

# Tutorium: Diskrete Mathematik

Vorbereitung der Klausur am 08.02.2024  
(Teil 2)

6. Februar 2024

# Steven Köhler

mathe@stevenkoehler.de

mathe.stevenkoehler.de

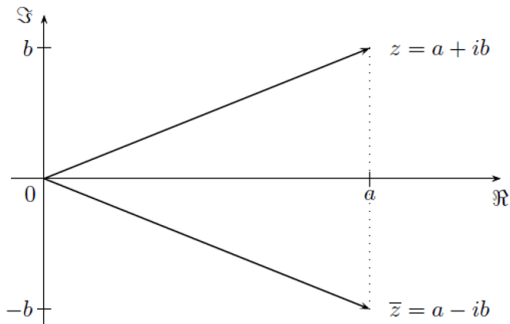
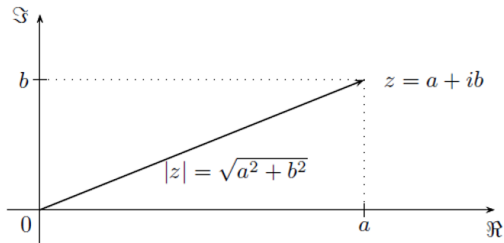
# Komplexe Zahlen

# Komplexe Zahlen I

Es sei  $z = a + ib \in \mathbb{C}$ . Dann heißt

- ▶  $a$  *Realteil* von  $z$  (Bezeichnung:  $a = \operatorname{Re} z$  oder  $a = \Re z$ );
- ▶  $b$  *Imaginärteil* von  $z$  (Bezeichnung:  $b = \operatorname{Im} z$  oder  $b = \Im z$ );
- ▶  $|z| = \sqrt{a^2 + b^2}$  *absoluter Betrag* von  $z$ ;
- ▶  $\bar{z} = a - ib$  *konjugiert komplexe Zahl* zu  $z$ .

## Komplexe Zahlen II

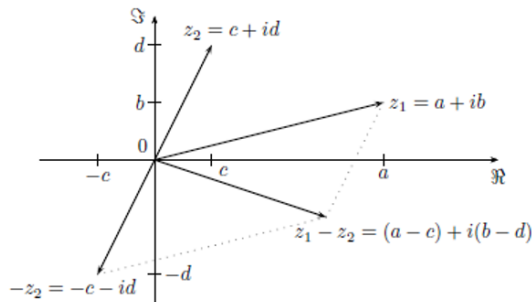
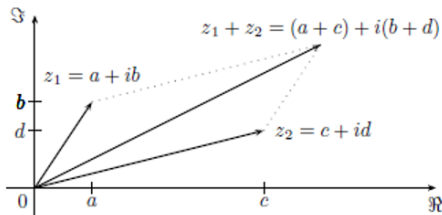


## Rechnen mit komplexen Zahlen I

Addition & Subtraktion

Es seien  $z_1 = a_1 + ib_1$  und  $z_2 = a_2 + ib_2$ . Dann ist

$$z_1 \pm z_2 = (a_1 \pm a_2) + i(b_1 \pm b_2)$$



# Rechnen mit komplexen Zahlen II

## Multiplikation, Division & Potenzieren

Es seien  $z = a + ib$ ,  $z_1 = a_1 + ib_1$  und  $z_2 = a_2 + ib_2$ . Dann ist

$$z_1 \cdot z_2 = (a_1 a_2 - b_1 b_2) + i(a_1 b_2 + a_2 b_1)$$

$$\frac{z_1}{z_2} = \left( \frac{a_1 a_2 + b_1 b_2}{a_2^2 + b_2^2} \right) + i \left( \frac{a_2 b_1 - a_1 b_2}{a_2^2 + b_2^2} \right)$$

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

# Rechnen mit komplexen Zahlen III

## Aufgabe 1

Es seien  $z_1 = 6 + i$  und  $z_2 = 2 - 3i$  zwei komplexe Zahlen. Berechne  $z_1 + z_2$ ,  $z_1 - z_2$ ,  $z_1 \cdot z_2$  sowie  $\frac{z_1}{z_2}$ . Gib die Ergebnisse jeweils in der Form  $z = a + ib$  an.



# Rechnen mit komplexen Zahlen IV

## Aufgabe 2

Bestimme das multiplikative Inverse der komplexen Zahl  $z = 1 + 2i$ .

# Aufgaben zur Wiederholung

# Vollständige Induktion I

## Aufgabe 3

Zeige mithilfe einer vollständigen Induktion, dass die folgende Aussage für alle  $n \geq 4$  gilt:

$$n! > 2^n.$$

# Vollständige Induktion II

## Aufgabe 4

Zeige mithilfe einer vollständigen Induktion, dass die folgende Aussage für alle  $n \in \mathbb{N}$  mit  $n \geq 3$  gilt:

$$n \cdot \sqrt{n} > n + \sqrt{n}.$$

# Vollständige Induktion III

## Aufgabe 5

Zeige mithilfe einer vollständigen Induktion, dass die folgende Aussage für alle  $n \in \mathbb{N}$  gilt:

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$$

# Abbildungen I

## Aufgabe 6

Entscheide, ob die folgende Abbildung injektiv ist. Begründe deine Aussage!

$$\begin{aligned}\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} &\rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \\ f(n, m) &= (n + 2m, 2n - m)\end{aligned}$$

## Abbildungen II

## Aufgabe 7

Entscheide, ob die folgende Abbildung surjektiv ist. Begründe deine Aussage!

$$\begin{aligned}\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} &\rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \\ f(n, m) &= (n + 2m, m + 7)\end{aligned}$$

## Abbildungen III

## Aufgabe 8

Entscheide, ob die folgende Abbildung surjektiv ist. Begründe deine Aussage!

$$\begin{aligned}\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} &\rightarrow \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \\ f(n, m) &= (2n + m, m + 7)\end{aligned}$$



# Abbildungen IV

## Aufgabe 9

Es seien  $A$  und  $B$  (endliche) Mengen und  $g : A \rightarrow B$  eine Abbildung. Zeige, dass  $g$  genau dann surjektiv ist, wenn für alle  $C \subseteq B$  die Gleichung  $g(g^{-1}(C)) = C$  gilt.

# Abbildungen V

## Aufgabe 10

Es seien  $A$  und  $B$  (endliche) Mengen und  $f : A \rightarrow B$  eine Abbildung. Zeige, dass  $f$  genau dann injektiv ist, wenn für alle  $C \subseteq A$  die Gleichung  $|C| = |f(C)|$  gilt.

## RSA I

Zum Erzeugen des öffentlichen und des privaten Schlüssels werden die folgenden Schritte ausgeführt:

1. Auswahl von zwei verschiedenen Primzahlen  $p$  und  $q$ .
2. Bestimmen des RSA-Moduls  $N = p \cdot q$ .
3. Berechnen des Werts  $\varphi(N) = (p - 1) \cdot (q - 1)$ .
4. Auswahl einer zu  $\varphi(N)$  teilerfremden Zahl  $e$  mit  $1 < e < \varphi(N)$ .
5. Berechnen des Werts  $d$  mit  $1 < d < \varphi(N)$ , so dass gilt:

$$e \cdot d \equiv 1 \pmod{\varphi(N)}.$$

Man erhält den *öffentlichen Schlüssel*  $(e, N)$  sowie den *privaten Schlüssel*  $(d, N)$ .

## RSA II

Beim *Verschlüsseln* einer Nachricht  $m$  (mit  $1 \leq m < N$ ) kann die verschlüsselte Nachricht  $c$  (mit  $1 \leq c < N$ ) wie folgt berechnet werden:

$$m^e \equiv c \pmod{N}.$$

Beim *Entschlüsseln* einer verschlüsselten Nachricht  $c$  kann die ursprüngliche Nachricht  $m$  wie folgt berechnet werden:

$$c^d \equiv m \pmod{N}.$$

## RSA III

## Aufgabe 11

Gegeben sei die folgende verschlüsselte Nachricht  $c = 12$  und der zugehörige öffentliche RSA-Schlüssel  $(37, 143)$ . Berechne die unverschlüsselte Nachricht  $m$ .

## Kombinatorik I

Für das Ziehen von  $k$  Elementen aus einer  $n$ -elementigen Menge gelten die folgenden Formeln:

	mit Reihenfolge	ohne Reihenfolge
mit Zurücklegen	$n^k$	$\binom{k+n-1}{k}$
ohne Zurücklegen	$n^{\underline{k}}$	$\binom{n}{k}$

# Kombinatorik II

## Aufgabe 12

- Bestimme die Anzahl der Permutationen  $\pi \in S_5$ , für die  $\pi(2) < \pi(3)$  gilt.
- Bestimme die Anzahl der surjektiven Abbildungen  $A \rightarrow B$  mit  $|A| = |B| = 42$ .
- Bestimme den Koeffizienten von  $x^2y^3$  in  $(x + y)^5$ .
- Bestimme den Koeffizienten von  $x^2y^3z^5$  in  $(x + y + z)^{10}$ .
- Bestimme die Anzahl der Möglichkeiten, 12 (nicht unterscheidbare) Bonbons derart auf 7 Kinder zu verteilen, sodass jedes Kind mindestens ein Bonbon bekommt.

# Untergruppen & Nebenklassen

## Aufgabe 13

- a) Bestimme die durch 4 erzeugte Untergruppe  $U$  von  $(\mathbb{Z}_8, +)$ .
- b) Bestimme die Links- und Rechtsnebenklassen der Untergruppe  $U$ .



# Permutationen

## Aufgabe 14

Bestimme die Ordnung der Permutation  $\pi = (12)(234)(145)(1523)$  in  $S_5$ .

Viel Erfolg bei der Klausur :)