

Warum Semantik?

Gegenüberstellung

Syntax

↔

Semantik

Historische Bemerkungen zur Semantik

Ordnungsrelation

Halbordnung

Geordnete Menge

totale/lineare Ordnung

Terme, Formeln, Programmtexte haben „an sich“ keine festgelegte Bedeutung.

Zum Beispiel ist das Pascal-Programm

```

1      program P(input, output);
2      var
3          x, y : real;
4      begin
5          y := x / 0
6      end.
```

syntaktisch korrekt, und es braucht eine Semantik, die zum Beispiel dem Operator / die Bedeutung der Division erteilt, um sagen zu können, dass das Programm semantisch sinnlos ist.

Eine solche wird ihnen erst durch eine *Semantikdefinition* zuteil. Diese arbeitet in der Sprache der Mengen, der Relationen, der Funktionen.

(TODO: Dazu ein Beispiel aus der Logik: $\bigwedge (x_1, x_2)$)

Sei M eine Menge.

Ist M nichtleer und ist \leq eine Relation auf M , die für alle $a, b, c \in M$ die *Ordnungsaxiome*

$$\begin{aligned}
 a &\leq a && \text{(Reflexivität)} \\
 a \leq b \wedge b \leq c &\implies a \leq c && \text{(Transitivität)} \\
 a \leq b \wedge b \leq a &\implies a = b && \text{(Antisymmetrie)}
 \end{aligned}$$

erfüllt, so heißt \leq eine *Ordnung auf M* und das Paar (M, \leq) eine *geordnete Menge*.

Gilt für alle $a, b \in M$ zusätzlich

$$a \leq b \vee b \leq a \quad \text{(Totalität, Linearität) ,}$$

so liegt eine *totale/lineare Ordnung* bzw. eine *total/linear geordnete Menge* vor. Um die Ordnungen von den totalen Ordnungen abzugrenzen, nennt man erstere gelegentlich auch *Halbordnungen*.

Wir studieren die Semantik von Programm(iersprach)en hauptsächlich aus drei Gründen:

- Um Programmtexte und -spezifikationen eindeutig interpretieren zu können
- Darauf aufbauend: um Interpreter oder Compiler implementieren zu können
- Um (Korrektheits-) Beweise formal durchführen zu können

Axiomatische Semantik

ca. 1920–1930	Logik	
1957	FLOYD:	Schleifeninvariante [vgl. v. Neumann 1940er]
1969	HOARE:	Hoare-Kalkül
1976	DIJKSTRA:	wp-Kalkül

Denotationelle Semantik

1969	SCOTT, STRACHEY, DE BAKKER	
1976	EGLI, PLOTHIN, ASHCROFT	Nichtdeterminismus

Operationale Semantik

1968	Lucas	
1981	Plathin, Kahn	Ersetzungssemantik

Quasiordnung
Präordnung

Striktordnung
striktter Anteil einer Ordnung

Teilordnung

obere, untere Schranke
Majorante, Minorante
maximales, minimales Element
größtes, kleinstes Element

Sei M eine nichtleere Menge.

Eine transitive und irreflexive Relation auf M heißt eine *Striktordnung* auf M . Sie erfüllt also die folgenden Axiome für alle $a, b, c \in M$:

$$a \leq b \wedge b \leq c \implies a \leq c \quad (\text{Transitivität})$$

$$\neg(a \leq a) \quad (\text{Irreflexivität})$$

Ist (M, \leq) eine geordnete Menge, so definieren wir den *strikten Anteil* $<$ von \leq durch

$$\forall a, b \in M \quad a < b :\iff a \leq b \wedge a \neq b \quad .$$

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge, sei N eine Teilmenge von M , und sei $a \in M$.

Dann heißt das Element a falls

obere Schranke, Majorante von N für alle $b \in N$ gilt $b \leq a$

untere Schranke, Minorante von N für alle $b \in N$ gilt $a \leq b$

maximales Element von N $a \in N$, und es gibt kein $b \in N$ mit $a < b$

minimales Element von N $a \in N$, und es gibt kein $b \in N$ mit $b < a$

größtes Element von N $a \in N$, und für alle $b \in N$ gilt $b \leq a$

kleinstes Element von N $a \in N$, und für alle $b \in N$ gilt $a \leq b$

Schranken von N müssen nicht zu N gehören – im Gegensatz zu maximalen, minimalen, größten, kleinsten Elementen.

Jede in N liegende obere Schranke von N ist ein größtes Element von N .

Jede in N liegende untere Schranke von N ist ein kleinstes Element von N .

Sei M eine nichtleere Menge.

Eine reflexive und transitive Relation auf M heißt eine *Quasiordnung* oder *Präordnung* auf M . Sie erfüllt also die folgenden Axiome für alle $a, b, c \in M$:

$$a \leq a \quad (\text{Reflexivität})$$

$$a \leq b \wedge b \leq c \implies a \leq c \quad (\text{Transitivität})$$

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge, und sei N eine nichtleere Teilmenge von M .

Dann heißt das Paar $(N, \leq|_{N \times N})$ eine *Teilordnung* von (M, \leq) , falls $(N, \leq|_{N \times N})$ selbst eine geordnete Menge ist.

Dabei ist $\leq|_{N \times N}$ natürlich gleich $\leq \cap N \times N$.

Unter Missbrauch der Notation schreiben wir auch

$(N, \leq|_N)$ für $(N, \leq|_{N \times N})$.

oberer Konus $\text{Ma}(X)$
unterer Konus $\text{Mi}(X)$

Infimum, größte untere Schranke
Supremum, kleinste obere Schranke

TODO: Existenz und Eindeutigkeit von
Schranken, maximalen/minimalen
Elementen, größten/kleinsten Elementen,
Suprema, Infima

vergleichbare, unvergleichbare Elemente
mengentheoretische Kette
Antikette

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge, sei N eine Teilmenge von M , und sei $a \in M$. Dann heißt a

Infimum oder *größte untere Schranke* von N , falls a das größte Element von $M_i(N)$ ist;

Supremum oder *kleinste obere Schranke* von N , falls a das kleinste Element von $M_a(N)$ ist.

Wir bezeichnen das Supremum von N mit $\bigsqcup N$ und das Infimum von N mit $\bigsqcap N$.

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge.

Zwei Elemente $a, b \in M$ mit $a \leq b$ oder $b \leq a$ heißen *vergleichbar*.

Zwei Elemente $a, b \in M$ mit $a \not\leq b$ und $b \not\leq a$ heißen *unvergleichbar*.

Eine nichtleere Teilmenge K von M heißt eine *mengentheoretische Kette* in M , falls für alle $a, b \in K$ eine der Beziehungen $a \leq b$ oder $b \leq a$ gilt.

Eine nichtleere Teilmenge A von M heißt eine *Antikette*, falls für alle $a, b \in A$ gilt: Aus $a \leq b$ folgt $a = b$.

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge. Wir definieren zwei Abbildungen $M_a, M_i: \mathfrak{P}(M) \rightarrow \mathfrak{P}(M)$, indem wir für alle Teilmengen X von M festlegen

$$M_a(X) := \{a \in M : a \text{ ist obere Schranke von } X\}$$

den *oberen Konus* von X und

$$M_i(X) := \{a \in M : a \text{ ist untere Schranke von } X\}$$

den *unteren Konus* von X .

Sei (M, \leq) eine geordnete Menge, sei N eine Teilmenge von M , und sei $a \in M$.

$\bigsqcup N$ ist eindeutig bestimmt, sofern existent.

$\bigsqcap N$ ist eindeutig bestimmt, sofern existent.

Größte Elemente von N sind eindeutig bestimmt, sofern existent.

Kleinste Elemente von N sind eindeutig bestimmt, sofern existent.

Maximale Elemente von N sind *nicht* eindeutig bestimmt, sofern existent.

Minimale Elemente von N sind *nicht* eindeutig bestimmt, sofern existent.

Beweis: Hier fehlt noch was!

Verband

Ein Verband ist eine algebraische Struktur

$$(V, \sqcup, \sqcap) \quad ,$$

wobei

V eine nichtleere Menge,

$\sqcup : V \times V \rightarrow V$ eine Abbildung, *Vereinigung* genannt,

$\sqcap : V \times V \rightarrow V$ eine Abbildung, *Durchschnitt* genannt

so sind, dass für alle $a, b, c \in V$ die folgenden *Verbandsaxiome* gelten:

$$a \sqcup b = b \sqcup a \quad (\text{Kommutativität von } \sqcup)$$

$$a \sqcap b = b \sqcap a \quad (\text{Kommutativität von } \sqcap)$$

$$(a \sqcup b) \sqcup c = a \sqcup (b \sqcup c) \quad (\text{Assoziativität von } \sqcup)$$

$$(a \sqcap b) \sqcap c = a \sqcap (b \sqcap c) \quad (\text{Assoziativität von } \sqcap)$$

$$(a \sqcup b) \sqcap a = a \quad (\text{Absorption 1})$$

$$(a \sqcap b) \sqcup a = a \quad (\text{Absorption 2})$$