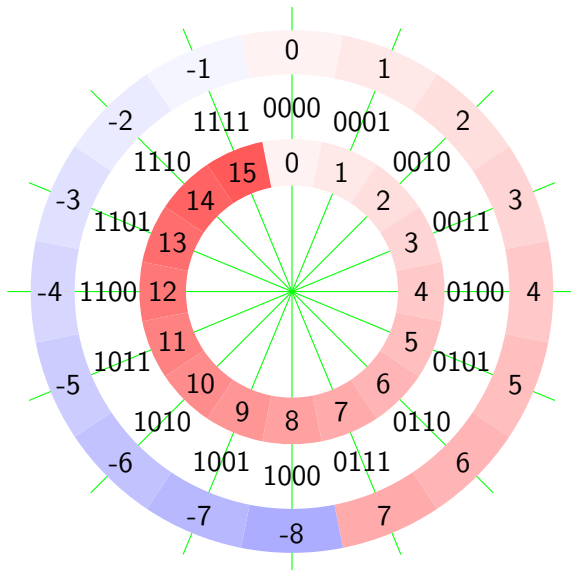
Bitweise Invertierung: $1010 \rightarrow 0101$

Addition mit 1:

$$\begin{array}{r} 0101 \\ + \quad 1 \\ \hline 0110 \end{array}$$

$$\Rightarrow |X| = 0110_2 = 6_{10}$$

Zweierkomplement Zahlenkreis ($n = 4$)



Festkommazahlen



Bei Festkommazahlen wird die ganze Zahl um eine feste Anzahl Nachkommastellen erweitert:

$$X = (x_{n-1}x_{n-2} \dots x_1x_0, x_{-1}x_{-2} \dots x_{-f})$$

Der Wert der Zahl ist dann gegeben durch

$$X = \sum_{i=-f}^{n-1} x_i 2^i$$

Beispiel: $101,1101_2 = 2^2 + 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-4} = 5,8125_{10}$

Konvertierung in Festkommazahlen



Angewandte Informatik

Konvertierung einer (Dezimal-)Kommazahl in eine Festkommazahl:

- Multipliziere Zahl mit 2^f
- Runde das Ergebnis zur nächsten ganzen Zahl
- Konvertiere ganze Zahl ins Binärsystem
- Verschiebe die Zahl um f Bit nach rechts

Beispiel: Darstellung von $\pi = 3.14159265358979\dots$ mit 8 Nachkommastellen:

- $\pi \cdot 2^8 = 804.2477\dots$
- $\text{round}(804, 2477) = 804_{10} = 1100100100_2$
- $\pi_{10} \approx 11,00100100_2 = 3,140625_{10}$

Gleitkommazahlen Idee



Der Dynamikbereich von Festkommazahlen ist stark eingeschränkt.

Sehr große oder sehr kleine Zahlen benötigen viele Bits, die Genauigkeit ist dabei unnötig hoch.

Lösung: Anpassung der Position des Kommas durch Gleitkomma- bzw. Fließkommazahlen

Das tun wir bereits im Umgang mit großen oder kleinen Zahlen.

Gleitkommazahlen Beispiel



Angewandte Informatik

Beispiel: Das Elektronenvolt (eV) hat eine Energie von $1,602176634 \cdot 10^{-19}$ Joule

➡ Statt 0,0000000000000000001602176634 Joule schreiben wir kompakt $1,602176634 \cdot 10^{-19}$ Joule

Genauso können wir statt der Festkommandarstellung

[illegible]

die Gleitkommadarstellung $\underbrace{1,011110100100110_2}_{\text{Mantisse}} \cdot \underbrace{2^{-63}}_{\text{Exponent}}$ verwenden.

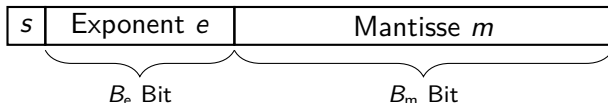
Zur Kodierung dieser Zahl muss...

- dank Normalisierung der sog. Mantisse zu 1,011... die führende 1 nicht gespeichert werden
- der Exponent (-63) extra gespeichert werden

Gleitkommazahl nach IEEE 754



Eine Gleitkommazahl nach IEEE 754 Standard ist folgendermaßen definiert:



- Das Sign-Bit s bestimmt das Vorzeichen ($0 \hat{=}$ +, $1 \hat{=}$ -)
- Der Exponent e definiert die Position des Kommas
- Mantisse m definiert normalisierte Zahl (ohne führende Eins)

Die Zahl berechnet sich hieraus zu:

$$X = (-1)^s \left(1 + \sum_{i=0}^{B_m-1} m_i 2^{-i-1} \right) 2^{e-\text{bias}} \quad \text{mit} \quad \text{bias} = 2^{B_e-1} - 1$$

Gleitkomma-Konvertierung



Beispiel: Reelle Zahl \rightarrow Gleitkommadarstellung

$$X = (-1)^s 1, m 2^{e-\text{bias}} \quad \text{mit} \quad \text{bias} = 2^{B_e-1} - 1$$

Beispiel: Darstellung der Zahl $x = 9,25_{10}$ mit einer Exponentenwortbreite von $B_e = 6$ Bit und einer Mantissenwortbreite von $B_m = 5$ Bit – (1,6,5)-Format:

- 1 Ermittlung der Festkommadarstellung: $x = 9,25_{10} = 1001,01_2$
- 2 Normalisierung: $1001,01_2 = 1, \underbrace{00101}_m_2 \cdot 2^3$
- 3 Ermittlung des Exponenten: $e - \text{bias} = 3 \rightarrow$
 $e = 3 + \text{bias} = 3 + 2^5 - 1 = 34 = 100010_2$

$$\Rightarrow \text{Codewort: } \underbrace{0}_s \underbrace{100010}_e \underbrace{00101}_m$$

Gleitkomma-Konvertierung



Beispiel: Fließkommazahl \rightarrow reelle Darstellung:

$$A = (-1)^s 1, m 2^{e-\text{bias}} \quad \text{mit} \quad \text{bias} = 2^{B_e-1} - 1$$

- 1 Bestimmung der Komponenten: $\underbrace{0}_s \underbrace{100010}_e \underbrace{00101}_m$
- 2 Erweiterung der Mantisse: $1, m = 1,00101_2$
- 3 Ermittlung Exponent $e = 100010_2 = 34_{10}$
- 4 Verschiebung und Konvertierung:
 $x = +1,00101_2 \cdot 2^{34-31} = +1001,01_2 = 9,25_{10}$

IEEE Standard



Der IEEE 754r Standard definiert folgende Gleitkommaformate:

	Half	Single	Double
Wortbreite	16 Bit	32 Bit	64 Bit
Mantisse (B_m)	10 Bit	23 Bit	52 Bit
Exponent (B_e)	5 Bit	8 Bit	11 Bit
Bias	15	127	1023
Wertebereich	$\pm 2^{16} \approx 6 \cdot 10^4$	$\pm 2^{128} \approx 10^{38}$	$\pm 2^{1024} \approx 10^{308}$

Einheitliches Format wichtig zum Austausch von Daten!

Zusätzlich spezielle Werte für

- 0 (lässt sich durch Normalisierung sonst nicht darstellen!)
- $\pm\infty$ (für Überläufe)
- NaN: Not-a-Number (keine Zahl), entsteht z.B. bei $\frac{0}{0}$, $0 \times \infty$

Wenn man Wertebereiche missachtet... I



Die Explosion der Ariane 5 (V88) 1996

- Die unbemannte Ariane 5 Rakete explodierte 40 Sekunden nach lift-off (Kosten: \$500 Millionen)
- Der Fehler entstand aufgrund einer Konvertierung (cast) einer 64 Bit Gleitkommazahl in eine 16 Bit (vorzeichenbehaftete) ganze Zahl.
- Zahl repräsentierte die horizontale Ausrichtung
- Abzüglich Vorzeichenbit hat diese den max. Wert $2^{15} - 1 = 32.767$.
- Leider war die horizontale Ausrichtung größer...



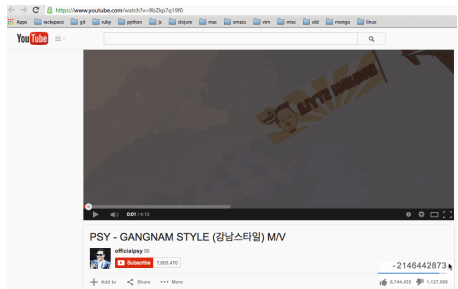
Quelle: <http://www.math.umn.edu/~arnold/disasters/>

Wenn man Wertebereiche missachtet... II



Gangnam Style Video

- Als die Anzahl der Youtube views des »Gangnam Style« Video die 2.147.483.647 überstieg wurde diese negativ
- Warum?
 $2.147.483.647 = 2^{31} - 1$ ist die größte positive Zahl die sich mit 32 Bit vorzeichenbehaftet darstellen lässt.
- Das nächste Codewort repräsentiert die Zahl $-2^{31} = -2.147.483.648$



Quelle: <https://www.wired.com/2014/12/gangnam-style-youtube-math>