

# Brückenkurs – Tag 4 – „Fancy Friday“

## 3 Binomialkoeffizienten

$k \in \mathbb{N}_0 : \binom{x}{k} = \frac{x \cdot (x-1) \cdot (x-2) \cdot \dots \cdot (x-k+1)}{k!}$   
Dabei gilt:

$$\binom{n}{0} = 1, \quad \binom{0}{0} = 1, \quad \binom{0}{k} = 0$$

**Spezialfall**  $0 \leq k \leq n \in \mathbb{N}_0$

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

Durch Experiment:  $\in \mathbb{N}_0$

**Aufgabe**  $\binom{x}{k} = \binom{x-1}{k-1} + \binom{x-1}{k}$  für  $k \geq 1$   
[ Beispiel für rekursive Berechnung von  $\binom{5}{3}$  ]

$$\binom{5}{3} = \binom{4}{2} + \binom{4}{3} = \binom{3}{1} + \binom{3}{2} + \binom{3}{2} + \binom{3}{3} = \dots = \binom{0}{\dots} + \dots + \binom{0}{\dots}$$

**Satz** Seien  $k, n \in \mathbb{N}_0$ . Dann ist die Anzahl der  $k$ -elementigen Teilmengen einer  $n$ -elementigen Menge  $M$  durch  $\binom{n}{k}$  gegeben.

**Beweis mit Induktion über  $n$**   $n = 0$ :  $M = \emptyset$ . Anzahl der  $k$ -elementigen Teilmengen von  $M =$   
 $\begin{cases} 1 & \text{für } k = 0 \\ 0 & \text{für } k > 0 \end{cases} \stackrel{\text{stimmt}}{=} \binom{0}{k}$   $n \Rightarrow n+1$ : Sei  $M = \{a_0, a_1, \dots, a_n\}$   $(n+1)$ -elementig. Dann ist  $M' := a_1, \dots, a_n$   $n$ -elementig.

Sei  $L \subseteq M$  eine  $k$ -elementige Teilmenge. Dann ist entweder  $L = a_0 \cup L'$  mit  $L' \subseteq M'$   $(k-1)$ -elementig oder  $L \subseteq M'$ ,  $k$ -elementig. und alle  $k$ -elementigen Teilmengen  $L \subseteq M$  entstehen eindeutig auf diese Weise.

Damit ist die Anzahl der  $k$ -elementigen Teilmengen von  $M \stackrel{IV}{=} \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \stackrel{\text{Aufg.}}{=} \binom{n+1}{k}$

Fall  $k = 0$  trivial, daher  $k > 0$ .

q.e.d.

### 3.1 Anwendung

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

**Beispiel**

$$(x+y)^2 = \binom{2}{0} x^2 y^0 + \binom{2}{1} x^1 y^1 + \binom{2}{2} x^0 y^2 = x^2 + 2xy + y^2$$

$$(x+y)^3 = \binom{3}{0} x^3 y^0 + \binom{3}{1} x^2 y^1 + \binom{3}{2} x^1 y^2 + \binom{3}{3} x^0 y^3 = x^3 + 3x^2 y + 3xy^2 + y^3$$

**Begründung**

$$(x+y)^n = (x+y)(x+y) \dots (x+y) = \Sigma n\text{-fache Produkte} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$$

Verständnisfrage: Was ist  $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$ ?  $= |P(M)| = 2^n =$  Anzahl der Teilmengen einer  $n$ -elementigen Menge

## 4 Der euklidische Algorithmus

Im Folgenden:  $d, n \in \mathbb{N}_0$

### 4.1 Definition

Die Zahl  $d$  **teilt**  $n$ , geschrieben  $d|n$ , falls  $n = b \cdot d$  für ein  $b \in \mathbb{Z}$ .

**Beispiele**  $2|100, 11|165, -13|169, 5|21$ .

## 4.2 Regeln

1.  $1|n, n|n, d|0$
2.  $0|d \implies d = 0, d|1 \implies d = \pm 1$
3.  $d|n, n|m \implies d|m$
4.  $d|a, d|b \implies d|(ax + by)$  für alle  $x, y \in \mathbb{Z}$
5.  $bd|bn, b \neq 0 \implies d|n$
6.  $d|n, n \neq 0 \implies |d| \leq |n|$  Jedes  $n \neq 0$  hat nur endlich viele Teiler; insbesondere 1.
7.  $d|n, n|d \implies d = \pm n$

**Beweis von 4.** Es gelte also  $d|a, d|b$  d.h.  $a = sd, b = td$  für  $s, t \in \mathbb{Z}$ . Damit ist  $ax + by = sdx + tdy = (sx + ty) \cdot d$ , also  $d|ax + by$ .

**Konsequenz** Aus diesen Regeln ergibt sich, dass jede Zahl endlich viele Teiler hat, also haben je zwei  $a, b \in \mathbb{Z}$  einen größten gemeinsamen Teiler,  $ggT(a, b)$ , wobei  $ggT(0, 0) := 0$ .

**Es gilt**

- $ggT(a, b)|a, ggT(a, b)|b$ .
- $d|a, d|b \implies d|ggT(a, b)$ .

**Beispiel**  $ggT(11, 14) = 1, ggT(21, 14) = 7, ggT(110, 140) = 10, ggT(210, 140) = 70$ .

## 4.3 Satz: Division mit Rest

$a, b \in \mathbb{Z}, b \neq 0$ . Dann existieren eindeutige  $q, r \in \mathbb{Z}$  mit  $a = bq + r$  mit  $0 \leq r < |b|$ .

**Beweis**  $R = \{a - bq \mid q \in \mathbb{Z}\} \cap \mathbb{N}_0$  ist nicht leer. Diese besitzt ein kleinstes Element, welches das gesuchte  $r = a - bq$  für das gewünschte  $q$  ist.

Bleibt zu zeigen:  $r < |b|$ . Dies folgt aus der Minimalität von  $r \in R$ .

q.e.d.

**Folgerung** Seien  $a, b \in \mathbb{Z}, d = ggT(a, b)$ . Dann  $(d) := \{d \cdot n \in \mathbb{Z}\} = \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z}\} =: (a, b)$ .

Insbesondere läßt sich  $d$  in der Form  $d = ax + by$  für gewisse  $x, y \in \mathbb{Z}$  schreiben. (Beispiel:  $ggT(9, 6) = 3 = 9 \cdot 1 + 6 \cdot (-1)$ )

**Beweis** „ $\supseteq$ “  $ax + by \in (d) \Leftrightarrow d|(ax + by)$  (wg. 4. und  $d|a, d|b$ )

„ $\subseteq$ “ Es reicht zu zeigen, dass  $d \in (a, b)$ . Der Fall  $a = 0$  ist einfach: Also sei  $a \neq 0$ .

Die Menge  $M := \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z} \cap \mathbb{N}_{\geq 1}\}$  ist nicht leer; damit besitzt sie ein kleinstes Element  $m \geq 1$ . Wir wissen schon (4.), dass  $d|m$ . Division mit Rest liefert  $a = mq + r, 0 \leq r < m$ .

**Annahme**  $r > 0$ . Dann ist  $r = a - mq \in M$  ! **Widerspruch** ! Also  $r = 0$ , also  $a = mq$ , daher  $m|a$ .

Analog (mit  $b$  anstelle von  $a$ ) erhalten wir  $m|b$ , also ist  $m$  gemeinsamer Teiler von  $a$  und  $b$ . Damit  $m \leq d$ . Zusammen mit  $d \leq m$  folgt  $d = m$ . Somit  $d \in (a, b)$ .

$m|a, m|b \xrightarrow{iv} m|ggT(a, b) \quad \square$

## 4.4 Praktische Bestimmung des $ggT$

$$\begin{array}{rclclcl} 117 & = & 3 & \cdot & 33 & + & 18 \\ 33 & = & 1 & \cdot & 18 & + & 15 \\ 18 & = & 1 & \cdot & 15 & + & 3 \\ 15 & = & 5 & \cdot & 3 & + & 0 \end{array}$$

Verbleibende Zahl  $3 = ggT(117, 33)$ .

## 4.5 Satz über den euklidischen Algorithmus

Seien  $a, b \in \mathbb{N}_0$ ,  $a \geq b \neq 0$ .

$$\begin{array}{rclclcl} a & = & q_1 & \cdot & b & + & r_1 & 0 \leq r_1 < b \\ b & = & q_2 & \cdot & r_1 & + & r_2 & 0 \leq r_2 < r_1 \\ r_1 & = & q_3 & \cdot & r_2 & + & r_3 & 0 \leq r_3 < r_2 \\ & & & & \vdots & & & \\ r_{n-2} & = & q_n & \cdot & r_{n-1} & + & r_1 & 0 \leq r_1 < b \\ r_{n-1} & = & q_{n+1} & \cdot & r_n & + & 0 & \end{array}$$

## 5 Primzahlen

### 5.1 Definition

Ein  $p \in \mathbb{N}_0$  heißt **Primzahl**, wenn sie genau zwei positive Teiler besitzt.

### 5.2 Lemma von Euklid

Seien  $p$  eine Primzahl,  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Dann:  $p \mid (a \cdot b) \implies p \mid a \wedge p \mid b$

#### 5.2.1 Beweis

Sei  $d = ggT(p, a)$ . Dann  $d \mid p$ . Nach Voraussetzung ist dann  $d = 1$  oder  $d = p$ .

**Fall 1:**  $d = p$  Dann  $p \mid a$ , da  $p = ggT(p, a)$ .

**Fall 2:**  $d = 1$  Damit ist  $1 = px + ay$  mit  $x, y \in \mathbb{Z}$ .

$$\xrightarrow{b} b = bpx + aby \xrightarrow{p \mid ab} p \mid b$$

□

### 5.3 Fundamentalsatz der Arithmetik

**Satz** Jede natürliche Zahl  $n \geq 1$  besitzt eine eindeutige Primfaktorzerlegung („PFZ“), d.h. es existieren eindeutig bestimmte Zahlen  $\nu_p(n) \in \mathbb{N}_0$  mit

$$n = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\nu_p(n)}$$

**Beispiel**  $60 = 2^2 \cdot 3^1 \cdot 5^1 \cdot 7^0 \dots$  hier bspw.:  $\nu_3(60) = 1$

#### Beweis

**Existenz** Sei  $M = \{n \in \mathbb{N} \text{ mit } n \geq 1 \text{ ohne PFZ}\}$ . Zu zeigen:  $M = \emptyset$ . Sei  $n \in M$ .

Dann ist jedenfalls  $n$  keine Primzahl, also existieren  $2 \leq a, b < n$  mit  $n = ab$ . Damit muss  $a \in M \vee b \in M$ . Insbesondere ist  $n$  in  $M$  nicht kleinstes Element.

Also hat  $M$  kein kleinstes Element und  $M = \emptyset$ .

**Eindeutigkeit** Sei  $n = p_1 \cdot p_2 \dots p_r = q_1 \cdot q_2 \dots q_s$  mit  $p_i, q_j$  Primzahlen.

$p_1 \mid p_1 \dots p_r \implies p_1 \mid q_1 \dots q_s \xrightarrow{\text{Euklid}} p_1 \mid q_j$  für ein  $j$ . Da  $p_1, q_j$  Primzahlen  $\implies p_1 = q_j$ . Dann kürze mit  $p_1 (= q_j)$  und mache mit  $p_2$  weiter, ...