



Universität Bielefeld
Technische Fakultät

R|V|S

**Rechnernetze und
Verteilte Systeme**

Technische Informatik I

Vorlesung 2: Zahldarstellung

Joachim Schmidt

jschmidt@techfak.uni-bielefeld.de

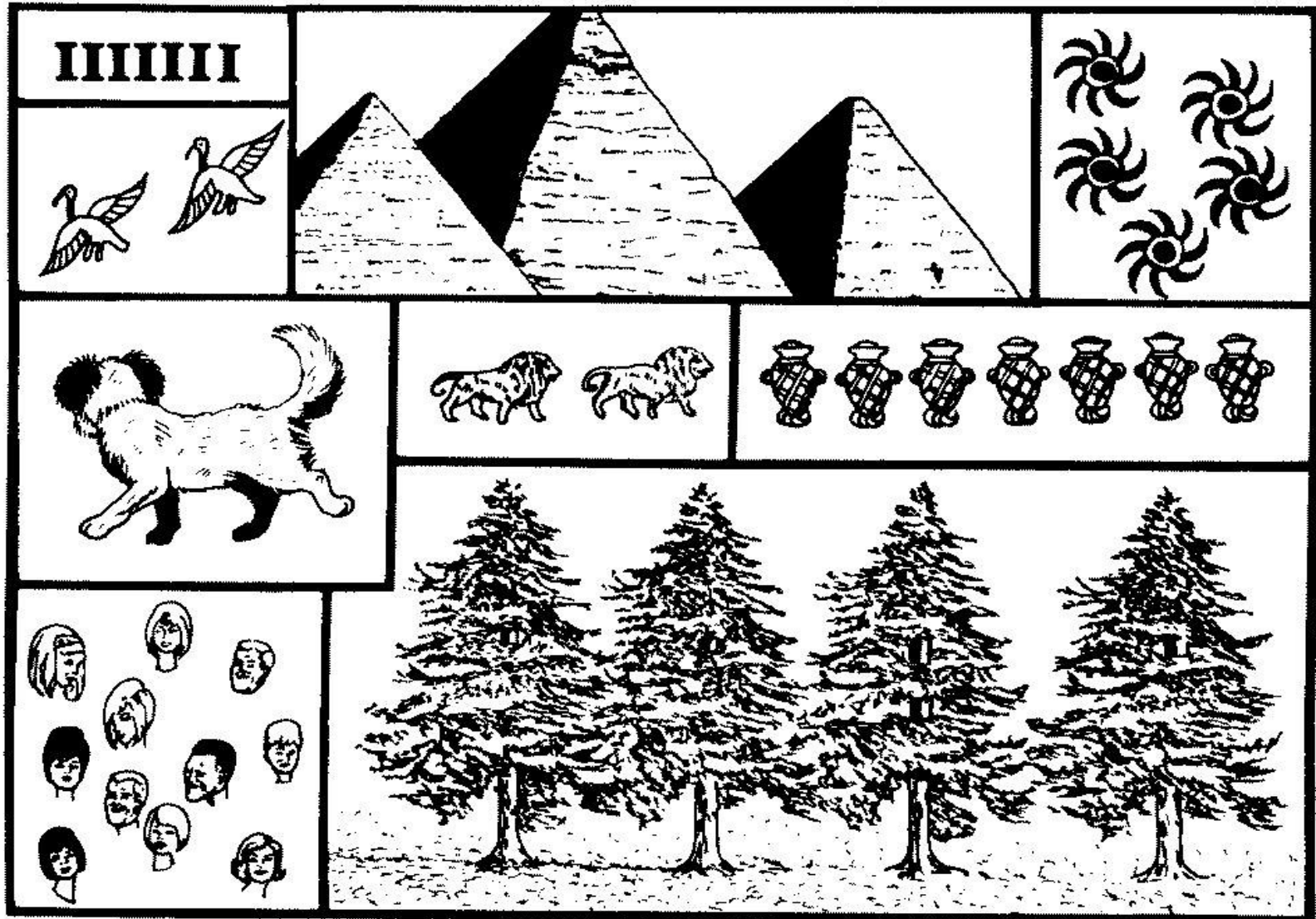
Übersicht

- 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



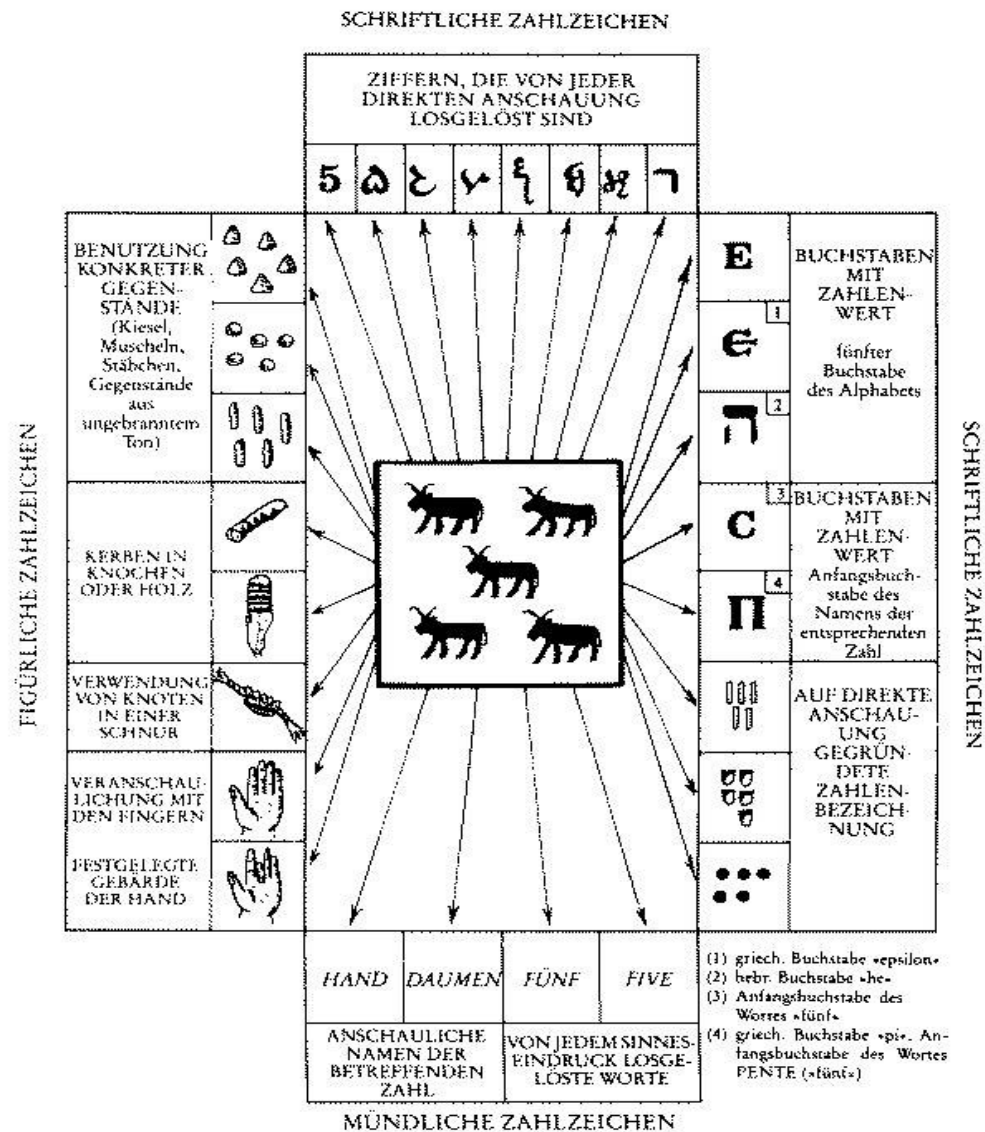
Zählen

- 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: “Pfoten 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"

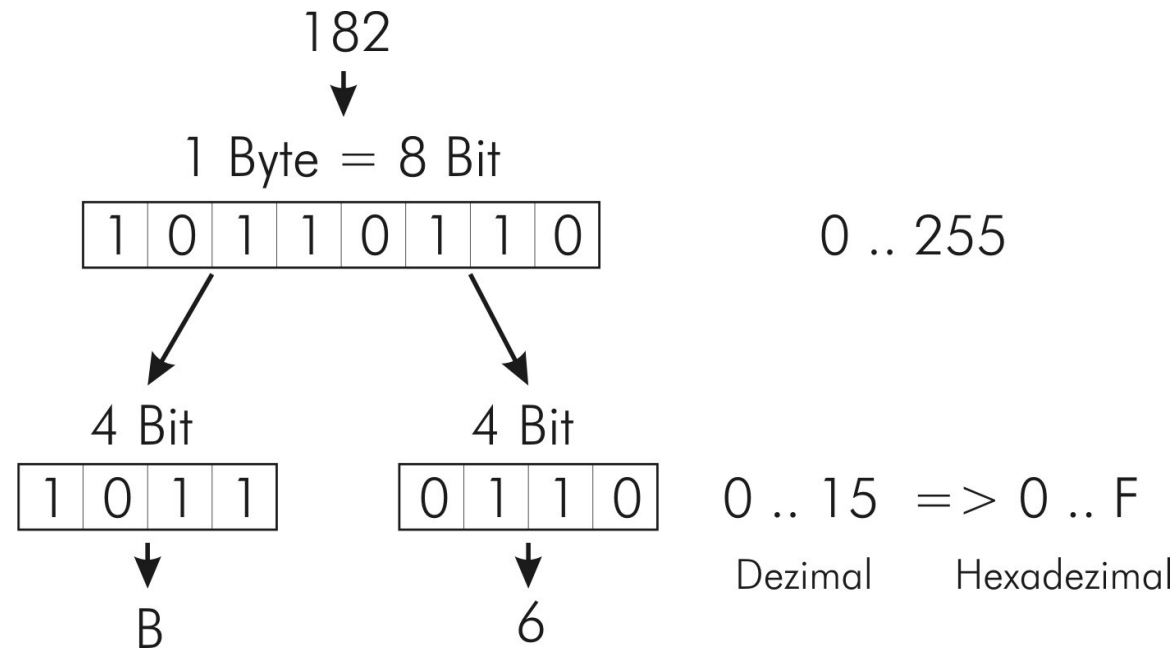
Zahlendarstellung

- 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
	1×2^{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							
	3×8^3	$+ 7 \times 8^2$	$+ 2 \times 8^1$	$+ 1 \times 8^0$							
	1536	+ 448	+ 16	+ 1							
Decimal	2	0	0	1							
	2×10^3	$+ 0 \times 10^2$	$+ 0 \times 10^1$	$+ 1 \times 10^0$							
	2000	+ 0	+ 0	+ 1							
Hexadecimal	7	D	1								.
	7×16^2	$+ 13 \times 16^1$	$+ 1 \times 16^0$								
	1792	+ 208	+ 1								

Umwandlung Binär ↔ Hexadezimal

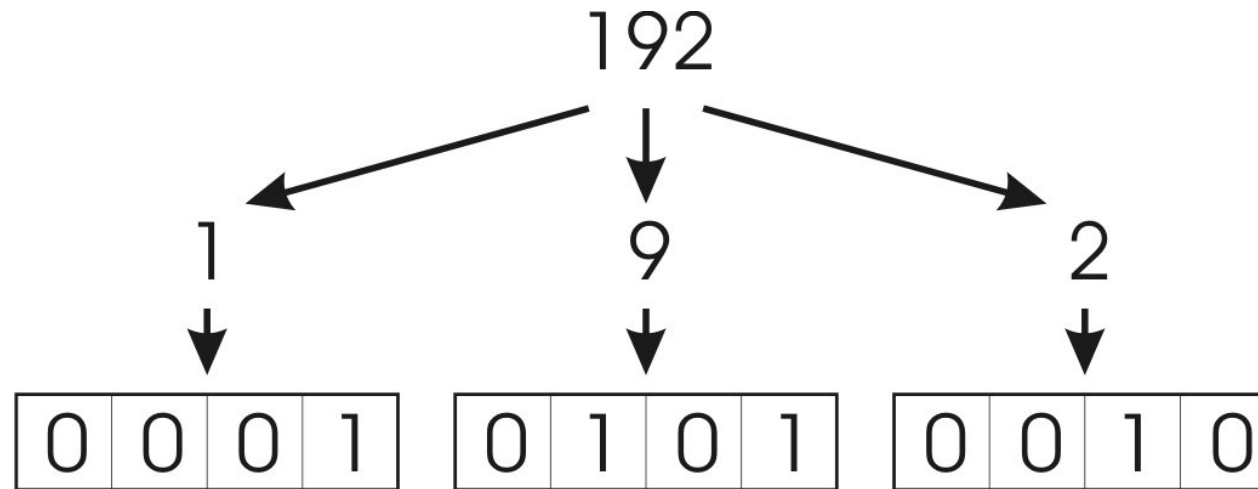


- Einfache Lesbarkeit
- Höhere Informationsdichte

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

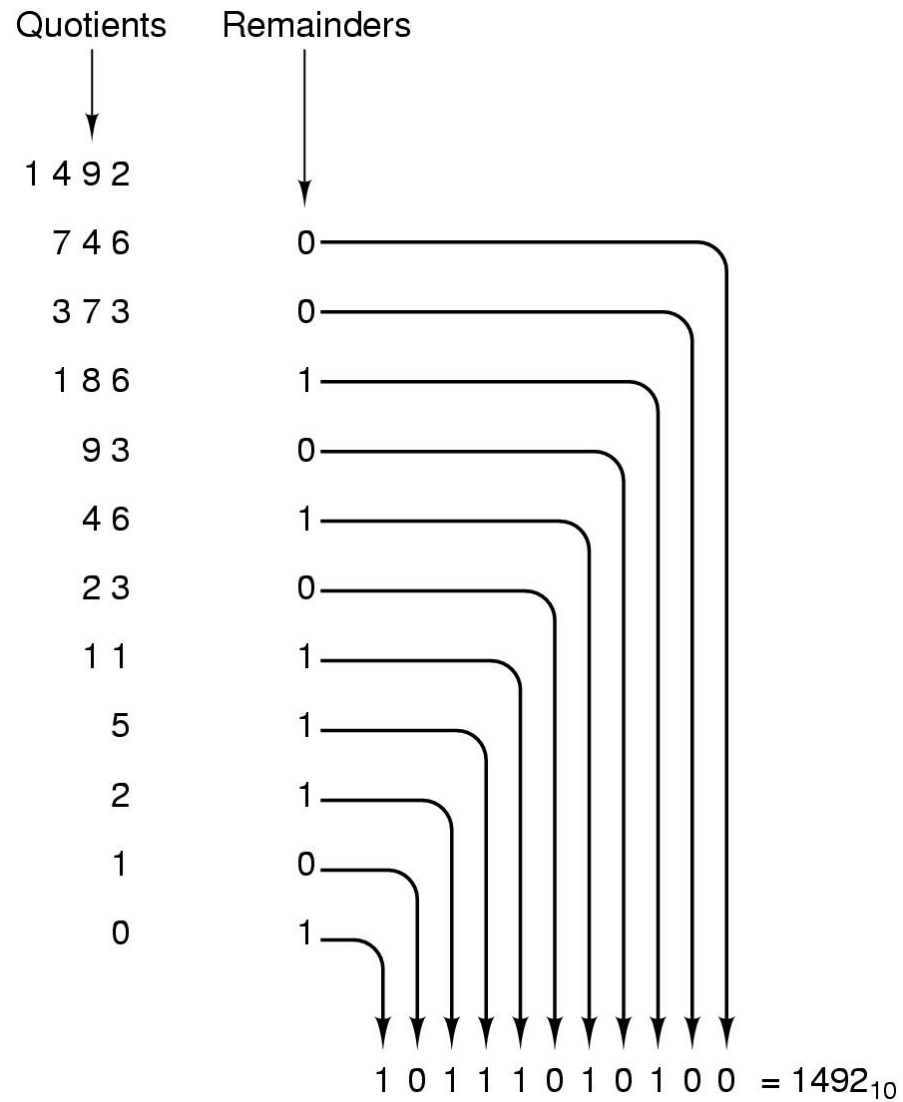


- Zahlenformat in COBOL
- Darstellung von Brüchen
- Vermeidung von Rundungsfehlern
- Anwendung bei Versicherungen / Banken

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



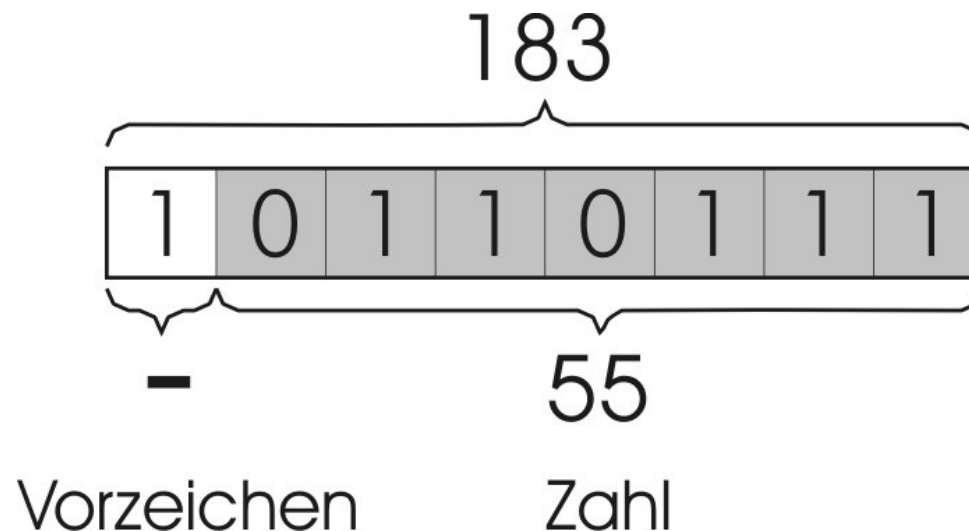
Grundrechenarten Binär

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

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

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

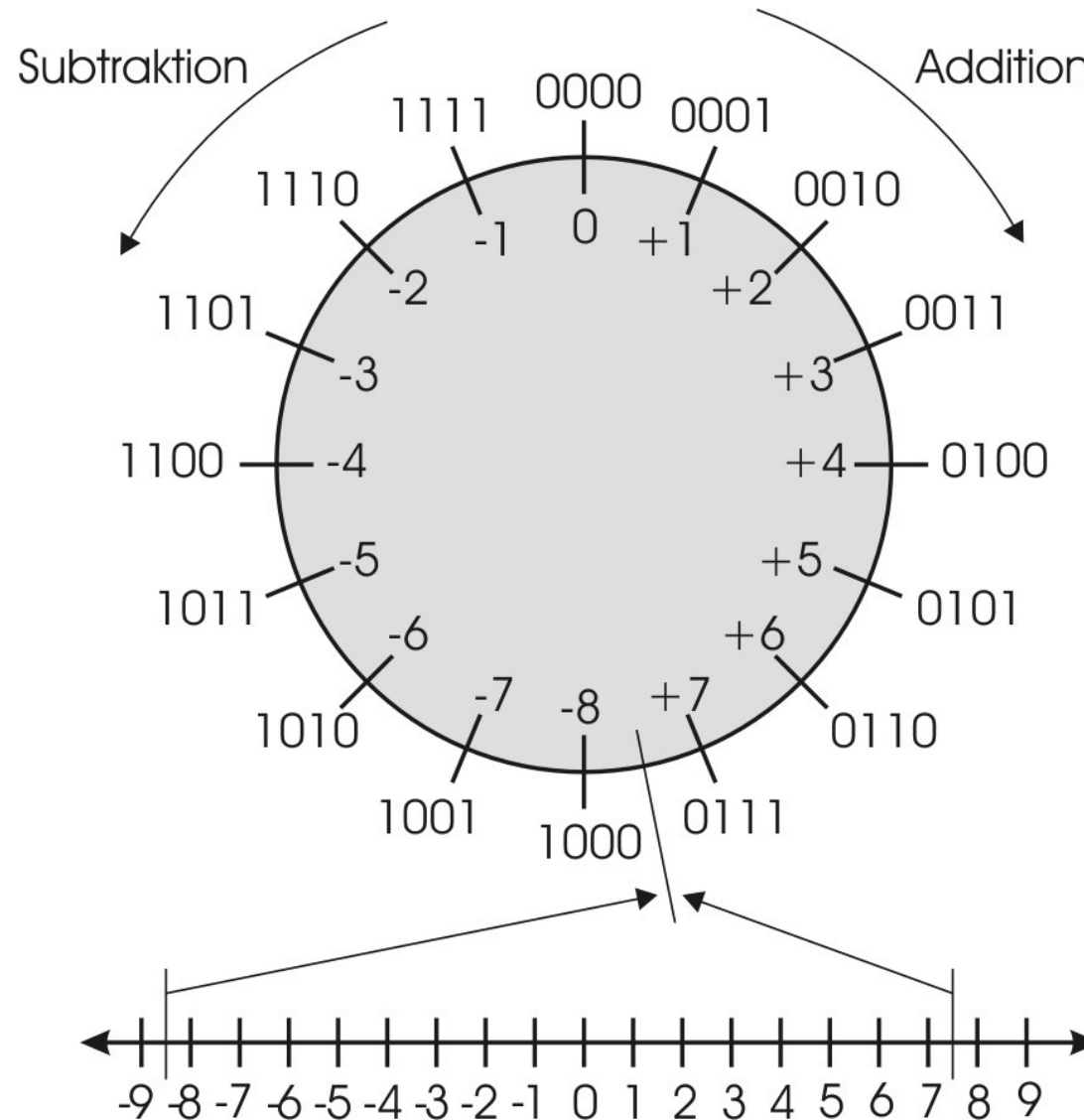
Zweierkomplement

- 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

$$\begin{array}{r} 10 \\ + (-3) \\ \hline \end{array}$$

+7

1's complement

$$\begin{array}{r} 00001010 \\ 11111100 \\ \hline \end{array}$$

$$1 \ 00000110$$

carry 1

$$00000111$$

2's complement

$$\begin{array}{r} 00001010 \\ 11111101 \\ \hline \end{array}$$

$$1 \ 00000111$$

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

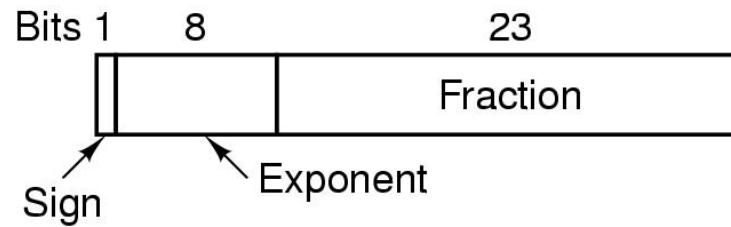
Prinzip Fließkommazahlen

- Jede reelle Zahl läßt sich ausdrücken durch

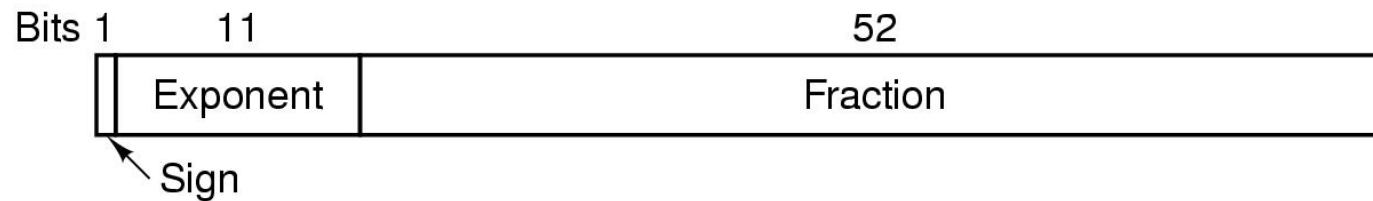
$$\pm \text{Mantisse} * \text{Basis}^{\text{Exponent}}$$

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

Darstellung Fließkommazahlen

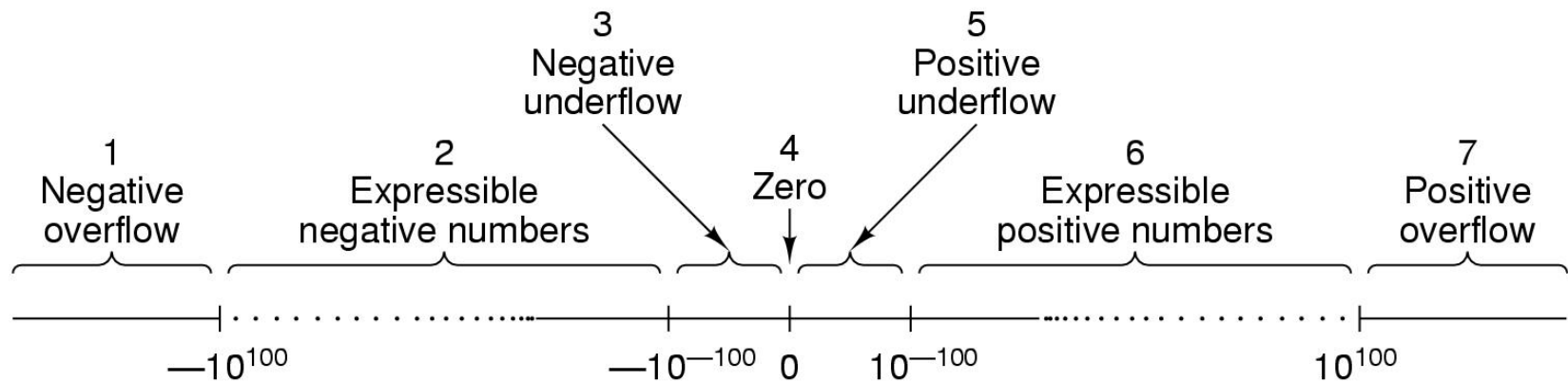


(a)



(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

$$\begin{array}{c}
 2^{-2} \quad 2^{-4} \quad 2^{-6} \quad 2^{-8} \quad 2^{-10} \quad 2^{-12} \quad 2^{-14} \quad 2^{-16} \\
 \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \\
 \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \\
 2^{-1} \quad 2^{-3} \quad 2^{-5} \quad 2^{-7} \quad 2^{-9} \quad 2^{-11} \quad 2^{-13} \quad 2^{-15}
 \end{array}$$

Unnormalized: $0 \ 1010100$. 00000000000011011

Sign Excess 64 + exponent is $84 - 64 = 20$

Fraction is $1 \times 2^{-12} + 1 \times 2^{-13} + 1 \times 2^{-15} + 1 \times 2^{-16} = 2^{20} (1 \times 2^{-12} + 1 \times 2^{-13} + 1 \times 2^{-15} + 1 \times 2^{-16}) = 432$

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

Normalized: $0 \ 1001001$. 11011000000000000

Sign Excess 64 + exponent is $73 - 64 = 9$

Fraction is $1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-4} + 1 \times 2^{-5} = 2^9 (1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-4} + 1 \times 2^{-5}) = 432$

Example 2: Exponentiation to the base 16

$$\begin{array}{c}
 16^{-1} \quad 16^{-2} \quad 16^{-3} \quad 16^{-4} \\
 \wedge \quad \wedge \quad \wedge \quad \wedge \\
 \text{0000} \quad \text{0000} \quad \text{0001} \quad \text{1011}
 \end{array}$$

Unnormalized: $0 \ 1000101$. 000000011011

Sign Excess 64 + exponent is $69 - 64 = 5$

Fraction is $1 \times 16^{-3} + B \times 16^{-4} = 16^5 (1 \times 16^{-3} + B \times 16^{-4}) = 432$

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

Normalized: $0 \ 1000011$. 0001101100000000

Sign Excess 64 + exponent is $67 - 64 = 3$

Fraction is $1 \times 16^{-1} + B \times 16^{-2} = 16^3 (1 \times 16^{-1} + B \times 16^{-2}) = 432$

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	𐀁	𐀂	𐀃	𐀄	𐀅
	1230	1240	1250	1260	1270	1280
1	𐀆	𐀇	𐀈	𐀉	𐀊	𐀋
	1231	1241	1251	1261	1271	1281
2	𐀌	𐀍	𐀎	𐀏	𐀐	𐀑
	1232	1242	1252	1262	1272	1282
3	𐀒	𐀓	𐀔	𐀕	𐀖	𐀗
	1233	1243	1253	1263	1273	1283
4	𐀘	𐀙	𐀚	𐀛	𐀜	𐀝
	1234	1244	1254	1264	1274	1284
5	𐀞	𐀟	𐀠	𐀡	𐀢	𐀣
	1235	1245	1255	1265	1275	1285
6	𐀤	𐀥	𐀦	𐀧	𐀨	𐀩
	1236	1246	1256	1266	1276	1286
7	𐀪	𐀫		𐀭	𐀮	
	1237	1247		1267	1277	

𠂇	𠂈	𠂉	𠂊	𠂋	𠂌	𠂍
F925	F935	F945	F955	F965	F975	F985
𠂎	𠂏	𠂐	𠂑	𠂒	𠂓	𠂔
F926	F936	F946	F956	F966	F976	F986
𠂕	𠂖	𠂗	𠂘	𠂙	𠂚	𠂛
F927	F937	F947	F957	F967	F977	F987
𠂜	𠂝	𠂞	𠂟	𠂠	𠂡	𠂢
F928	F938	F948	F958	F968	F978	F988
𠂣	𠂤	𠂥	𠂦	𠂧	𠂨	𠂩
F929	F939	F949	F959	F969	F979	F989
𠂪	𠂫	𠂬	𠂭	𠂮	𠂯	𠂰
F92A	F93A	F94A	F95A	F96A	F97A	F98A
𠂱	𠂲	𠂳	𠂴	𠂵	𠂶	𠂷
F92B	F93B	F94B	F95B	F96B	F97B	F98B
𠂸	𠂹	𠂺	𠂻	𠂼	𠂽	𠂾
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



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