

Einführung in die Semantik, 7. Sitzung Modelltheorie, F_{deutsch}

Götz Keydana

Göttingen
5. November 2009

Modelltheorie

Axiomatische Systeme

Modelle

Das Fragment F_{deutsch}

Syntax

Phrasenstrukturgrammatik

Semantik

Natürliche Sprachen und Modelltheorie

Wir haben bei der Behandlung von Aussagen- und Prädikatenlogik bereits mit Modelltheorie gearbeitet.

Modelltheorie hat folgende für die Semantik natürlicher Sprachen wichtige Eigenschaften:

- ▶ Eine klare Trennung von Syntax und Semantik.
- ▶ Jedes Teilsystem ist formal und vollständig explizit.
- ▶ Die Beziehung zwischen Syntax und Semantik ist kompositional und eindeutig.
- ▶ Modelltheoretische Semantik ist daher falsifizierbar.

Die syntaktische Seite

Die syntaktische Seite eines formalen Systems nennt man axiomatisches System.

Ein axiomatisches System ist ein Tripel $\langle A, S, P \rangle$.

- ▶ A ist eine finite Menge von Symbolen, das Alphabet.
- ▶ S ist eine Menge von strings über A , genannt die Axiome.
- ▶ P ist eine Menge von n -ären Relationen in A^* , d.h. der Menge aller strings, die aus A gebildet werden können, wobei $n \geq 2$ (d.h. die n -Tupel in P müssen zumindest geordnete Paare sein). Die Elemente von P werden Produktionen genannt.

Theoreme

- ▶ Gegeben sei ein axiomatisches System $\langle A, S, P \rangle$: Eine linear geordnete Abfolge von strings y_1, y_2, \dots, y_m ist eine Ableitung von y_m gdw.
 - ▶ jeder string in der Abfolge entweder ein Axiom ist
 - ▶ oder einer der Produktionen in P aus einem der in der Abfolge vorhergehenden strings folgt.
- ▶ Existiert eine Ableitung von y in einem gegebenen axiomatischen System, so wird y ein Theorem des Systems genannt.

Beispiel für ein axiomatisches System

Axiomatisches System für Spiegelbild-strings über $\{a, b\}$:

- ▶ $A = \{a, b\}$
- ▶ $S = \{aa, bb\}$
- ▶ $P = \{\langle x, y \rangle \in A^* \times A^* \mid y = axa \vee y = bxb\}$
 $P =$
 $\{\langle e, aa \rangle, \langle e, bb \rangle, \langle a, aaa \rangle, \langle a, bab \rangle, \langle b, aba \rangle, \langle b, bbb \rangle, \langle aa, aaaa \rangle, \dots\}$

Beispiele für Ableitungen

- ▶ $bb, abba, aabbaa$ ist eine Ableitung von $aabbaa$, weil
 - ▶ $aabbaa$ der Produktion $\langle abba, aabbaa \rangle$ folgt,
 - ▶ $abba$ der Produktion $\langle bb, abba \rangle$ folgt,
 - ▶ bb ein Axiom ist.
 - ▶ $aabbaa$ ist daher ein Theorem.
- ▶ $ab, aaba, baabab$ ist keine Ableitung, weil
 - ▶ $baabab$ der Produktion $\langle aaba, baabab \rangle$ folgt,
 - ▶ $aaba$ der Produktion $\langle ab, aaba \rangle$ folgt,
 - ▶ aber ab kein Axiom ist.

Theorien und Modelle

Die Menge der Axiome zusammen mit der Menge aller daraus ableitbaren Theoreme ist eine Theorie.

Ein Modell für eine Theorie besteht aus einer Domäne D und einer Interpretation I aller primitiven Ausdrücke in A in der Domäne dergestalt, daß alle Axiome der Theorie für dieses Modell wahr sind.

Ein Beispiel: Die ersten vier Peano-Axiome

- ▶ das Alphabet: $\{0, N, S\}$
- ▶ die Axiome
 - (1) $N0$
 - (2) $(\forall x)(Nx \rightarrow (\exists y)(Ny \wedge Syx \wedge (\exists z)(Szx \rightarrow z = y)))$
 - (3) $\neg(\exists x)(Nx \wedge S0x)$
 - (4) $(\forall x)(\forall y)(\forall z)(\forall w)((Nx \wedge Ny \wedge Szx \wedge Swy \wedge z = w) \rightarrow x = y)$

Eine Interpretation der Peano-Axiome

- ▶ 0 hat die Interpretation "natürliche Zahl Null"
- ▶ N hat die Interpretation "ist eine natürliche Zahl"
- ▶ S hat die Interpretation "ist Nachfolger von"

Anforderungen

- ▶ modelltheoretische Semantik
- ▶ Kompositionalität
- ▶ Angemessenheit

Anforderungen an die Syntax

- ▶ Rekursivität
- ▶ syntaktische Kategorien natürlicher Sprache
- ▶ Bezug auf Syntaxtheorie

Phrasenstrukturgrammatik

Eine Phrasenstrukturgrammatik besteht aus:

- ▶ einer endlichen Menge von Kategorienamen ($S = \text{Satz}$, $V = \text{Verb}$, $N = \text{Nomen}$ usw.)
- ▶ einer endlichen Menge von Grundausrücken (Lexikon)
- ▶ Einer endlichen Menge von Phrasenstrukturregeln der Form $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_n$
wobei X ein Kategorienname und $Y_1 \dots Y_n$ Kategorienamen oder Grundausrücke
- ▶ einem ausgezeichneten Kategorienamen S

Phrasenstrukturgrammatik *cont.*

Phrasenstrukturgrammatiken sind top-down-Grammatiken

Die wohlgeformten Ausdrücke einer Phrasenstrukturgrammatik sind Folgen von Grundausdrücken, die aus dem Startsymbol S mithilfe der Phrasenstrukturregeln erzeugt werden können.

Phrasenstrukturgrammatiken können

- ▶ kontextfrei oder
- ▶ kontextsensitiv sein.

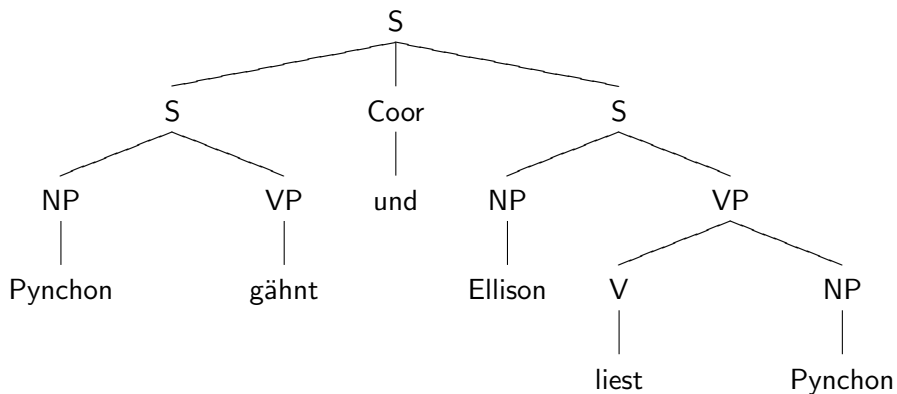
F_{deutsch} : Das Vokabular

- ▶ Kategorienamen: $\{S, NP, VP, V, \text{Coor}, \text{Mod}\}$
- ▶ Grundausrücke: $\{\text{Pynchon}, \text{Ellison}, \text{schnarcht}, \text{gähnt}, \text{liest}, \text{kennt}, \text{und}, \text{oder}, \text{nicht}\}$
- ▶ Phrasenstrukturregeln
 1. $S \rightarrow NP VP$
 2. $VP \rightarrow V NP$
 3. $S \rightarrow S \text{Coor} S$
 4. $S \rightarrow S \text{Mod}$
 5. $NP \rightarrow \{\text{Pynchon}, \text{Ellison}\}$
 6. $VP \rightarrow \{\text{schnarcht}, \text{gähnt}\}$
 7. $V \rightarrow \{\text{liest}, \text{kennt}\}$
 8. $\text{Coor} \rightarrow \{\text{und}, \text{oder}\}$
 9. $\text{Mod} \rightarrow \{\text{nicht}\}$
- ▶ Startsymbol S

Ableitung eines Satzes

- (5) (a.) S
- (b.) S Coor S
- (c.) NP VP Coor S
- (d.) NP VP Coor NP VP
- (e.) NP VP Coor NP V NP
- (f.) Pynchon VP Coor NP V NP
- (g.) Pynchon gähnt Coor NP V NP
- (h.) Pynchon gähnt Coor Ellison V NP
- (i.) Pynchon gähnt Coor Ellison liest NP
- (j.) Pynchon gähnt Coor Ellison liest Pynchon
- (k.) Pynchon gähnt und Ellison liest Pynchon

Phrasenstrukturbaum



[S [S [NP Pynchon] [VP gähnt]] [Coor und] [S [NP Ellison] [VP [V liest] [NP [Pynchon]]]]]

Grundlagen der Semantik

- ▶ Kompositionalität
- ▶ Zuweisung von Bedeutungen an elementare Ausdrücke
- ▶ Korrespondenz zwischen syntaktischen und semantischen Regeln
- ▶ modelltheoretische Semantik

Diskursdomänen und mögliche Welten

- ▶ Wir setzen eine Diskursdomäne D_e an:
 $D_e = \{\text{Pynchon, Ellison}\}$. (Weitere Domänen D_x für Grundausrücke jeder Kategorie x werden im folgenden eingeführt.)
- ▶ Wir setzen eine Interpretationsfunktion I an, die jede NP auf ein Individuum in D_e (und jeden Grundausrück x auf eine Entität in D_x) abbildet.
- ▶ Diskursdomänen und Interpretationsfunktion I bilden das Modell M , relativ zu dem Sätze bewertet werden.
- ▶ Weil Satzbedeutungen Mengen möglicher Welten sind, setzen wir die Menge W aller möglichen Welten an.

Satzbedeutungen

Satzbedeutungen sind von der Art

$$\llbracket [S [_{NP} \text{Pynchon}] [_{VP} \text{gähnt}]] \rrbracket^M$$

$$= \lambda w \in W [\text{Pynchon gähnt in } w],$$

also Funktionen von möglichen Welten in Wahrheitswerte.

Für Satzbedeutungen setzen wir die Domäne D_p an:

$$D_p = [W \rightarrow \{0, 1\}]$$

Die Bedeutung von NPs

Die Bedeutung der NPs:

- ▶ $[[\text{Pynchon}]]^M = \mathbf{Pynchon}$
- ▶ $[[\text{Ellison}]]^M = \mathbf{Ellison}$

(Referenten schreiben wir in Abgrenzung von Grundaussdrücken in Fettdruck oder mit einem ': $\mathbf{Pynchon}$ bzw. $\text{Pynchon}'$.)

Die Bedeutung intransitiver Verben (VPs)

- ▶ ergibt sich zwingend aus dem Kompositionalitätsprinzip:
 - ▶ Der semantische Typ einer NP ist ein Individuum in D_e .
 - ▶ Der semantische Typ eines S ist eine Funktion von möglichen Welten in Wahrheitswerte.
 - ▶ Also muß der semantische Typ eines intransitiven Verbs eine Funktion von Individuen in Funktionen von möglichen Welten in Wahrheitswerte sein.
- ▶ $\llbracket \text{gähnt} \rrbracket^M = \lambda x \in D_e \lambda w \in W [x \text{ **gähnt** in } w]$
- ▶ $\llbracket \text{schnarcht} \rrbracket^M = \lambda x \in D_e \lambda w \in W [x \text{ **schnarcht** in } w]$
- ▶ Für die Referenten von VPs setzen wir eine Domäne D_{VP} an.

Bedeutungsregeln für Phrasenstrukturregeln

- ▶ Bedeutung für Strukturen, die nur aus einem Categoriesymbol und einem lexikalischen Tochterknoten bestehen:

Wenn α ein Wort und X ein Categoriesymbol ist, dann

$$\llbracket [X\alpha] \rrbracket^M = \llbracket \alpha \rrbracket^M$$

- ▶ Bedeutung für $S \rightarrow NP VP$:

$$\llbracket [S[NP\alpha][VP\beta]] \rrbracket^M = \llbracket [VP\beta] \rrbracket^M (\llbracket [NP\alpha] \rrbracket^M)$$

Ein Beispiel

- (6) $\llbracket [s [_{NP} \text{Pynchon}] [_{VP} \text{gähnt}]] \rrbracket^M$
- (a.) $\llbracket [_{VP} \text{gähnt}] \rrbracket^M (\llbracket [_{NP} \text{Pynchon}] \rrbracket^M)$
- (b.) $\llbracket \text{gähnt} \rrbracket^M (\llbracket \text{Pynchon} \rrbracket^M)$
- (c.) $\lambda x \in D_e \lambda w \in W [x \text{ gähnt in } w] (\text{Pynchon})$
- (d.) $\lambda w \in W [\text{Pynchon gähnt in } w]$

Die Bedeutung transitiver Verben

- ▶ ergibt sich wiederum aus dem Kompositionalitätsprinzip:
 - ▶ Der semantische Typ einer NP ist ein Individuum in D_e .
 - ▶ Der semantische Typ eines S ist eine Funktion von möglichen Welten in Wahrheitswerte.
 - ▶ Der semantische Typ einer VP ist eine Funktion von Individuen in Funktionen von möglichen Welten in Wahrheitswerte.
 - ▶ Also muß der semantische Typ eines V eine Funktion von Individuen in Funktionen von Individuen in Funktionen von möglichen Welten in Wahrheitswerte sein.
- ▶ $[[\text{liest}]]^M = \lambda y \in D_e \lambda x \in D_e \lambda w \in W [x \text{ liest } y \text{ in } w]$
- ▶ $[[\text{kennt}]]^M = \lambda y \in D_e \lambda x \in D_e \lambda w \in W [x \text{ kennt } y \text{ in } w]$
- ▶ Für die Referenten transitiver Verben setzen wir eine Domäne D_V an.

Bedeutungsregel für $VP \rightarrow V NP$

$$\triangleright \llbracket [VP [V\alpha] [NP\beta]] \rrbracket^M = \llbracket [V\alpha] \rrbracket^M (\llbracket [NP\beta] \rrbracket^M)$$

Ein Beispiel

- (7) $\llbracket [S [NP \text{Pynchon}] [VP [V \text{liest}] [NP \text{Ellison}]]] \rrbracket^M$
- (a.) $\llbracket [VP [V \text{liest}] [NP \text{Ellison}]] \rrbracket^M (\llbracket [NP \text{Pynchon}] \rrbracket^M)$
- (b.) $\llbracket [V \text{liest}] \rrbracket^M (\llbracket [NP \text{Ellison}] \rrbracket^M) (\llbracket [NP \text{Pynchon}] \rrbracket^M)$
- (c.) $\llbracket \text{liest} \rrbracket^M (\llbracket \text{Ellison} \rrbracket^M) (\llbracket \text{Pynchon} \rrbracket^M)$
- (d.) $\lambda y \in D_e \lambda x \in D_e \lambda w \in$
 $W[x \text{ liest } y \text{ in } w](\mathbf{Pynchon})(\mathbf{Ellison})$
- (e.) $\lambda x \in D_e \lambda w \in W[x \text{ liest } \mathbf{Ellison} \text{ in } w](\mathbf{Pynchon})$
- (f.) $\lambda w \in W[\mathbf{Pynchon} \text{ liest } \mathbf{Ellison} \text{ in } w]$