

# Lernzettel

Pascal Diller

October 27, 2024

# Contents

<b>Logik</b>	<b>4</b>
<b>Mengen</b>	<b>4</b>
<b>Relationen</b>	<b>6</b>
Äquivalenzrelationen . . . . .	7
Ordnungsrelationen . . . . .	7
Hüllen . . . . .	8
<b>Abbildungen</b>	<b>9</b>
<b>Zahlensysteme</b>	<b>10</b>
Binärsystem . . . . .	10
Carry-Flag . . . . .	10
Zweierkomplement . . . . .	10
Hexadezimalsystem . . . . .	10
Oktalsystem . . . . .	11
Festkommazahlen . . . . .	11
Gleitkommazahlen: IEEE 754 . . . . .	11
Aufbau . . . . .	11
Dezimal zu IEEE 754 . . . . .	12
IEEE 754 zu Dezimal . . . . .	12
<b>Fehlererkennung</b>	<b>13</b>
Redundanzen . . . . .	13
Hamming-Distanz . . . . .	13
Parität . . . . .	13
Zweidimensionale Parität . . . . .	14
Hamming-Code . . . . .	14
Berechnung der Prüfbits . . . . .	15
<b>Summenzeichen und Produktzeichen</b>	<b>16</b>
Summenzeichen . . . . .	16
Produktzeichen . . . . .	16

<b>Rechenregeln</b>	<b>17</b>
Bruchregeln . . . . .	17
Potenzgesetze . . . . .	17
Wurzelgesetze . . . . .	17
Logarithmengesetze . . . . .	17
<b>Trigonometrie</b>	<b>18</b>
Bogenmaß . . . . .	18
<b>Differentialrechnung</b>	<b>18</b>
Ableitungsregeln . . . . .	18
Natürliche Potenzen . . . . .	18
Summenregel . . . . .	18
Produktregel . . . . .	18
Kettenregel . . . . .	18
<b>Ebenen</b>	<b>19</b>
Parameterform . . . . .	19
Normalenform . . . . .	19
Koordinatenform . . . . .	19

# 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  $B$

$$A \cup B = \{x : x \in A \vee x \in B\} \text{ ("A vereinigt B")}$$

- **Durchschnitt** der Mengen  $A$  und  $B$

$$A \cap B = \{x : x \in A \wedge x \in B\} \text{ ("A geschnitten B")}$$

- **Differenzmenge** der Mengen  $A$  und  $B$

$$A \setminus B = \{x : x \in A \wedge x \notin B\} \text{ ("A ohne B")}$$

**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:  $\mathbb{N} \in \mathbb{Z} \in \mathbb{Q} \in \mathbb{R}$

## 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.

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

$f$  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:

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

## 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.

fehlerfrei:	0	1	1	0	0	1-Bit-Fehler:	0	1	1	0	0
	1	0	0	0	1		1	0	1	0	1
	0	1	0	0	1		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  $2^i$  ( $\implies 1, 2, 4, 8, \dots$ )

	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

$$\begin{aligned}\frac{a}{b} &= \frac{a \cdot c}{b \cdot c} & \frac{a}{b} + \frac{c}{b} &= \frac{a+c}{b} \\ \frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} &= \frac{ac}{bd} & \frac{a}{b} : \frac{c}{d} &= \frac{a}{b} \cdot \frac{d}{c} = \frac{ad}{bc}\end{aligned}$$

### Potenzgesetze

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

### Wurzelgesetze

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

### Logarithmengesetze

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

# Trigonometrie

## Bogenmaß

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

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

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

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

# Differentialrechnung

## Ableitungsregeln

### Natürliche Potenzen

$$\frac{d}{dx}x^n = nx^{n-1}$$

### Summenregel

$$\frac{d}{dx}(u(x) + v(x)) = \frac{d}{dx}u(x) + \frac{d}{dx}v(x)$$

### Produktregel

$$\frac{d}{dx}(u(x) \cdot v(x)) = \frac{d}{dx}u(x) \cdot v(x) + u(x) \cdot \frac{d}{dx}v(x)$$

### Kettenregel

$$\frac{d}{dx}u(v(x)) = \frac{d}{dv}u(v) \cdot \frac{d}{dx}v(x)$$

# Ebenen

## Parameterform

$$E : \vec{x} = \vec{p} + r \cdot \vec{u} + s \cdot \vec{v}$$

$$\begin{aligned}\vec{p} &\hat{=} \text{Stützvektor} \\ \vec{u}, \vec{v} &\hat{=} \text{Spannvektoren}\end{aligned}$$

## Normalenform

$$E : (\vec{x} - \vec{p}) \cdot \vec{n} = 0$$

$$\begin{aligned}\vec{x} &\hat{=} \text{Ortsvektor} \\ \vec{p} &\hat{=} \text{Stützvektor} \\ \vec{n} &\hat{=} \text{Normalenvektor, orthogonal zu Spannvektoren}\end{aligned}$$

## Koordinatenform

$$ax_1 + bx_2 + cx_3 = d = \vec{n} \cdot \vec{p}$$

Umwandlung von Koordinatenform in Normalenform: