

1 Aussagenlogik

1.1 Wahrheitstabelle

A	B	\bar{A}	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$	$A \oplus B$
0	0	1	0	0	1	1	0
0	1	1	0	1	1	0	1
1	0	0	0	1	0	0	1
1	1	0	1	1	1	1	0

1.2 De Morgansche Gesetze

1. $\overline{A \wedge B} \equiv \bar{A} \vee \bar{B}$
2. $\overline{A \vee B} \equiv \bar{A} \wedge \bar{B}$

1.3 All- und Existenzaussagen

Sei M eine Menge

1. $\forall x : A(x)$ Für alle $x \in M$ gilt $A(x)$
2. $\exists x : A(x)$ Es gibt ein $x \in M$, so dass $A(x)$ wahr ist

1.4 Weitere allg.gültige Umformungen

1. $A \Rightarrow B \equiv \bar{B} \Rightarrow \bar{A}$ (Kontraposition)
2. $A \Leftrightarrow B \equiv (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
3. $\overline{\forall x : A(x)} \equiv \exists x : \overline{A(x)}$
4. $\overline{\exists x : A(x)} \equiv \forall x : \overline{A(x)}$

1.5 Tautologie

Ein aussagelogischer Ausdruck heißt allgemeingültig oder Tautologie, wenn er immer wahr ist. Dies ist erkennbar durch die letzte Spalte in der Wahrheitstabelle welche stets 1 ist.

1.6 Disjunktive und Konjunktive Normalform

1. **DNF:** ("wo der Wert 1 steht")
 - eine Veroderung von Und-Termen

- Beispiel für $A \Leftrightarrow B : (\bar{A} \wedge \bar{B}) \vee (A \wedge B)$

2. KNF: ("wo der Wert 0 steht")

- eine Verundung von Oder-Termen
- Beispiel für $A \Leftrightarrow B : (\bar{A} \vee B) \wedge (A \vee \bar{B})$

2 Vollständige Induktion

$$\sum_{k=1}^n (4k - 1) = 2n^2 + n \quad n \in \mathbb{N}$$

(IA) Induktionsanfang Nachweis der Behauptung für $n = 1$

$$\sum_{k=1}^n (4 \cdot 1 - 1) = 3$$

$$2 \cdot 1^2 + 1 = 3 \quad \checkmark$$

(IV) Induktionsschritt

a) Induktionsvoraussetzung

$$\sum_{k=1}^n (4k - 1) = 2n^2 + n$$

b) Induktionsbehauptung ($n \rightarrow n + 1$):

$$\sum_{k=1}^{n+1} (4k - 1) = 2(n + 1)^2 + (n + 1)$$

(IS) Beweis des Induktionsschritts:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} (4k - 1) &= \sum_{k=1}^n (4k - 1) + (4(n + 1) - 1) = \\ &= 2n^2 + n + (4(n + 1) - 1) = 2n^2 + 5n + 3 = \\ &= 2(n^2 + 2n + 1) + (n + 1) = 2(n + 1)^2 + (n + 1) \quad \text{q.e.d.} \end{aligned}$$

3 Mengen

3.1 Definitionen

3.1.1 Allgemein

Eine Menge ist durch ihre Elemente bestimmt.

$x \in M$, x ist Element von M

$x \notin M$, x ist kein Element von M

$|M| :=$ Anzahl der Elemente von M

$$N \subset M : \Leftrightarrow (x \in N \Rightarrow x \in M)$$

$$N \not\subset M : \Leftrightarrow (\exists x \in N \text{ mit } x \notin M)$$

$$N = M : \Leftrightarrow (N \subset M \text{ und } M \subset N)$$

$$\emptyset = \{\} : \text{leere Menge}$$

$$A \setminus B = A \cap \bar{B}$$

$$A \cap \bar{B} = \bar{A} \cup B$$

$$A \cap (\bar{A} \cup B) = (A \cap \bar{A}) \cup (A \cap B) = A \cap B$$

$$(\bar{A} \cap \bar{B}) = \overline{(A \cup B)}$$

3.1.1.1 Zugehörigkeitstabelle

Ist wie eine Wahrheitstabelle wobei 0: nicht enthalten bedeutet und 1 enthalten bedeutet.

3.1.2 Beispiele für Mengen

$$M := \{1, 2, 3\}, N := \{2, 3, 5\}$$

1. M vereinigt N

$$M \cup N := \{x | x \in M \vee x \in N\}$$

$$M \cup N = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

2. M geschnitten N

$$M \cap N := \{x | x \in M \wedge x \in N\}$$

$$M \cap N = \{2, 3\}$$

3. M ohne N

$$M \setminus N := \{x | x \in M \wedge x \notin N\}$$

$$M \setminus N = \{1\}$$

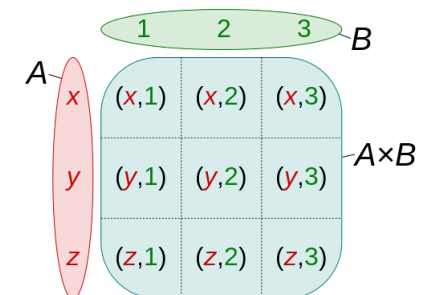
4. Potenzmenge von M (Menge aller Teilmengen)

$$P(M) := \{A | A \subset M\}, |P(M)| = 2^{|M|} = 2^3 = 8$$

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

5. $M \times N : \{(x, y) | x \in M, y \in N\}$ (kartesisches Produkt)

$M \times N$: Menge aller geordneten Paare, d.h. $(x, y) \neq (y, x)$ falls $x \neq y$



3.2 Rechengesetze

1. $A \cup B = B \cup A$
 $A \cap B = B \cap A$ (Kommutativität)
2. $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$
 $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$ (Assoziativität)
3. $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
 $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ (Distributivgesetz)

4 Abbildungen

4.1 Definitionen

4.1.1 Funktion

Seien M, N Mengen. Eine Abbildung (Funktion) $f: M \rightarrow N$ ("f von M nach N") ordnet jedem Element von M genau ein Element in N zu.

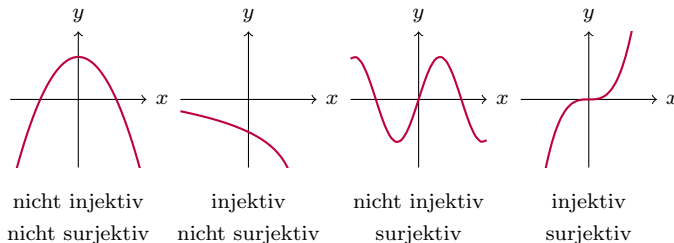
4.1.2 Graph

Sei $f: M \rightarrow N$ eine Abbildung. $G := G_f := \{(x, y) \in M \times N \mid y = f(x)\} \subset M \times N$ heißt Graph von f .

4.1.3 Umkehrfunktion

Sei $f: M \rightarrow N$ eine Abbildung und ist bijektiv. Dann ist $f^{-1}: N \rightarrow M$ die Umkehrabbildung von f .

4.2 Surjektivität, Injektivität und Bijektivität



1. **injektiv:** Zu jedem $y \in N$ gibt es genau ein $x \in N$
 $f(x) = f(y) \Rightarrow x = y$

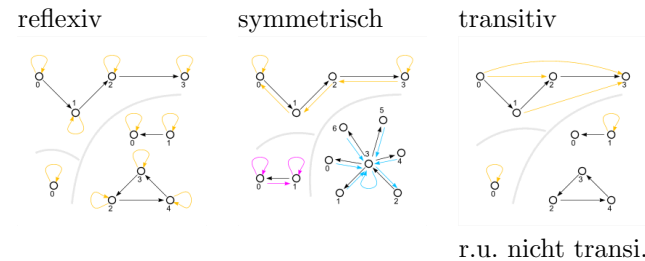
2. **surjektiv:** Zu jedem $y \in N$ gibt es mindestens ein $x \in N$ für das gilt $f(x) = y$
3. **bijektiv:** injektiv + surjektiv \Rightarrow Für jedes $y \in N$ genau ein $x \in N$

5 Relationen

5.1 Definitionen

Eine Relation R auf die Menge A ist:

5.1.1 Äquivalenzrelation



1. reflexiv

In dieser Abbildung: Drei reflexive Relationen, als gerichtete Graphen dargestellt.

2. symmetrisch

In dieser Abbildung: Drei symmetrische Relationen, als gerichtete Graphen dargestellt

3. transitiv

In dieser Abbildung: Zwei transitive und eine nicht transitive Relation (rechts unten), als gerichtete Graphen dargestellt.

5.1.2 Ordnungsrelation

1. reflexiv

2. transitiv

3. antisymmetrisch

5.2 Eigenschaften

Eine Relation $R \subset A \times A$ heißt:

1. **reflexiv**, wenn $(a, a) \in R$ für alle $a \in A$
Beweisen durch $y := x$
2. **symmetrisch**, wenn für alle $(a, b) \in A \times A$ gilt:
 $(a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \in R$
Beweisen durch vertauschen von x und y
3. **antisymmetrisch**, wenn für alle $a, b \in A$ gilt:
 $(a, b) \in R$ und $(b, a) \in R \Rightarrow a = b$
4. **asymmetrisch**, wenn für alle $a, b \in A$ gilt:
 $(a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \notin R$
5. **transitiv**, wenn für alle $a, b, c \in A$ gilt:
 $(a, b) \in R \wedge (b, c) \in R \Rightarrow (a, c) \in R$
Beweisen indem über ein anderes Element wieder zum Start gelangt werden kann

5.2.1 Äquivalenzklassen und Beispiel für Äquivalenzrelation

Beispieläquivalenzrelation: Auf der Menge $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ist R definiert: $R = \{(a, b) \in A \times A : a^2 \equiv b^2 \pmod{7}\}$

1. Reflexivität: $(a, a) \in R$. Dies gilt da $a^2 \equiv a^2 \pmod{7}$ gilt.
2. Symmetrie: $(a, b) \in R \rightarrow (b, a) \in R$. Dies gilt da $a^2 \equiv b^2 \pmod{7}$ äquivalent ist zu $b^2 \equiv a^2 \pmod{7}$ (Gleichheit $\pmod{7}$ ist symmetrisch)
3. Transitivität: analog: Gleichheit $\pmod{7}$ ist transitiv
 $a^2 \equiv b^2 \pmod{7}$ und $b^2 \equiv c^2 \pmod{7}$ folgt $a^2 \equiv c^2 \pmod{7}$.

Äquivalenzklassen: die Werte von $a^2 \pmod{7}$ für $a = 1, 2, 3, 4, 5, 6$ sind (alles $\pmod{7}$): $1^2 = 1, 2^2 = 4, 3^2 = 9 = 2, 4^2 = 16 = 2, 5^2 = 25 = 4, 6^2 = 36 = 1$. Somit sind die Äquivalenzklassen $\{1, 6\}$, $\{2, 5\}$ und $\{3, 4\}$.

6 Elementare Zahlentheorie

6.1 Quersumme

Sei $x \in \mathbb{N}$ und $x = (q_n, q_{n-1}, \dots, q_1, q_0) = q_n \cdot 10^n + q_{n-1} \cdot 10^{n-1} + \dots + q_1 \cdot 10^1 + q_0 \cdot 10^0$ die Dezimaldarstellung von x . Dann gilt:

1. **Quersumme:** $Q(x) := q_0 + q_1 + \dots + q_n$
2. **alternierende Quersumme:**
 $Q'(x) := q_0 - q_1 + q_2 - \dots + (-1)^n \cdot q_n$
3. $x \equiv Q(x) \pmod{9}$
4. $x \equiv Q'(x) \pmod{11}$

6.2 Teilbarkeit

Sei $d, a \in \mathbb{Z}$

$d \mid a : d$ teilt $a \Rightarrow r \in \mathbb{Z} : a = d \cdot r$

$d \nmid a : d$ teilt nicht a

Rechenregeln:

1. $a \mid a$ (reflexiv)
2. $(a \mid b) \wedge (c \mid d) \Rightarrow (a \cdot c) \mid (b \cdot d)$
3. $a \mid b \wedge b \mid c \Rightarrow a \mid c$ (transitiv)
4. $a \mid b \wedge a \mid c \Rightarrow a \mid (m \cdot b + n \cdot c)$ für alle $m, n \in \mathbb{Z}$

6.3 Primzahlen

Eine Zahl $p \in \mathbb{N}$ heißt Primzahl, wenn:

1. $p > 1$ und
2. $p = a \cdot b$ mit $a, b \in \mathbb{N} \Rightarrow a = 1 \vee b = 1$
d.h. Primzahlen haben keine echten Teiler

6.3.1 Besondere Rechenregeln

$$p \mid (a \cdot b) \Rightarrow p \mid a \vee p \mid b$$

6.3.2 Hauptsatz der elementaren Zahlentheorie

Sei $a \in \mathbb{Z}, a \neq 0$ und $\epsilon = \pm 1$

$$a = \epsilon \cdot \prod_p p^{m_p(a)}$$

Beispiel:

$$372 = 2^2 \cdot 3^1 \cdot 31^1$$

$$m_2(372) = 2, m_3(372) = 1, m_{31}(372) = 1$$

6.3.3 Anzahl positiver Teiler

$$\tau(a) = \prod_{i=1}^r (m_i(a) + 1)$$

Beispiel:

$$120 = 2^3 \cdot 3^1 \cdot 5^1$$

$$\tau(120) = (3+1) \cdot (1+1) \cdot (1+1) = 16$$

6.4 Kongruenz

$$a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid (a - b) \Leftrightarrow (a - b) = m \cdot t \Leftrightarrow a = m \cdot t + b$$

6.5 ggT, kgV

6.5.1 Größter gemeinsamer Teiler

Seien $a, b, d \in \mathbb{Z}$ gilt $d = \text{ggT}(a, b)$ wenn:

1. $d \geq 0, d \mid a \wedge d \mid b$
2. Für jeden gemeinsamen Teiler t von a und b gilt $t \mid d$

Beispiel:

$$\text{ggT}(531, 93) = \text{ggT}(3^2 \cdot 59, 3 \cdot 31) = 3$$

Taschenrechner: GCD(VAL1; VAL2)

6.5.2 kleinstes gemeinsames Vielfaches

$$\text{kgV}(a, b) = \frac{|a \cdot b|}{\text{ggT}(a, b)}$$

6.6 Diophantische Gleichungen

6.6.1 Lösbarkeit

$$ax + by = c \text{ ist lösbar wenn gilt: } \text{ggT}(a, b) \mid c$$

6.6.2 Erweiterter euklidischer Algorithmus

Berechnet: $n^{-1} \pmod{m}$

Tabelle Auffüllen: $r_1 = m, r_2 = n, x_1 = 1, x_2 = 0, y_1 = 0, y_2 = 1$

$\forall i > 2$ gilt:

$$r_{i-2} : \text{R} r_{i-1} = q_{i-1} : \text{R} r_i \quad (\text{Taschenrechnersyntax})$$

$$x_i = x_{i-2} - (q_{i-1} \cdot x_{i-1})$$

$$y_i = y_{i-2} - (q_{i-1} \cdot y_{i-1})$$

Beispiel: $m = 520, n = 103$

i	r_i	q_i	x_i	y_i
1	520		1	0
2	103	5	0	1
3	5	20	1	-5
4	3	1	-20	101
5	2	1	21	-106
6	1		-41	207
			$= x_0$	$= y_0$

$$\text{ggT}(520, 103) = 1 \quad 103^{-1} \pmod{520} = 207 \quad (\text{Inverse})$$

Bemerkung: $\text{ggT}(m, n) = 1$: so sind m und n teilerfremd!

Zur Kontrolle: es muss immer gelten $r_i = r_{i+1} \cdot q_{i+1} + r_{i+2}$

6.6.3 Lösungsgesamtheit

Durch den erweitertern euklidischen Algorithmus erhält man eine mögliche Lösung der Gleichung $ax + by = c$. Alle ganzzahligen Lösungen erhält man wie folgt:

$$x = x_0 + k \cdot \frac{b}{\text{ggT}(a, b)} \quad y = y_0 - k \cdot \frac{a}{\text{ggT}(a, b)}$$

6.6.4 Lösen von Kongruenzgleichungen

$$a \cdot x \equiv b \pmod{m}$$

Lösbarkeit: Die Gleichung ist lösbar, wenn $\text{ggT}(a, m) \mid b$

Beispiel: Gesucht ist ein x mit $103x \equiv 3 \pmod{520}$

$$520x + 103y = 3$$

$$\begin{aligned}
520 \cdot 520^{-1} + 103 \cdot 103^{-1} &= 1 \\
520 \cdot (-41) + 103 \cdot 207 &= 1 \quad | \cdot 3 \\
520 \cdot (-41 \cdot 3) + 103 \cdot (207 \cdot 3) &= 3
\end{aligned}$$

$$\Rightarrow x = -123 \quad y = 621 \Rightarrow 103 \cdot 621 \equiv 3 \pmod{520}$$

Hinweis: Sollte der $ggT(a, m) \neq 1$ sein, sollte geprüft werden ob a und b kürzbar sind.

6.7 Eulersche φ -Funktion

Sie gibt für jede natürliche Zahl m an, wie viele positive ganze Zahlen $a \leq m$ zu ihr teilerfremd sind:

$$\varphi(m) := |\{1 \leq a \leq m \mid ggT(a, m) = 1\}|$$

Sei $Z_m^* := \{a \in Z_m \mid a \text{ ist invertierbar}\}$.

Dann gilt: $|Z_m^*| = \varphi(m)$

$$\varphi(m) = m \prod_{p \mid m} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

Ist p eine Primzahl, dann gilt:

$$\begin{aligned}
\varphi(p) &= p - 1 \\
\varphi(p^k) &= p^k - p^{k-1} = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)
\end{aligned}$$

m, n teilerfremd:

$$\varphi(m \cdot n) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$$

$$\sum_{d \mid m} \varphi(d) = m$$

6.8 Satz von Euler & der kleine Satz von Fermat

6.8.1 Satz von Euler

Für $ggT(a, m) = 1$ gilt:

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$

6.8.2 kleiner Satz von Fermat

Für p eine Primzahl und $ggT(a, p) = 1$ gilt:

$$a^{p-1} \pmod{p} \equiv 1 \pmod{p}$$

6.8.3 Satz von Wilson

$(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$ gilt genau dann, wenn p prim.

6.8.4 Anwendungsbeispiele

6.8.4.1 Berechnung von $\varphi(2625)$

Primfaktorzerlegung: FACT am taschenrechner!

$$\varphi(2625) = \varphi(3 \cdot 5^3 \cdot 7) = (3^1 - 3^0)(5^3 - 5^2)(7^1 - 7^0) = 1200$$

6.8.4.2 Berechnung von $13^{6005} \pmod{2625}$ - Satz von Euler

$$\begin{aligned}
ggT(13, 2625) &= 1 \\
13^{1200} &\equiv 1 \pmod{2625}
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
13^{6005} \pmod{2625} &= 13^{1200 \cdot 5 + 5} = (13^{1200})^5 \cdot 13^5 \equiv \\
1^5 \cdot 13^5 \pmod{2625} &= 13^5 \pmod{2625} = 371293 = \\
1168 \pmod{2625}
\end{aligned}$$

6.8.4.3 Berechnung von $6005^{\varphi(6005)} \pmod{13}$ - Kleiner Satz von Fermat

$$6005^{\varphi(6005)} \pmod{13} \equiv 12^{\varphi(6005)} \equiv 12^{1200} \equiv 12^{(12 \cdot 100)} \equiv (12^{12})^{100} \equiv 1^{100} \equiv 1 \pmod{13}$$

6.9 Modulares Potenzieren

6.9.1 Regel I

Lässt sich der Exponent als Summe zweier kleinerer Zahlen darstellen, so gilt:

$$x^{a+b} = x^a \cdot x^b$$

Soll der Rest der Potenz gebildet werden, so kann die Restfunktion bereits auf Zwischenergebnisse angewendet werden, denn bezüglich der Restbildung zur Division durch d gilt:

$$x^{a+b} \pmod{d} = ((x^a \pmod{d}) \cdot (x^b \pmod{d})) \pmod{d}$$

6.9.2 Regel II

Lässt sich der Exponent als Produkt zweier kleinerer Zahlen darstellen, so gilt:

$$x^{a \cdot b} = (x^a)^b$$

Soll der Rest der Potenz gebildet werden, so kann die Restfunktion bereits auf Zwischenergebnisse angewendet werden, denn bezüglich der Restbildung zur Division durch d gilt:

$$x^{a \cdot b} \pmod{d} = (x^a \pmod{d})^b \pmod{d}$$

6.9.3 Anwendung und Sonderfälle

$$\begin{aligned}
(a-1)^{\text{gerade Zahl}} \pmod{a} &\equiv (-1)^{\text{gerade}} \pmod{a} \equiv 1 \\
(a-1)^{\text{ungerade Zahl}} \pmod{a} &\equiv (-1)^{\text{ungerade}} \pmod{a} \equiv -1 \\
a^n \pmod{a+1} &\equiv 1^n \pmod{a+1} \equiv 1
\end{aligned}$$

6.10 Chinesischer Restsatz

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

$$x \equiv a_3 \pmod{m_3}$$

6.10.1 Lösbarkeit

$ggT(m_1, m_2, m_3) = 1 \Rightarrow$ eindeutig lösbar;
sonst hat das System 0 oder mehrere Lösungen

6.10.2 Konstruktive Lösung

$$x \equiv \textcolor{yellow}{r} \bmod \textcolor{green}{q_i} \quad m_i = \textcolor{green}{q_{i+1}} \cdot \textcolor{green}{q_{i+2}} = \textcolor{blue}{m_i}$$

$$x \equiv \textcolor{yellow}{4} \bmod \textcolor{green}{20} \quad m_1 = \textcolor{green}{21} \cdot \textcolor{green}{23} = \textcolor{blue}{483}$$

$$x \equiv \textcolor{yellow}{5} \bmod \textcolor{green}{21} \quad m_2 = \textcolor{green}{20} \cdot \textcolor{green}{23} = \textcolor{blue}{460}$$

$$x \equiv \textcolor{yellow}{6} \bmod \textcolor{green}{23} \quad m_2 = \textcolor{green}{20} \cdot \textcolor{green}{21} = \textcolor{blue}{420}$$

$$m = \textcolor{green}{q_1} \cdot \textcolor{green}{q_2} \cdot \textcolor{green}{q_3} = \textcolor{brown}{m}$$

$$m = \textcolor{green}{20} \cdot \textcolor{green}{21} \cdot \textcolor{green}{23} = \textcolor{brown}{9660}$$

M_i so wählen, dass $(r_i \cdot M_i) \bmod m_i \equiv 1$
Wenn M_i nicht sofort ersichtlich, dann Euklid anwenden mit den Startwerten: $(\textcolor{blue}{m_i} \bmod \textcolor{green}{q_i})^{-1} \bmod \textcolor{green}{q_i}$

$$M_i : \textcolor{blue}{m_i} \cdot M_i \bmod \textcolor{green}{q_i} \equiv ((\textcolor{blue}{m_i} \% \textcolor{green}{q_i}) \cdot \textcolor{pink}{M_1}) \% \textcolor{green}{q_i} \equiv 1 \% \textcolor{green}{q_i}$$

$$M_1 : \textcolor{blue}{483} \cdot M_1 \bmod \textcolor{green}{20} \equiv (3 \cdot \textcolor{pink}{M_1}) \bmod \textcolor{green}{20} \equiv 1 \bmod 20$$

$$M_2 : \textcolor{blue}{460} \cdot M_2 \bmod \textcolor{green}{21} \equiv (19 \cdot \textcolor{pink}{M_2}) \bmod \textcolor{green}{21} \equiv 1 \bmod 21$$

$$M_3 : \textcolor{blue}{420} \cdot M_3 \bmod \textcolor{green}{23} \equiv (6 \cdot \textcolor{pink}{M_3}) \bmod \textcolor{green}{23} \equiv 1 \bmod 23$$

$$x \equiv (\textcolor{yellow}{r_1} \textcolor{blue}{m_1} \textcolor{pink}{M_1} + \textcolor{yellow}{r_2} \textcolor{blue}{m_2} \textcolor{pink}{M_2} + \textcolor{yellow}{r_3} \textcolor{blue}{m_3} \textcolor{pink}{M_3}) \bmod \textcolor{brown}{m}$$

$$\textcolor{yellow}{4} \cdot \textcolor{blue}{483} \cdot \textcolor{pink}{7} + \textcolor{yellow}{5} \cdot \textcolor{blue}{460} \cdot \textcolor{pink}{10} + \textcolor{yellow}{6} \cdot \textcolor{blue}{420} \cdot \textcolor{pink}{4} = 46604 \bmod \textcolor{brown}{9660}$$

$$x \equiv 7964 \bmod \textcolor{brown}{9660}$$

7 Kombinatorik

7.1 Binomialkoeffizienten

Für $n, k \in \mathbb{R}, 0 \leq k \leq n$:

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k! \cdot (n - k)!}$$

Symmetrie im pascalschen Dreieck:

$$\binom{n}{k} = \binom{n}{n - k}$$

Rekursive Definition:

$$\binom{n}{k} = \binom{n - 1}{k - 1} + \binom{n - 1}{k}$$

Binomischer Lehrsatz:

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} \cdot b^k$$

7.2 Stichproben

M := Menge von Objekten die entweder die Eigenschaft A oder B haben.
 $M = A \cup B, A \cap B = \emptyset$
 $|A|$ Elementen haben die Eigenschaft A .
Stichprobe enthält x Elementen
Anzahl der möglichen Stichproben jenach Anzahl der Elementen aus A die eine Stichprobe mit insgesamt x Elementen enthält:

7.2.1 Mindestens eins aus A

= Alle - keines aus A

7.2.2 Kein Element aus A

$$\binom{|B|}{x}$$

7.2.3 Genau y Elementen aus A

$$\binom{|A|}{y} \cdot \binom{|B|}{x - y}$$

7.2.4 Höchstens y Elementen aus A

$$\sum_{i=0}^y \binom{|A|}{i} \cdot \binom{|B|}{x - i}$$

7.2.5 Mindestens y Elementen aus A

$$\sum_{i=y}^{|A|} \binom{|A|}{i} \cdot \binom{|B|}{x - i}$$

7.3 Zusammenfassung

Auswahl...	ohne Beachtung der Reihenfolge (Kombination) $(b, a) = (a, b)$	mit Beachtung der Reihenfolge (Variation) $(a, b) \neq (b, a)$
ohne Zurücklegen (Element wiederholt sich nicht)	$\binom{n}{k}$ Taschenrechner: $nCr \rightarrow nCk$	$\frac{n!}{(n - k)!}$ Taschenrechner: $nPr \rightarrow nPk$
mit Zurücklegen (Element wiederholt sich)	$\binom{n + k - 1}{k}$	n^k

7.3.0.1 Beispiele

		Reihenfolge
Permutation ohne Wiederholung	$n!$	beachten
Permutation mit Wiederholung	$\frac{n!}{k_1! \cdot k_2! \cdot \dots \cdot k_s!}$	beachten
Variation ohne Wiederholung	$\frac{n!}{(n - k)!}$	beachten
Variation mit Wiederholung	n^k	beachten
Kombination ohne Wiederholung	$\binom{n}{k}$	nicht beachten
Kombination mit Wiederholung	$\binom{n + k - 1}{k}$	nicht beachten

Sind die **Objekte untereinander unterscheidbar**, so spricht man von einer Permutation/Variation/Kombination ohne Wiederholung”(derselben Objekte). Falls die Objekte jedoch **nicht unterscheidbar** sind, spricht man von einer Permutation/Variation/Kombination ”mit Wiederholung”. Im Urnenmodell sagt man statt ohne Wiederholungeinfach ohne Zurücklegenünd zu ”mit Wiederholungentsprechend ”mit Zurücklegen”.

7.4 Das Schubfachprinzip

Falls man n Objekte auf m Mengen ($n, m > 0$) verteilt und n größer als m ist, dann gibt es mindestens eine Menge, in der mehr als ein Objekt landet.

7.5 Das Inklusions-Exklusionsprinzip

Für die Mengen A, B, C und A_i gilt:

- $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$
- $|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$
- Allgemein: $|A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n| = |A_1| + \dots + |A_n| - |A_1 \cap A_2| - \dots + (-1)^{n-1} \cdot |A_1 \cap \dots \cap A_n|$

7.5.1 Beispiel

Wie viele Zahlen 1, ..., 1000 sind durch 2, 3 oder 5 teilbar?

$$N = \left\lfloor \frac{1000}{2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{1000}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{1000}{5} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{1000}{2 \cdot 3} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{1000}{2 \cdot 5} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{1000}{3 \cdot 5} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{1000}{2 \cdot 3 \cdot 5} \right\rfloor$$

8 Komplexe Zahlen

8.1 Darstellung

8.1.1 Kartesische Darstellung

(x, y) kartesische Koordinaten

$$z = x + iy$$

$$\operatorname{Re}(z) = \frac{z + \bar{z}}{2} \quad \operatorname{Im}(z) = \frac{z - \bar{z}}{2i}$$

8.1.2 Polare Darstellung

(r, φ) Polarkoordinaten

$r = |z|$ Betrag

φ Winkel zur x-Achse ($-\pi < \varphi \leq \pi$)

$$z = r \cdot (\cos(\varphi) + i \cdot \sin(\varphi))$$

$$e^{i\varphi} = \cos(\varphi) + i \cdot \sin(\varphi) \quad (\text{Euler})$$

$$z = r \cdot e^{i\varphi} \quad (\text{Polardarstellung})$$

$$\text{Sonderfall: } -1 = e^{i\pi}$$

8.1.3 Umrechnungen

8.1.3.1 Kartesische in Polare Darstellung

Umrechnung von $z = x + i \cdot y \in \mathbb{C}$ zu $z = r \cdot e^{i\varphi} \in \mathbb{C}$:

$$r = \sqrt{x^2 + y^2}$$

$$\varphi = \begin{cases} \arccos(\frac{x}{r}) & \text{if } y \geq 0 \\ -\arccos(\frac{x}{r}) & \text{if } y < 0 \end{cases}$$

8.1.3.2 Polare in Kartesische Darstellung

Umrechnung von $z = r \cdot e^{i\varphi} \in \mathbb{C}$ zu $z = x + i \cdot y \in \mathbb{C}$:

$$z = r \cdot (\cos(\varphi) + i \cdot \sin(\varphi))$$

8.1.4 Konjugiert komplexe Zahl

$$\begin{aligned} \bar{z} &= x - iy \\ &= \cos(\varphi) - i \cdot \sin(\varphi) \\ &= e^{-i\varphi} \end{aligned}$$

8.2 Rechenregeln

8.2.1 Addition & Subtraktion

$$\begin{aligned} z_1 + z_2 &= (x_1 + x_2) + i(y_1 + y_2) \\ z_1 - z_2 &= (x_1 - x_2) + i(y_1 - y_2) \end{aligned}$$

8.2.2 Multiplikation

$$\begin{aligned} z_1 \cdot z_2 &= (x_1 x_2 - y_1 y_2) + i(x_1 y_2 + x_2 y_1) \\ r_1 e^{i\varphi_1} \cdot r_2 e^{i\varphi_2} &= r_1 r_2 e^{i(\varphi_1 + \varphi_2)} \end{aligned}$$

Beträge multiplizieren und Winkel addieren

8.2.3 Potenzieren

$$z^n = (r \cdot e^{i\varphi})^n = r^n \cdot e^{i \cdot n\varphi}$$

Betrag mit n potenzieren, Winkel mit n multiplizieren

8.2.4 Division

$$\begin{aligned} \frac{x_1 + i \cdot y_1}{x_2 + i \cdot y_2} &= \frac{(x_1 + i \cdot y_1)(x_2 - i \cdot y_2)}{(x_2 + i \cdot y_2)(x_2 - i \cdot y_2)} = \\ &= \frac{(x_1 x_2 + y_1 y_2)}{(x_2^2 + y_2^2)} + \frac{i(x_1 y_2 - x_2 y_1)}{(x_2^2 + y_2^2)} \\ \frac{r_1 e^{i\varphi_1}}{r_2 e^{i\varphi_2}} &= \frac{r_1}{r_2} e^{i(\varphi_1 - \varphi_2)} \end{aligned}$$

Beträge dividieren und Winkel subtrahieren

8.2.5 Wurzelziehen

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r \cdot e^{i\varphi}} = \sqrt[n]{r} \cdot e^{i \frac{\varphi}{n}}$$

Wurzel aus Betrag, halber Winkel.

Allgemein für $k \in 0, 1, 2, \dots, n-1$:

$$\begin{aligned} \sqrt[n]{z} &= \sqrt[n]{r \cdot e^{i\varphi}} \\ &= \sqrt[n]{r} \cdot e^{i \frac{\varphi + k \cdot 2\pi}{n}} \\ &= \sqrt[n]{r} \cdot e^{i(\frac{\varphi}{n} + \frac{k \cdot 2\pi}{n})} \\ &= \sqrt[n]{r} \cdot (\cos(\frac{\varphi + k \cdot 2\pi}{n}) + i \cdot \sin(\frac{\varphi + k \cdot 2\pi}{n})) \end{aligned}$$

8.2.6 Betrag

$$|z| = \sqrt{x^2 + y^2} = \sqrt{z \cdot \bar{z}}$$

8.2.7 Weitere wichtige Zusammenhänge

$$i^{-1} = \frac{1}{i} = -i$$

$$i^0 = 1, i^1 = i, i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1, i^5 = i, i^6 = -1, i^7 = -i$$

$$(x - (a + ib))(x - (a - ib)) = x^2 - 2ax + a^2 + b^2$$

8.3 Quadratische Gleichungen

$$ax^2 + bx + c = 0$$

$$x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

Diskriminante: $D = b^2 - 4ac$

Lösungen:

1. $D > 0 \Rightarrow 2$ verschiedene reelle Lösungen:

$$x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{D}}{2a}$$

2. $D = 0 \Rightarrow 1$ doppelte reelle Lösungen:

$$x_{1,2} = \frac{-b}{2a}$$

3. $D < 0 \Rightarrow 2$ konjugiert komplexe Lösungen:

$$x_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{-D}}{2a}$$

8.4 Anwendungsbeispiele

8.4.1 1. Variante

Die Funktion $f(x) = a_4x^4 + a_3x^3 + a_2x^2 + a_1x + a_0$ hat die Nullstellen $x_1 = i$ und $x_2 = -1 - i$ gesucht $a_4, \dots, a_0 \in \mathbb{R}$

$$x_3 = -i, x_4 = -1 + i$$

$$\begin{aligned} f(x) &= (x - i)(x - (-1 - i))(x + i)(x - (-1 + i)) = \dots \\ &= (x^2 + 1)(x^2 + 2x + 2) = \dots = (x^4 + 2x^3 + 3x^2 + 2x + 2) \end{aligned}$$

$$a_4 = 1, a_3 = 2, a_2 = 3, a_1 = 2, a_0 = 2$$

8.4.2 2. Variante

Die Funktion $f(x) = x^5 - 5x^4 + 12x^3 - 12x^2 - 5x + 25$ hat die Nullstellen $x_1 = 1 - 2i$ und $x_2 = -1$ gesucht sind alle Nullstellen.

$$x_3 = 1 + 2i, x_4 = ?, x_5 = ?$$

Polynomdivision:

$$\begin{aligned} &(x^5 - 5x^4 + 12x^3 - 12x^2 - 5x + 25) : (x + 1) \\ &= x^4 - 6x^3 + 18x^2 - 30x + 25 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &(x - (1 - 2i))(x - (1 + 2i)) = (x - 1 + 2i)(x - 1 - 2i) = \\ &x^2 - 2x + 1 - 4i^2 = x^2 - 2x + 5 \end{aligned}$$

Polynomdivision:

$$\begin{aligned} &(x^4 - 6x^3 + 18x^2 - 30x + 25) : (x^2 - 2x + 5) \\ &= x^2 - 4x + 5 \end{aligned}$$

Nullstellen von $x^2 - 4x + 5$:

$$x_{1,2} = \frac{4 \pm \sqrt{-4}}{2} = \frac{4 \pm 2i}{2} = 2 \pm i$$

reelle Faktorisierung:

$$f(x) = (x + 1)(x^2 - 2x + 5)(x^2 - 2x + 5)(x^2 - 4x + 5)$$

komplexe Faktorisierung:

$$f(x) = (x + 1)(x - 1 + 2i)(x - 1 - 2i)(x - 2 - i)(x - 2 + i)$$