

Formale Semantik

Tutorium WiSe 2013/14

18. Dezember 2013

Diskursrepräsentationstheorie

So nett von dir, Andreas!

Diskursrepräsentationstheorie

- Ziel:
die Erfassung des Verhaltens von
 - Indefiniten Nominalphrasen (einige, ...) und
 - Anaphorische Beziehungen
- Weg:
Diskursreferenten
 - Indefinite NPs führen DR ein
 - Anaphorische Ausdrücke referieren auf DR

Diskursrepräsentationsstruktur (DRS)

- Eine DRS ist ein Paar

$$K = \langle U_K, C_K \rangle$$

Menge der Diskursreferenten

Menge der Bedingungen

Diskursrepräsentationsstruktur

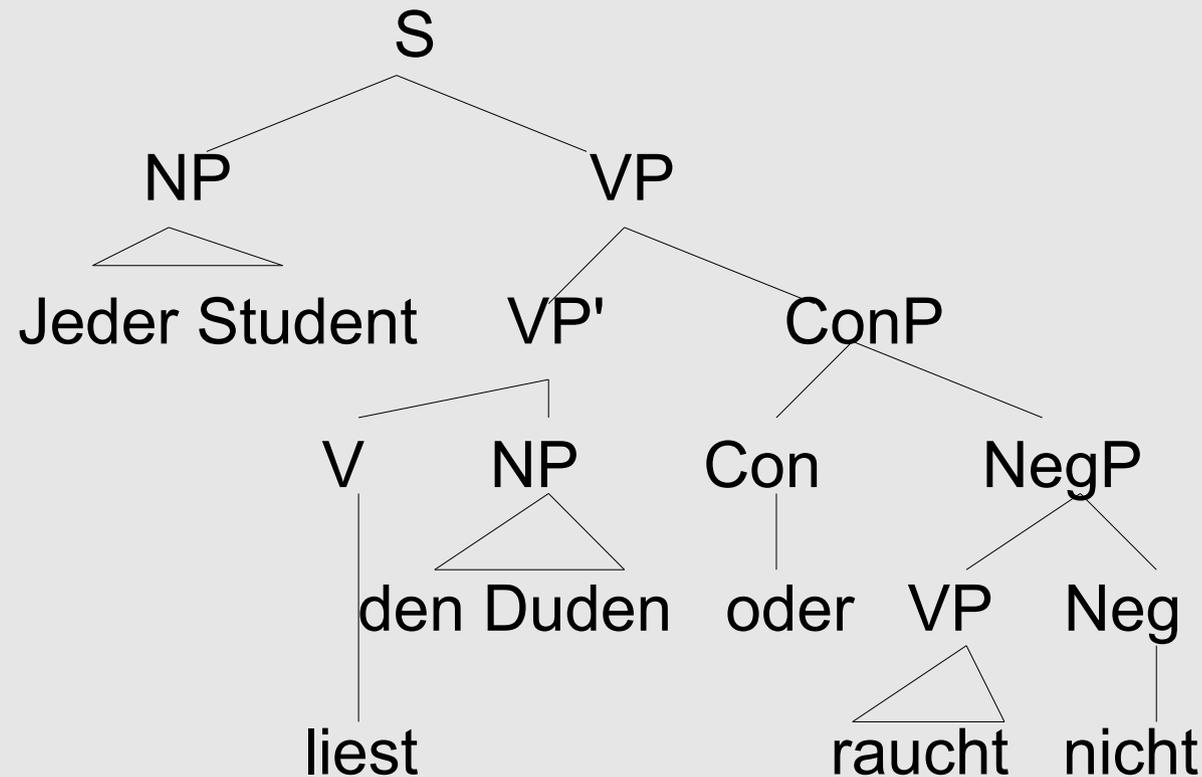
- Definitionen:
 - > Eine DRS ist *abgeschlossen*, wenn alle Variablen in den Bedingungen in U_K vorkommen

Diskursrepräsentationsstruktur

- Definitionen:
 - > Eine DRS ist *abgeschlossen*, wenn alle Variablen in den Bedingungen in U_K vorkommen.
 - > Eine DRS ist *reduzibel*, wenn noch Syntaxbäume in den Bedingungen vorkommen.

Diskursrepräsentationsstruktur

- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.

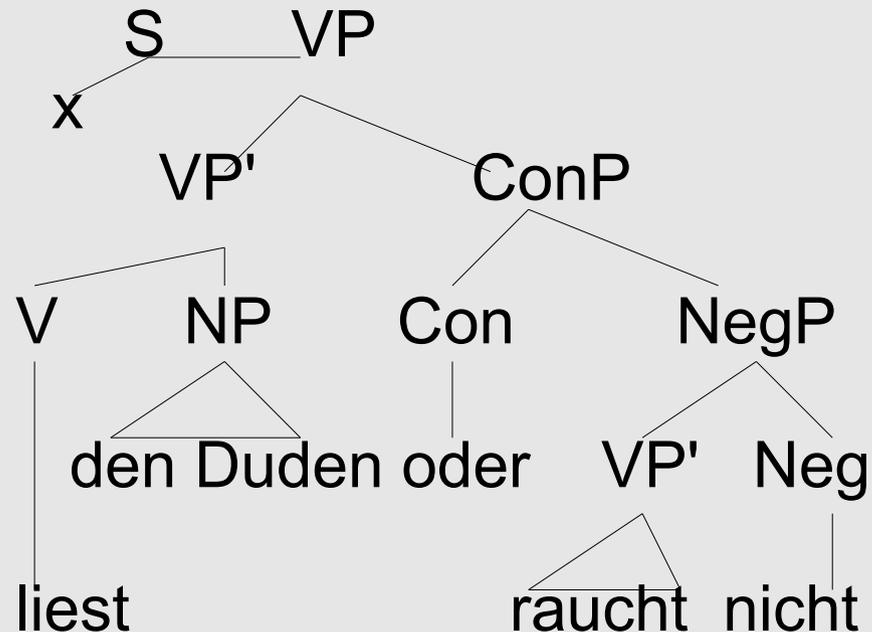


Diskursrepräsentationsstruktur

- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.

x

student(x)

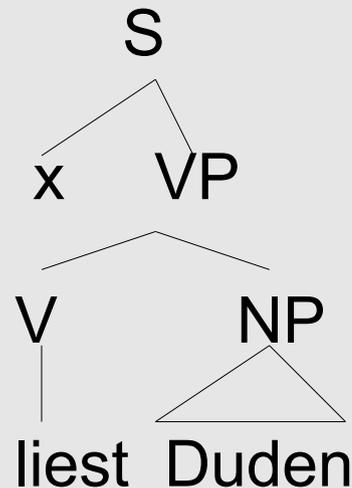


Diskursrepräsentationsstruktur

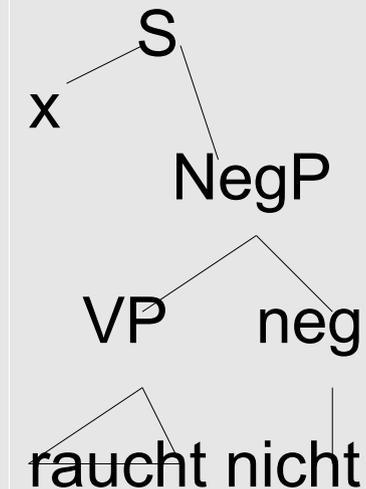
- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.

x

student(x)



v



Diskursrepräsentationsstruktur

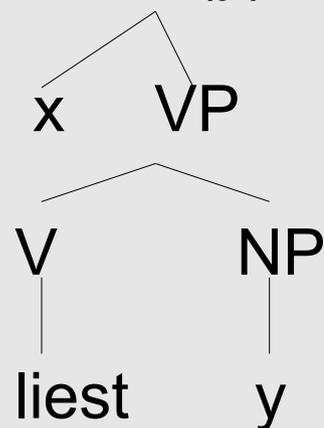
- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.

x

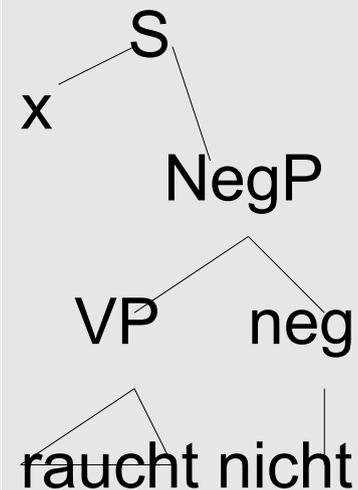
student(x)

y

duden(y)

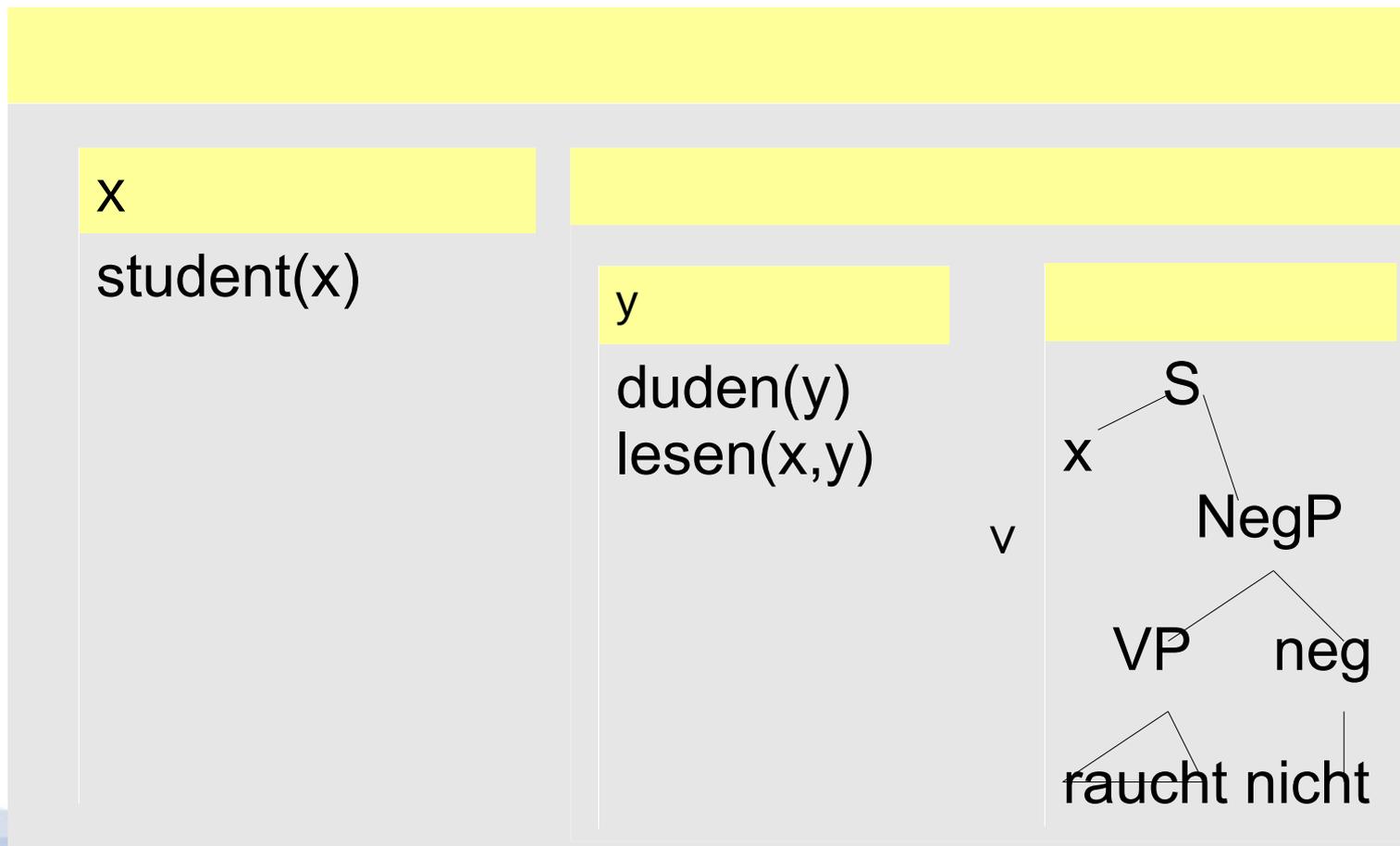


v



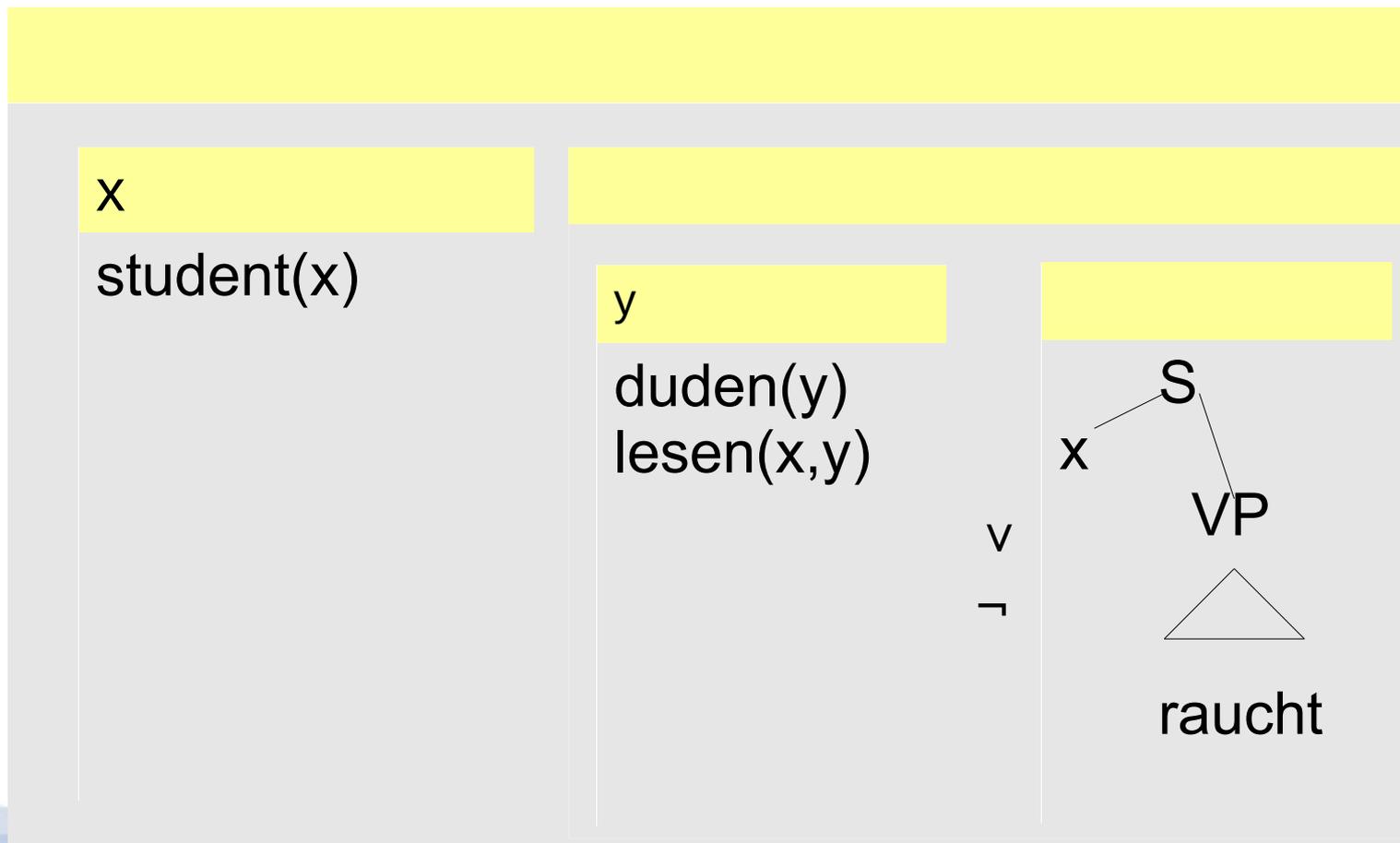
Diskursrepräsentationsstruktur

- Hinweis: Antezedens-DRS ist von Konsequens-DRS aus zugänglich!



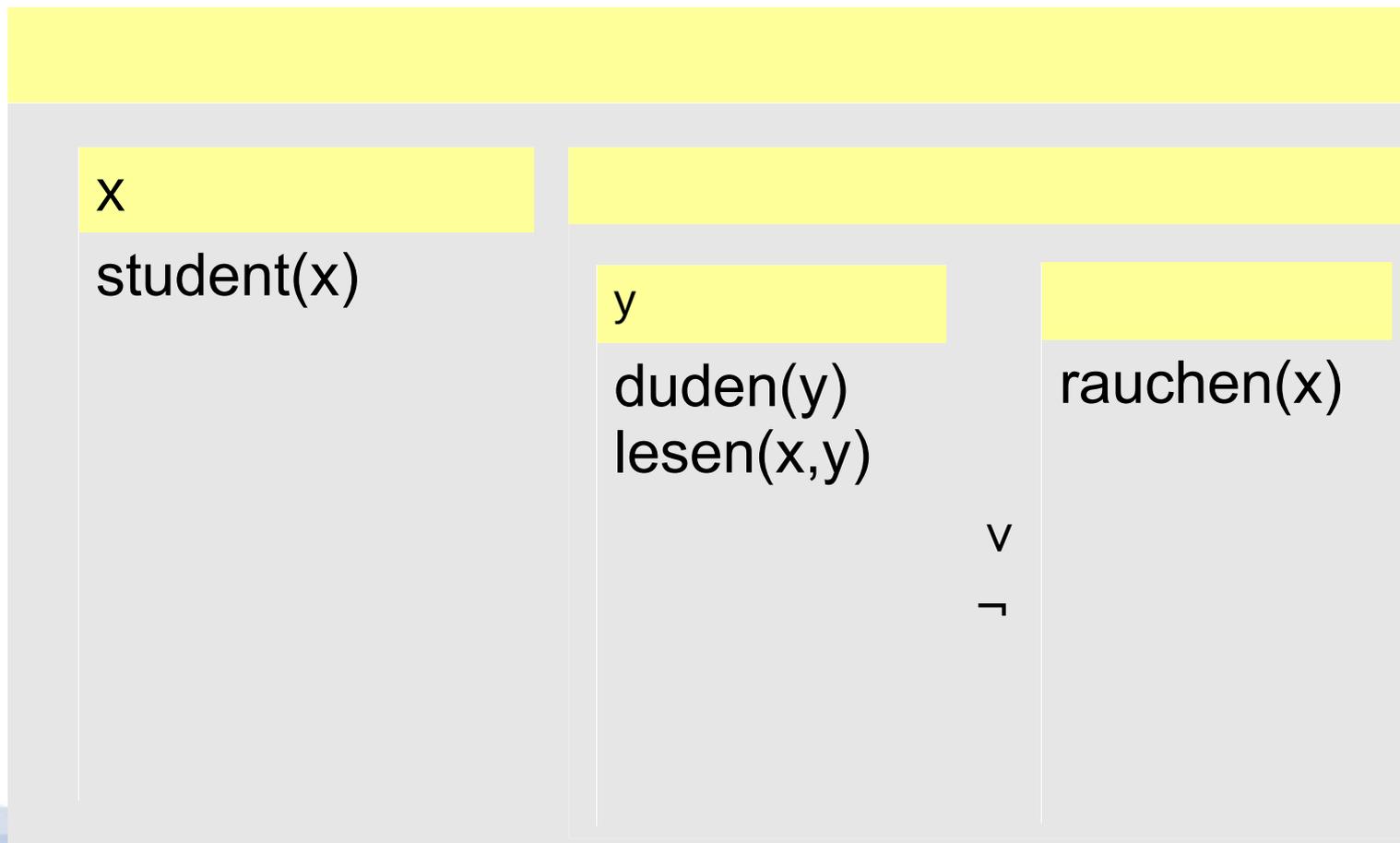
Diskursrepräsentationsstruktur

- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.



Diskursrepräsentationsstruktur

- Beispiel: Jeder Student liest den Duden oder raucht nicht.



Konstruktionsregeln

Grundaufbau einer DRS-Konstruktionsregel:

- Bedingung
- Operation

Konstruktionsregeln

Bedingung:

- a ist eine reduzible Bedingung in der DRS K *mit dem Teilbaum bzw. mit der Form [...]*

Konstruktionsregeln

Bedingung:

- *a* ist eine reduzible Bedingung in der DRS *K* mit dem Teilbaum bzw. mit der Form [...]
- Festlegung der Variablen: *b* ist ein Nomen, *d* ist ein Relativsatz mit *b* ist ein Relativpronomen und *e* ist ..., etc.

Konstruktionsregeln

Operation:

(a) wenn Bedingung Nicht-Terminale enthält:

- Füge einen neuen Diskursreferenten x in U_K hinzu
- Ersetze b in a durch x
- Füge die Bedingung (z. B. $x = b, b(x), \dots$) zu C_K hinzu.

Konstruktionsregeln

Operation:

(*b*) wenn Bedingung nur Terminale enthält:

- Füge einen neuen Diskursreferenten x in U_K hinzu
- Füge die Bedingung (z. B. $x = b, b(x), \dots$) zu C_K hinzu.
- Entferne a aus C_K .

Konstruktionsregeln

Beispiel: Indefinite Nominalphrasen mit Adjektiven

z. B. „ein rotes Haus“

Konstruktionsregeln

Beispiel: Indefinite Nominalphrasen mit Adjektiven

Bedingung:

α ist eine reduzible Bedingung in DRS K und enthält einen Teilbaum $[s[\text{NP } \beta] [\text{VP } \gamma]]$ oder $[\text{VP } [V \beta][\text{NP } \gamma]]$

β ist von der Form $[\text{NP } [\text{DET } \varepsilon] [\text{Adj } \phi] [\text{N } \delta]]$, wobei ε eine Form des unbestimmten Artikels und ϕ ein dekliniertes Adjektiv ist.

Konstruktionsregeln

Beispiel: Indefinite Nominalphrasen mit Adjektiven

Operation:

- Füge einen neuen Diskursreferenten x in U_K hinzu.
- Ersetze β in α durch x
- Füge $\delta(x)$ und $\phi(x)$ zu C_K hinzu.

Interpretation

$M = \langle U_M, V_M \rangle$ sei eine geeignete Modellstruktur für $K = \langle U_K, C_K \rangle$.

Die Einbettungsfunktion f weist allen Diskursreferenten Individuen in U_M zu

$(\text{Dom}(f) = U_K)$.

Domäne f : alle definierten Einbettungsfunktionen f

Alle Diskursreferenten in U_K müssen definiert sein

Übersetzung in Prädikatenlogik

- Übersetzung von DRS

$$T([u_1, \dots, u_n \mid c_1, \dots, c_n]) =$$

$$\exists u_1 \dots \exists u_n (T(c_1) \wedge \dots \wedge T(c_n))$$

Übersetzung in Prädikatenlogik

- Übersetzung von Bedingungen:
 - $T(c) = c$, wenn c atomar
 - $T(\neg K1) = \neg T(K1)$
 - $T(K1 \vee K2) = T(K1) \vee T(K2)$
 - $T(K1 \rightarrow K2) = \forall u_1 \dots \forall u_n ((T(c_1) \wedge \dots \wedge T(c_n)) \rightarrow T(K2))$,
wenn $K1 = [u_1, \dots, u_n \mid c_1, \dots, c_n]$