



# Vorlesung Grammatikformalismen

## Teil I: Unifikationsgrammatik

Hans Uszkoreit



**Relationen:** unmittelbare Dominanz - Dominanz  
unmittelbare Präzedenz - Präzedenz

**Konstituentenstrukturbaum:**

$(N, Q, D, P, L)$

N - endliche Menge von Knoten

Q - endliche Menge von Etiketten

D - schwache Teilordnung in  $N \times N$ , die Dominanzrelation

P - starke Teilordnung in  $N \times N$ , die Präzedenzrelation

L - Funktion von N in Q, die Etikettierfunktion

**Bedingungen:**

Wurzelbedingung

Exklusivitätsbedingung

Kreuzungsfreiheit



## Äquivalente Ableitungen

$S \rightarrow NP VP$

$NP \rightarrow DET ADJ N$

$VP \rightarrow V$

S

NP VP

DET ADJ N VP

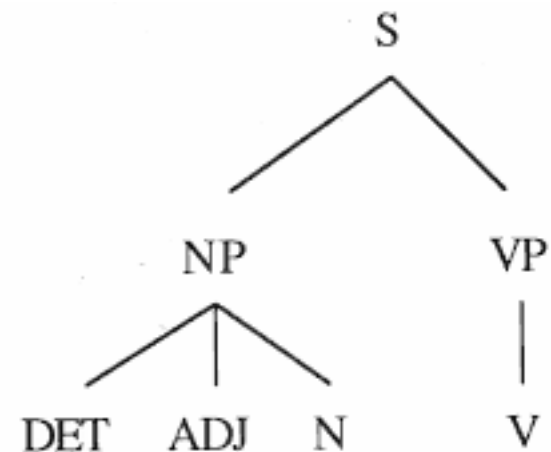
DET ADJ N V

S

NP VP

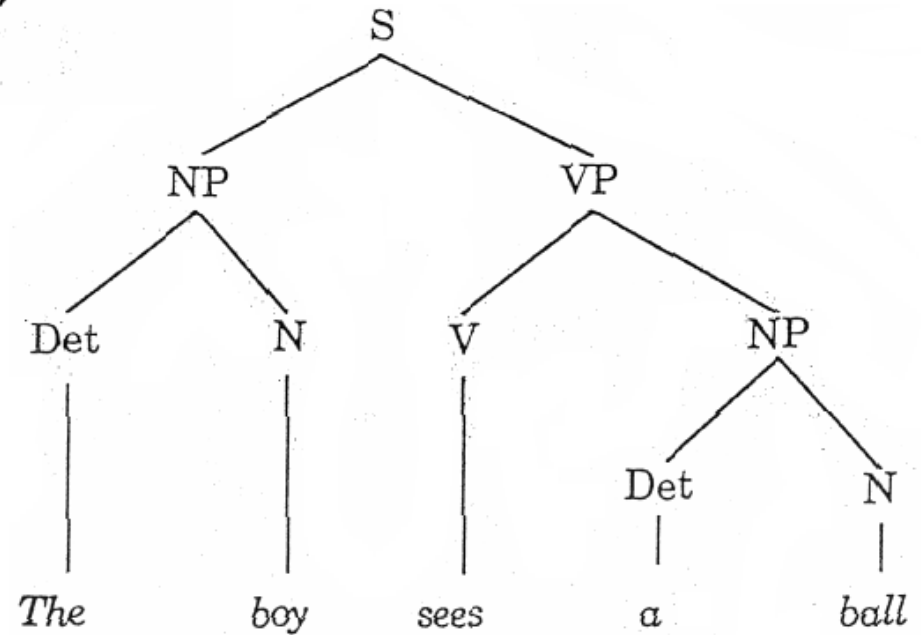
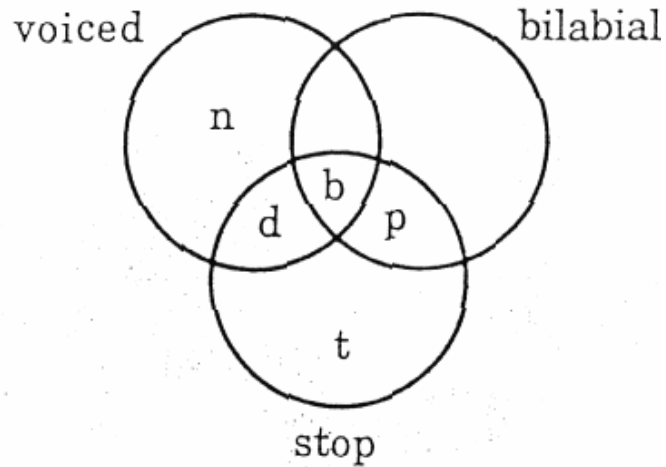
NP V

DET ADJ N V

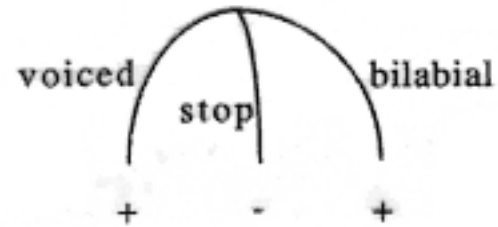


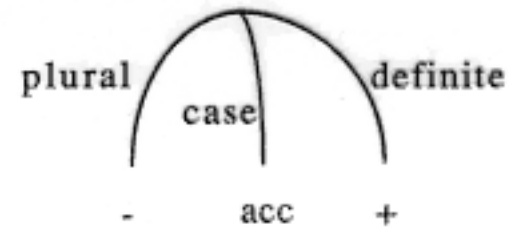


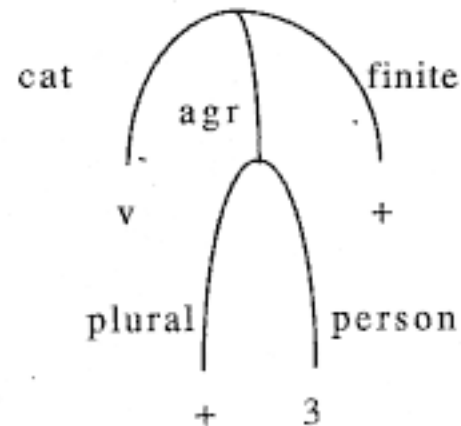
$\left[ \begin{array}{l} \text{voiced} : - \\ \text{bilabial} : + \\ \text{stop} : + \end{array} \right]$



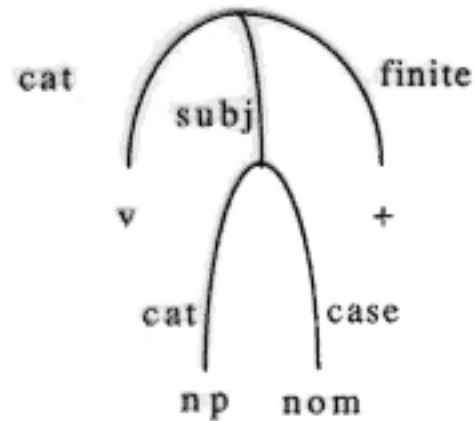


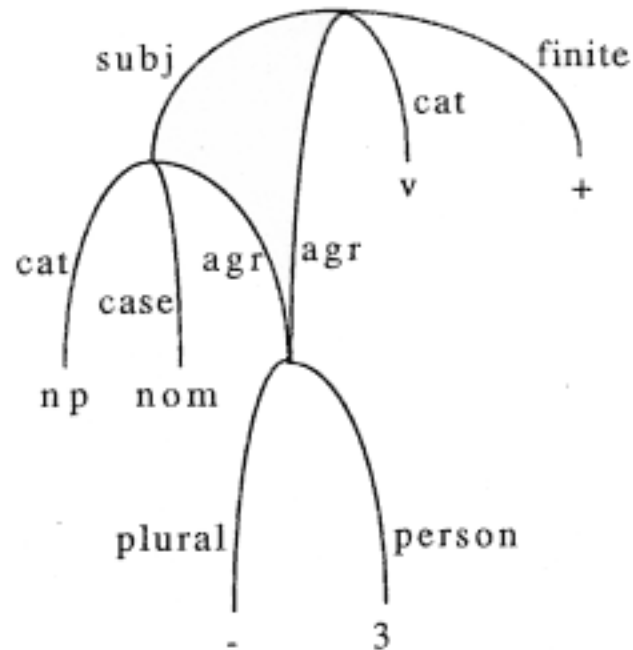
$$\left[ \begin{array}{l} \text{voiced} : - \\ \text{bilabial} : + \\ \text{stop} : + \end{array} \right]$$


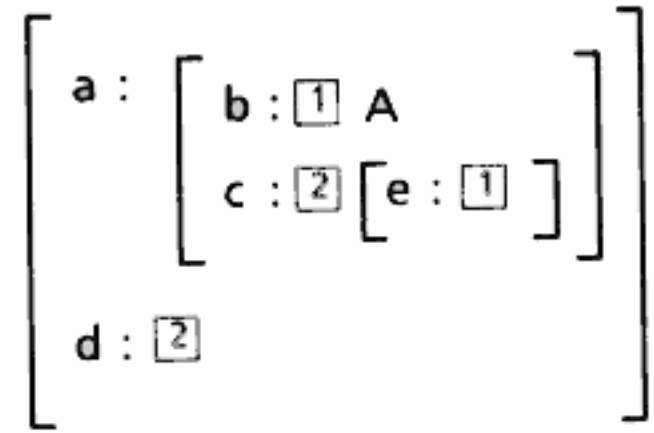
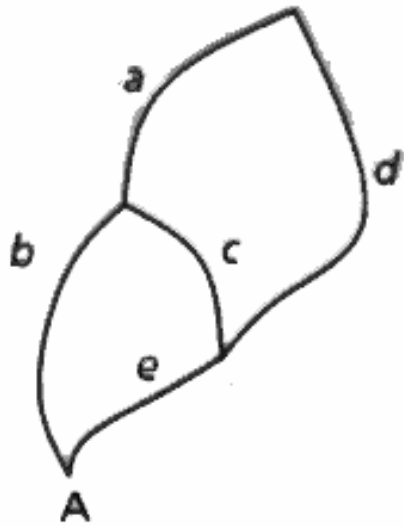
$$\left[ \begin{array}{l} \text{plural} : - \\ \text{definite} : + \\ \text{case} : \text{acc} \end{array} \right]$$


$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat} : \text{v} \\ \text{finite} : + \\ \text{agr} : \left[ \begin{array}{l} \text{plural} : + \\ \text{person} : 3 \end{array} \right] \end{array} \right]$$




$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat : v} \\ \text{finite : +} \\ \text{subj : } \left[ \begin{array}{l} \text{cat : np} \\ \text{case : nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$


$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat : v} \\ \text{finite : +} \\ \text{agr : } \left[ \begin{array}{l} \text{plural : -} \\ \text{person : 3} \end{array} \right] \\ \text{subj : } \left[ \begin{array}{l} \text{cat : np} \\ \text{case : nom} \\ \text{agr : } \left[ \begin{array}{l} \text{ } \end{array} \right] \end{array} \right] \end{array} \right]$$




$$\langle a b \rangle = A$$

$$\langle a c e \rangle = \langle a b \rangle$$

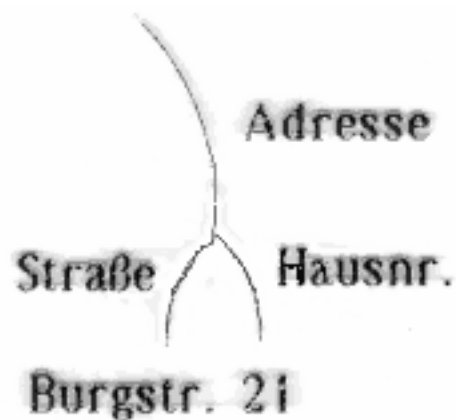
$$\langle a c \rangle = \langle d \rangle$$



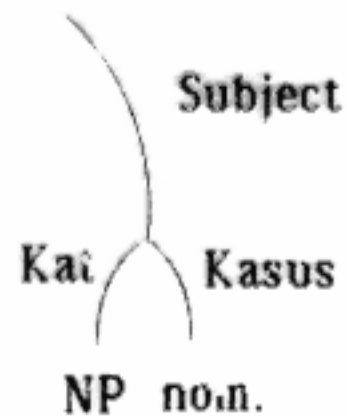
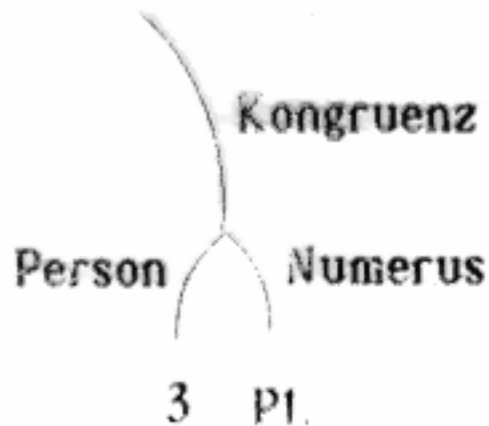
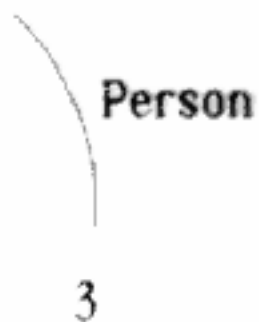
atomare Werte



komplexe Werte



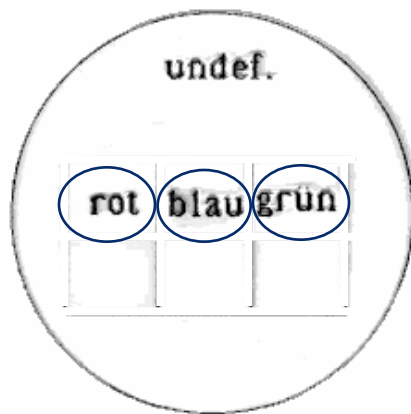
komplexe Werte vom gleichen Typ



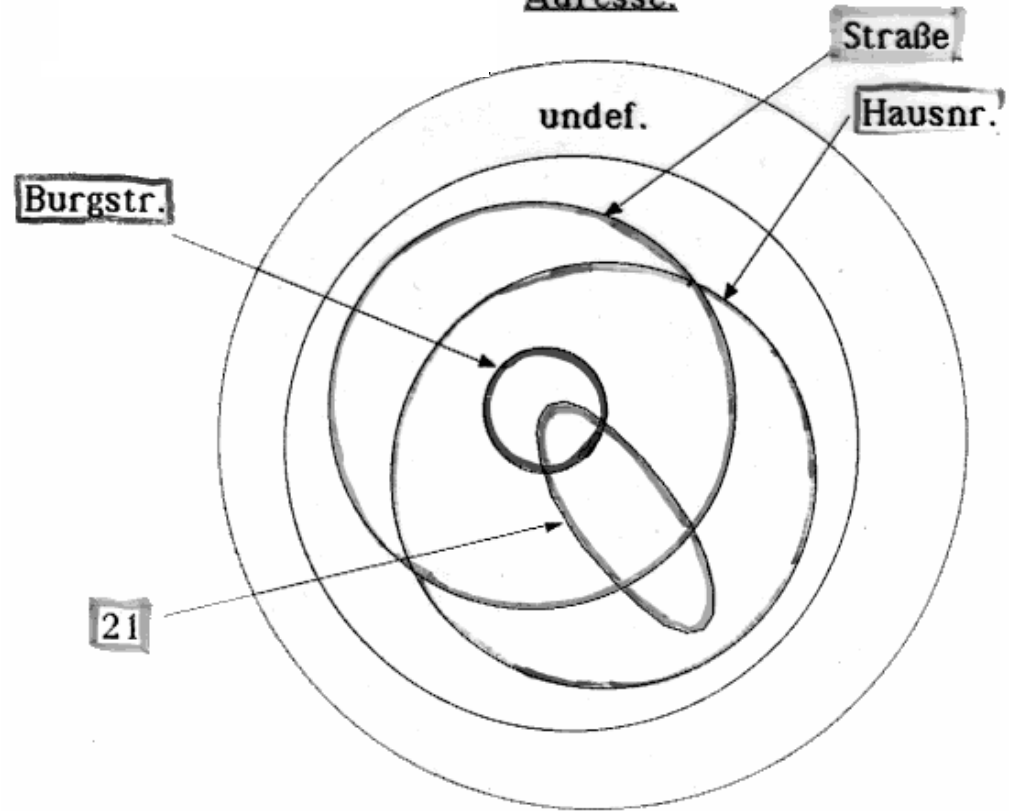




**Farbe:**



**Adresse:**



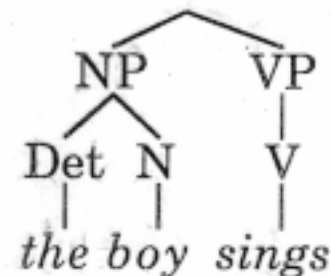


A traditional representation of a syntactic entity may be viewed as an ordered pair of a category and a constituent structure.  $\langle \text{cat}, \text{cs} \rangle \in \text{CAT} \times \text{CS}$

In a CF-PSG, *cat* is atomic and *cs* is a list of syntactic representations (a PS-tree without the root node).

$\langle \text{S},$   
   $\langle \text{NP},$   
     $\langle \text{Det},$   
       $\langle \text{the}, \emptyset \rangle \rangle,$   
       $\langle \text{N},$   
         $\langle \text{boy}, \emptyset \rangle \rangle \rangle,$   
   $\langle \text{VP},$   
     $\langle \text{V},$   
       $\langle \text{sings}, \emptyset \rangle \rangle \rangle \rangle$

*cat* = S  
*cs* =



In a simple unification grammar, *cat* is a feature structure and *cs* is a PS-tree.



$S \rightarrow NP VP$

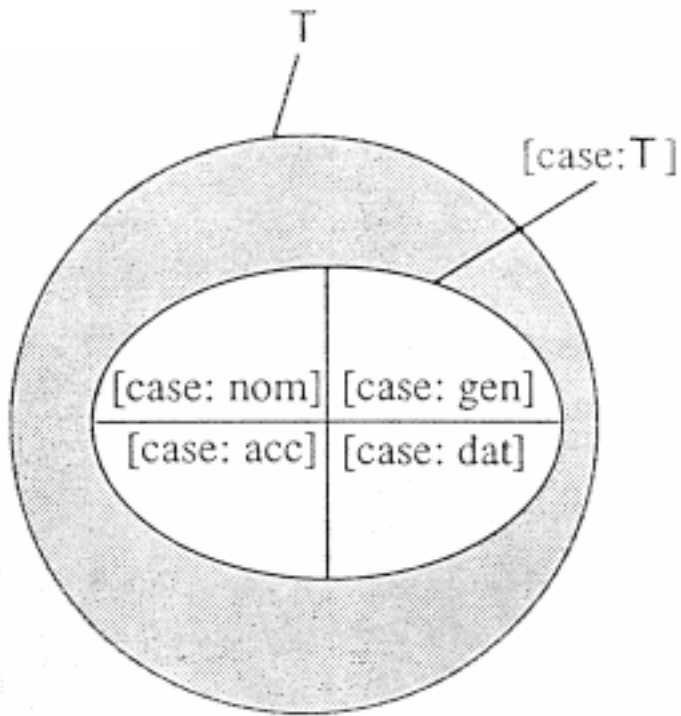
$$\left[ \begin{array}{l} S: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: S} \\ \text{finite: } \langle 1 \rangle \end{array} \right] \\ NP: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: NP} \\ \text{agr: } \langle 2 \rangle \end{array} \right] \\ VP: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: VP} \\ \text{agr: } \langle 2 \rangle \\ \text{finite: } \langle 1 \rangle \end{array} \right] \end{array} \right]$$

$X_0 \rightarrow X_1 X_2$

$$\left[ \begin{array}{l} X_0: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: S} \\ \text{finite: } \langle 1 \rangle \end{array} \right] \\ X_1: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: NP} \\ \text{agr: } \langle 2 \rangle \end{array} \right] \\ X_2: \left[ \begin{array}{l} \text{cat: VP} \\ \text{agr: } \langle 2 \rangle \\ \text{finite: } \langle 1 \rangle \end{array} \right] \end{array} \right]$$



[case:T] ≠ T



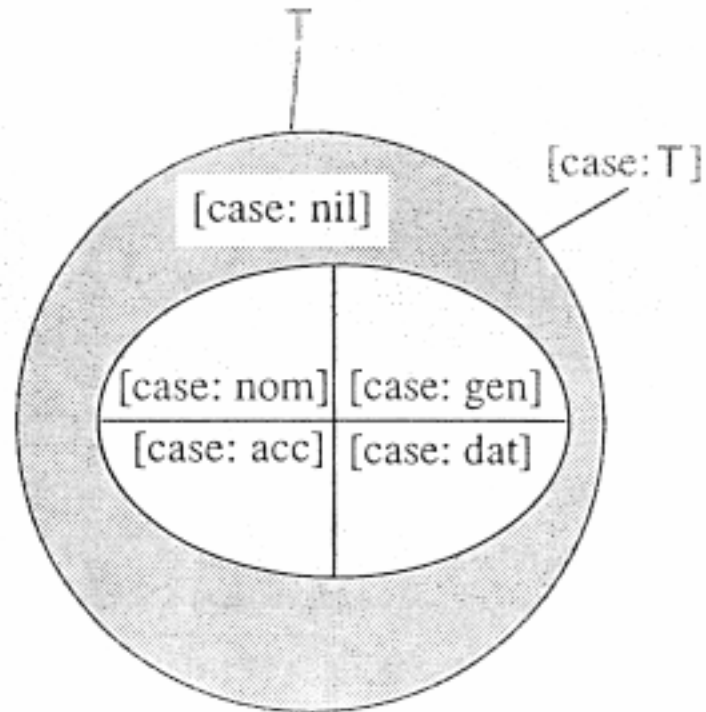


[case: nil]

[case: T] = T

corresponding to:

[case: ⊥] = ⊥





Die Subsumptionsrelation ist eine schwache Teilordnung.

Daher ist die Relation:

transitiv

$$\forall t_1, t_2, t_3 [(t_1 \sqsubseteq t_2 \wedge t_2 \sqsubseteq t_3) \rightarrow t_1 \sqsubseteq t_3]$$

antisymmetrisch

$$\forall t_1, t_2 [(t_1 \sqsubseteq t_2 \wedge t_2 \sqsubseteq t_1) \rightarrow t_1 = t_2]$$

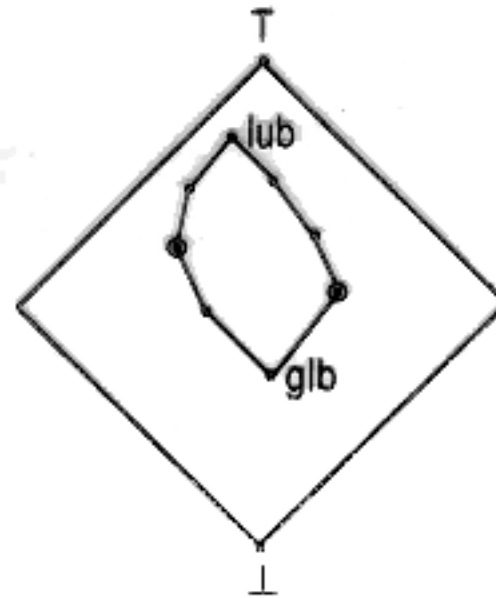
reflexiv

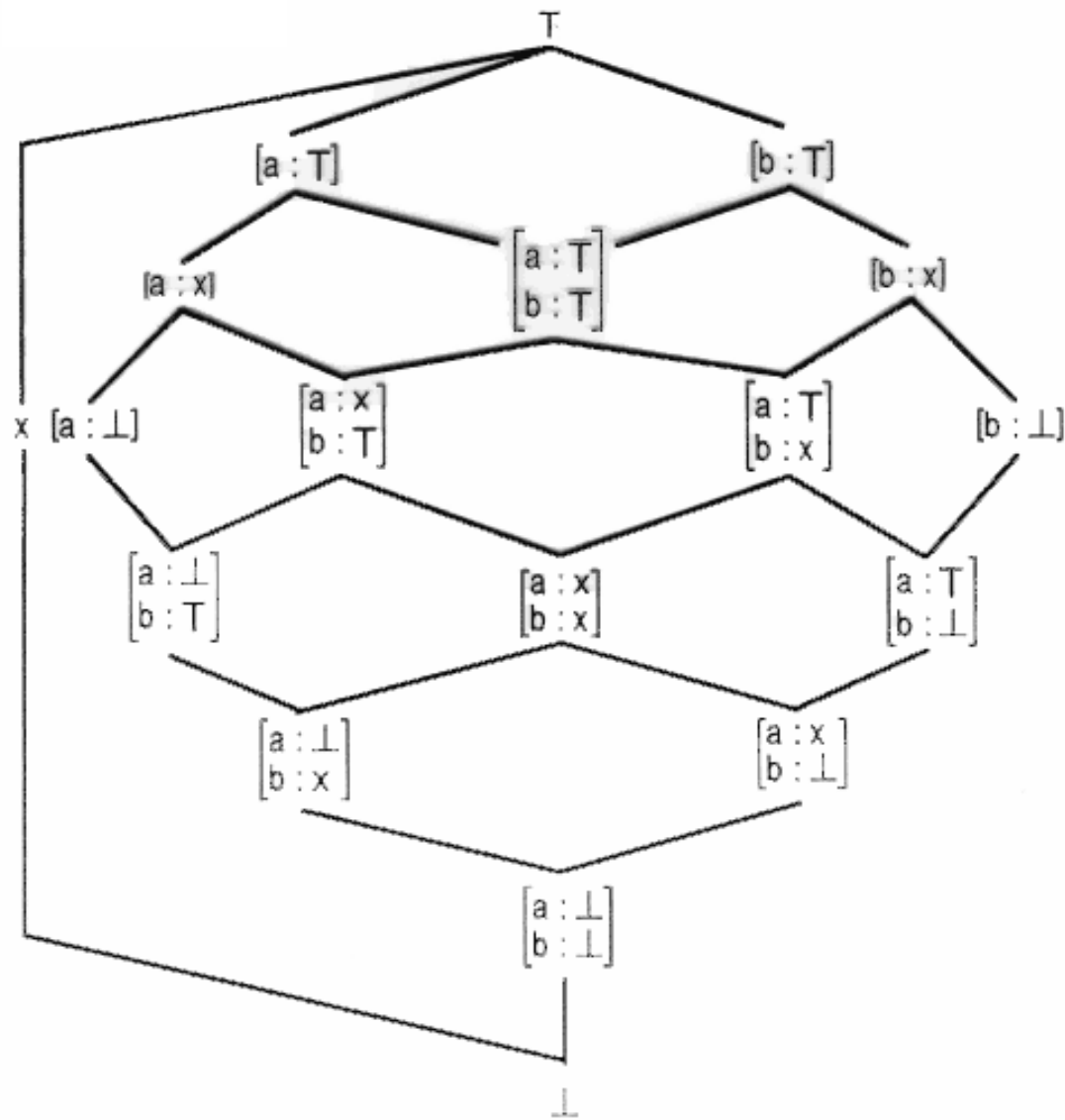
$$\forall t [t \sqsubseteq t]$$

In Unifikationsformalismen bildet die Subsumptionsrelation einen Verband oder einen Halbverband.

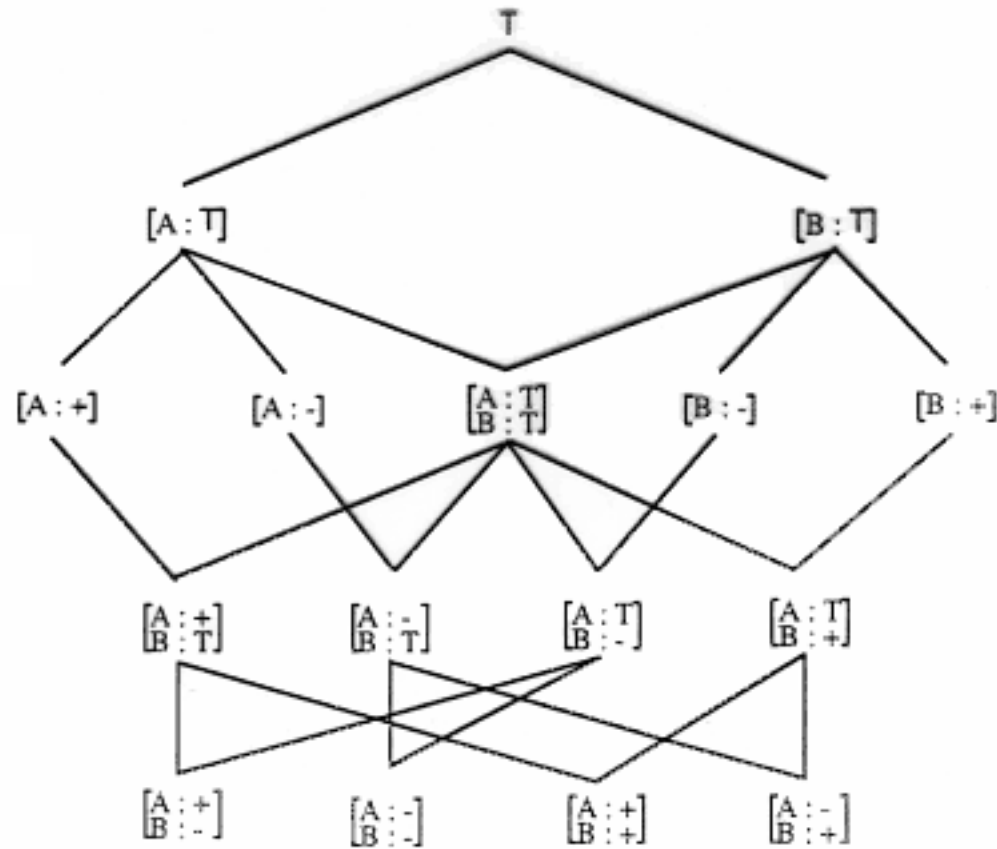


glb: unification  
lub: generalization











## Subsumption

$t1 \sqsubseteq t2$  iff  $t2$  contains at least all the information contained in  
( $t2$  extends  $t1$ ,  $t2 \preceq t1$ )



$$T \sqsubseteq \text{nom}$$

$$T \sqsubseteq \perp$$

$$[\text{case: } T] \sqsubseteq [\text{case: nom}]$$

$$\text{nom} \sqsubseteq \text{nom}$$

$$\text{nom} \not\sqsubseteq \text{acc}$$

$$[\text{tense: pres}] \not\sqsubseteq \begin{bmatrix} \text{tense: } T \\ \text{agreement: } T \end{bmatrix}$$

$$[\text{tense: pres}] \sqsubseteq \begin{bmatrix} \text{tense: pres} \\ \text{agreement: } T \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} \text{subject : [case : } T] \\ \text{tense: pres} \end{bmatrix} \sqsubseteq \begin{bmatrix} \text{subject : [case : nom]} \\ \text{tense: pres} \\ \text{agreement: } T \end{bmatrix}$$

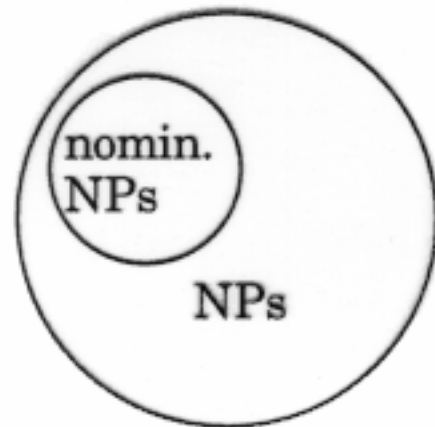


## Semantik der Subsumption:

$$t_1 \sqsubseteq t_2 \leftrightarrow \llbracket t_1 \rrbracket \supseteq \llbracket t_2 \rrbracket$$

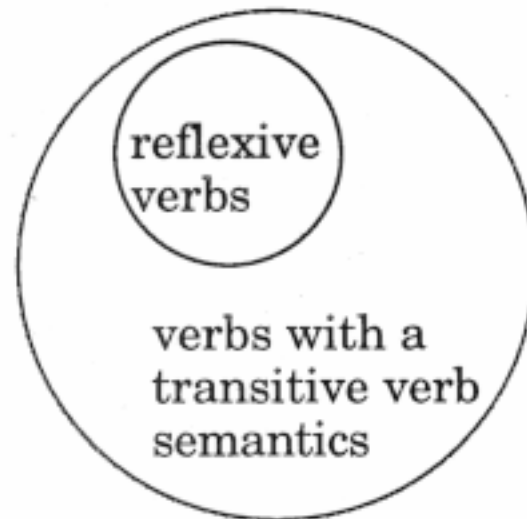
## Beispiele:

$$\begin{bmatrix} \text{cat: n} \\ \text{bar: 2} \end{bmatrix} \sqsubseteq \begin{bmatrix} \text{cat: n} \\ \text{bar: 2} \\ \text{case: nom} \end{bmatrix}$$





$$\begin{bmatrix} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{subject: [sem: T]} \\ \text{object: [sem: T]} \end{bmatrix} \sqsubseteq \begin{bmatrix} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{subject: [sem: <1> T]} \\ \text{object: [sem: <1> T]} \end{bmatrix}$$





## Idee:

Unifikation ist die Operation, die die Informationen zweier Merkmalsstrukturen vereint.

## Notation:

$t_1 \sqcup t_2$   
 $t_1 \wedge t_2$   
 $[t_1 \ t_2]$

## Definition:

Ein Term  $t_0$  ist die Unifikation zweier Terme  $t_1$  und  $t_2$ , gdw.  $t_0$  der allgemeinste Term ist, der sowohl von  $t_1$  als auch von  $t_2$  subsumiert wird.

## oder:

Ein Term  $t_0$  ist die Unifikation zweier Terme  $t_1$  und  $t_2$ , gdw.  $t_0$  sowohl von  $t_1$  als auch von  $t_2$  subsumiert wird und wenn  $t_0$  alle anderen Terme  $t_i$  subsumiert die auch von  $t_1$  und  $t_2$  subsumiert werden.



## Atome

$$(a_1 \sqcup a_2) = \perp \quad \text{gdw.} \quad a_1 \neq a_2$$

## top and bottom

$$(t \sqcup \top) = t$$

$$(t \sqcup \perp) = \perp$$

## Kommutativität:

$$(t_1 \sqcup t_2) = (t_2 \sqcup t_1)$$

## Assoziativität:

$$((t_1 \sqcup t_2) \sqcup t_3) = (t_1 \sqcup (t_2 \sqcup t_3))$$

## Idempotenz:

$$(t \sqcup t) = t$$



## Unifikation

### Unifikation mit $\top$

$$\top \sqcup t = t$$

### Unifikation zweier Atome

$$\alpha \sqcup \alpha = \alpha$$

$$\alpha \sqcup \beta = \text{FAIL oder } \perp \text{ gdw. } \alpha \neq \beta$$





Unifikation eines Atoms mit einem komplexen Merkmalsterm

$$\alpha \sqcup \{a_1 : v_1, a_2 : v_2, \dots, a_n : v_n\} = \text{FAIL oder } \perp$$

Unifikation zweier komplexer Merkmalsterme  $t_1$  und  $t_2$

$$t_1 = \{\langle a_1, v_1 \rangle, \langle a_2, v_2 \rangle, \dots, \langle a_n, v_n \rangle\}$$

$$t_2 = \{\langle a_{n+1}, v_{n+1} \rangle, \langle a_{n+2}, v_{n+2} \rangle, \dots, \langle a_{n+m}, v_{n+m} \rangle\}$$

$$t_0 = t_1 \cup t_2$$

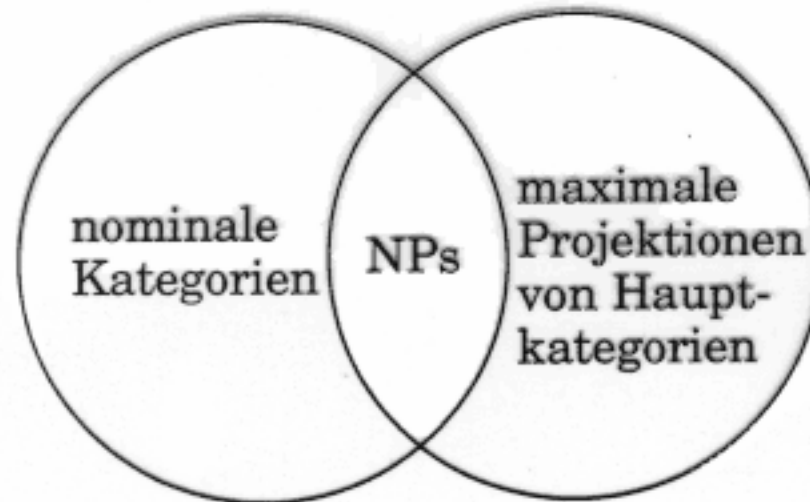
weil:

$$\begin{bmatrix} a_1 : v_1 \\ a_1 : v_2 \end{bmatrix} = [a_1 : (v_1 \sqcup v_2)]$$



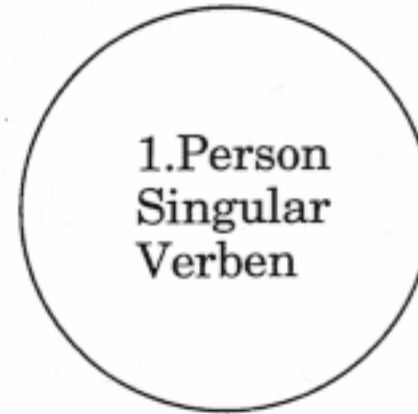
$$\llbracket t_1 \sqcup t_2 \rrbracket = \llbracket t_1 \rrbracket \cap \llbracket t_2 \rrbracket$$

Beispiele:  $\llbracket \text{cat: n} \rrbracket \sqcup \llbracket \text{bar: 2} \rrbracket$





$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: 3} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right] \sqcup \left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: 1} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right]$$





- Die Unifikation zweier Atome  $a_1$  und  $a_2$  schlägt fehl, wenn  $a_1 \neq a_2$ . (Unifikation von  $a$  und  $a$  ist  $a$ .) Die Unifikation eines Atoms mit einem Merkmalsterm schlägt fehl.
- Jeder Merkmalsterm ist eine Menge von Merkmalen, d.h. von Attribut-Wert-Paaren. Logisch kann er als eine Konjunktion der Merkmale gesehen werden, denn jedes Merkmal entspricht einer Aussage. Diese Merkmalsterme sind eine partielle Beschreibung des Repräsentierten Objekts.
- Die Unifikation zweier Merkmalsterme kann dann als die Konjunktion der beiden Konjunktionen gesehen werden.
- Algorithmisch kann die Unifikation als die Mengenvereinigung der beiden Merkmalsmengen und eine anschließende rekursive Vereinfachung der Vereinigungsmenge realisiert werden. In der Vereinigungsmenge treten zwei gleiche Merkmale nur einmal auf. Das ist gerechtfertigt, denn ein Attribut ist eine (partielle) Funktion, die dem beschriebenen Objekt genau einen Wert zuordnet. Haben in der resultierenden Menge zwei Attribut:Wert Paare das gleiche Attribut, so gilt dann natürlich aber auch, dass ihre Werte wenn sie nicht bereits gleich sind, zumindest partielle Beschreibungen des gleichen Objekts sein müssen.
- Daher müssen wir sie unifizieren. Sind sie nicht unifizierbar, dann schlägt die gesamte Unifikation fehl.



$$\begin{bmatrix} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \begin{bmatrix} \text{per: 3} \\ \text{num: sg} \end{bmatrix} \end{bmatrix} \sqcup \begin{bmatrix} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \begin{bmatrix} \text{per: 1} \\ \text{num: sg} \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$



## Semantik der Generalisierung

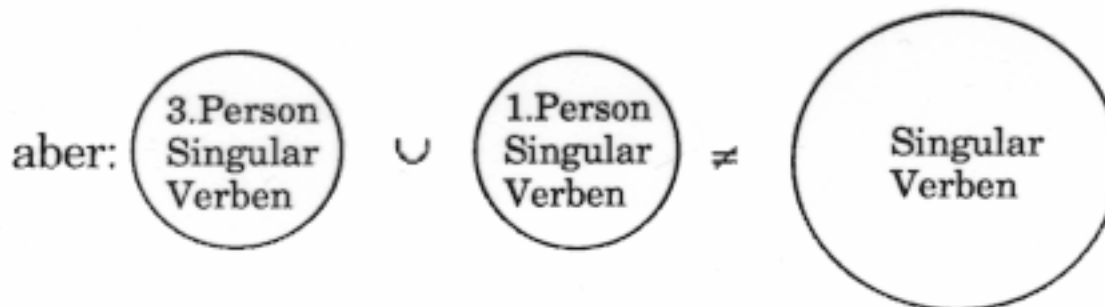
$$\llbracket t_1 \sqcap t_2 \rrbracket = \llbracket t_1 \rrbracket \cup \llbracket t_2 \rrbracket$$

Beispiel:

$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: 3} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right] \sqcap \left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: 1} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

Generalisierung ohne Disjunktion:

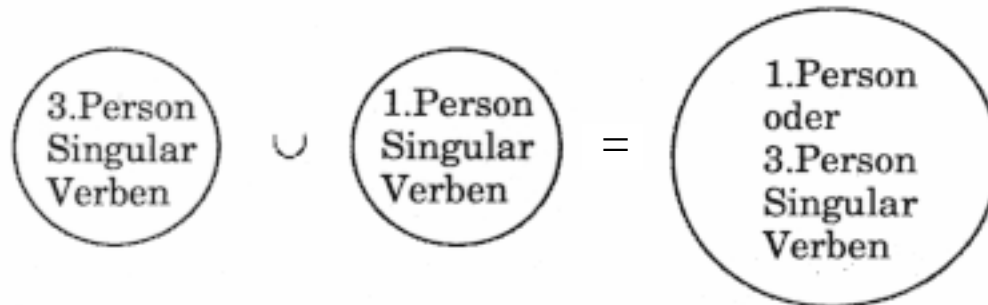
$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \text{num: sg} \right] \end{array} \right]$$





Generalisierung als Disjunktion:

$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: v} \\ \text{bar: 0} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: } \left\{ \begin{array}{l} 1 \\ 3 \end{array} \right\} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right]$$





## atoms

$(a_1 \sqcap a_2) = \top$  iff  $a_1 \neq a_2$  (with a flat atom lattice  
and without disjunction)

with disjunction:

$$(a_1 \sqcap a_2) = \begin{cases} a_1 \\ a_2 \end{cases}$$

## top and bottom

$$(t \sqcap \top) = \top$$

$$(t \sqcap \perp) = t$$

## commutativity:

$$(t_1 \sqcap t_2) = (t_2 \sqcap t_1)$$

## associativity:

$$((t_1 \sqcap t_2) \sqcap t_3) = (t_1 \sqcap (t_2 \sqcap t_3))$$

## idempotence:

$$(t \sqcap t) = t$$





## Idea:

Negation is the operation that expresses the complement of the information encoded in a feature structure.

## Notation:

$\neg t$

## Definition:

A type  $t_1$  is the negation of a term  $t_2$ , iff  $t_1$  is the generalization of all terms whose unification with  $t_2$  is inconsistent.



## Some Equivalences Involving Negation:

$$\neg\neg t = t$$

$$\neg\perp = \top$$

$$\neg\top = \perp$$

$$t \cup \neg t = \top$$

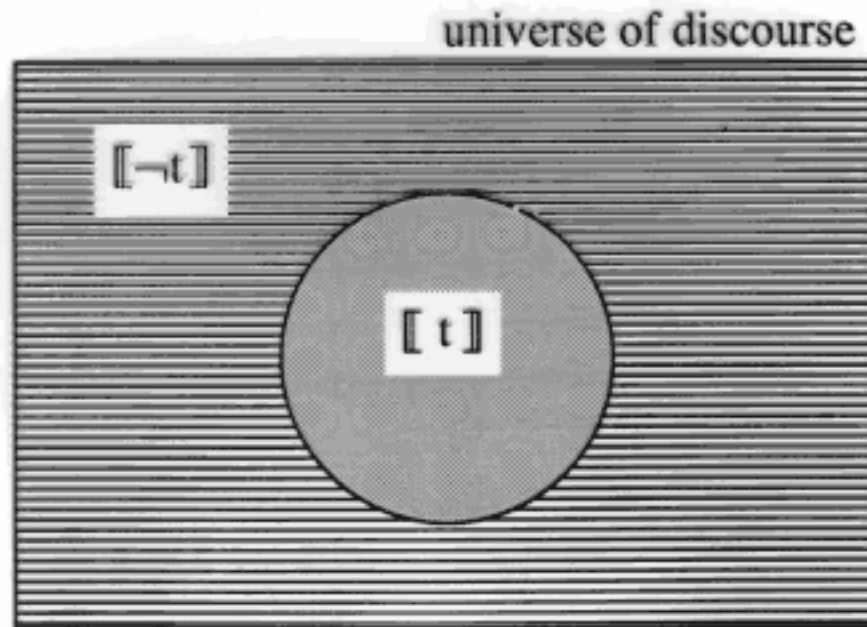
$$t \cap \neg t = \perp$$

$$\neg(t_1 \cup t_2) = \neg t_1 \cap \neg t_2$$

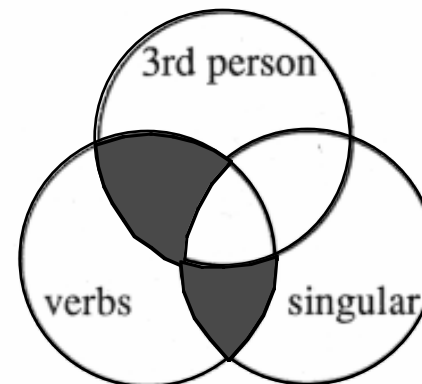
$$\neg(t_1 \cap t_2) = \neg t_1 \cup \neg t_2$$



$$[\neg t] = \overline{[t]}$$



example:

$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: V} \\ \text{agr: } \left[ \begin{array}{l} \text{per: 3} \\ \text{num: sg} \end{array} \right] \end{array} \right]$$




## Idea:

Implication is the operation that allows the statement of conditional feature terms

## Notation:

$$t_1 \rightarrow t_2$$

$$t_1 \supset t_2$$

## Definition:

The type  $t_1 \rightarrow t_2$  is the least informative terms whose unification with  $t_1$  is subsumed by  $t_2$ .


$$\left[ \begin{array}{l} \text{cat: V} \\ \text{finite: +} \end{array} \right] \rightarrow [\text{tense: T}]$$



$$\llbracket t_1 \rightarrow t_2 \rrbracket = \overline{\llbracket t_1 \rrbracket} \cup \llbracket t_2 \rrbracket$$

$$s_1 = \llbracket t_1 \rrbracket$$

$$s_2 = \llbracket t_2 \rrbracket$$

	$s_1$	$\overline{s_1}$
$s_2$		
$\overline{s_2}$		