# Formale Semantik o6. Quantifikation und Modelltheorie

#### Roland Schäfer

Institut für Germanistische Sprachwissenschaft Friedrich-Schiller-Universität Jena

Folien in Überarbeitung. Englische Teile (ab Woche 7) sind noch von 2007!

Stets aktuelle Fassungen: https://github.com/rsling/VL-Semantik

#### Inhalt

1 Von Prädikatenlogik zu natürlicher Sprache

2 Modelltheorie

Quantifikation in natürlicher Sprache

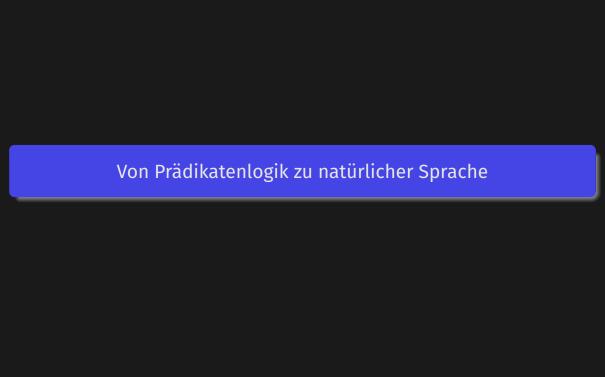
4 Aufgaben

Wie modelliert man natürliche Sprache als Prädikatenlogik?

Wie modelliert man natürliche Sprache als Prädikatenlogik? Wozu braucht man Quantorenbewegung (LF) in GB-Ansätzen?

Wie modelliert man natürliche Sprache als Prädikatenlogik? Wozu braucht man Quantorenbewegung (LF) in GB-Ansätzen?

Wie sieht eine ausbuchstabierte Modelltheorie aus? Und wie werden Quantoren und Variablen modelltheoretisch interpretiert?



#### Semantik von Fragment F1

Namen referieren auf spezifische Individuen

- Namen referieren auf spezifische Individuen
- intransitive Verben referieren auf Mengen von Individuen

- Namen referieren auf spezifische Individuen
- intransitive Verben referieren auf Mengen von Individuen
- mehrstellige Verben referieren auf Mengen von Tupeln von Individuen

- Namen referieren auf spezifische Individuen
- intransitive Verben referieren auf Mengen von Individuen
- mehrstellige Verben referieren auf Mengen von Tupeln von Individuen
- Sätze referieren auf Wahrheitswerte!

- Namen referieren auf spezifische Individuen
- intransitive Verben referieren auf Mengen von Individuen
- mehrstellige Verben referieren auf Mengen von Tupeln von Individuen
- Sätze referieren auf Wahrheitswerte!
- F2 | Integration von Erkenntnissen aus Prädikatenlogik

#### Semantik von Fragment F1

- Namen referieren auf spezifische Individuen
- intransitive Verben referieren auf Mengen von Individuen
- mehrstellige Verben referieren auf Mengen von Tupeln von Individuen
- Sätze referieren auf Wahrheitswerte!
- F2 | Integration von Erkenntnissen aus Prädikatenlogik

Alles Wesentliche dieser Sitzung in Chierchia & McConnell-Ginet (2000: Kapitel 3)

Wie situationsabhängige Namen

Wie situationsabhängige Namen

Wie situationsabhängige Namen

This is red.

Pronomen this | syntaktisch eine NP

### Wie situationsabhängige Namen

- Pronomen this | syntaktisch eine NP
- ... und referiert auf ein spezifisches Objekt (wie Namen)
   keine Quantifikation bzw. Mengenreferenz

#### Wie situationsabhängige Namen

- Pronomen this | syntaktisch eine NP
- ... und referiert auf ein spezifisches Objekt (wie Namen) keine Quantifikation bzw. Mengenreferenz
- Aber nur in gegebener Situation interpretierbar Deixis, im Text auch Anaphorik

#### Wie situationsabhängige Namen

- Pronomen this | syntaktisch eine NP
- ... und referiert auf ein spezifisches Objekt (wie Namen) keine Quantifikation bzw. Mengenreferenz
- Aber nur in gegebener Situation interpretierbar Deixis, im Text auch Anaphorik
- Kein Äquivalent in klassischer Logik

Ähnlichkeit von Variablen und Pronominalausdrücken

• Rumpf einer quantifizierten Wff | Wff P(x) aus Wff  $(\forall x)Px$ 

- Rumpf einer quantifizierten Wff | Wff P(x) aus Wff  $(\forall x)Px$
- Ungebundenes x in P(x) ähnlich wie Pronominalbedeutung Externe Interpretationsvorschrift erforderlich

- Rumpf einer quantifizierten Wff | Wff P(x) aus Wff  $(\forall x)Px$
- Ungebundenes x in P(x) ähnlich wie Pronominalbedeutung Externe Interpretationsvorschrift erforderlich
- Quantoren | Auswertungsalgorithmus
   Für alle möglichen belegungen von x, P(x)

- Rumpf einer quantifizierten Wff | Wff P(x) aus Wff  $(\forall x)Px$
- Ungebundenes x in P(x) ähnlich wie Pronominalbedeutung Externe Interpretationsvorschrift erforderlich
- Quantoren | Auswertungsalgorithmus Für alle möglichen belegungen von *x*, *P*(*x*)
- Pronomina | Kontextuelle Auswertung Belegung für x im gegebenen Kontext

Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

a → const, var | Individuenausdrücke

Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

 $a \rightarrow const, var \mid$  Individuenausdrücke  $conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid$  Funktoren

```
a \rightarrow const, var \mid Individuenausdrücke conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid Funktoren neg \rightarrow \neg \mid Negation
```

```
a \rightarrow const, var \mid Individuenausdrücke conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid Funktoren neg \rightarrow \neg \mid Negation Q \rightarrow \exists, \forall \mid nur zwei Quantor<u>en</u>
```

```
a \rightarrow const, var \mid Individuenausdrücke conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid Funktoren neg \rightarrow \neg \mid Negation Q \rightarrow \exists, \forall \mid nur zwei Quantoren pred^1 \rightarrow P, Q \mid einstellige Prädikate
```

```
a 	o const, var \mid Individuenausdrücke conn 	o \land, \lor, \to, \leftrightarrow \mid Funktoren neg 	o \neg \mid Negation Q 	o \exists, \forall \mid nur zwei Quantoren pred^1 	o P, Q \mid einstellige Prädikate pred^2 	o R \mid zweistellige Prädikate
```

### Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

```
a 	o const, var \mid Individuenausdrücke conn 	o \land, \lor, \to, \leftrightarrow \mid Funktoren neg 	o \neg \mid Negation Q 	o \exists, \forall \mid nur zwei Quantoren pred^1 	o P, Q \mid einstellige Prädikate pred^2 	o R \mid zweistellige Prädikate pred^3 	o S \mid dreistellige Prädikate
```

## Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

```
a 	o const, var \mid Individuenausdrücke conn 	o \land, \lor, \to, \leftrightarrow \mid Funktoren neg 	o \neg \mid Negation Q 	o \exists, \forall \mid nur zwei Quantoren pred^1 	o P, Q \mid einstellige Prädikate pred^2 	o R \mid zweistellige Prädikate pred^3 	o S \mid dreistellige Prädikate const 	o b, c \mid nur zwei Individenkonstanten
```

## Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

```
a \rightarrow const. var \mid Individuenausdrücke
conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid Funktoren
neq \rightarrow \neg \mid Negation
Q \rightarrow \exists, \forall \mid \text{nur zwei Quantoren}
pred^1 \rightarrow P, Q \mid einstellige Prädikate
pred^2 \rightarrow R | zweistellige Prädikate
pred^3 \rightarrow S \mid dreistellige Prädikate
const \rightarrow b, c \mid nur zwei Individenkonstanten
var \rightarrow x_1, x_2, \cdots x_n | beliebig viele Variablen
```

### Als Vorüberlegung | Prädikatenlogik als Phrasenstrukturgrammatik

```
a \rightarrow const. var \mid Individuenausdrücke
conn \rightarrow \land, \lor, \rightarrow, \leftrightarrow \mid Funktoren
neq \rightarrow \neg \mid Negation
Q \rightarrow \exists, \forall \mid \text{nur zwei Quantoren}
pred^1 \rightarrow P, Q \mid einstellige Prädikate
pred^2 \rightarrow R | zweistellige Prädikate
pred^3 \rightarrow S \mid dreistellige Prädikate
const \rightarrow b, c \mid nur zwei Individenkonstanten
var \rightarrow x_1, x_2, \cdots x_n | beliebig viele Variablen
```

• Die Formalisierung ist äquivalent zur mengenbasierten von letzter Woche!

Wir nehmen eine Prädikatsnotation ohne Klammern | Px statt P(x) usw.

Wir nehmen eine Prädikatsnotation ohne Klammern | Px statt P(x) usw.

ullet wff o pred $^1$   $a_1 \ldots a_n$  | n-stellige Prädikate und ihre Argumente

Wir nehmen eine Prädikatsnotation ohne Klammern  $\mid Px$  statt P(x) usw.

- $wff \rightarrow pred^1 a_1 \dots a_n \mid \text{n-stellige Prädikate und ihre Argumente}$
- ullet wff o neg wff | Applikation von Negation auf Wffs

Wir nehmen eine Prädikatsnotation ohne Klammern  $\mid Px$  statt P(x) usw.

- $wff \rightarrow pred^1 a_1 \dots a_n \mid \text{n-stellige Prädikate und ihre Argumente}$
- $\textit{wff} \rightarrow \textit{neg wff} \mid \mathsf{Applikation} \ \mathsf{von} \ \mathsf{Negation} \ \mathsf{auf} \ \mathsf{Wffs}$
- ullet wff o wff conn wff | Applikation von anderen Funktoren auf Wffs

Wir nehmen eine Prädikatsnotation ohne Klammern | Px statt P(x) usw.

- $\textit{wff} \rightarrow \textit{pred}^1 \ a_1 \ldots \ a_n \mid \text{n-stellige Pr\"adikate und ihre Argumente}$
- $\textit{wff} \rightarrow \textit{neg wff} \mid \mathsf{Applikation} \ \mathsf{von} \ \mathsf{Negation} \ \mathsf{auf} \ \mathsf{Wffs}$
- wff → wff conn wff | Applikation von anderen Funktoren auf Wffs
- wff → Q var wff | Quantifikation

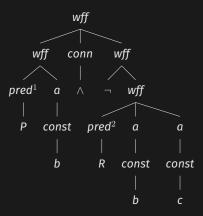
# Eine Wff ohne Quantoren

### Eine Wff ohne Quantoren

Zum Beispiel: Ben (b) paddelt (P) und ( $\land$ ) Ben rudert (R) nicht ( $\neg$ ) mit Chris (c). In PL: Pb  $\land \neg$ Rbc

## **Eine Wff ohne Quantoren**

Zum Beispiel: Ben (b) paddelt (P) und ( $\land$ ) Ben rudert (R) nicht ( $\neg$ ) mit Chris (c). In PL: Pb  $\land \neg$ Rbc



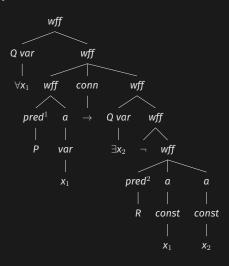
# Eine Wff mit Quantoren

## Eine Wff mit Quantoren

Zum Beispiel: Als Paddler hat man immer jemanden, mit dem man nicht rudert. In PL:  $\forall x_1 [Px_1 \rightarrow \exists x_2 \neg Px_1x_2]$ 

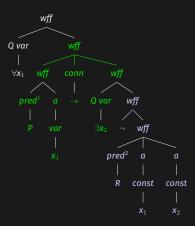
## Eine Wff mit Quantoren

Zum Beispiel: Als Paddler hat man immer jemanden, mit dem man nicht rudert. In PL:  $\forall x_1 [Px_1 \rightarrow \exists x_2 \neg Px_1x_2]$ 



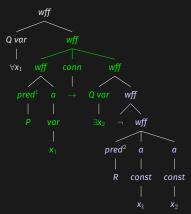
## Skopus und c-Kommando

Skopus in konfigurationaler Logik-Syntax: c-Kommando Variablen als gebunden vom nächsten c-kommandierenden koindizierten Quantor



## Skopus und c-Kommando

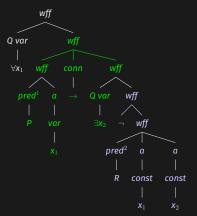
Skopus in konfigurationaler Logik-Syntax: c-Kommando Variablen als gebunden vom nächsten c-kommandierenden koindizierten Quantor



Skopus/c-Kommando-Domäne von  $\exists x_2$ 

## Skopus und c-Kommando

Skopus in konfigurationaler Logik-Syntax: c-Kommando Variablen als gebunden vom nächsten c-kommandierenden koindizierten Quantor



Skopus/c-Kommando-Domäne von  $\exists x_2 \mid Skopus/c-Kommando-Domäne von \forall x_1 (zgl. derer von <math>\exists x_2)$ 



Ziel (zur Erinnerung) | T-Sätze der Form S aus L ist wahr in v gdw ...

ullet Modell  ${\mathcal M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)

- Modell  $\mathcal{M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$

- Modell  $\mathcal{M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion V<sub>n</sub> | Valuation Zuweisung von

- ullet Modell  ${\mathcal M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion V<sub>n</sub> | Valuation Zuweisung von
  - Namen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$

- ullet Modell  ${\mathcal M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion V<sub>n</sub> | Valuation Zuweisung von
  - Namen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$
  - Predikaten zu Tupeln von Individuen

- Modell  $\mathcal{M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion V<sub>n</sub> | Valuation Zuweisung von
  - Namen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$
  - Predikaten zu Tupeln von Individuen
- $\bullet \ \mathcal{M}_n = \langle D_n, V_n \rangle$

- Modell  $\mathcal{M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion V<sub>n</sub> | Valuation Zuweisung von
  - Namen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$
  - Predikaten zu Tupeln von Individuen
- $\bullet \ \mathcal{M}_n = \langle D_n, V_n \rangle$
- ullet Funktion  $g_n$  | Zuweisung von Variablen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$

- ullet Modell  ${\mathcal M}$  | zugängliches Diskursuniversum (bzw. dessen Beschreibung)
- Menge  $D_n$  | Zugängliche Individuen (domain) in  $\mathcal{M}_n$
- Funktion  $V_n$  | Valuation Zuweisung von
  - Namen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$
  - ▶ Predikaten zu Tupeln von Individuen
- $\mathcal{M}_n = \langle D_n, V_n \rangle$
- ullet Funktion  $g_n$  | Zuweisung von Variablen zu Individuen in  $\mathcal{M}_n$
- Allgemeine Evaluation in  $\mathcal{M}_n \mid \llbracket \alpha \rrbracket^{\mathcal{M}_n,g_n}$ Lies: Die Extension von Ausdruck  $\alpha$  relativ zu  $\mathcal{M}_n$  und  $g_n$

#### Feste und variable Denotation

V<sub>n</sub> evaluiert statisch im Modell.
 Wenn das Modell einmal feststeht, evaluiert V<sub>n</sub> jede Konstante stets gleich.

- V<sub>n</sub> evaluiert statisch im Modell.
   Wenn das Modell einmal feststeht, evaluiert V<sub>n</sub> jede Konstante stets gleich.
- Variablen (gebunden durch Quantoren) werden volatil interpretiert.

- V<sub>n</sub> evaluiert statisch im Modell.
   Wenn das Modell einmal feststeht, evaluiert V<sub>n</sub> jede Konstante stets gleich.
- Variablen (gebunden durch Quantoren) werden volatil interpretiert.
- Iteration durch Universum  $D_n$  durch  $g_n$

- V<sub>n</sub> evaluiert statisch im Modell.
   Wenn das Modell einmal feststeht, evaluiert V<sub>n</sub> jede Konstante stets gleich.
- Variablen (gebunden durch Quantoren) werden volatil interpretiert.
- Iteration durch Universum  $D_n$  durch  $g_n$
- Eine Modifikation der Belegung pro Iteration

## Unterschied zwischen $V_n$ und $g_n$

#### Feste und variable Denotation

- V<sub>n</sub> evaluiert statisch im Modell.
   Wenn das Modell einmal feststeht, evaluiert V<sub>n</sub> jede Konstante stets gleich.
- Variablen (gebunden durch Quantoren) werden volatil interpretiert.
- Iteration durch Universum  $D_n$  durch  $g_n$
- Eine Modifikation der Belegung pro Iteration
  - Modifizierte assignment function  $g_n[d_i/x_m]$ Lies: relativ zu  $g_n$ , wobei die Referenz von Variable  $x_m$  auf Individuum  $d_i$  gesetzt wird

 $\textbf{\textit{D}}_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1$ 

```
D_1 = \{ Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa \} \mid Individuen in <math>\mathcal{M}_1 V_1(P) = \{ Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa \} \mid Prädikat P (z. B. ist ein physikalisches Objekt) in <math>\mathcal{M}_1
```

```
D_1 = \{ Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa \} \mid Individuen in <math>\mathcal{M}_1

V_1(P) = \{ Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa \} \mid Prädikat P (z. B. ist ein physikalisches Objekt) in <math>\mathcal{M}_1

Evaluiere \llbracket \forall x_1 Px_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1}
```

 $D_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1$   $V_1(P) = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Prädikat P (z. B. ist ein physikalisches Objekt) in } \mathcal{M}_1$ Evaluiere  $\|\forall x_1 Px_1\|^{\mathcal{M}_1, g_1}$ 

• Initiale Belegung  $\llbracket x_1 
rbracket{}^{\mathcal{M}_1,g_1} = \mathit{Herr Webelhuth}$ 

$$g_1 = \begin{bmatrix} x_1 \rightarrow \textit{Herr Webelhuth} \\ x_2 \rightarrow \textit{Herr Webelhuth} \\ x_3 \rightarrow \textit{Herr Webelhuth} \end{bmatrix}$$
$$\llbracket \textit{PX}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1,g_1} = 1$$

 $D_1 = \{\text{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm} - \text{Mensa}\} \mid \text{Individuen in } \mathcal{M}_1$   $V_1(P) = \{\text{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm} - \text{Mensa}\} \mid \text{Prädikat } P \text{ (z. B. } ist ein physikalisches Objekt) in } \mathcal{M}_1$ Evaluiere  $[\![\forall x_1 Px_1]\!]^{\mathcal{M}_1, g_1}$ 

- Initiale Belegung  $\llbracket x_1 
  rbracket^{\mathcal{M}_1,g_1} = \mathit{Herr Webelhuth}$   $g_1 = \begin{bmatrix} x_1 \to \mathit{Herr Webelhuth} \\ x_2 \to \mathit{Herr Webelhuth} \\ x_3 \to \mathit{Herr Webelhuth} \end{bmatrix}$   $\llbracket \mathit{PX}_1 
  rbracket^{\mathcal{M}_1,g_1} = 1$

 $D_1 = \{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa\} \mid Individuen in <math>\mathcal{M}_1$  $V_1(P) = \{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa\} \mid Prädikat P (z. B. ist ein physikalisches Objekt) in <math>\mathcal{M}_1$ Evaluiere  $\llbracket \forall x_1 P x_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1}$ 

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = \text{Herr Webelhuth}$  $g_1 = \left[ egin{array}{ll} x_1 
  ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_2 
  ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_3 
  ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array} 
  ight]$ 
  - $\llbracket \mathsf{Px}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1} = 1$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Klenk/x_1]} = Frau Klenk$  $g_1 = \left[egin{array}{c} {\sf X}_1 
  ightarrow {\sf Frau} \; {\sf Klenk} \ {\sf X}_2 
  ightarrow {\sf Herr} \; {\sf Webelhuth} \ {\sf X}_3 
  ightarrow {\sf Herr} \; {\sf Webelhuth} \end{array}
  ight]$  $\llbracket \mathsf{Px}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1[\mathsf{Klenk}/\mathsf{x}_1]} = 1$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{X}_1]} = \mathsf{Turm} \mathsf{Mensa}$  $g_1 = \begin{bmatrix} x_1 \rightarrow Turm - Mensa \\ x_2 \rightarrow Herr Webelhuth \\ x_3 \rightarrow Herr Webelhuth \end{bmatrix}$  $\llbracket \mathsf{Px}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1 [\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = 1$

 $D_1 = \{ \text{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm} - \text{Mensa} \} \mid \text{Individuen in } \mathcal{M}_1$   $V_1(P) = \{ \text{Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm} - \text{Mensa} \} \mid \text{Prädikat } P \text{ (z. B. ist ein physikalisches Objekt) in } \mathcal{M}_1$ Evaluiere  $\llbracket \forall x_1 P x_1 
Ilde{\mathbb{R}}^{M_1, g_1} = 1$  weil keiner Belegung  $\llbracket P x_1 
Ilde{\mathbb{R}}^{M_1, g_1} = 0$ 

- Initiale Belegung  $\llbracket x_1 
  rbracket^{\mathcal{M}_1,g_1} = \mathit{Herr Webelhuth}$   $g_1 = \begin{bmatrix} x_1 \to \mathit{Herr Webelhuth} \\ x_2 \to \mathit{Herr Webelhuth} \\ x_3 \to \mathit{Herr Webelhuth} \end{bmatrix}$   $\llbracket \mathit{Px}_1 
  rbracket^{\mathcal{M}_1,g_1} = 1$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Klenk/x_1]} = Frau Klenk$   $g_1 = \begin{bmatrix} x_1 \rightarrow Frau Klenk \\ x_2 \rightarrow Herr Webelhuth \\ x_3 \rightarrow Herr Webelhuth \end{bmatrix}$   $[Px_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Klenk/x_1]} = 1$
- $$\begin{split} & \bullet \quad \llbracket \mathbf{X}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathbf{X}_1]} = \mathsf{Turm} \mathsf{Mensa} \\ & g_1 = \begin{bmatrix} \mathbf{x}_1 \to \mathsf{Turm} \mathsf{Mensa} \\ \mathbf{x}_2 \to \mathsf{Herr} \; \mathsf{Webelhuth} \\ \mathbf{x}_3 \to \mathsf{Herr} \; \mathsf{Webelhuth} \end{bmatrix} \\ & \llbracket \mathbf{P}\mathbf{X}_1 \rrbracket^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Mensa}/\mathbf{X}_1]} = 1 \end{split}$$

 $\textbf{\textit{D}}_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1$ 

```
D_1 = \{ Herr Webelhuth, Frau Klenk, Turm - Mensa \} \mid Individuen in <math>\mathcal{M}_1 V_1(Q) = \{ \langle Webelhuth, Klenk \rangle, \langle Webelhuth, Mensa \rangle, \langle Klenk, Webelhuth \rangle \} \mid Prädikat Q (z. B. x besucht y) in <math>\mathcal{M}_1
```

```
D_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1 \ V_1(Q) = \{\langle \textit{Webelhuth}, \textit{Klenk} \rangle, \langle \textit{Webelhuth}, \textit{Mensa} \rangle, \langle \textit{Klenk}, \textit{Webelhuth} \rangle\} \mid \textit{Prädikat Q (z. B. x besucht y) in } \mathcal{M}_1 \ \textit{Evaluiere } \|\forall x_1 \exists x_2 Qx_1 x_2 \|^{\mathcal{M}_1, g_1}
```

$$g_1 = \left[egin{array}{l} \mathsf{x}_1 
ightarrow \mathsf{Frau} \; \mathsf{Klenk} \ \mathsf{x}_2 
ightarrow \mathsf{Turm} - \mathsf{Mensa} \ \mathsf{x}_3 
ightarrow \mathsf{Herr} \; \mathsf{Webelhuth} \end{array}
ight]$$

 $D_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1 \ V_1(Q) = \{\langle \textit{Webelhuth}, \textit{Klenk} \rangle, \langle \textit{Webelhuth}, \textit{Mensa} \rangle, \langle \textit{Klenk}, \textit{Webelhuth} \rangle\} \mid \textit{Prädikat Q (z. B. x besucht y) in } \mathcal{M}_1 \ \textit{Evaluiere } [\forall x_1 \exists x_2 Qx_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1}$ 

• Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau$  Klenk

$$g_1 = \left[egin{array}{l} \mathsf{x}_1 
ightarrow \mathsf{Frau} \; \mathsf{Klenk} \ \mathsf{x}_2 
ightarrow \mathsf{Turm} - \mathsf{Mensa} \ \mathsf{x}_3 
ightarrow \mathsf{Herr} \; \mathsf{Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $[Qx_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_2 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $| [Qx_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} x_1 x_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[Klenk/x_2]} = 0$

$$g_1 = \left[egin{array}{c} x_1 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_2 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $| [Qx_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_2 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,\overline{g_1}[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/x_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_2 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/x_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $\qquad \qquad \llbracket \textit{Q} \textit{x}_1 \textit{x}_2 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, \textit{g}_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mens}a/\textit{x}_1]} = 0$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} extbf{X}_1 
ightarrow extbf{Turm} - extbf{Mensa} \ extbf{X}_2 
ightarrow extbf{Turm} - extbf{Mensa} \ extbf{X}_3 
ightarrow extbf{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1}=0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/x_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $\qquad \qquad \llbracket Qx_1x_2 \rrbracket^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/x_1]} = 0$
  - $\qquad \qquad \boxed{ \left[ \mathbf{Q} \mathbf{x}_1 \mathbf{x}_2 \right]^{\mathcal{M}_1, g_1 \left[ \mathsf{Turm} \mathsf{Mensa} / \mathbf{x}_1, \mathsf{Klenk} / \mathbf{x}_2 \right] } = 0 }$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_2 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} \mathsf{Q} \mathsf{x}_1 \mathsf{x}_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[\mathsf{Klenk}/\mathsf{x}_2]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $\qquad \qquad \llbracket Qx_1x_2 \rrbracket^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/x_1]} = 0$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_2 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} x_1 x_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[Klenk/x_2]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $\qquad \qquad |\![ Qx_1x_2]\!]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]} = Herr Webelhuth$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} extbf{X}_1 
ightarrow extsf{Frau Klenk} \ extbf{X}_2 
ightarrow extsf{Turm} - extbf{Mensa} \ extbf{X}_3 
ightarrow extsf{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} x_1 x_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[Klenk/x_2]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $| [Ox_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1[Turm-Mensa/x_1]} = 0$
  - $Arr { \left[ \mathbf{Q} \mathbf{x}_1 \mathbf{x}_2 
    ight]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1,\mathsf{Klenk}/\mathsf{x}_2]} = 0 }$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]} = Herr$  Webelhuth
  - $\qquad \qquad \llbracket \mathbf{Q} \mathbf{x}_1 \mathbf{x}_2 \rrbracket^{\mathcal{M}_1, g_1 [Webelhuth/x_1]} = 1$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_2 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} x_1 x_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[Klenk/x_2]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $| [Ox_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1[Turm-Mensa/x_1]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]} = Herr Webelhuth$

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_2 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $| Ox_1 x_2 | \mathcal{M}_1, g_1 [Turm Mensa/x_1] = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]}=$  Herr Webelhuth
  - $[Qx_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]} = 1$

$$g_1 = \left[ egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_2 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array} 
ight]$$

 $D_1 = \{\textit{Herr Webelhuth}, \textit{Frau Klenk}, \textit{Turm} - \textit{Mensa}\} \mid \textit{Individuen in } \mathcal{M}_1 \ V_1(Q) = \{\langle \textit{Webelhuth}, \textit{Klenk} \rangle, \langle \textit{Webelhuth}, \textit{Mensa} \rangle, \langle \textit{Klenk}, \textit{Webelhuth} \rangle\} \mid \textit{Prädikat } Q \text{ (z. B. } x \text{ } besucht \text{ } y) \text{ in } \mathcal{M}_1 \ \text{Evaluiere } [\![\forall x_1 \exists x_2 Qx_1 x_2]\!]^{\mathcal{M}_1, g_1} = 0 \text{ weil nicht für jede Belegung von } x_1 \text{ mindestens einmal } 1$ 

- Initiale Belegung  $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1} = Frau Klenk$ 
  - $||Qx_1x_2||^{\mathcal{M}_1,g_1} = 0$
  - $\qquad \qquad \mathbb{Q} \mathsf{X}_1 \mathsf{X}_2 \mathbb{I}^{\mathcal{M}_1, g_1[\mathsf{Klenk}/\mathsf{X}_2]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[\mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}/\mathsf{x}_1]} = \mathsf{Turm}-\mathsf{Mensa}$ 
  - $| [Ox_1x_2]^{\mathcal{M}_1,g_1[Turm-Mensa/x_1]} = 0$
- $[x_1]^{\mathcal{M}_1,g_1[Webelhuth/x_1]}$  = Herr Webelhuth

  - lacksquare lacksquare

$$g_1 = \left[egin{array}{l} x_1 
ightarrow ext{Frau Klenk} \ x_2 
ightarrow ext{Turm} - ext{Mensa} \ x_3 
ightarrow ext{Herr Webelhuth} \end{array}
ight]$$



Wie quantifiziert meist?

• Kleineres Problem  $\mid \exists$  sowohl mindestens ein als auch einige

- Kleineres Problem  $\mid \exists$  sowohl mindestens ein als auch einige
- Grundsätzliches Problem | meist (und andere)

- Kleineres Problem  $\mid \exists$  sowohl mindestens ein als auch einige
- Grundsätzliches Problem | meist (und andere)
  Die meisten Patienten sind zufrieden.

- Kleineres Problem  $\mid \exists$  sowohl mindestens ein als auch einige
- Grundsätzliches Problem | meist (und andere)
   Die meisten Patienten sind zufrieden.
  - ▶ Hypothetischer Quantor W |  $WxPx \rightarrow Zx$ Für die meisten Objekte gilt, dass sie zufrieden sind, wenn sie Patienten sind.

- Kleineres Problem  $\mid \exists$  sowohl mindestens ein als auch einige
- Grundsätzliches Problem | meist (und andere)
   Die meisten Patienten sind zufrieden.
  - ► Hypothetischer Quantor W |  $WxPx \rightarrow Zx$ Für die meisten Objekte gilt, dass sie zufrieden sind, wen<u>n sie Patienten sind.</u>
  - ► Falsche Interpretation | Domäne =  $[P]^{\mathcal{M}_1}\{x : x \text{ ist Patient}\}$ , nicht  $D_1$

- Kleineres Problem | ∃ sowohl mindestens ein als auch einige
- Grundsätzliches Problem | meist (und andere)
   Die meisten Patienten sind zufrieden.
  - ► Hypothetischer Quantor W |  $WxPx \rightarrow Zx$ Für die meisten Objekte gilt, dass sie zufrieden sind, wenn sie Patienten sind.
  - ► Falsche Interpretation | Domäne =  $[P]^{\mathcal{M}_1}\{x : x \text{ ist Patient}\}$ , nicht  $D_1$
- Korrekte Lösung | Generalisierte Quantoren (am Ende des Seminars)

In PL ist Skopus klar geregelt, in natürlicher Sprache nicht.

• c-Kommando für Skopus nicht adäquat

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $ightharpoonup \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $ightharpoonup \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$
- Für eine strukturelle Modellierung (c-Kommando) | LF-Bewegung

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $\rightarrow \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$
- Für eine strukturelle Modellierung (c-Kommando) | LF-Bewegung
- Beispiele für andere Lösungen, mehr in Montagues lf-Tradition

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $\rightarrow \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$
- Für eine strukturelle Modellierung (c-Kommando) | LF-Bewegung
- Beispiele für andere Lösungen, mehr in Montagues lf-Tradition
  - Cooper Storage (implementiert in HPSG)

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $\rightarrow \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$
- Für eine strukturelle Modellierung (c-Kommando) | LF-Bewegung
- Beispiele für andere Lösungen, mehr in Montagues If-Tradition
  - Cooper Storage (implementiert in HPSG)
  - Unterspezifikation (implementiert in HPSG; kognitiv recht plausibel)

- c-Kommando für Skopus nicht adäquat
- Natürliche Sprache ohne pränexe Normalform (PNF), Quantor in situ
- Außerdem Ambiguität = mehrere Lesarten
  - Everybody loves somebody. (ELS)
  - $\rightarrow \forall x_1 \exists x_2 L x_1 x_2$
  - $\rightarrow \exists x_2 \forall x_1 L x_1 x_2$
- Für eine strukturelle Modellierung (c-Kommando) | LF-Bewegung
- Beispiele für andere Lösungen, mehr in Montagues If-Tradition
  - Cooper Storage (implementiert in HPSG)
  - Unterspezifikation (implementiert in HPSG; kognitiv recht plausibel)
  - ► Hypothetische Beweise (implementiert in Kategorialgrammatik)

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

Relevante syntaktische Erweiterung zu  $F_1$  | Quantifier Raising (QR) Rule

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S
- Außerdem | Det o every, some and NP o Det N<sup>count</sup>

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S
- Außerdem | Det  $\rightarrow$  every, some and NP  $\rightarrow$  Det N<sup>count</sup>
- Syntax-Problem | Völlig unnötig eine kontextsensitive Regel

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S
- Außerdem | Det o every, some and NP o Det N<sup>count</sup>
- Syntax-Problem | Völlig unnötig eine kontextsensitive Regel
- Semantik-Probleme bei Chierchia

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S
- Außerdem | Det  $\rightarrow$  every, some and NP  $\rightarrow$  Det N<sup>count</sup>
- Syntax-Problem | Völlig unnötig eine kontextsensitive Regel
- Semantik-Probleme bei Chierchia
  - Einführung syntaktischer Typen wird skizzenhaft (s. Montague)

$$[s X NP Y] \implies [s' NP_i [s X t_i Y]]$$

- Phrasenstruktur als Input und Output (= Skopus in Syntax, LF als Syntax)
- Koindizierung und Linksadjunktion an S beide Teil einer Regel
- Kein wesentlicher Unterschied, falls CP oder IP statt S
- Außerdem | Det  $\rightarrow$  every, some and NP  $\rightarrow$  Det N<sup>count</sup>
- Syntax-Problem | Völlig unnötig eine kontextsensitive Regel
- Semantik-Probleme bei Chierchia
  - ► Einführung syntaktischer Typen wird skizzenhaft (s. Montague)
  - Definition zulässiger Modelle unterschlagen (s. Montague)

## Semantik für QR mit every

#### Semantik für QR mit every

#### Semantik für QR mit every

$$[\![[\text{every }eta]_i \ S]\!]^{\mathcal{M},g} = 1 \text{ iff for all } d \in D: if \ d \in [\![eta]\!]^{\mathcal{M},g} \text{ then } [\![S]\!]^{\mathcal{M},g[u/t_i]}$$

A sentence containing the trace  $t_i$  with an adjoined  $NP_i$  (which consists of every plus the common noun  $\beta$ ) extend to 1 iff for each individual d in the universe D which is in the set referred to by the common noun  $\beta$ , S denotes 1 with d assigned to the pronominal trace  $t_i$ . g is modified iteratively to check that.

## Semantik für QR-Regel mit some

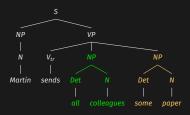
## Semantik für QR-Regel mit some

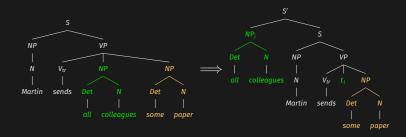
$$\llbracket [[a \ eta]_i \ S] \rrbracket^{\mathcal{M},g} = 1 \ \textit{iff for some } u \in U : u \in \llbracket eta \rrbracket^{\mathcal{M},g} \ \textit{and} \ \llbracket S \rrbracket^{\mathcal{M},g[u/t_i]}$$

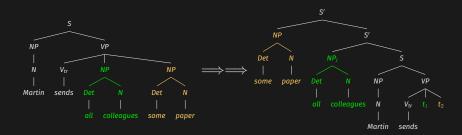
## Semantik für QR-Regel mit some

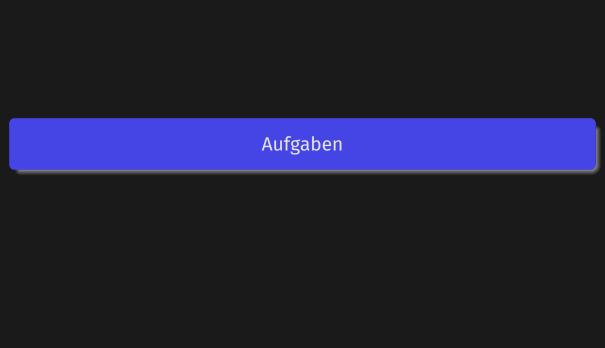
$$\llbracket [[a \ \beta]_i \ S] \rrbracket^{\mathcal{M},g} = 1 \text{ iff for some } u \in U : u \in \llbracket \beta \rrbracket^{\mathcal{M},g} \text{ and } \llbracket S \rrbracket^{\mathcal{M},g[u/t_i]}$$

Die Interpretation erfolgt nach ähnlichem Schema.









# Aufgaben I

#### Literatur I

Chierchia, Gennaro & Sally McConnell-Ginet. 2000. Meaning and grammar: An introduction to semantics.

2. Aufl. Cambridge, MA: MIT Press.

#### Autor

#### Kontakt

Prof. Dr. Roland Schäfer Institut für Germanistische Sprachwissenschaft Friedrich-Schiller-Universität Jena Fürstengraben 30 07743 Jena

https://rolandschaefer.netroland.schaefer@uni-jena.de

#### Lizenz

#### Creative Commons BY-SA-3.0-DE

Dieses Werk ist unter einer Creative Commons Lizenz vom Typ Namensnennung - Weitergabe unter gleichen Bedingungen 3.0 Deutschland zugänglich. Um eine Kopie dieser Lizenz einzusehen, konsultieren Sie

http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/de/ oder wenden Sie sich brieflich an Creative Commons, Postfach 1866, Mountain View, California, 94042, USA.