



Universität Bielefeld  
Technische Fakultät

**R|V|S**

**Rechnernetze und  
Verteilte Systeme**

# Technische Informatik I

## Vorlesung 2: Zahldarstellung

Joachim Schmidt

[jschmidt@techfak.uni-bielefeld.de](mailto:jschmidt@techfak.uni-bielefeld.de)

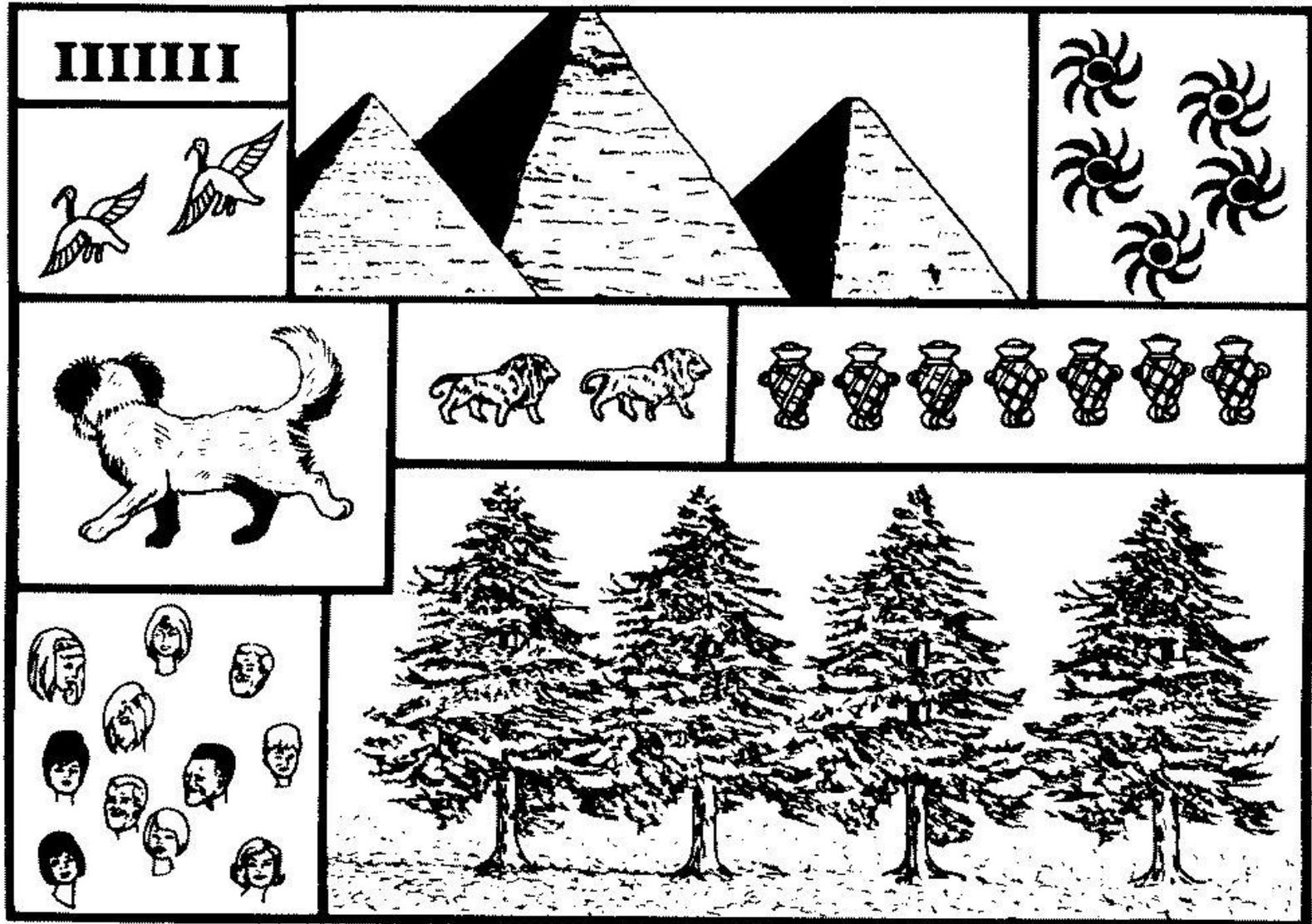
# Übersicht

- Geschichte der Zahlen
- Zahlensysteme
  - Basis / Basis-Umwandlung
- Zahlssysteme im Computer
  - Binärsystem, Hexadezimalsystem, BCD
  - Negative Zahlen
  - 1er / 2er Komplement
  - Floating Point - wissenschaftliche Zahlen
- ASCII / Unicode-Kodierung
- Schlußfolgerung

# Zahlwahrnehmung

- Wieso hat der Mensch den Zahlbegriff entwickelt?
  - Beobachtung der Natur
  - Wunsch, sich darüber zu verständigen
- Voraussetzung: Alle Menschen haben die gleiche Zahlwahrnehmung
- Ist das wirklich so?

# Zahlwahrnehmung



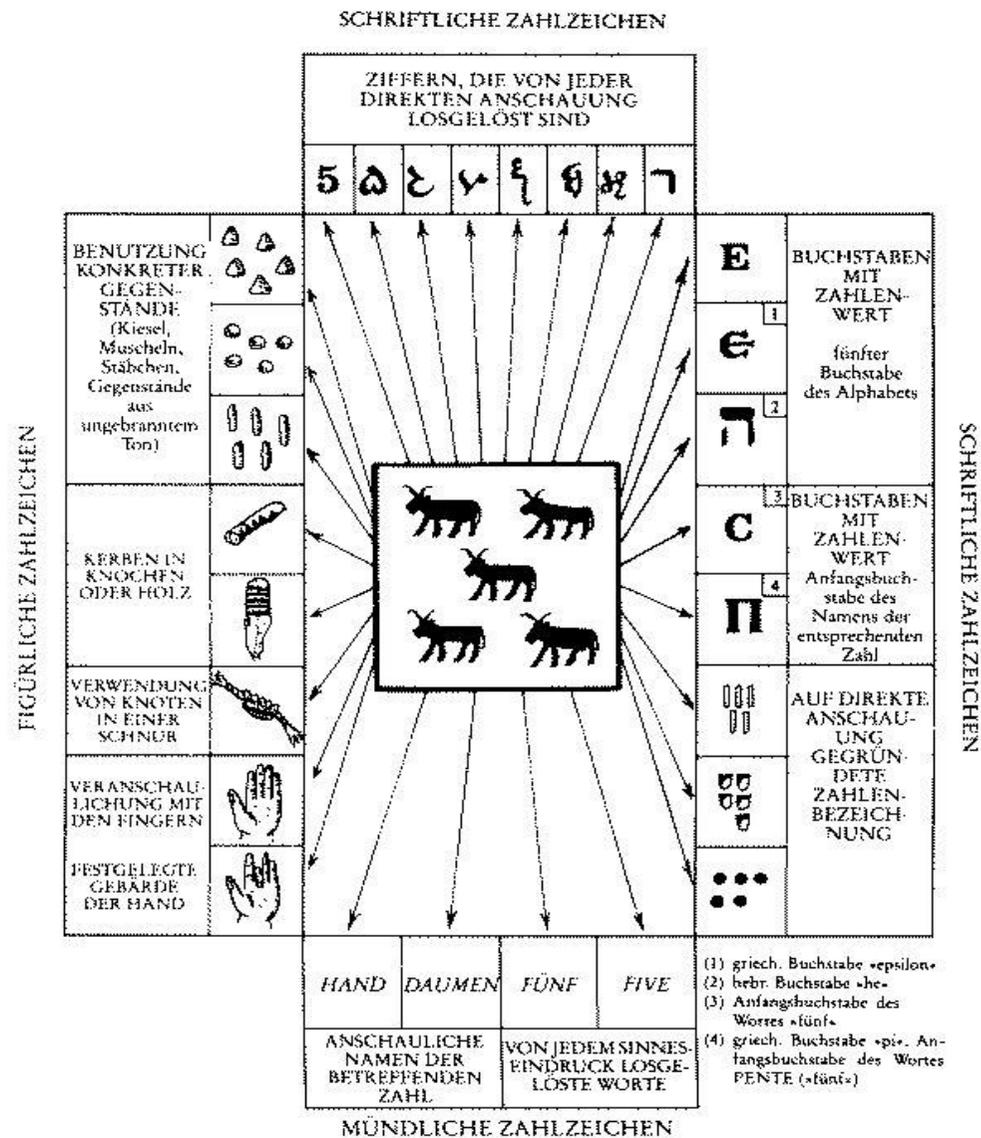
# Zählen

- Zählen  $\neq$  Zahlgefühl
- Natürliche Grenze liegt bei 3-5
- Für alles weitere muss man zählen
- Man benötigt ein Zahlensystem

# Zahlensysteme

- Was macht ein Zahlensystem aus?
  - Künstlich geschaffenes System
  - Bijektion Objekt/Symbol  $\leftrightarrow$  Element einer Menge
  - Symbole in Beziehung setzten  $\Rightarrow$  Rechnen
  - Sollte möglichst allgemein verständlich sein

# Zahlzeichen



# Zahlzeichen

- Der Mensch hat viele verschiedene Möglichkeiten entwickelt, Zahlen symbolisch darzustellen
- Konkrete Zahlzeichen
  - Gegenstände aller Art
  - Kerben in Knochen oder Holz
  - Geknotete Schnüre
  - Gesten mit Fingern, Zehen und anderen Körperteilen

# Zahlzeichen

- Mündliche Zahlzeichen
  - Die Einheit: “Sonne“, “Mond”
  - Das Paar: “Augen“, “Flügel eines Vogels“
  - Die Drei: “Blätter des Klees”
  - Die Vier: “Pforten eines Tieres”
- Vom Sinneseindruck losgelöste Zahlwörter
  - “eins“, “zwei“, “drei”
- Schriftliche Zahlzeichen
  - Graphische Zeichen aller Art

# Zahlensysteme mit verschiedenen Basen

Dualsystem	Repräsentation im Rechner	Basis 2
Quinärsystem	Zählen mit einer Hand	Basis 5
Oktalsystem	Menschenlesbare Darstellung von Maschinenzahlen	Basis 8
Dezimalsystem	Zählen mit den Fingern	Basis 10
Doudezimalsystem	„Dutzend“, gut zu rechnen	Basis 12
Hexadezimalsystem	Menschenlesbare Darstellung von Maschinenzahlen	Basis 16
Vigesimalsystem	Zählen mit Fingern und Zehen	Basis 20
Sexagesimalsystem	Astronomie, Mathematik	Basis 60

# Eigenschaften der Basis

Man benötigt eine für den Menschen  
überschaubare Größenordnung als Basis

kleinere Basis  
längere Darstellung  
einfacheres System  
wenig Zahlzeichen  
überschaubares "1x1"

Grössere Basis  
kürzere Darstellung  
schwierigeres System  
viele Zahlzeichen  
quadratisch  
wachsendes "1x1"

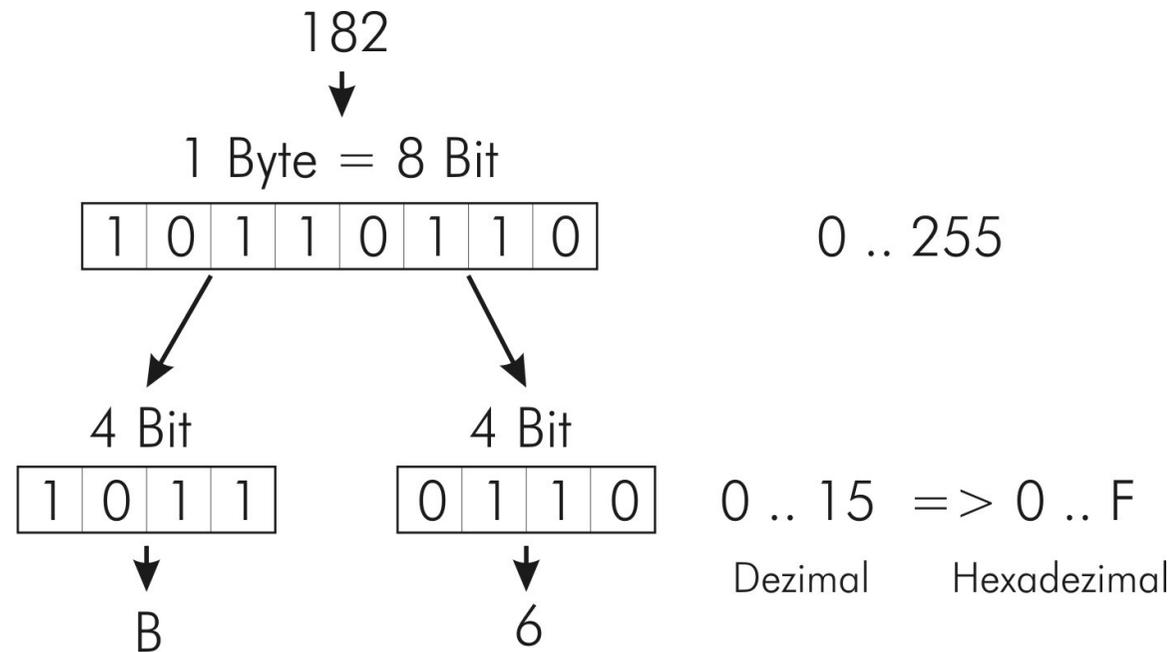
# Zahlendarstellung

- Basis des Zahlensystems:  $B$
- Ziffer:  $a_i \in \{0, 1, 2, \dots, B-1\}$
- Zahl:  $\langle a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$   
geschrieben:  $a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1 a_0$
- Wert:  $a_0 * B^0 + a_1 * B^1 + \dots + a_n * B^n$   
 $= \sum_{i=0}^n a_i * B^i$

# Zahlendarstellung

Binary	1	1	1	1	1	0	1	0	0	0	1
	$1 \times 2^{10}$	$+ 1 \times 2^9$	$+ 1 \times 2^8$	$+ 1 \times 2^7$	$+ 1 \times 2^6$	$+ 0 \times 2^5$	$+ 1 \times 2^4$	$+ 0 \times 2^3$	$+ 0 \times 2^2$	$+ 0 \times 2^1$	$+ 1 \times 2^0$
	1024	+ 512	+ 256	+ 128	+ 64	+ 0	+ 16	+ 0	+ 0	+ 0	+ 1
Octal	3	7	2	1							
	$3 \times 8^3$	$+ 7 \times 8^2$	$+ 2 \times 8^1$	$+ 1 \times 8^0$							
	1536	+ 448	+ 16	+ 1							
Decimal	2	0	0	1							
	$2 \times 10^3$	$+ 0 \times 10^2$	$+ 0 \times 10^1$	$+ 1 \times 10^0$							
	2000	+ 0	+ 0	+ 1							
Hexadecimal	7	D	1								.
	$7 \times 16^2$	$+ 13 \times 16^1$	$+ 1 \times 16^0$								
	1792	+ 208	+ 1								

# Umwandlung Binär ↔ Hexadezimal

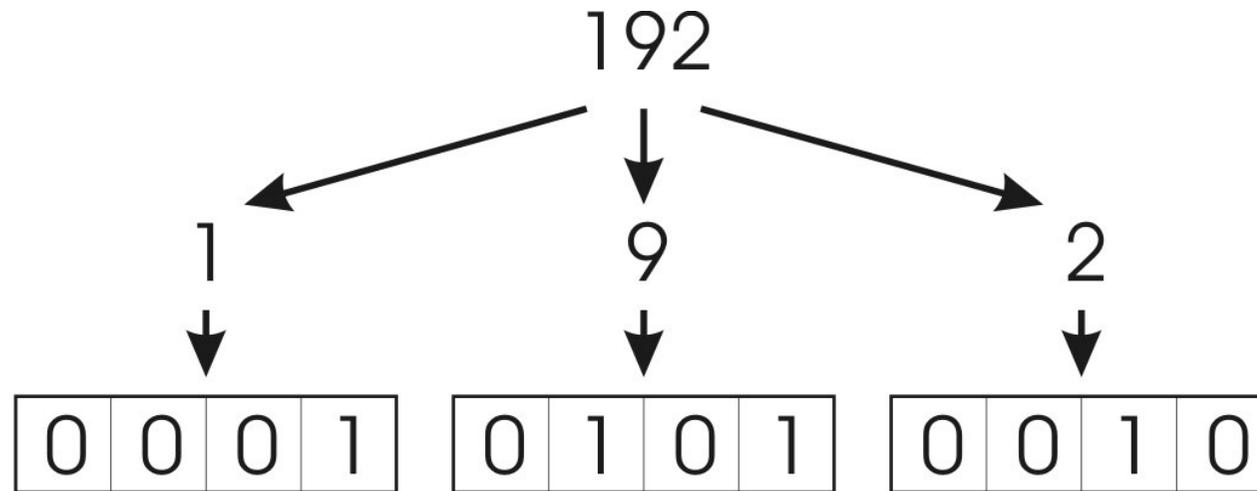


- Einfache Lesbarkeit
- Höhere Informationsdichte

# Verschiedene Zahlensysteme

Binär	Oktal	Dezimal	Hexadezimal
0	0	0	0
1	1	1	1
10	2	2	2
11	3	3	3
100	4	4	4
1001	11	9	9
1010	12	10	A
10000	20	16	10
10100	24	20	14

# BCD – Binary Coded Decimal

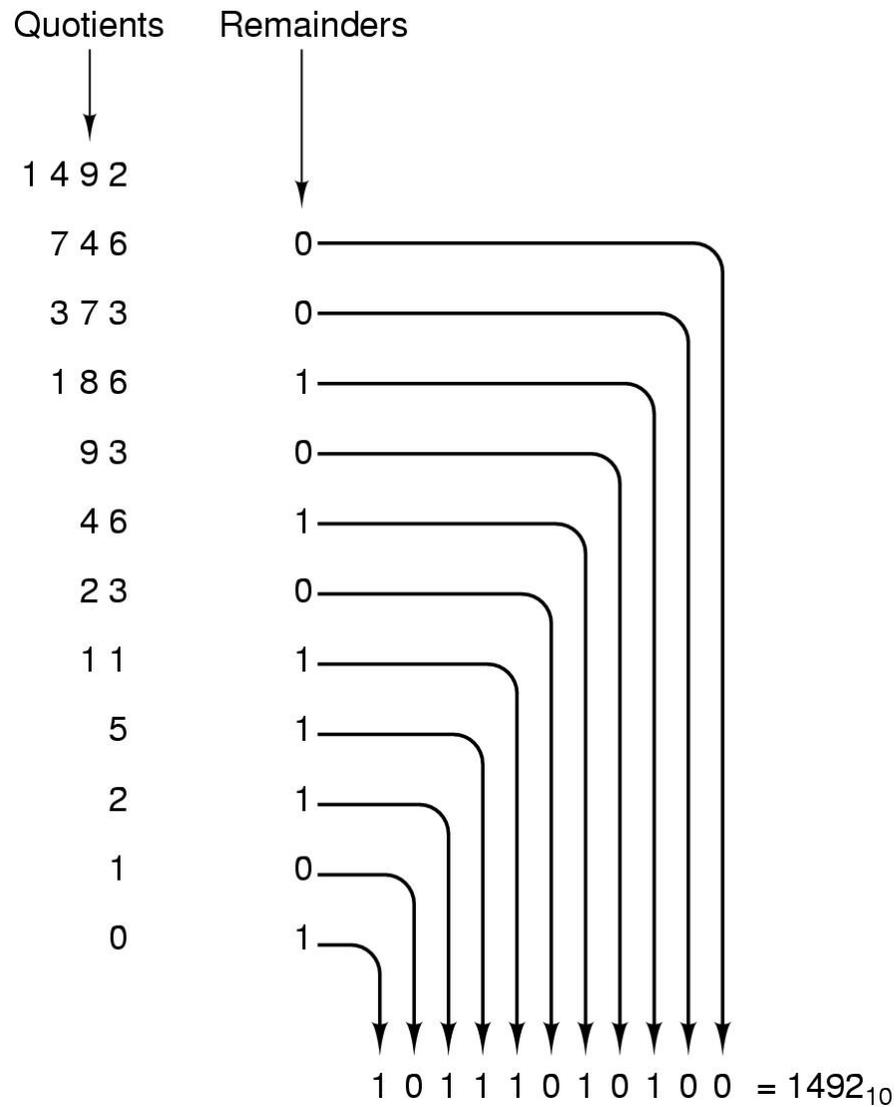


- Zahlenformat in COBOL
- Darstellung von Brüchen
- Vermeidung von Rundungsfehlern
- Anwendung bei Versicherungen / Banken

# Basiskonversion

- Wunsch: Jedes Zahlensystem in jedes andere überführen
- Algorithmus:
  - Umzurechnende Zahl:  $A$ , neue Zahl:  $B=0$
  - Alte Basis:  $B_A$ , neue Basis:  $B_B$
  - Schrittzähler:  $n=0$ 
    - Teile (ganzzahlig mit Rest) Zahl  $A$  durch neue Basis  $B_B$
    - Speichere Ergebnis wieder in  $A$  zur Basis  $B_A$
    - Füge den Rest als Ziffer zur Basis  $B_B$  an Stelle  $n$  in  $B$  ein
    - Nächster Schritt:  $n += 1$
  - Solange, bis Zahl  $A=0$

# Basiskonversion



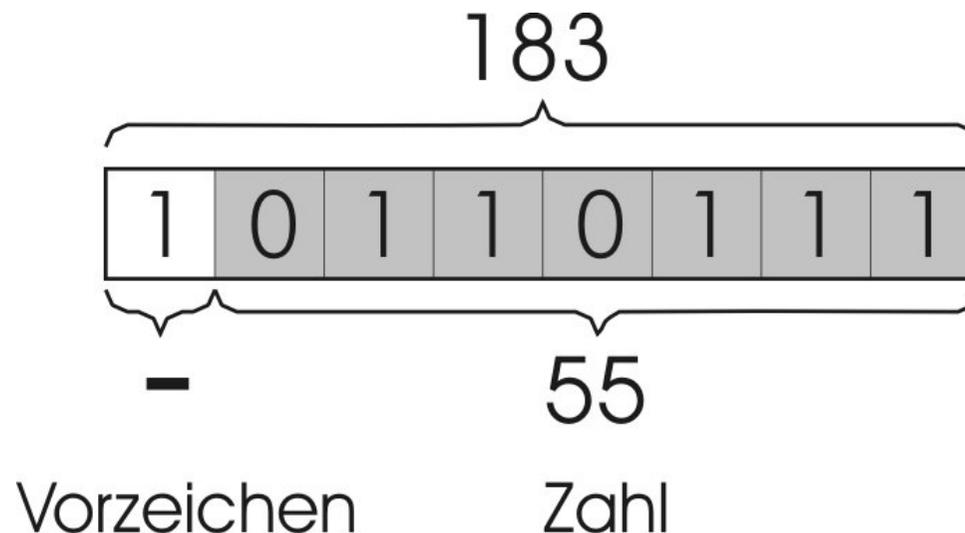
# Grundrechenarten Binär

- Angelehnt an schriftliche Addition / Multiplikation
- Wegen Basis 2 sehr einfach
- Multiplikation zurückgeführt auf Addition

$$\begin{array}{r} 1010 * 110 \\ \hline 0*110 = \phantom{00}000 \\ 1*110 = \phantom{00}110 \\ 0*110 = \phantom{00}000 \\ 1*110 = 1110 \\ \hline \Sigma \quad \underline{\underline{111100}} \end{array}$$

# Negative Zahlen

- Wunsch: Auch negative Zahlen darstellen



- 1. Bit codiert Vorzeichen (Sign Bit)
- $\Rightarrow$  Weniger Bits für eigentliche Zahl übrig
- Vorsicht beim Rechnen!

# Einerkomplement

- Andere Darstellung negativer Zahlen
- Ersetzte jede 0 durch eine 1, jede 1 durch 0
- Bitweise Negation
- Enthält ebenfalls Vorzeichenbit

# Einerkomplement

- Darstellung ist eindeutig

+20: 00010100

-20: 11101011

- Zwei Darstellungen der Null:

+0: 00000000

-0: 10000000

# Zweierkomplement

- Weitere Darstellung negativer Zahlen
- Ersetze jede 0 durch eine 1, jede 1 durch 0
- Bitweise Negation
- Addiere 1
- Enthält Vorzeichenbit

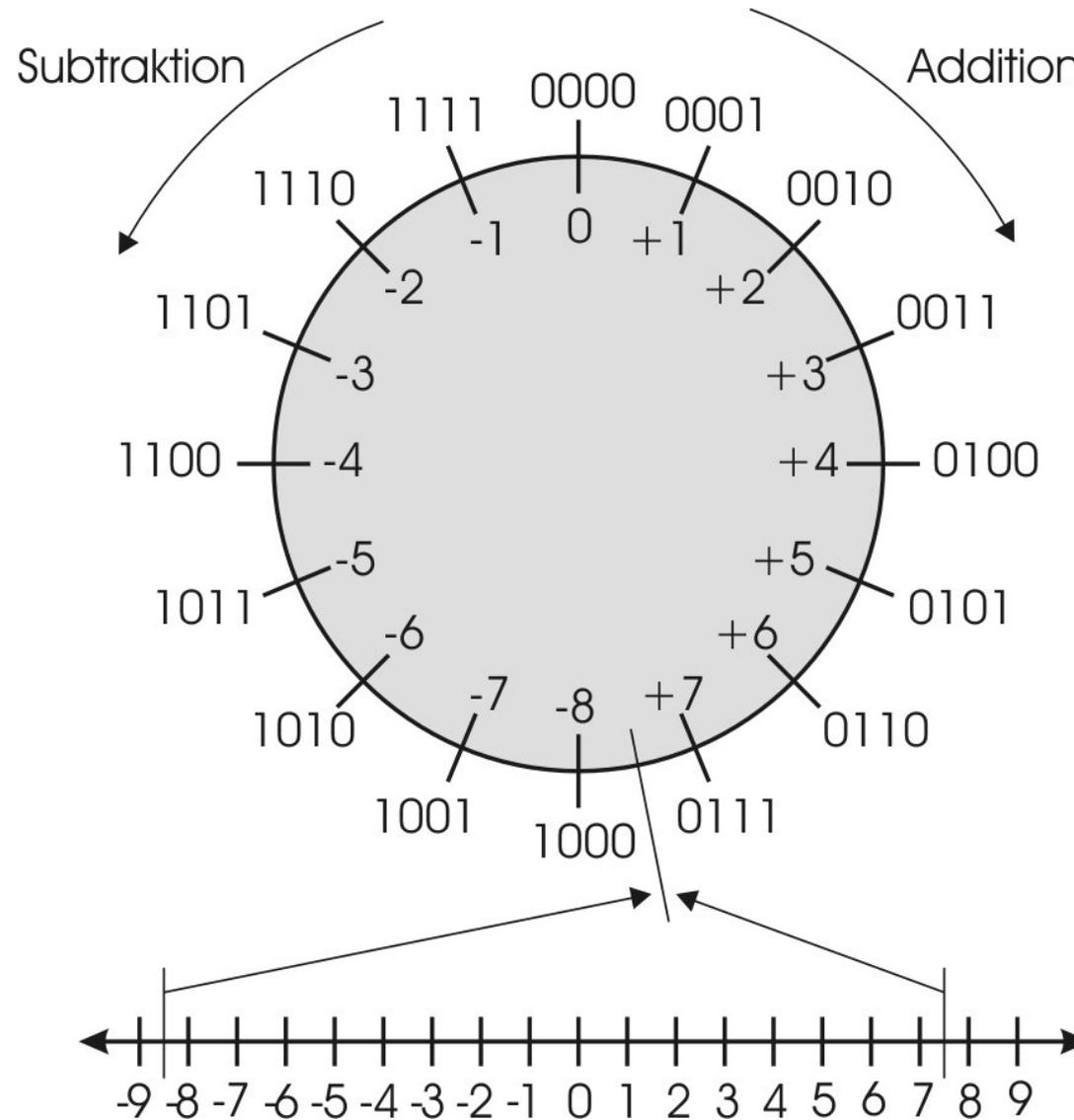
# Zweierkomplement

- Es gibt keine „negative 0“
- Hat andere „Singularität“:  
10000000 ist sein eigenes Komplement:  
 $01111111 + 00000001 = 10000000$
- Unsymmetrisch

+20: 00010100

-20: 11101100

# Graphische Darstellung: 2er Komplement



# Subtraktion in Komplementdarstellung

- Vorteil: Subtraktion = Addition einer negativen Zahl
- Nur ein Algorithmus / Schaltwerk nötig
- Problem: Overflow / Bereichsüberschreitung

# Subtraktion in Komplementdarstellung

Decimal

10  
+ (-3)  

---

+7

1's complement

00001010  
11111100  

---

1 00000110

carry 1  

---

00000111

2's complement

00001010  
11111101  

---

1 00000111

discarded

# Fließkommazahlen – Warum?

- Auch rationale Zahlen darstellen
- Sehr große und sehr kleine Zahlen darstellen
- Lieber feste Anzahl relevanter Stellen als fester Wertebereich
- Keine feste Position für den Dezimalpunkt
- Floating Point (FP)
- Fließkomma-Maschinenzahlen (FKM)

# Fließkommazahlen – Wie?

- Angelehnt an wissenschaftliche Notation:

$$1226700000 = 1.2267 * 10^{10}$$

$$3.1415926 = 3.1415926 * 10^0$$

$$= 1.5707963 * 2^1$$

- Darstellung ist nicht eindeutig

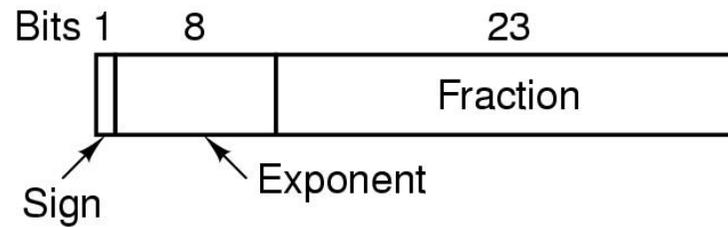
# Prinzip Fließkommazahlen

- Jede reelle Zahl läßt sich ausdrücken durch

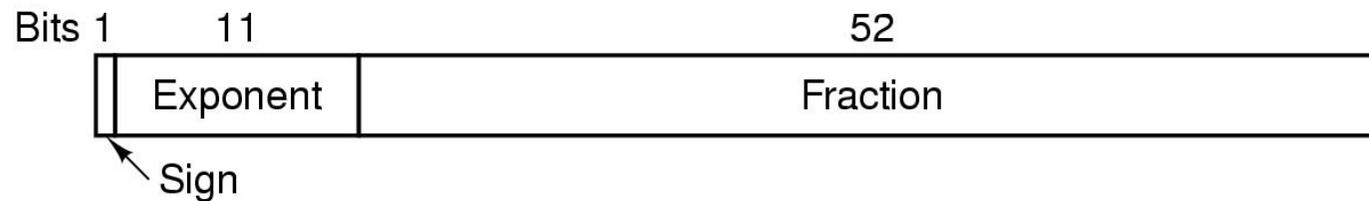
$$\pm \text{Mantisse} * \text{Basis}^{\text{Exponent}}$$

- Basis im wissenschaftlichen System: 10
- Basis im Rechner: 2 (bzw.  $2^n$ )

# Darstellung Fließkommazahlen

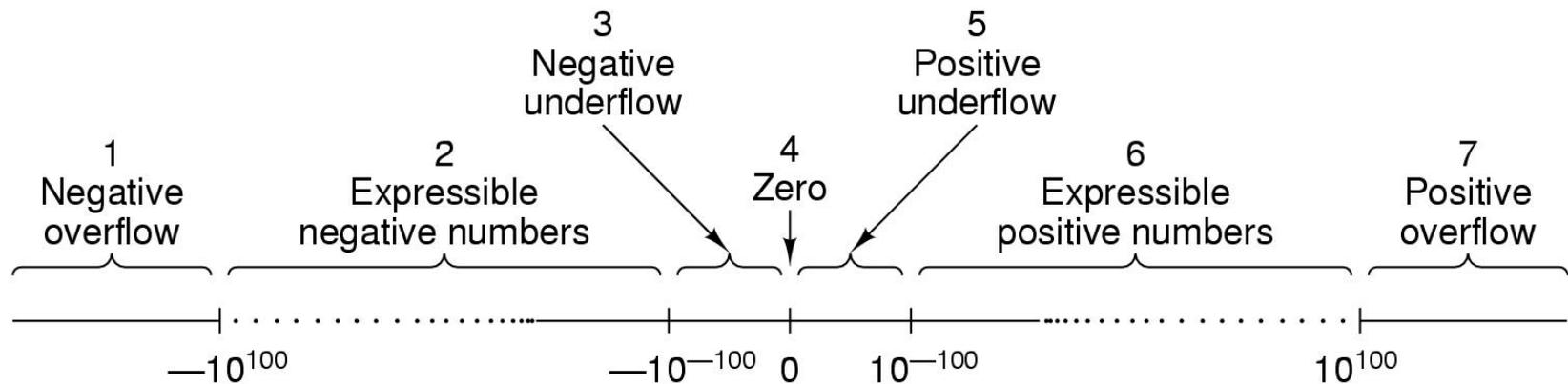


(a)



(b)

# Dynamik Fließkommazahlen



# Standards Fließkommazahlen

- Standards definiert in IEEE 754, 1985
- Single Precision (32 Bit)
  - Bereich:  $10^{-38}$  ..  $10^{38}$
- Double Precision (64 Bit)
  - Bereich:  $10^{-308}$  ..  $10^{308}$
- Extended Precision (80 Bit)
  - Meist nur intern benutzt

# Normierung Fließkommazahlen

- 1 Vorzeichenbit: 0 = positiv, 1 = negativ
- Mantisse: normalisiert, d.h. führendes Bit = 1  
( kann deshalb weggelassen werden )
- Basis = 2
- Exponent + 127, um das Vorzeichen des Exponenten nicht abspeichern zu müssen

# Normierung Fließkommazahlen

Normalized	$\pm$	$0 < \text{Exp} < \text{Max}$	Any bit pattern
Denormalized	$\pm$	0	Any nonzero bit pattern
Zero	$\pm$	0	0
Infinity	$\pm$	1 1 1...1	0
Not a number	$\pm$	1 1 1...1	Any nonzero bit pattern

↖ Sign bit

# Fließkommazahlen

Example 1: Exponentiation to the base 2

$$\begin{array}{cccccccc}
 & 2^{-2} & 2^{-4} & 2^{-6} & 2^{-8} & 2^{-10} & 2^{-12} & 2^{-14} & 2^{-16} \\
 & \downarrow \\
 & 2^{-1} & 2^{-3} & 2^{-5} & 2^{-7} & 2^{-9} & 2^{-11} & 2^{-13} & 2^{-15} \\
 \text{Unnormalized: } & \underbrace{0}_{\text{Sign}} & \underbrace{1010100}_{\text{Excess 64}} & \cdot & \underbrace{00000000000011011}_{\text{Fraction}} & = 2^{20} (1 \times 2^{-12} + 1 \times 2^{-13} + 1 \times 2^{-15} \\
 & \text{+ exponent is} & & & \text{Fraction is } 1 \times 2^{-12} + 1 \times 2^{-13} & & & & + 1 \times 2^{-16}) = 432 \\
 & 84 - 64 = 20 & & & + 1 \times 2^{-15} + 1 \times 2^{-16} & & & & 
 \end{array}$$

To normalize, shift the fraction left 11 bits and subtract 11 from the exponent.

$$\begin{array}{cccccccc}
 \text{Normalized: } & \underbrace{0}_{\text{Sign}} & \underbrace{1001001}_{\text{Excess 64}} & \cdot & \underbrace{1101100000000000}_{\text{Fraction}} & = 2^9 (1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-4} \\
 & \text{+ exponent is} & & & \text{Fraction is } 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} & & & + 1 \times 2^{-5}) = 432 \\
 & 73 - 64 = 9 & & & + 1 \times 2^{-4} + 1 \times 2^{-5} & & & 
 \end{array}$$

Example 2: Exponentiation to the base 16

$$\begin{array}{cccc}
 & 16^{-1} & 16^{-2} & 16^{-3} & 16^{-4} \\
 & \wedge & \wedge & \wedge & \wedge \\
 \text{Unnormalized: } & \underbrace{0}_{\text{Sign}} & \underbrace{1000101}_{\text{Excess 64}} & \cdot & \underbrace{0000 \quad 0000 \quad 0001 \quad 1011}_{\text{Fraction}} & = 16^5 (1 \times 16^{-3} + B \times 16^{-4}) = 432 \\
 & \text{+ exponent is} & & & \text{Fraction is } 1 \times 16^{-3} + B \times 16^{-4} & \\
 & 69 - 64 = 5 & & & & 
 \end{array}$$

To normalize, shift the fraction left 2 hexadecimal digits, and subtract 2 from the exponent.

$$\begin{array}{cccc}
 \text{Normalized: } & \underbrace{0}_{\text{Sign}} & \underbrace{1000011}_{\text{Excess 64}} & \cdot & \underbrace{0001 \quad 1011 \quad 0000 \quad 0000}_{\text{Fraction}} & = 16^3 (1 \times 16^{-1} + B \times 16^{-2}) = 432 \\
 & \text{+ exponent is} & & & \text{Fraction is } 1 \times 16^{-1} + B \times 16^{-2} & 
 \end{array}$$

# Probleme Fließkommazahlen

- Darstellung nicht eindeutig  $A == B?$
- Nicht jede reelle Zahl läßt sich exakt darstellen:

$$1/3 = 0.3333333333...$$

- Rechenoperationen (insbesondere Multiplikation und Division) relativ aufwendig, Berechnung im Floating-Point-Prozessor  
→ VL: Numerische Methoden der Informatik

# ASCII

- American Standard Code for Information Interchange
- 127 Zeichen (7 Bit)
  - Alphabet
  - Ziffern
  - Sonderzeichen
  - Steuerzeichen
- Erweiterung: 256 Zeichen (8 Bit)
- Unicode: 65535 Zeichen (16 Bit)

# Unicode

0	𐀀 1230	𐀁 1240	𐀂 1250	𐀃 1260	𐀄 1270	𐀅 1280	𐀆 F925	𐀇 F935	𐀈 F945	𐀉 F955	𐀊 F965	𐀋 F975	𐀌 F985
1	𐀍 1231	𐀎 1241	𐀏 1251	𐀐 1261	𐀑 1271	𐀒 1281	𐀓 F926	𐀔 F936	𐀕 F946	𐀖 F956	𐀗 F966	𐀘 F976	𐀙 F986
2	𐀚 1232	𐀛 1242	𐀜 1252	𐀝 1262	𐀞 1272	𐀟 1282	𐀠 F927	𐀡 F937	𐀢 F947	𐀣 F957	𐀤 F967	𐀥 F977	𐀦 F987
3	𐀧 1233	𐀨 1243	𐀩 1253	𐀪 1263	𐀫 1273	𐀬 1283	𐀭 F928	𐀮 F938	𐀯 F948	𐀰 F958	𐀱 F968	𐀲 F978	𐀳 F988
4	𐀴 1234	𐀵 1244	𐀶 1254	𐀷 1264	𐀸 1274	𐀹 1284	𐀺 F929	𐀻 F939	𐀼 F949	𐀽 F959	𐀾 F969	𐀿 F979	𐁀 F989
5	𐁁 1235	𐁂 1245	𐁃 1255	𐁄 1265	𐁅 1275	𐁆 1285	𐁇 F92A	𐁈 F93A	𐁉 F94A	𐁊 F95A	𐁋 F96A	𐁌 F97A	𐁍 F98A
6	𐁎 1236	𐁏 1246	𐁐 1256	𐁑 1266	𐁒 1276	𐁓 1286	𐁔 F92B	𐁕 F93B	𐁖 F94B	𐁗 F95B	𐁘 F96B	𐁙 F97B	𐁚 F98B
7	𐁛 1237	𐁜 1247	𐁝 1257	𐁞 1267	𐁟 1277	𐁠 1287	𐁡 F92C	𐁢 F93C	𐁣 F94C	𐁤 F95C	𐁥 F96C	𐁦 F97C	𐁧 F98C

# Schlußfolgerung I

- Jede Zahl / Information läßt sich im Binärsystem darstellen
- Die meisten Rechenoperationen lassen sich auf elementare Operationen (Addition) zurückführen

# Schlußfolgerung II

- Jede Zahl / Information läßt sich beliebig genau im Rechner darstellen
- Jede Rechenoperation läßt sich beliebig genau durchführen
- Für Grundrechenarten gibt es effiziente Algorithmen
- Einschränkungen durch Geschwindigkeit und Speichergröße

# Literatur und Links

- Universalgeschichte der Zahlen  
Georges Ifrah, GLB Parkland, 1998
- Structured Computer Organization  
Andrew S. Tanenbaum, Prentice Hall, 1999
- Vorlesung:  
Numerische Methoden der Informatik  
(voraussichtlich WS 02/03)
- [elearn.rvs.uni-bielefeld.de](http://elearn.rvs.uni-bielefeld.de)



Universität Bielefeld  
Technische Fakultät

**R|V|S**

**Rechnernetze und  
Verteilte Systeme**

Technische Informatik I

**Nächste Woche:  
Vorlesung 3: Bool'sche Algebra**

Mirco Hilbert  
mail@mirco-hilbert.de