

(1.) $<$ heißt partielle Ordnung, wenn

(01) $<$ irreflexiv ist $(\text{ZFC} \vdash \forall x \in \mathfrak{A} \neg x < x)$ und

(02) $<$ transitiv ist $(\text{ZFC} \vdash \forall x, y, z \in \mathfrak{A} (x < y \wedge y < z \rightarrow x < z))$

(2.) Eine partielle Ordnung $<$ auf \mathfrak{A} heißt linear, falls $\text{ZFC} \vdash \forall x, y \in \mathfrak{A} \ x < y \vee x = y \vee y < x$.

Def. 2.25: Eine Menge x heißt transitiv, wenn ihre Elemente auch Teilmengen sind, d.h.
 $z \in x \in x \rightarrow z \in x$.

Bem. 2.26: x ist transitiv gdw. $\cup x \subseteq x$.

Bsp. 2.27: $x = \{0, 1, 2, 4, 5, 6\}$ nicht transitiv
 $3 \notin x$.

Def. 2.28: x heißt natürliche Zahl, wenn

(1.) x transitiv ist und

(2.) \in eine lineare Ordnung auf x definiert und

(3.) jede nicht-leere Teilmenge von x bzgl. dieser Ordnung ein kleinstes und ein größtes Element hat

folgt aus dem Fundierungsaxiom
(Def. funktioniert auch für ZFC \ {Fundierung})

Ziel: $\omega = \{x : x \text{ ist natürliche Zahl}\}$ ist eine Menge

Lemma 2.29 In ZFC gilt:

(1.) Die Elemente einer natürlichen Zahl sind natürliche Zahlen.

(2.) 0 ist eine natürliche Zahl. Wenn x eine natürliche Zahl ist, dann auch $S(x)$.

(3.) Jede natürliche Zahl außer \emptyset hat die Form $S(x)$ für eine natürliche Zahl x .

Bew: (1.) Sei x natürliche Zahl, $y \in x$.

x durch \in lin.
geordnet \Rightarrow y durch \in linear geordnet.

Nel 2.28(3) \Rightarrow jedes $z \in y$, $z \neq \emptyset$ hat Min & Max

Bleibt z : y transitiv.

Sei $u \in z \in y$ $\xRightarrow{x \text{ transitiv}}$ $z \in x$ $\xRightarrow{x \text{ transitiv}}$ $u \in x$.
 \in linear auf x $\Rightarrow u \in y$.

(2.) Einfach. etwa: Ang. x transitiv.

Sei $y \in S(x) = x \cup \{x\}$

Falls $y = x$ gilt $x \in S(x)$

Falls $y \neq x$ gilt $y \in x$ $\xRightarrow{x \text{ trans.}}$ $y \leq x \Rightarrow y \in x \cup \{x\}$.

Anderer ähnlich.

(3.) Sei $y \neq \emptyset$ natürliche Zahl, und sei $x \in y$ das maximale Element.

Dann gilt $y = \{z : z \in y\} = \{z \in y : z \leq x\}$

$= \{z \in y : z < x\} \cup \{x\}$

$\geq x$, da y transitiv
 $\leq x$, da $z < x$ gdw. $z \in x$

$= x \cup \{x\}$. \square

Lemma 2.30 $\omega = \{x : x \text{ ist natürliche Zahl}\}$ ist eine Menge.

Bew: Das Unendlichkeitsaxiom liefert Menge x_0 mit $0 \in x_0$ und $\forall y (y \in x_0 \rightarrow S(y) \in x_0)$.

Betrachte $\omega' = \omega \cap x_0$ (Menge nach (AUS))

Beh: $\omega' = \omega$.

Bew: Ang. ex. $x \in \omega \setminus \omega'$. Sei y das ϵ -kleinste Element von $s(x)$ mit $y \notin \omega'$.

(Warum ex. ~~es~~ ein Element y von $s(x)$ mit $y \notin \omega'$? Es gilt $x \in s(x)$, $x \notin \omega'$!)

Dann $z \in y \xrightarrow[\text{Zahl}]{s(x) \text{ nat.}} z \in s(x) \xrightarrow[\text{gewählt}]{y \text{ min.}} z \in \omega'$.

Wegen $0 \in \omega'$ folgt $y \neq \emptyset$, also $y = s(u)$ für ein $u \in y$.

ω' ang. unter $s \Rightarrow y = s(u) \in \omega' \quad \downarrow \quad \square$

Folgerung 2.31 (INDUKTION) Sei $A \subseteq \omega$ mit $0 \in A$ und $2FC \vdash \forall z \in A \rightarrow s(z) \in A$. Dann gilt $A = \omega$.

Bew: Wdh. den Bew. der Beh. in 2.30 mit $\omega' = A \quad \square$

Schreibweise: Schreibe ab jetzt $<$ für die ϵ -Relation zwischen natürlichen Zahlen.

Lemma 2.32:

(1.) $<$ ist eine lineare Ordnung auf ω . Jede nicht-leere TM von ω hat ein kleinstes Element (d.h. $<$ ist Wohlordnung auf ω).

(2.) Für alle $n \in \omega$ ist $s(n)$ der unmittelbare Nachfolger.

(3.) Alle $n > 0$ haben einen unmittelbaren Vorgänger.

Bew: (2.) Sei $n < m \leq s(n) \Rightarrow n \in m, n \leq m \Rightarrow s(n) \leq m$.

(1.) $<$ ist transitiv, da jedes $x \in \omega$ ~~der~~ transitiv ist.

Zeige: je zwei natürliche Zahlen sind vergleichbar per Induktion (2.31).

\exists : Alle $m \in \omega$ sind vergleichbar mit n .

$n = \underline{0}$: Wenn $\underline{m} = \underline{0}$, dann gilt ~~$m \neq n$~~ $m = n$.
Sonst hat m ein kleinstes Element x .
 m transitiv $\Rightarrow x = \underline{0}$. Also $n < m$.

$n = s(k)$ [I.V. k ist mit allen natürlichen Zahlen vergleichbar]

Zwei Fälle:

Falls $m \leq k$ folgt $m < n = s(k)$.

Falls $k < m$.

Dann entweder k größtes Element von m , d.h. $m = s(k) \Rightarrow m = n$.

oder $s(k) \in m \Rightarrow n < m$.

(3.) Vorgänger von n ist das größte Element m von n . □

Satz 2.33 (Rekursionssatz): Gegeben Fkt. $g: A \rightarrow B$ und $h: A \times \omega \times B \rightarrow B$. Dann ex. ein eind. bestimmter $f: A \times \omega \rightarrow B$ mit $f(a, \underline{0}) = g(a)$ und $f(a, s(n)) = h(a, n, f(a, n))$ f.a. $a \in A$ und $n \in \omega$.

Bew. Halte $a \in A$ fest.

Zeige per Induktion über m : f.a. $m \in \omega$ ex. genau ein $f': s(m) \rightarrow B$ mit $\phi(a, m, f')$, wobei

$\phi(a, m, f') = (f'(\underline{0}) = g(a), \forall n < m \ f'(s(n)) = h(a, n, f'(n)))$

[Bew: klar]

Definiere nun $f = f(a, m, b) \in (A \times \omega \times B)$:

$$\exists f' \ \phi(a, m, f') \wedge f'(m) = b \}$$

mit Ersetzungsaxiom. \square

Def 2.34: Addition $+$ $\omega \times \omega \rightarrow \omega$ und Multiplikation \cdot $\omega \times \omega \rightarrow \omega$ werden durch die folgenden Rekursionsgleichungen definiert:

$$a + \underline{0} = a \quad a + s(n) = s(a + n)$$

$$a \cdot \underline{0} = \underline{0} \quad a \cdot s(n) = (a \cdot n) + a$$

Übungsaufgabe: (ZFC) $(\omega, +, \cdot)$ ist ein kommutativer Halbring mit 1, d.h. Körperaxiome 1, 2, 4, 5, 6, 7, 8 gelten (10 gilt auch).

§ 2.3 Ordinalzahlen und Kardinalzahlen

2.35 (Cantors Mengenlehre)

Def: Eine Ordinalzahl ist eine transitive Menge, die durch \in linear geordnet wird.

Bsp: Jede natürliche Zahl; ω , $s(\omega) = \omega \cup \{\omega\}$.

Schreibe On für die Klasse der Ordinalzahlen.

Def 2.36: Eine Klasse A ist ein System von Mengen $\{x : \phi(x, \bar{a})\}$, die eine L_{me}-Fml $\phi(x, \bar{a})$ mit fest gewählten Parametern $\bar{a} = a_1, \dots, a_n$ erfüllen (a_1, \dots, a_n sind Mengen).

Bsp: $V = \{x : x \text{ Menge}\}$ Klasse aller Mengen

Bem 2.37: A Klasse, x Menge $\xRightarrow{\text{Aussonderung}} A \cap x$ Menge.