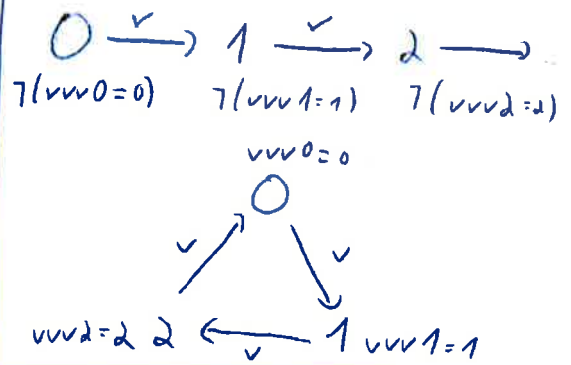


Vorlesung 5, 22. Okt. 2018

"Die natürlichen Zahlen I"

Peano (1888): "Was sind und was sollen die Zahlen?"

Idee: Auch die natürlichen Zahlen, und alle ihre Eigenschaften, solle über die Mengenlehre definiert werden.



Vorsicht Obwohl Sie alle schon wissen, was die natürlichen Zahlen sind, wollen wir diese rein axiomatisch einführen.

Definition (Peano Axiome)

Die natürlichen Zahlen (mit Null) bilden eine Menge \mathbb{N}_0 für die es ein Element $0 \in \mathbb{N}_0$ und eine Funktion

$$v: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N} = \mathbb{N}_0 \setminus \{0\}$$

so gilt, dass

Nachfolgerfunktion
 $v(n) = \text{Nachfolger von } n$

PA 1: v ist injektiv

PA 2: $N \subset \mathbb{N}_0$ so, dass $0 \in N$ und $(\forall n \in N) \Rightarrow (v(n) \in N)$ gilt. Dann ist $N = \mathbb{N}_0$

Dies ist das Induktionsaxiom.

Proposition 5.1 v ist bijektiv

Tippfehler: bijektiv auf \mathbb{N} (nicht \mathbb{N}_0)

Beweis: Es sei $N = \{n \in \mathbb{N}_0 \mid \exists n' \in \mathbb{N}_0 \text{ mit } v(n') = n\} \cup \{0\}$

Dann ist $N = \text{im}(v) \cup \{0\}$ und wegen PA2 folgt

$N = \mathbb{N}_0 \Rightarrow \text{im}(v) = \mathbb{N}_0$, also ist v surjektiv.

v ist injektiv per Definition

□

Bemerkung 5.2 Wir kommen in der letzten Vorlesung darauf zurück, aber man muss eigentlich zeigen, dass \mathbb{N} existiert. Siehe aus [AE06, Bemerkungen 5.2]

Beispiel 5.3 Schreibe $0 = \emptyset$ und setze $n+1 = \{0, \dots, n\}$
 ~~$n+1 = \{0, \dots, n\}$~~ . Dann ist $\mathbb{N}_0 = \{0, 1 = \{0\}, 2 = \{0, 1\}, 3 = \{0, 1, 2\}, 4 = \dots\}$

$\mathbb{N}_0 = \{0, 1 = \{0\}, 2 = \{0, 1\}, 3 = \{0, 1, 2\}, 4 = \dots\}$

Wie schreibt $1 = v(0)$, $2 = v(v(0))$, $3 = v(v(v(0)))$ etc.

Proposition 5.4 \mathbb{N}_0 ist nicht endlich

Beweis: Angenommen $\mathbb{N}_0 = \{x_0, \dots, x_n\}$ und

$$x_0 \xrightarrow{v} x_1 \xrightarrow{v} \dots \xrightarrow{v} x_n$$

Dann muss $v(x_n) = x_0$ sein, da v injektiv ist.



Aber das ist ein Widerspruch dazu, dass $v: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}$ geht. □

Theorem 5.5 (Peano)

Auf \mathbb{N} gibt es zwei eindeutige Verknüpfungen $+$ (Addition), \cdot (Multiplikation) und eine Ordnung \leq (natürliche oder Zählordnung) so, dass:

- $+$ ist assoziativ, kommutativ und 0 ist Einheits.
- \cdot ist assoziativ, kommutativ und 1 ist Einheits.
- Es gilt $\forall l, m, n \in \mathbb{N}_0$ $(l+m) \cdot n = l \cdot n + m \cdot n$
"distributiv"
- $0 \cdot n = 0$
- (\mathbb{N}_0, \leq) ist total geordnet mit $0 = \min(\mathbb{N}_0)$
- Für $n \in \mathbb{N}_0$ $\exists k \in \mathbb{N}_0$ so, dass $n < k < n+1$.
- $\forall m, n \in \mathbb{N}_0$:
 $m \leq n \Leftrightarrow \exists d \in \mathbb{N}_0$ mit $m + d = n$
 $m < n \Leftrightarrow \exists d \in \mathbb{N}$ mit $m + d = n$
 d ist eindeutig und heißt Differenz.
- $\forall m, n \in \mathbb{N}_0$:
 $m \leq n \Leftrightarrow m + l \leq n + l \quad \forall l \in \mathbb{N}_0$
 $m < n \Leftrightarrow m + l < n + l$
- Für $m, n \in \mathbb{N}$ ist $m \cdot n \in \mathbb{N}$ ($m \cdot n = 0 \Leftrightarrow (m=0) \vee (n=0)$)
- $\forall m, n \in \mathbb{N}_0$:
 $m \leq n \Leftrightarrow m \cdot l \leq n \cdot l \quad \forall l \in \mathbb{N}$
 $m < n \Leftrightarrow m \cdot l < n \cdot l$

Beweis: Wir beweisen nur a), für alle anderen siehe z.B. die Referenz in [AE06, Theorem 5.5].

Der Punkt ist alles hergeleitet, ohne die verbotenen Regeln zu verwenden. ☺

i) Angenommen $\otimes : \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ ist eine kommutative Verknüpfung, welche

$| 0 \otimes 0 = 0, \quad n \otimes 1 = v(n); m \otimes v(m) = v(m \otimes m) |$
 $\forall m, n \in \mathbb{N}_0$ erfüllt. Betrachte ↓

$$N = \{ n \in \mathbb{N}_0 \mid 0 \otimes n = n \} \quad (*)$$

Dann gilt $0 \in N$, und $n \in N \Rightarrow 0 \otimes v(n) = v(0 \otimes n) = v(n)$
 Also ist $v(n) \in N \stackrel{\text{PAZ}}{\Rightarrow} N = \mathbb{N}_0$, d.h. $0 \otimes n = n \quad \forall n \in \mathbb{N}_0$

ii) Sei \boxtimes eine weitere kommutative Verknüpfung,
 welche $(*)$ erfüllt. Setze für $n \in \mathbb{N}_0$ fest

$$M_n = \{ m \in \mathbb{N}_0 \mid m \otimes n = m \boxtimes n \}$$

Es folgt $0 \in M_n$, und sei $m \in M_n$. Dann

$$v(n \otimes m) = v(m \boxtimes n) = v(n \boxtimes m)$$

also

$$v(m) \otimes n = n \otimes v(m) = n \boxtimes v(m) = v(m) \boxtimes n$$

$$\Rightarrow v(m) \in M_n \stackrel{\text{PAZ}}{\Rightarrow} M_n = \mathbb{N}_0 \quad \forall n \in \mathbb{N}_0$$

Also $\otimes = \boxtimes$, da $n \in \mathbb{N}_0$ beliebig war.

Es gilt nun eine kommutative Verknüpfung mit $(*)$ | (\star)

iii) Konstruiere $+ : \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ mit $(*)$ welche
 kommutativ ist. Dazu setze

$$N = \left\{ n \in \mathbb{N}_0 \mid \exists \varphi_n : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0 \text{ mit } \varphi_n(0) = 0 \otimes v(n) \right. \\ \left. \text{und } \varphi_n(v(m)) = v(\varphi_n(m)) \quad \forall m \in \mathbb{N}_0 \right\}$$

Mit $\varphi_0 = v$ folgt $0 \in N$. Sei nun $n \in N$, dann setze

$$\psi : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, \quad m \mapsto v(\varphi_n(m))$$

⊗ Dann gilt $\psi(0) = v(\varphi_n(0)) = v(0 \otimes v(n))$ und

$$\psi(v(m)) = v(\varphi_n(v(m))) = v(v(\varphi_n(m))) = v(\varphi(m)) \quad \forall m \in \mathbb{N}_0$$

Also $(n \in \mathbb{N}) \Rightarrow (v(n) \in \mathbb{N}) \stackrel{PA2}{=} \mathbb{N} = \mathbb{N}_0$.

φ_n ist eindeutig: Sei φ_n eine weitere Abbildung mit denselben Eigenschaften. Dann kann man mit für $M_n = \{m \in \mathbb{N}_0 \mid \varphi_n(m) = \varphi(m)\}$ und PA2, dass $M_n = \mathbb{N}_0$ gilt. Das bedeutet $\varphi_n = \varphi$. Tippfehler: "mittels PA2 zeigen"

Also: Für alle $n \in \mathbb{N}_0 \exists!$

$$\varphi_n: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0 \text{ mit } \varphi_n(0) = v(n) \text{ und } \varphi_n(v(m)) = v(\varphi_n(m)) \quad \forall m \in \mathbb{N}_0$$

Definiere

$$+: \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, \quad n+m = \begin{cases} n, & \text{falls } m=0, \quad (\square) \\ \varphi_n(m'), & \text{falls } m=v(m'), \end{cases}$$

Dann erfüllt $+$ $(*)$, denn

$$n+0 = n, \quad n+1 = n+v(0) = \varphi_n(0) = v(n) = v(n+0)$$

$$n+v(m) = \varphi_n(m) = \varphi_n(v(m')) = v(\varphi_n(m')) = v(n+m)$$

für $n \in \mathbb{N}_0, m \in \mathbb{N}$ und $m=v(m')$. Dann ist auch 0 die Einheit bezüglich $+$, weil (\square) gilt.

iv) Sei $N_{l,m} = \{n \in \mathbb{N}_0 \mid (l+m)+n = l+(m+n)\}$

für $l, m \in \mathbb{N}_0$ fest. Dann $0 \in N_{l,m}$ und für $n \in N$

$$(l+m)+v(n) = v((l+m)+n) = v(l+(m+n)) = l+v(m+n) = l+(m+v(n)).$$

Also folgt $v(n) \in N \stackrel{PA2}{=} \mathbb{N} = \mathbb{N}_0$

\Rightarrow Assoziativität, da l, m beliebig waren.

v) Kommutativität: Betrachte

$$N = \{n \in \mathbb{N}, \mid n+1 = 1+n\}$$

Wie vorher folgt $0 \in N$ und für $n \in N$

$$v(n)+1 = v(v(n)) = v(n+1) = v(1+n) = 1+v(n)$$

Also $v(n) \in N \stackrel{PA2}{\Rightarrow} N = \mathbb{N}_0$.

Dasselbe Argument funktioniert für

$$M_n = \{m \in \mathbb{N}_0 \mid m+n = n+m\}$$

für alle $n \in \mathbb{N}_0$. Daraus folgt dann
Kommutativität.

Zusammengefasst: \exists die Addition durch (iii),
welche Assoziativ ist bei (iv) und kommutativ
bei (v). 0 ist Einheits, durch Konstruktion
und $+$ ist eindeutig durch (\star).

□

Beispiel 5.6

$+$ = die vertraute Addition

\cdot = die vertraute Multiplikation
(schreibe auch $mn = m \cdot n$)

\leq = die vertraute Ordnung, bestimmt
durch $n < n+1 = v(n) \forall n \in \mathbb{N}_0$

$$0 < 1 < v(1) = 2 < v(2) = 3 < \dots$$

Proposition 5.7 Für $m, n \in \mathbb{N}_0$, $k \in \mathbb{N}$ mit $mk = n$ gilt $m = n$
"Kürzen"

Beweis Wegen (j) von Theorem 5.5

□

$m \in \mathbb{N}$ heißt Teiler von n , falls es $k \in \mathbb{N}$ gibt so, dass $mk = n$. Schreib in diesem Fall $m | n$.
 k heißt in diesem Fall Quotient und wird mit n/m bezeichnet.

Theorem 5.8 (Division mit Rest, aka Euklids Algorithmus)

Zu $m \in \mathbb{N}$ und $n \in \mathbb{N}_0$, $\exists!$ $k \in \mathbb{N}$ und $l \in \mathbb{N}$ mit

$$n = km + l \quad \text{für } l < m$$

Tippfehler:
Beide, k und l ,
sind aus \mathbb{N}_0

Beweis: i) Existenz. Setze

$$N = \{n \in \mathbb{N}_0 \mid \exists k, l \text{ mit } n = km + l, l < m\}$$

Wegen $0 = 0 \cdot m + 0$ ist $0 \in N$. Also sei $n \in N$, und wähle k, l mit $n = km + l$, $l < m$. Also

$n+1 = km + (l+1)$. Ist $l+1 < m$, so folgt $n+1 \in N$.

Ist $l+1 = m$, dann ist $n+1 = (k+1)m$ und $n+1 \in N$.

Wegen PA2 folgt $N = \mathbb{N}_0$.

ii) Eindeutigkeit. Seien k, k', l, l' gegeben so, dass

$$km + l = k'm + l' \quad l, l' < m$$

Angenommen $l < l'$, dann $k'm + l' = km + l \leq k'm + l'$

also $k'm \leq km$, also $k' \leq k$. Aber wegen $l' < m$ folgt

$$km \leq k'm + l < k'm + m = (k'+1)m \Rightarrow k < k'+1$$

Tippfehler: l' nicht!

\Rightarrow Wegen $k' \leq k$ folgt also $k = k'$ und damit $l = l'$

□