

Brückenkurs – Tag 3 – „3. Ausgabe“

1 Die natürlichen Zahlen und das Induktionsprinzip

1.1 Beispiel

Von Tag 2:

Satz

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{1}{2} \cdot n \cdot (n+1)$$

Folgerung (Korollar)

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

Beweis

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

Mit Formel aus Satz auf die Formel angewendet:

$$\frac{1}{2} \cdot 2 \cdot n \cdot (2n+1) - 2 \cdot \frac{1}{2} n(n+1) = 2n^2 + n - n^2 - n = n^2$$

Es wird zuerst die Summe aller Zahlen von 1 bis $2n$ addiert, danach die Summe aller geraden Zahlen abgezogen
Hier auch implizite Verwendung der Assoziativität und Kommutivität der Addition.

1.2 Weiteres Beispiel

Satz Sei $x \neq 1$. Dann gilt: $\sum_{k=0}^n x^k = \frac{1-x^{n+1}}{1-x}$ („Geometrische Summe“)

Beispiel

$$1 + 2 + 4 + \dots + 2^{63} = \frac{1-2^{64}}{1-2} = 2^{64} - 1 = 18.446.744.073.709.551.615$$

Beweis 1 Ansatz der vollständigen Induktion:

$$n=0 \quad x^0 = 1; \frac{1-x^2}{1-x} = 1 \text{ Formel stimmt also für } n=0$$

$$n \implies n+1$$

$$\sum_{k=0}^{n+1} x^k = x^{n+1} + \sum_{k=0}^n x^k = (I.V.) x^{n+1} + \frac{1-x^{n+1}}{1-x} = \frac{x^{n+1}(1-x) + 1-x^{n+1}}{1-x} = \frac{1-x^{n+2}}{1-x}$$

Beweis 2

$$\sum_{k=0}^n x^k = \frac{1-x^{n+1}}{1-x} \Leftrightarrow (1-x) \sum_{k=0}^n x^k = 1-x^{n+1} = \sum_{k=0}^n x^k - \sum_{k=0}^n x^{k+1} = \sum_{k=0}^n x^k - \sum_{k=1}^{n+1} x^k = x^0 - x^{n+1} = 1-x^{n+1}$$

Für $x \neq 1$. q.e.d.

1.3 Äquivalenz- und Induktionsprinzip

Satz Jede nicht-leere Teilmenge von \mathbb{N}_0 besitzt ein kleinstes Element. („ \mathbb{N}_0 ist wohlgeordnet“)

Beweis Sei $M \subseteq \mathbb{N}_0$ ohne kleinstes Element. Wir wollen zeigen dass: $M = \emptyset$, d.h. $P = \{n \in \mathbb{N}_0 \mid 0, 1, \dots, n \notin M\} = \mathbb{N}_0$ Hierbei Anwendung des *Peano-Axioms*:

$0 \in P$ Wäre $0 \notin P$, so wäre $0 \in M$, insbesondere kleinstes Element von M . Dies ist ein Widerspruch, also $0 \in P$.

$n \in P \implies n+1 \in P$ Wäre $n+1 \notin P$. Dann wäre eine der Zahlen $0, \dots, n+1 \in M$. Da aber nach Voraussetzung $n \in P$, ist $0, \dots, n \notin M$. Also $n+1 \in M$. Insbesondere ist $n+1$ kleinstes Element. Widerspruch, also ist $n+1 \in P$.

2 Die ganzen und die rationalen Zahlen

2.1 Relation

Eine **Relation** auf einer Menge M ist eine Teilmenge $R \subseteq M \times M$. Wir schreiben $x \sim y :\Leftrightarrow (x, y) \in R$ für $x, y \in M$.

Beispiel $x \leq y$ auf \mathbb{N}_0 :

[Skizze: Punkte auf Gitter, $x, y \leq 4 \in \mathbb{N}_0$. Oberhalb und auf der Diagonale blaue Menge.]

	0	1	2	3	y
0	x				
1	x	x	x	x	
2	x		x		
3	x			x	
x					

Definition Eine Relation auf M heißt **Äquivalenzrelation**, falls sie:

1. **reflexiv** ist, d.h. $x \sim x$ für alle $x \in M$.
2. **symmetrisch** ist, d.h. $x \sim y \implies y \sim x$ für alle $x, y \in M$.
3. **transitiv** ist, d.h. $x \sim y \wedge y \sim z \implies x \sim z$ für alle $x, y, z \in M$.

Beispiel Die Gleichheitsrelation auf einer Menge ist eine Äquivalenzrelation

Beispiel Sei M eine Menge von Menschen. Die Relation „ist verwandt mit“ (im Sinne von „gehört zur gleichen Familie“) ist eine Äquivalenzrelation.

Beispiel Sei M eine Menge von Menschen. Die Relation „hat im gleichen Monat Geburtstag“ ist eine Äquivalenzrelation.

Dabei ist $M = M_1 \cup M_2 \cup \dots \cup M_{12}$. Die M_1 heißen die **Äquivalenzklassen** der Relation und stehen hier für die Monate.

Beispiel Relation \sim auf Z mit $x \sim y :\Leftrightarrow x - y$ gerade. Ist reflexiv und symmetrisch. Ist transitiv? $x \sim y, y \sim z \implies x - y$ gerade, $y - z$ gerade. $\implies (x - y) + (y - z) = x - z$ gerade $\implies x \sim z$ Ist also Äquivalenzrelation.

Äquivalenzklassen In diesem Beispiel: $Z = \{\text{GeradeZahlen}\} \cup \{\text{UngeradeZahlen}\}$

Definition Sei \sim eine Relation auf einer Menge M . Für $x \in M$ heißt dann $[x]_{(\sim)} := \{y \in M \mid x \sim y\}$ die **Äquivalenzklasse** zu x .

Beispiel $[Peter]_{\text{verwandt}} = \text{PetersFamilie}$

Satz Es gilt für alle Äquivalenzrelationen auf eine Menge M mit $x, y \in M$:

1. $x \in [x]$
2. $x \sim y \implies [x] = [y]$
3. $[x] \neq [y] \implies [x] \cap [y] = \emptyset$

Beweis

1. $x \in [x] \Leftrightarrow x \sim x$ ok
2. Sei $x \sim y$ Zu **zeigen**: $[x] = [y]$.
 $z \in [x] \Leftrightarrow x \sim z \implies \overset{x \sim y}{y \sim x} y \sim z \Leftrightarrow z \in [y]$
3. Wir zeigen: $[x] \cap [y] \neq \emptyset \implies [x] = [y]$
Es existiert also $z \in [x] \cap [y]$, d.h. $z \in [x]$ und $z \in [y]$, d.h. $x \sim z, y \sim z \implies x \sim y \implies [x] = [y]$.

q.e.d.

Definition x heißt **Repräsentant** seiner Äquivalenzklasse $[x]$:
 $M = \cup [x]. \{x \text{ Repräsentantensystem}\}$

Definition Sei R eine Äquivalenzrelation auf einer Menge M . Dann heißt $M/R := \{[x]_R | x \in R\}$ der **Quotient von M nach R**.

2.2 Konstruktion der ganzen Zahlen

Erklärung ganzer Zahlen als Paar zweier natürlicher Zahlen. Dabei Subtraktion der Zahlen. Beispiel: Kontostand zusammengesetzt aus Einzahlungen und Abhebungen.

$(\text{Einzahlungen}, \text{Abhebungen}) \sim (\text{Einzahlungen}', \text{Abhebungen}') \Leftrightarrow E + A' = E' + A$ Auf der Menge der Paare (n, m) natürlicher Zahlen definieren wir die Relation $(n, m) \sim (a, b) :\Leftrightarrow n + b = m + a$
Es ist \sim eine Äquivalenzrelation: Ist reflexiv und symmetrisch. Transitivität:

$$(n, m) \sim (a, b) \wedge (a, b) \sim (u, v) \implies n + b = m + a \wedge a + v = b + u \implies u + b + a + v = m + a + b + u \implies n + v = m + u \implies (n, m) \sim (u, v)$$

Die Äquivalenzklasse zum Paar (n, m) heißt $[n, m]$

Beispiel $[3, 2] \sim [5, 4]$

Definition

$$Z = \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 / \sim = \{[n, m] \mid n, m \in \mathbb{N}_0\}$$

Jeder natürlichen Zahl n entspricht eine ganze Zahl $[n, 0]$. $\rightarrow \mathbb{N}_0 \subseteq Z$
 $n \mapsto [n, 0]$.

Negative Zahlen $-[n, m] = [m, n]$

Beispiel $n \in \mathbb{N}_0$; $-n = -[n, 0] = [0, n]$ Ist diese Relation wohldefiniert? $-[7, 2] = [2, 7]$

Zu zeigen $[n, m] \sim [a, b] \implies [m, n] \sim [b, a]$

Begründung: Wenn $[n, m] \sim [a, b] \Leftrightarrow n + b = m + a \Leftrightarrow m + a = n + b \Leftrightarrow [m, n] \sim [b, a]$

Addition $[n, m] + [a, b] := [n + a, m + b]$

Multiplikation $[m, n] \cdot [a, b] := [ma + nb, na + mb]$

2.3 Rationale Zahlen

Auf der Menge $Z \times \mathbb{N}_{>0}$ betrachten wir die Relation $(a, s) \sim (b, t) \Leftrightarrow a \cdot t = b \cdot s$

Rechnung \sim ist Äquivalenzrelation. Die Äquivalenzklasse zu (a, s) bezeichnen wir mit $\frac{a}{s}$.
 $\mathbb{Q} := \mathbb{Z} \times \mathbb{N}_0 / \sim$

Addition

$$\frac{a}{s} + \frac{b}{t} := \frac{at + bs}{st}$$

$$\frac{b'}{t'} = \frac{b}{t} \Leftrightarrow tb' = t'b \implies \frac{at + bs}{st} = \frac{at' + b's}{st'} \Leftrightarrow t'b = tb'$$

2.4 Binomialkoeffizienten

Sei x eine (reelle) Zahl, $k \geq 0$ natürliche Zahl. Dann heißt $\binom{x}{k} := \frac{x \cdot (x-1) \cdot \dots \cdot (x-k+1)}{k!}$ der **Binomialkoeffizient** „ x über k “.

Spezialfall Sei $0 \leq k \leq n$ eine natürliche Zahl. Dann ist $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$