

Funktionen

Erinnerung: Ein *Paar* ist definiert durch $\langle x, y \rangle := \{\{x\}, \{x, y\}\}$.

Definition: Betrachte Mengen X und Y . Eine Teilmenge $G \subseteq X \times Y$ mit der Eigenschaft

$$\forall x \in X \exists! y \in Y : \langle x, y \rangle \in G$$

heißt eine *Funktion*. Oft bezeichnen wir diese mit $g: X \rightarrow Y$ und schreiben für $\langle x, y \rangle \in G$ kurz $g(x) = y$.

Proposition-Definition: Zu jeder solchen Funktion g gehört ein *Definitionsbereich*, nämlich die Menge

$$\text{Def}(g) = X := \{x \in \bigcup \bigcup G \mid \exists y : \langle x, y \rangle \in G\}.$$

Vorsicht: In dieser Theorie ist der Zielbereich der Funktion durch den Graphen nicht eindeutig bestimmt.

Proposition-Definition: Für jede solche Funktion und jeder Teilmenge $X' \subseteq \text{Def}(g)$ erhalten wir die *auf X' eingeschränkte Funktion* $g|_{X'}$ mit dem Graphen

$$G \cap (X' \times \bigcup \bigcup G).$$

Klassenfunktionen

Definition: Betrachte eine Formel $\varphi(x, y)$ mit freien Variablen x und y , so dass wir beweisen können:

$$\forall x \exists! y: \varphi(x, y).$$

Die Abbildung F , welche in einem Modell unserer Theorie jedem x das durch diese Formel charakterisierte Element $F(x) := y$ zuordnet, heisst die durch φ bestimmte *Klassenfunktion* oder *Operation*.

Vorsicht: Dies ist keine Menge, also keine Funktion wie oben **innerhalb** unserer Theorie!

Vorsicht: Wenn man von einer Klassenfunktion spricht, meint man eigentlich die dahinterstehende Formel.

Beispiel: Die Potenzmenge $\mathcal{P}(x)$ einer Menge x ist charakterisiert durch die Formel

$$\mathcal{P}(x) = y \iff \varphi(x, y) := (\forall z: z \in y \iff z \subseteq x).$$

Beispiel: Die Vereinigungsmenge $\bigcup x$ einer Menge x ist charakterisiert durch die Formel

$$\bigcup x = y \iff \varphi(x, y) := (\forall z: z \in y \iff (\exists t: t \in x \wedge z \in t)).$$

Ersetzungsaxiom: Für jede Klassenfunktion F und jede Menge A ist $\{F(x) \mid x \in A\}$ eine Menge; genauer: Es existiert eine Menge B mit der Eigenschaft

$$\forall y: (y \in B \longleftrightarrow \exists x \in A: \varphi(x, y)).$$

Durch das Extensionalitätsaxiom ist diese eindeutig bestimmt.

Folge: Für jede Klassenfunktion F und jede Menge A ist $F|A$ eine Funktion, genauer: Es existiert genau eine Menge G , welche der Graph einer Funktion ist, und für die gilt

$$\forall x \forall y: \langle x, y \rangle \in G \longleftrightarrow (x \in A \wedge \varphi(x, y)).$$

Bedeutung: Eine Klassenfunktion induziert also auf jeder Menge eine echte Funktion im Sinne unserer Theorie. Auf diese können wir alle Methoden der Mengenlehre anwenden, auf die Klassenfunktion dagegen nicht.

Variante: Wendet man das Obige an auf Tupel $x = (x_1, \dots, x_n)$, so erhält man n -stellige Funktionen und Klassenfunktionen.

Ordnungsrelationen

Definition: Eine *Ordnung* oder *Partialordnung* auf einer Menge X ist eine zweistellige Relation \leq mit den Bedingungen:

$$\forall x \in X: x \leq x \quad (\text{Reflexivität})$$

$$\forall x, y \in X: x \leq y \wedge y \leq x \longrightarrow x = y \quad (\text{Antisymmetrie})$$

$$\forall x, y, z \in X: x \leq y \wedge y \leq z \longrightarrow x \leq z \quad (\text{Transitivität})$$

Eine *Totalordnung* oder *lineare Ordnung* ist eine Ordnung, für die zusätzlich gilt:

$$\forall x, y \in X: x \leq y \vee y \leq x. \quad (\text{Totalität})$$

Im folgenden fixieren wir eine Menge X mit einer Ordnung \leq .

Definition: Für alle $x, y \in X$ definieren wir

$$x \geq y \quad :\iff y \leq x$$

$$x < y \quad :\iff (x \leq y) \wedge (x \neq y)$$

$$x > y \quad :\iff y < x$$

Die Relation $<$ heisst die zu \leq gehörende *strikte Ordnung*.

Übung: Formuliere äquivalente Axiome für $<$ anstatt \leq .

Definition: Ein Element $x \in X$ mit der Eigenschaft

$\forall y \in X: x \leq y$ heisst ein *kleinstes Element* von X .

$\forall y \in X: y \leq x$ heisst ein *grösstes Element* von X .

$\forall y \in X: y \leq x \longrightarrow y = x$ heisst ein *minimales Element* von X .

$\forall y \in X: x \leq y \longrightarrow y = x$ heisst ein *maximales Element* von X .

Proposition: Existiert ein kleinstes (bzw. grösstes) Element, so ist es eindeutig bestimmt.

Proposition:

- (a) Jedes kleinste Element von X ist minimal.
- (b) Jedes grösste Element von X ist maximal.

Proposition: Ist \leq eine Totalordnung, so gilt:

- (a) Ein Element $x \in X$ ist ein kleinstes Element genau dann, wenn es minimal ist.
- (b) Ein Element $x \in X$ ist ein grösstes Element genau dann, wenn es maximal ist.

Vorsicht: Ist \leq keine Totalordnung, so kann es mehrere minimale (bzw. maximale) Elemente geben.

Beispiele:

- (a) (\mathbb{R}, \leq) ist eine Totalordnung ohne minimales oder maximales Element.
- (b) $([0, \infty[, \leq)$ ist eine Totalordnung mit minimalem Element 0 aber ohne maximales Element.
- (c) $([0, 1], \leq)$ ist eine Totalordnung mit minimalem Element 0 und maximalem Element 1.
- (d) (\emptyset, \leq) ist eine Totalordnung ohne minimales oder maximales Element.
- (e) Die Menge aller abzählbar unendlichen Teilmengen von \mathbb{R} mit der Inklusionsrelation \subseteq ist eine nicht totale Partialordnung ohne minimales oder maximales Element.

Sei jetzt X eine Menge mit mehr als einem Element.

- (f) $(\mathcal{P}(X), \subseteq)$ ist eine nicht totale Ordnung mit kleinstem Element \emptyset und grösstem Element X .
- (g) $(\mathcal{P}(X) \setminus \{\emptyset, X\}, \subseteq)$ ist nicht totale Ordnung ohne kleinstes oder grösstes Element.

Betrachte eine Menge X mit Partialordnung \leq und eine Teilmenge $Y \subseteq X$.

Proposition-Definition:

- (a) $\leq \cap (Y \times Y)$ ist eine Partialordnung auf Y , genannt die *auf Y induzierte Partialordnung* $\leq|_Y$.
- (b) Ist \leq eine Totalordnung, so ist $\leq|_Y$ eine Totalordnung.
- (c) Ist $\leq|_Y$ eine Totalordnung, so heisst Y eine *Kette*.
- (d) Ein Element $x \in X$ heisst *obere Schranke* von Y , falls gilt $\forall y \in Y: y \leq x$.
- (e) Ein Element $x \in X$ heisst *untere Schranke* von Y , falls gilt $\forall y \in Y: x \leq y$.
- (f) Die Menge Y heisst ein *Anfangssegment* von X , falls gilt $\forall y \in Y \forall x \in X: (x \leq y \rightarrow x \in Y)$.
- (f) Jedes $x \in X$ bestimmt die Anfangssegmente

$$X_{\leq x} := \{x' \in X \mid x' \leq x\},$$

$$X_{< x} := \{x' \in X \mid x' < x\}.$$

Wohlordnungen

Für das folgende siehe auch [Ebbinghaus: Einführung in die Mengenlehre, Kapitel VI].

Definition: Eine *Wohlordnung* auf einer Menge X ist eine Totalordnung, für die jede nichtleere Teilmenge ein kleinstes Element besitzt.

Beispiel: (a) Für jede natürliche Zahl n die Menge $n = \{0, 1, \dots, n - 1\}$ mit der üblichen Relation \leq .

(b) Die Menge der natürlichen Zahlen \mathbb{N} mit der üblichen Relation \leq . (*später*)

Proposition: Jede Teilmenge X' einer Wohlordnung X ist eine Wohlordnung.

Erinnerung:

Beweis durch vollständige Induktion: Um für jede natürliche Zahl n eine Aussage $A(n)$ zu beweisen, genügt es, für jedes n zu zeigen:

Gilt $A(n')$ für alle $n' \geq 0$ mit $n' < n$, so gilt auch $A(n)$.

Konstruktion durch Rekursion: Um für jede natürliche Zahl n ein mathematisches Objekt $B(n)$ zu konstruieren, genügt es, für jedes n

eine Konstruktion von $B(n)$ unter Benützung von $B(n')$ für alle $n' < n$ anzugeben.

Satz: (*Induktion über eine Wohlordnung*) Für jede wohlgeordnete Menge X und jedes einstellige Prädikat P gilt

$$[\forall x \in X: (\forall y \in X_{<x}: P(y)) \longrightarrow P(x)] \longrightarrow [\forall x \in X: P(x)].$$

Rekursionstheorem: Für jede wohlgeordnete Menge X und jede zweistellige Klassenfunktion F existiert eine eindeutige Funktion f mit Definitionsbereich X , so dass gilt:

$$\forall x \in X: f(x) = F(x, f|X_{<x}).$$

Bemerkung: Eigenschaften der so konstruierten Funktion beweist man durch Induktion über die Wohlordnung: Sei zum Beispiel $P(x)$ ein Prädikat (eventuell mit Parametern) mit der Eigenschaft

$$\forall x \in X \forall g \text{ Funktion auf } X_{<x}: (\forall y \in X_{<x}: P(g(y))) \longrightarrow P(F(x, g)).$$

Mit Induktion folgt dann $\forall x \in X: P(f(x))$.

Beispiel: Sei Z eine Menge, so dass für jedes $x \in X$ und jede Funktion g mit $\text{Bild}(g) \subseteq Y$ gilt $\text{Bild}(F(x, g)) \subseteq Z$. Dann gilt $\text{Bild}(f) \subseteq Z$.