

Lernzettel

Pascal Diller

October 28, 2024

Contents

Logik	4
Mengen	4
Boolische Algebra	6
Schaltalgebra	7
Boolische Funktionen	8
Boolischer Ausdruck	8
Relationen	8
Äquivalenzrelationen	9
Ordnungsrelationen	9
Hüllen	10
Abbildungen	11
Zahlensysteme	12
Binärsystem	12
Carry-Flag	12
Zweierkomplement	12
Hexadezimalsystem	12
Oktalsystem	13
Festkommazahlen	13
Gleitkommazahlen: IEEE 754	13
Aufbau	13
Dezimal zu IEEE 754	14
IEEE 754 zu Dezimal	14
Fehlererkennung	15
Redundanzen	15
Hamming-Distanz	15
Parität	15
Zweidimensionale Parität	16
Hamming-Code	16
Berechnung der Prüfbits	17

Summenzeichen und Produktzeichen	18
Summenzeichen	18
Produktzeichen	18
Rechenregeln	19
Bruchregeln	19
Potenzgesetze	19
Wurzelgesetze	19
Logarithmengesetze	19
Trigonometrie	20
Bogenmaß	20

Logik

- " \wedge ": **Und**
- " \vee ": **Oder**
- " \neg ": **Nicht** (Verneinung)
- $A \implies B$: A **impliziert** B
- $A \impliedby B$: A wird durch B **impliziert**
- $A \iff B$: A ist äquivalent zu B
Es gilt: $A \implies B$ und $A \impliedby B$
- \forall : **Für alle**
- \exists : **Es existiert (mindestens) ein**

Mengen

Eine **Menge** ist eine Zusammenfassung von (mathematischen) Objekten.
Die Objekte in einer Menge werden als **Elemente** bezeichnet.

- $x \in M$: x in/Element M
- $x \notin M$: x nicht in/Element M

Defintion einer Menge:

- Aufzählung:

$$M_1 = \{0, 1, 2, 3, 5, 8, -1\}; \quad M_2 = \{1, 2, 3, 4, 5, \dots\}$$

Es kommt **nicht** auf die **Reihenfolge** und **nicht** auf **Verdopplungen** an: $\{1, 3, 2, 3\} = \{3, 2, 1\} = \{1, 2, 3\}$

- Beschreibung:

$$M_3 = \{x \in \mathbb{R} : x \geq -1 \wedge x \leq 1\} = [-1, 1]$$

Menge B ist eine **Teilmenge** von Menge A , wenn für jedes $x \in A$ auch $x \in B$ gilt.

- $A \subset B$ (" A ist eine Teilmenge von B ")
- $A \supset B$ (" B ist eine Teilmenge von A ")

Mengenoperationen:

- **Vereinigung** der Mengen A und B
 $A \cup B = \{x : x \in A \vee x \in B\}$ (" A vereinigt B ")
- **Durchschnitt** der Mengen A und B
 $A \cap B = \{x : x \in A \wedge x \in B\}$ (" A geschnitten B ")
- **Differenzmenge** der Mengen A und B
 $A \setminus B = \{x : x \in A \wedge x \notin B\}$ (" A ohne B ")

Kartesisches Produkt:

sei $n \in \mathbb{N}$ und seien X_1, \dots, X_n Mengen, dann ist

$$X_1 \times \dots \times X_n = \{(x_1, \dots, x_n) : x_i \in X_i, \text{ für } i = 1, \dots, n\}$$

die Menge der **n-Tupel** mit i -ter Koordinate x_i in X_i für $i = 1, \dots, n$.

Potenzmenge:

Die Menge aller Teilmengen einer Menge X heißt Potenzmenge von X und wird mit $\mathcal{P}(X)$ bezeichnet:

$$\mathcal{P}(X) = \{Y : Y \subset X\}$$

Es gilt immer: $\emptyset \in \mathcal{P}(X)$ und $X \in \mathcal{P}(X)$.

Beispiel: Sei $X = \{1, 2, 3\}$. Dann ist

$$\mathcal{P}(X) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$$

Sei P eine Menge bestehend aus Mengen. Dann steht

$$\bigcup_{Y \in P} Y = \{y : \text{es gibt } Y \in P \text{ so dass } y \in Y\}$$

für die (möglicherweise unendliche) Vereinigung aller Mengen in P .

Partitionen:

Sei X eine Menge. Eine Partition von X ist eine Teilmenge $P \in \mathcal{P}(X) \setminus \{\emptyset\}$ sodass

- für alle $Y, Z \in P$ mit $Y \neq Z, Y \cap Z = \emptyset$ (Y und Z sind disjunkt).
- $\bigcup_{Y \in P} Y = X$.

Definierte Mengen:

- Leere Menge: $\emptyset = \{\}$
- Natürliche Zahlen: $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, \dots\}$ ($0 \notin \mathbb{N}$)
- Ganze Zahlen: $\mathbb{Z} = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, 4, -4, \dots\}$
- Rationale Zahlen: $\mathbb{Q} = \left\{ \frac{p}{q} : p, q \in \mathbb{Z}, q \neq 0 \right\}$
- Reelle Zahlen: \mathbb{R} , Menge aller **reellen Zahlen**, die man **nicht abzählen** kann

Es gilt: $\mathbb{N} \in \mathbb{Z} \in \mathbb{Q} \in \mathbb{R}$

Boolische Algebra

Als eine **Boolische Algebra** bezeichnet man eine Menge $V = \{a, b, c, \dots\}$, auf der zwei zweistellige Operationen \oplus und \otimes derart definiert sind, dass durch ihre Anwendung auf Elemente aus V wieder Elemente aus V entstehen (Abgeschlossenheit).

Abgeschlossenheit: für alle $a, b \in V$ gilt:

$$a \otimes b \in V$$

$$a \oplus b \in V$$

Zudem müssen die vier **Huntingtonischen Axiome** gelten:

- H1: **Kommutativgesetz**

$$a \otimes b = b \otimes a$$

$$a \oplus b = b \oplus a$$

- H2: **Distributivgesetz**

$$a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$$

$$a \oplus (b \otimes c) = (a \oplus b) \otimes (a \oplus c)$$

- H3: **Neutrale Elemente**

Es existieren zwei Elemente $e, n \in V$, so dass gilt:

$$a \otimes e = a \quad (e \text{ wird } \mathbf{Einselement} \text{ genannt})$$

$$a \oplus n = a \quad (n \text{ wird } \mathbf{Nullelement} \text{ genannt})$$

- H4: **Inverse Elemente**

Für jedes $a \in V$ existiert ein Element $a^{-1} \in V$, so dass gilt:

$$a \otimes a^{-1} = n$$

$$a \oplus a^{-1} = e$$

Schaltalgebra

Die Schaltalgebra $(\{0, 1\}, \wedge, \vee)$ ist eine spezielle boolische Algebra. 0 und 1 können als die logischen Werte wahr und falsch interpretieren.

Es gelten die vier Huntingtonischen Axiome:

(H1) Kommutativgesetz $a \vee b = b \vee a$

$$a \wedge b = b \wedge a$$

(H2) Distributivgesetz $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

(H3) Neutrale Elemente $a \wedge 1 = a$

$$a \vee 0 = a$$

(H4) Invere Elemente $a \wedge \neg a = 0$

$$a \vee \neg a = 1$$

Boolische Funktionen

Eine Funktion $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ wird als boolische Funktion bezeichnet.

Boolischer Ausdruck

Sei $V = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ eine Menge boolischer Variablen. Dann ist die Menge der boolischen Ausdrücke wie folgt definiert:

- $0, 1, x_i$ sind boolische Ausdrücke.
- Ist Φ ein boolischer Ausdruck, dann ist auch $\neg\Phi$ ein boolischer Ausdruck.
- Wenn Φ und Ψ boolische Ausdrücke sind, dann sind auch $\Phi \wedge \Psi$ und $\Phi \vee \Psi$ boolische Ausdrücke.
- Ist Φ ein boolischer Ausdruck, dann ist auch (Φ) ein boolischer Ausdruck.

Relationen

Eine (**binäre**) **Relation** zwischen zwei Mengen X und Y ist eine Teilmenge

$$R \subset X \times Y$$

Im Falle $X = Y$ sprechen wir von einer Relation auf X .

$x \in X$ steht in Relation zu $y \in Y$ genau dann wenn $(x, y) \in R$.

Auch geschrieben: $x R y$ oder $x \sim_R y$ für $(x, y) \in R$ und $x \not R y$ oder $x \not\sim_R y$ für $(x, y) \notin R$.

Seien X, Y und Z Mengen und $R \subset X \times Y, S \subset Y \times X$ Relationen.

- Die zu R **inverse Relation** ist

$$R^{-1} = \{(y, x) \in Y \times X : (x, y) \in R\}$$

- Die Verkettung von R und S ist

$$S \circ R = \{(x, z) \in X \times Z : \text{es gibt } y \in Y \text{ mit } (x, y) \in R \text{ und } (y, z) \in S\}$$

Eine binäre Relation R auf der Menge X heißt:

- **reflexiv**, wenn $x R x$ für alle $x \in X$.
- **symmetrisch**, wenn für alle $x, y \in X$ aus $x R y$ stets $y R x$ folgt.
- **antisymmetrisch**, wenn für alle $x, y \in X$ aus $x R y$ und $y R x$ stets $x = y$ folgt.
- **asymmetrisch**, wenn für alle $x, y \in X$ aus $x R y$ stets $y \not R x$ folgt.
- **transitiv**, wenn für alle $x, y, z \in X$ aus $x R y$ und $y R z$ stets $x R z$ folgt.

Äquivalenzrelationen

Sei X eine nicht leere Menge. Eine Relation R auf X die reflexiv, symmetrisch und transitiv ist, heißt **Äquivalenzrelationen**. Für $x \in X$ nennt man die Menge

$$[x] \sim_R = \{y \in X : x R y\}$$

die **Äquivalenzklasse** von x . Man nennt x und jedes andere Element aus $[x] \sim_R$ einen **Vertreter** oder **Repräsentanten** dieser Äquivalenzklasse.

Sei X eine Menge und \sim eine Äquivalenzrelation auf X . Ein **Vertreter-system** ist eine Teilmenge von X , die für jede Äquivalenzklasse genau ein Element enthält.

Ordnungsrelationen

Sei X eine Menge. Eine **Ordnung** auf X ist eine reflexive, antisymmetrische und transitive Relation. Eine **strikte Ordnung** auf X ist eine asymmetrisch und transitive Relation. Wir nennen eine (strikte) Ordnung \preceq **total**, wenn je zwei Elemente vergleichbar sind:

$$\text{für alle } x, y \in X \text{ gilt } x \preceq y \text{ oder } y \preceq x$$

Ansonsten nennen wir sie **partiell**.

Hüllen

Sei R eine Relation auf der Menge X . Wir definieren:

- Für $n \in \mathbb{N}_0$

$$R^n = \begin{cases} I_X & n = 0 \\ R \circ R^{n-1} & n \geq 1 \end{cases}$$

Es gilt, dass $R^1 = R$

- Die **transitive Hülle** von R ist

$$R_{\text{trans}} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} R^n$$

- Die **reflexive Hülle** von R ist

$$R_{\text{refl}} = R \cup I_X$$

- Die **symmetrische Hülle** von R ist

$$R_{\text{sym}} = R \cup R^{-1}$$

Abbildungen

Eine **Abbildung** $f : X \rightarrow Y$ besteht aus:

- einer Menge X , der **Definitionsbereich** von f ;
- einer Menge Y , der **Wertebereich** von f ;
- einer **Vorschrift**, die jedem $x \in X$ eindeutig ein $y \in Y$ zuordnet.

Notation: $f : X \rightarrow Y, x \mapsto f(x)$

Seien X, Y Mengen, $f : X \rightarrow Y$ eine Abbildung und $x \in X, y \in Y$ sodass $f(x) = y$.
Dann ist y das **Bild** von x und x ein **Urbild** von y .

Für eine Teilmenge $X_0 \subset X$ ist

$$f(X_0) := \{y \in Y : \text{es gibt } x \in X_0, \text{ sodass } f(x) = y\} \subset Y$$

das **Bild** von X_0 und für eine Teilmenge $Y_0 \subset Y$ ist

$$f^{-1}(Y_0) := \{x \in X : f(x) \in Y_0\} \subset X$$

das **Urbild** von Y_0 .

Seien X und Y Mengen und $f : X \rightarrow Y$ eine Abbildung.

f ist **injektiv** falls aus $x_1, x_2 \in X$ mit $f(x_1) = f(x_2)$ stets $x_1 = x_2$ folgt.

”zu jedem y höchstens 1 x -Wert”

f ist **surjektiv** falls es für jedes $y \in Y$, ein $x \in X$ existiert so dass $f(x) = y$.

”zu jedem y mindestens 1 x -Wert”

f ist **bijektiv** falls f injektiv und surjektiv ist.

Seien X, Y, Z Mengen und $f : X \rightarrow Y$ und $g : Y \rightarrow Z$ Abbildungen.

Die **Komposition** oder **Verknüpfung** von f und g ist die

Abbildung $g \circ f : X \rightarrow Z$, definiert durch $(g \circ f)(x) = g(f(x))$.

Zahlensysteme

Binärsystem

Eine Binärzahl b mit $n + 1$ Stellen hat die Form $b_n \dots b_1 b_0$ mit $b_i \in \{0, 1\}$.

Sie entspricht der Dezimalzahl d mit $d = b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2^1 + b_0 \cdot 2^0$

Beispiel: $1101_2 = 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 13_{10}$

Carry-Flag

Wenn bei einer Addition oder Subtraktion ein **Übertrag in der höchsten Stelle** auftritt, wird die Carry-Flag gesetzt. Dieser kann von nachfolgenden Befehlen aufgerufen werden.

Zweierkomplement

Um **negative Zahlen** darzustellen wird der entsprechende Wert des **höchsten Bits negiert**.

Beispiel bei 4 Bit: $1011_{2c} = 1 \cdot (-2^3) + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = -5$

Um von einer positiven ganzen Zahl zur negativen Zahl (oder umgekehrt) gleichen Betrags zu gelangen werden **alle Bits invertiert** und **1 zum Ergebnis addiert**.

Hexadezimalsystem

Eine Hexadezimalzahl h mit $n + 1$ Stellen hat die Form $h_n \dots h_1 h_0$ mit $h_i \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A(\hat{=10}), B(\hat{=11}), C(\hat{=12}), D(\hat{=13}), E(\hat{=14}), F(\hat{=15})\}$.

Sie entspricht der Dezimalzahl d mit $d = h_n \cdot 16^n + h_1 \cdot 16^1 + h_0 \cdot 16^0$.

Beispiel: $5F_{16} = 5 \cdot 16^1 + 15 \cdot 16^0 = 95_{10}$

4 Binärziffern lassen sich zu einer Hexadezimalzahl zusammenfassen:

$$\underbrace{1101}_{13_{10}=D_{16}} \underbrace{0011_2}_{3_{16}} = D3_{16}$$

Oktalsystem

Eine Oktalzahl o mit $n + 1$ Stellen hat die Form $o_n \dots o_1 o_0$ mit $o_i \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

Sie entspricht der Dezimalzahl d mit $d = o_n \cdot 8^n + \dots + o_1 \cdot 8^1 + o_0 \cdot 8^0$.

Beispiel: $36_8 = 3 \cdot 8^1 + 6 \cdot 8^0 = 30_{10}$

3 Binärziffern lassen sich zu einer Oktalzahl zusammenfassen:

$$\underbrace{11}_{3_8} \underbrace{010}_{2_8} \underbrace{011}_{{}_38}_2 = 323_8$$

Festkommazahlen

Eine Festkommazahl besteht aus einer **festen Anzahl von Ziffern vor und nach dem Komma**.

2^3	2^2	2^1	2^0		2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
1	1	0	1	.	0	1	0	1

Gleitkommazahlen: IEEE 754

3 Formate:

- Single Precision: 32 Bit
- Double Precision: 64 Bit
- Extended Precision: 80 Bit

Basiert auf der wissenschaftlichen Notation.

Aufbau

Single Precision:	1 Bit Vorzeichen	8 Bit Exponent	23 Bit normalisierte Mantisse
Double Precision:	1 Bit Vorzeichen	11 Bit Exponent	52 Bit normalisierte Mantisse

Vorzeichen: 0 = +; 1 = −

Exponent: wird gespeichert, indem man den festen Biaswert (127:SP, 1023:DP) addiert.

Die Mantisse beginnt mit einem "Hidden Bit" (immer 1).

Dezimal zu IEEE 754

Beispiel: -62.058

1. Vorzeichen Bit bestimmen

Vorzeichen Bit = 1

2. Zu pur Binär umwandeln

$$62.058_{10} = 111110.10010100_2$$

3. Normalisieren für Mantisse und Exponent (ohne Bias)

$$111110.10010100_2 = 1.1111010010100_2 \cdot 2^5$$

4. Exponent mit Bias bestimmen

$$5 + 127 = 132_{10} = 10000100_2$$

5. Führende 1 der Mantisse abschneiden

$$1.1111010010100_2 \rightarrow 1111010010100_2$$

6. Zusammenfügen

$$-62.058_{10} = \underbrace{1}_{\substack{\text{Vorzeichen} \\ \text{Bit}}} \underbrace{10000100}_{\text{Exponent}} \underbrace{1111010010100}_{\text{Mantisse}}$$

IEEE 754 zu Dezimal

Beispiel: 01000010011010100000000000000000

1. Vorzeichen bestimmen

Vorzeichen: +

2. Exponent bestimmen (Bias muss abgezogen werden)

$$10000100_2 - 127_{10} = 132_{10} - 127_{10} = 5_{10}$$

3. Mantisse bestimmen

$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{16}$	$\frac{1}{32}$	$\frac{1}{64}$
1	1	0	1	0	1

$$\frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{16} + \frac{1}{64} = \frac{53}{64} = 0.828125$$

4. 1 zur Mantisse addieren (Hidden Bit) und Vorzeichen einrechnen

$$1.828125$$

5. Ergebnis berechnen

$$1.828125 \cdot 2^5 = 58.5_{10}$$

Fehlererkennung

Redundanzen

Eine Einheit von n Datenbits und k Redundanzbits nennt man **Codewort**.

Die **Länge** eines Codeworts ist insgesamt $n + k$.

Die Menge aller gültigen Codewörter nennt man **Code**.

Hamming-Distanz

Die Hamming Distanz zweier Codewörter ist gegeben als die Anzahl der Bitpositionen, in denen sie sich unterscheiden.

Beispiel: 11110000 und 11001100 \Rightarrow Hamming-Distanz beträgt 4

Die Hamming Distanz eines Codes ist die kleinste Hamming-Distanz zweier Codewörter

Beispiel: {1100, 0011, 1111} \Rightarrow Hamming-Distanz beträgt 2

c -Bit Fehler können erkannt werden, wenn die Hamming-Distanz $c+1$ beträgt.
 c -Bit Fehler können korrigiert werden, wenn die Hamming-Distanz $2c + 1$ beträgt.

Parität

Durch Hinzufügen eines **Paritätsbits** wird ein Code mit Hamming-Distanz 2 erzeugt.

Das Paritätsbit wird gesetzt sodass die Gesamtzahl der 1en...

... gerade ist

$$\underbrace{00100101}_{\text{Datenbits}} \underbrace{1}_{\text{Paritätsbit}}$$

... ungerade ist

$\underbrace{00100101}_{\text{Datenbits}} \underbrace{0}_{\text{Paritätsbit}}$

Zweidimensionale Parität

Die zweidimensionale Parität konstruiert einen Code mit Hamming-Distanz 4.

Dabei werden n Wörter zu je n Bits in einer $n \times n$ -Matrix untereinander geschrieben und über jede Zeile und jede Spalte je ein Paritätsbit berechnet.

Bei einem 1-Bit-Fehler stimmen die Paritätsbits genau einer Zeile und Spalte nicht.

Dann ist die Position des Fehlers klar und er kann korrigiert werden.

	0	1	1	0	0		0	1	1	0	0
	1	0	0	0	1		1	0	1	0	1
fehlerfrei:	0	1	0	0	1	1-Bit-Fehler:	0	1	0	0	1
	0	1	1	1	1		0	1	1	1	1
	1	1	0	1	1		1	1	0	1	1

Das Bit ganz unten rechts wird zur Paritätsberechnung der Paritätszeile und -spalte genutzt.

Hamming-Code

Ein Hamming-Code mit n **Redundanzbits** hat maximal $2^n - 1$ Bits und maximal $2^n - 1 - n$ Datenbits (mit $n \in \mathbb{N}$)

Die Bits des Codewortes werden, beginnend bei 1, durchnummeriert.

Das i -te **Prüfbit**(auch Redundanzbit) steht im Codewort an Position 2^i ($\Rightarrow 1, 2, 4, 8, \dots$)

	Position	Bits des Codewortes	
Beispiel (gerade Parität):	1_{10}	0	Prüfbit
	2_{10}	1	Prüfbit
	3_{10}	0	
	4_{10}	0	Prüfbit
	5_{10}	1	
	6_{10}	0	
	7_{10}	1	
Gespeichertes Datenwort: 0101			

Berechnung der Prüfbits

Jedes Prüfbit ist ein Paritätsbit über eine eindeutige Menge von Bits.

Das i -te Prüfbit an Position 2^i wird über alle Stellen aus dem Codewort berechnet, für die in der Binärdarstellung für 2^i das Bit auf der jeweiligen Position auf 1 gesetzt ist.

Beispiel: 0. Prüfbit an Stelle $2^2 = 4_{10} = 100_2 \implies$ jedes Bit aus dem Codewort, in dessen Binärdarstellung der Position das Bit auf Position 2^2 gesetzt ist, wird zur Berechnung des Prüfbits verwendet.

Summenzeichen und Produktzeichen

Summenzeichen

Seien $m, n \in \mathbb{Z}$ mit $m \leq n$. Die Summen der Zahlen a_m, a_{m+1}, \dots, a_n wird folgendermaßen bezeichnet:

$$\sum_{i=m}^n a_i = a_m + a_{m+1} + \dots + a_n$$

Dabei gilt: $i \hat{=}$ **Summationsindex**; $m/n \hat{=}$ **untere/obere Summationsgrenze**.
Rechenregeln:

$$\begin{aligned} \sum_{i=m}^n c \cdot a_i &= c \cdot \sum_{i=m}^n a_i \\ \sum_{i=m}^n (a_i + b_i) &= \sum_{i=m}^n a_i + \sum_{i=m}^n b_i \end{aligned}$$

Produktzeichen

Seien $m, n \in \mathbb{Z}$ mit $m \leq n$. Das Produkt der Zahlen a_m, a_{m+1}, \dots, a_n wird folgendermaßen bezeichnet:

$$\prod_{i=m}^n a_i = a_m \cdot a_{m+1} \cdot \dots \cdot a_n$$

Dabei gilt: $i \hat{=}$ **Laufindex**; $m/n \hat{=}$ **untere/obere Grenze**.

Rechenregeln

Bruchregeln

$$\frac{a}{b} = \frac{a \cdot c}{b \cdot c} \quad \frac{a}{b} + \frac{c}{b} = \frac{a+c}{b}$$
$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{ac}{bd} \quad \frac{a}{b} : \frac{c}{d} = \frac{a}{b} \cdot \frac{d}{c} = \frac{ad}{bc}$$

Potenzgesetze

$$a^n \cdot a^m = a^{n+m} \quad a^n \cdot b^n = (a \cdot b)^n$$
$$(a^n)^m = (a^m)^n = a^{n \cdot m} \quad a^{-n} = \frac{1}{a^n}, a \neq 0$$
$$a^0 = 1, a \in \mathbb{R}$$

Wurzelgesetze

$$\sqrt[n]{a^n} = a \quad (\sqrt[n]{a})^n = a$$
$$\sqrt[n]{a \cdot b} = \sqrt[n]{a} \cdot \sqrt[n]{b} \quad \sqrt[n]{\frac{a}{b}} = \frac{\sqrt[n]{a}}{\sqrt[n]{b}}, b \neq 0$$
$$a^{\frac{1}{n}} = \sqrt[n]{a} \quad a^{-\frac{1}{n}} = \frac{1}{\sqrt[n]{a}}, a > 0$$

Logarithmengesetze

$$\log 1 = 0 \quad \log e = 1$$
$$a^x = b \Leftrightarrow x = \log_a(b) \quad \log(a^x) = x \log a$$
$$\log(x \cdot y) = \log x + \log y \quad \log\left(\frac{x}{y}\right) = \log x - \log y$$

Trigonometrie

Bogenmaß

Der Bogenmaß ist die Länge des Kreisbogens des Einheitskreises und gibt den Betrag des Winkels an. Der Umfang des Einheitskreises beträgt 2π .

Bogenmaß	0	$\frac{\pi}{6}$	$\frac{\pi}{4}$	$\frac{\pi}{3}$	$\frac{\pi}{2}$	π	$\frac{3\pi}{2}$	2π
Gradmaß	0°	30°	45°	60°	90°	180°	270°	360°

Umwandlung von Winkel α von Gradmaß zu Bogenmaß: $\text{Bogenmaß} = \alpha \frac{\pi}{180^\circ}$
Umwandlung von Winkel α von Bogenmaß zu Gradmaß: $\text{Gradmaß} = \alpha \frac{180^\circ}{\pi}$