

# Syntax natürlicher Sprachen

## Vorlesung 10: Getypte Merkmalstrukturen und Unifikation

Martin Schmitt

Ludwig-Maximilians-Universität München

17.12.2019

# Themen der heutigen Vorlesung

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
  
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

# Nächstes Thema

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

Carpenter, Bob (1992). *The Logic of Typed Feature Structures*.  
Englisch. Cambridge Tracts in Theoretical Computer Science.  
Cambridge University Press.

## Definition (**Type**, $\sqsubseteq$ )

Sei **Type** eine endliche Menge von Typen mit **Vererbungshierarchie**  $\sqsubseteq$ .

Wenn für  $A, B \in \mathbf{Type}$  gilt, dass  $A \sqsubseteq B$ , dann

- *erbt*  $B$  Informationen von  $A$ .
- ist  $A$  Obertyp von  $B$ . (Alle  $A$ -Attribute sind auch  $B$ -Attribute.)
- wird  $B$  von  $A$  *subsumiert*.
- ist  $A$  „allgemeiner oder gleich“  $B$ .
- ist  $B$  „spezieller oder gleich“  $A$ .

## Eigenschaften von **Type**, $\sqsubseteq$

- wohldefinierte Unifikationsoperation
- transitiv ( $\forall A, B, C \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq C \implies A \sqsubseteq C$ )
- reflexiv ( $\forall A \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq A$ )
- antisymmetrisch ( $\forall A, B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq A \implies A = B$ )  
(keine Vererbungsschleifen)  
 $\implies$  *partielle Ordnung* (d. h. nicht alle Elemente von **Type** müssen miteinander vergleichbar sein)
- Existenz eines eindeutigen allgemeinsten Typs  
( $\exists_1 A \in \mathbf{Type}. \forall B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B$ )  
 $\implies \perp$  definiert als kleinstes Element von **Type** bzgl.  $\sqsubseteq$

## Eigenschaften von **Type**, $\sqsubseteq$

- wohldefinierte Unifikationsoperation
- transitiv ( $\forall A, B, C \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq C \implies A \sqsubseteq C$ )
- reflexiv ( $\forall A \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq A$ )
- antisymmetrisch ( $\forall A, B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq A \implies A = B$ )  
(keine Vererbungsschleifen)  
 $\implies$  *partielle Ordnung* (d. h. nicht alle Elemente von **Type** müssen miteinander vergleichbar sein)
- Existenz eines eindeutigen allgemeinsten Typs  
( $\exists_1 A \in \mathbf{Type}. \forall B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B$ )  
 $\implies \perp$  definiert als kleinstes Element von **Type** bzgl.  $\sqsubseteq$

## Eigenschaften von **Type**, $\sqsubseteq$

- wohldefinierte Unifikationsoperation
- transitiv ( $\forall A, B, C \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq C \implies A \sqsubseteq C$ )
- reflexiv ( $\forall A \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq A$ )
- antisymmetrisch ( $\forall A, B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq A \implies A = B$ )  
(keine Vererbungsschleifen)  
 $\implies$  *partielle Ordnung* (d.h. nicht alle Elemente von **Type** müssen miteinander vergleichbar sein)
- Existenz eines eindeutigen allgemeinsten Typs  
( $\exists_1 A \in \mathbf{Type}. \forall B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B$ )  
 $\implies \perp$  definiert als kleinstes Element von **Type** bzgl.  $\sqsubseteq$



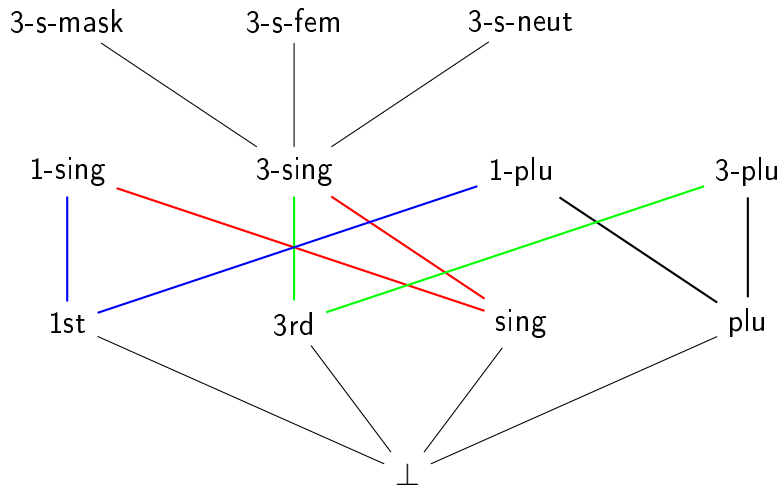
## Eigenschaften von **Type**, $\sqsubseteq$

- wohldefinierte Unifikationsoperation
- transitiv ( $\forall A, B, C \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq C \implies A \sqsubseteq C$ )
- reflexiv ( $\forall A \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq A$ )
- antisymmetrisch ( $\forall A, B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq A \implies A = B$ )  
(keine Vererbungsschleifen)  
 $\implies$  *partielle Ordnung* (d. h. nicht alle Elemente von **Type** müssen miteinander vergleichbar sein)
- Existenz eines eindeutigen allgemeinsten Typs  
( $\exists_1 A \in \mathbf{Type}. \forall B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B$ )  
 $\implies \perp$  definiert als kleinstes Element von **Type** bzgl.  $\sqsubseteq$

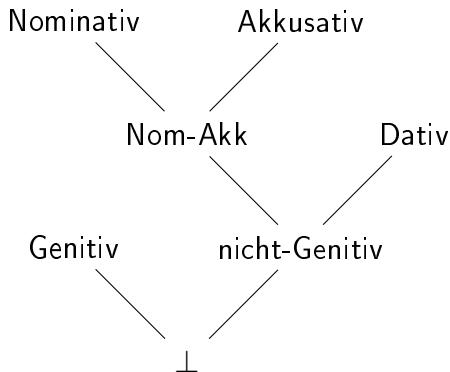
## Eigenschaften von **Type**, $\sqsubseteq$

- wohldefinierte Unifikationsoperation
- transitiv ( $\forall A, B, C \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq C \implies A \sqsubseteq C$ )
- reflexiv ( $\forall A \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq A$ )
- antisymmetrisch ( $\forall A, B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B \wedge B \sqsubseteq A \implies A = B$ )  
(keine Vererbungsschleifen)
  - $\implies$  *partielle Ordnung* (d. h. nicht alle Elemente von **Type** müssen miteinander vergleichbar sein)
- Existenz eines eindeutigen allgemeinsten Typs  
( $\exists_1 A \in \mathbf{Type}. \forall B \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq B$ )
  - $\implies \perp$  definiert als kleinstes Element von **Type** bzgl.  $\sqsubseteq$

# Beispiel: Typhierarchie



# Noch ein Beispiel: Typhierarchie



Vgl. z. B. die Paradigmen:

der Hund, des **Hundes**, dem Hund, den Hund  
das Buch, des **Buches**, dem Buch, **das** Buch

## Definition (**Feat**)

Sei **Feat** eine *endliche* Menge von Merkmalen (engl. *features*).

(Ohne weitere Anforderungen an Struktur oder Eigenschaften)

## Definition (**Feat**)

Sei **Feat** eine *endliche* Menge von Merkmalen (engl. *features*).

(Ohne weitere Anforderungen an Struktur oder Eigenschaften)

## Beispiel

**Feat** = {GEN, CASE, NUM, AGR, PER, MOOD, CAT, TENSE}

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta : Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta : \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

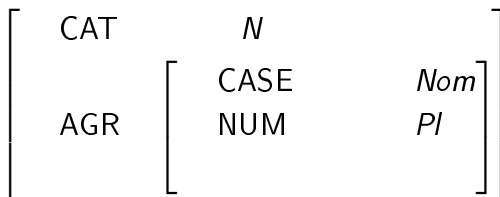
CAT	$N$				
AGR	<table><tr><td>CASE</td><td><i>Nom</i></td></tr><tr><td>NUM</td><td><i>Pl</i></td></tr></table>	CASE	<i>Nom</i>	NUM	<i>Pl</i>
CASE	<i>Nom</i>				
NUM	<i>Pl</i>				

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta : Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta : \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.





## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

CAT	$N$
AGR	$\begin{bmatrix} \text{CASE} & \text{Nom} \\ \text{NUM} & \text{Pl} \end{bmatrix}$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

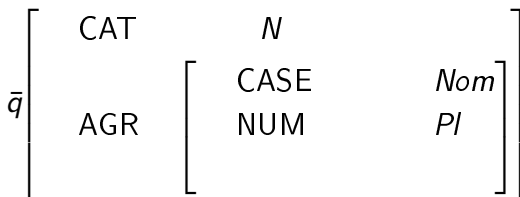
CAT	$N$
AGR	$\begin{bmatrix} \text{CASE} & \text{Nom} \\ \text{NUM} & \text{Pl} \end{bmatrix}$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.



## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & N \\ & \left[ \begin{array}{cc} \text{CASE} & \textit{Nom} \\ \text{AGR} & \textit{Pl} \\ \text{NUM} & \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 \text{ CAT} & N \\ q_2 \text{ AGR} & \begin{bmatrix} \text{CASE} & \text{Nom} \\ \text{NUM} & \text{Pl} \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & N \\ q_2 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_3 \text{ CASE} & \textit{Nom} \\ \text{NUM} & \textit{Pl} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & N \\ q_2 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_3 \text{ CASE} & \textit{Nom} \\ q_4 \text{ NUM} & \textit{Pl} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 \text{ CAT} & \theta(q_1) \text{ } N \\ q_2 \text{ AGR} & \begin{bmatrix} q_3 \text{ CASE} & \text{Nom} \\ q_4 \text{ NUM} & \text{Pl} \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$



## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 \text{ CAT} & \theta(q_1) \text{ } N \\ q_2 \text{ AGR} & \begin{bmatrix} q_3 \text{ CASE} & \theta(q_3) \text{ } Nom \\ q_4 \text{ NUM} & Pl \end{bmatrix} \end{bmatrix}$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & \theta(q_1) \text{ } N \\ q_2 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_3 \text{ CASE} & \theta(q_3) \text{ } Nom \\ q_4 \text{ NUM} & \theta(q_4) \text{ } Pl \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & \theta(q_1) N \\ q_2 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_3 \text{ CASE} & \theta(q_3) \text{ Nom} \\ q_4 \text{ NUM} & \theta(q_4) \text{ Pl} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

$$\mathbf{Feat} = \{\text{CAT}, \text{AGR}, \text{CASE}, \text{NUM}\}$$

## Definition

Eine Merkmalstruktur über **Type** und **Feat** ist definiert als Tupel  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  mit:

- $Q$  : endliche Menge von Knoten (Einträge)
- $\bar{q} \in Q$  : Wurzelknoten
- $\theta: Q \rightarrow \mathbf{Type}$  : totale Typisierungsfunktion
- $\delta: \mathbf{Feat} \times Q \rightarrow Q$  : partielle Merkmal-Wert-Funktion

Sei  $\mathcal{F}$  die Menge aller Merkmalstrukturen.

$$\bar{q} \left[ \begin{array}{cc} q_1 \text{ CAT} & \theta(q_1) N \\ q_2 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_3 \text{ CASE} & \theta(q_3) \text{ Nom} \\ q_4 \text{ NUM} & \theta(q_4) \text{ Pl} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

**Feat** =  
 $\{\text{CAT}, \text{AGR}, \text{CASE}, \text{NUM}\}$   
**Type** =  
 $\{N, \text{Nom}, \text{Pl}, \perp, \mathbf{fs}\}$

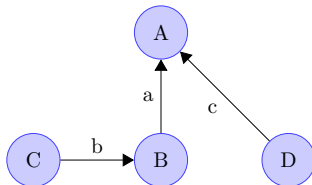
# Visualisierung als Graph I

## Beschrifteter Graph

Ein *beschrifteter* Graph ist definiert als Tupel

$G = (V, E, l_V, l_E, L_V, L_E)$  mit

- $V$  : Menge der Knoten (engl. *vertices*)
- $E \subseteq V \times V$  : Menge der Kanten (engl. *edges*)
- $l_V : V \rightarrow L_V$  : Beschriftungsfunktion für Knoten (engl. *label*)
- $l_E : E \rightarrow L_E$  : Beschriftungsfunktion für Kanten
- $L_X$  : Menge von Beschriftungen für  $X$



# Visualisierung als Graph II

## Visualisierung

Der Graph zu einer Merkmalstruktur  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  ist gegeben durch:

- $V := Q$
- $E := \{(q_1, q_2) \mid \exists f. \delta(f, q_1) = q_2\}$
- $L_V := \mathbf{Type}; l_V := \theta$
- $L_E := \mathbf{Feat}; l_E(q_1, q_2) := \{f \mid \delta(f, q_1) = q_2\}$

## Anmerkung

Zur Vereinfachung werden einelementige Mengen ohne Mengenklammern geschrieben.

Also  $a$  statt  $\{a\}$ .

# Visualisierung als Graph II

## Visualisierung

Der Graph zu einer Merkmalstruktur  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  ist gegeben durch:

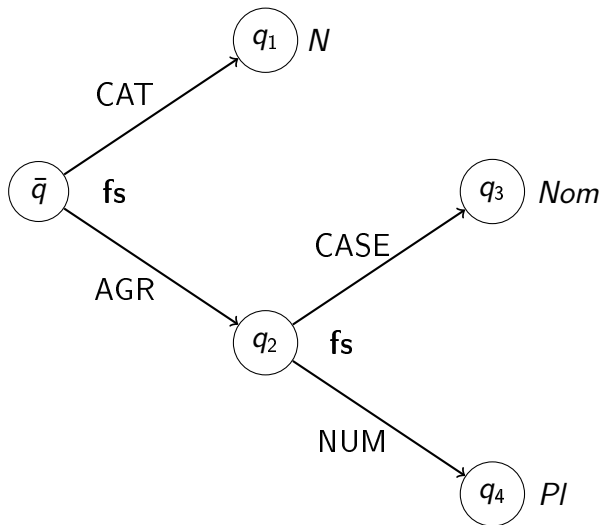
- $V := Q$
- $E := \{(q_1, q_2) \mid \exists f. \delta(f, q_1) = q_2\}$
- $L_V := \mathbf{Type}; l_V := \theta$
- $L_E := \mathbf{Feat}; l_E(q_1, q_2) := \{f \mid \delta(f, q_1) = q_2\}$

## Anmerkung

Zur Vereinfachung werden einelementige Mengen ohne Mengenklammern geschrieben.

Also  $a$  statt  $\{a\}$ .

# Beispiel: Graphdarstellung





## Variablen

- **Var** sei eine abzählbar unendliche Menge von Variablen.
- Häufig wird  $\mathbf{Var} = \mathbb{N}$  benutzt.
- Es gibt aber auch andere Möglichkeiten;  
z. B. im NLTK: ASCII-Identifizier ( $?x, ?y, \dots$ )

## Definition (Zuweisungsfunktion, Valuation)

Eine Zuweisung  $\alpha: \mathbf{Var} \rightarrow \mathcal{F}$  ist eine totale Funktion, die alle Variablen an Merkmalstrukturen (Knoten, Einträge) bindet.

## Variablen

- **Var** sei eine abzählbar unendliche Menge von Variablen.
- Häufig wird  $\mathbf{Var} = \mathbb{N}$  benutzt.
- Es gibt aber auch andere Möglichkeiten;  
z. B. im NLTK: ASCII-Identifizier ( $?x, ?y, \dots$ )

## Definition (Zuweisungsfunktion, Valuation)

Eine Zuweisung  $\alpha: \mathbf{Var} \rightarrow \mathcal{F}$  ist eine totale Funktion, die alle Variablen an Merkmalstrukturen (Knoten, Einträge) bindet.

## Reentrance (dt. *Wiedereintritt*)

Durch das Aufstellen von Bedingungen (s. später) können Variablen an verschiedene Teile von Merkmalstrukturen gebunden werden.

*Diese müssen gleich sein.*

## Reentrance (dt. *Wiedereintritt*)

Durch das Aufstellen von Bedingungen (s. später) können Variablen an verschiedene Teile von Merkmalstrukturen gebunden werden.

*Diese müssen gleich sein.*

## Beispiel

ORTH	<i>folgt</i>	
SYN	SBJ	1
	OBJ	2
SEM	AGT	1
	PAT	2

## Reentrance (dt. *Wiedereintritt*)

Durch das Aufstellen von Bedingungen (s. später) können Variablen an verschiedene Teile von Merkmalstrukturen gebunden werden.

*Diese müssen gleich sein.*

## Beispiel

ORTH	<i>folgt</i>	
SYN	SBJ	<span>1</span>
	OBJ	<span>2</span>
SEM	AGT	<span>1</span>
	PAT	<span>2</span>

ORTH	<i>folgt</i>	
SYN	SBJ	<span>1</span> <i>Hund</i>
	OBJ	<span>2</span> <i>Katze</i>
SEM	AGT	<span>1</span>
	PAT	<span>2</span>

# Nächstes Thema

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel



## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 & \text{CAT} & N \end{bmatrix} \sqsubseteq \bar{q}' \begin{bmatrix} q'_1 & \text{CAT} & N \\ q'_2 & \text{GEN} & \text{mask} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} h(\bar{q}) = \bar{q}' \\ h(q_1) = q'_1 \end{array}$$

# Subsumption

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 & \text{CAT} & N \end{bmatrix} \sqsubseteq \bar{q}' \begin{bmatrix} q'_1 & \text{CAT} & N \\ q'_2 & \text{GEN} & \text{mask} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} h(\bar{q}) = \bar{q}' \\ h(q_1) = q'_1 \end{array}$$

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 & \text{CAT} & N \end{bmatrix} \sqsubseteq \bar{q}' \begin{bmatrix} q'_1 & \text{CAT} & N \\ q'_2 & \text{GEN} & \text{mask} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} h(\bar{q}) = \bar{q}' \\ h(q_1) = q'_1 \end{array}$$

## Erweiterung auf Merkmalstrukturen

$F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$  subsumiert  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$ , genau dann wenn es eine totale Funktion  $h: Q \rightarrow Q'$  gibt, sodass:

- $h(\bar{q}) = \bar{q}'$
- $\theta(q) \sqsubseteq \theta'(h(q))$  für alle  $q \in Q$
- $h(\delta(f, q)) = \delta'(f, h(q))$  für alle  $q \in Q$  und  $f \in \mathbf{Feat}$ ,  
für die  $\delta(f, q)$  definiert ist

## Beispiel

$$\bar{q} \begin{bmatrix} q_1 & \text{CAT} & N \end{bmatrix} \sqsubseteq \bar{q}' \begin{bmatrix} q'_1 & \text{CAT} & N \\ q'_2 & \text{GEN} & \text{mask} \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} h(\bar{q}) = \bar{q}' \\ h(q_1) = q'_1 \end{array}$$

# Nächstes Thema

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - **Unifikation**
  - Bedingungen
  
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

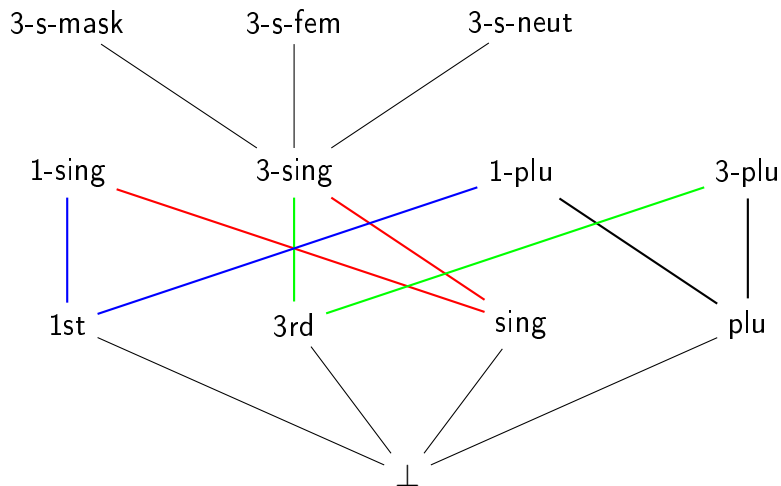
## Unifikation ( $\sqcup$ ) für Typen

- Das Ergebnis der Unifikation zweier Typen  $A, B \in \mathbf{Type}$  ist ihre kleinste obere Schranke in  $\mathbf{Type}$  bzgl.  $\sqsubseteq$ .
- Diese kann auch undefiniert sein (Typen unifizieren nicht).
- $A \sqcup B = C \iff A \sqsubseteq C \text{ und } B \sqsubseteq C \text{ und}$   
 $\forall D \in \mathbf{Type}. A \sqsubseteq D \wedge B \sqsubseteq D \implies C \sqsubseteq D$

(Vgl. Mengenvereinigung und Untermengenbeziehung)



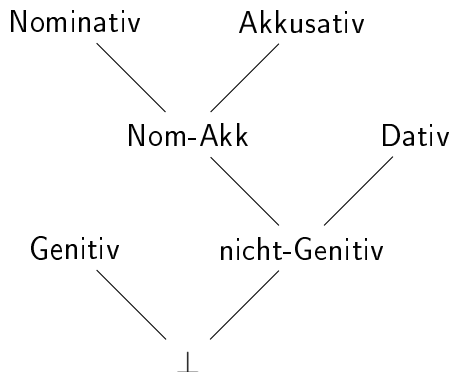
# Beispiel: Typunifikation



$$1st \sqcup plu = 1-plu$$

$$sing \sqcup 3-s-mask = 3-s-mask$$

# Noch ein Beispiel: Typunifikation



nicht-Genitiv  $\sqcup$  Nominativ = Nominativ

Nom-Akk  $\sqcup$  Dativ = *undefiniert*

## Unifikation ( $\sqcup$ ) für Merkmalstrukturen

- Idee: Unifikation ebenfalls kleinste obere Schranke bzgl. der Subsumptionsrelation  $\sqsubseteq$  auf Merkmalstrukturen
- Algorithmus in zwei Schritten:
  - 1 Identifiziere korrespondierende (äquivalente) Knoten
  - 2 Unifiziere deren Typen

## Formale Definition: Identifikation (Schritt 1)

Für Merkmalstrukturen  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$ ,  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$  mit  $Q \cap Q' = \emptyset$  sei die *Äquivalenzrelation*  $\equiv$  wie folgt definiert:

- $\bar{q} \equiv \bar{q}'$
- $\delta(f, q) \equiv \delta'(f, q')$  wenn beide Seiten definiert und  $q \equiv q'$

## Unifikation ( $\sqcup$ ) für Merkmalstrukturen

- Idee: Unifikation ebenfalls kleinste obere Schranke bzgl. der Subsumptionsrelation  $\sqsubseteq$  auf Merkmalstrukturen
- Algorithmus in zwei Schritten:
  - 1 Identifiziere korrespondierende (äquivalente) Knoten
  - 2 Unifiziere deren Typen

## Formale Definition: Identifikation (Schritt 1)

Für Merkmalstrukturen  $F = (Q, \bar{q}, \theta, \delta)$ ,  $F' = (Q', \bar{q}', \theta', \delta')$  mit  $Q \cap Q' = \emptyset$  sei die *Äquivalenzrelation*  $\equiv$  wie folgt definiert:

- $\bar{q} \equiv \bar{q}'$
- $\delta(f, q) \equiv \delta'(f, q')$  wenn beide Seiten definiert und  $q \equiv q'$

## Formale Definition: Typunifikation (Schritt 2)

Die Unifikation von  $F$  und  $F'$  ist dann wie folgt definiert:

$$F \sqcup F' = ((Q \cup Q')/\equiv, [\bar{q}]_{\equiv}, \theta^{\equiv}, \delta^{\equiv})$$

mit

$$\theta^{\equiv}([q]_{\equiv}) = \bigsqcup \{(\theta \cup \theta')(q') \mid q' \equiv q\}$$

und

$$\delta^{\equiv}(f, [q]_{\equiv}) = \begin{cases} [(\delta \cup \delta')(f, q)]_{\equiv} & \text{falls } (\delta \cup \delta')(f, q) \text{ definiert} \\ \text{undefiniert} & \text{sonst} \end{cases}$$

## Notation (für $\equiv$ Äquivalenzrelation über $X$ )

- $[x]_{\equiv} = \{y \in X \mid y \equiv x\}$
- $X/\equiv = \{[x]_{\equiv} \mid x \in X\}$

## Formale Definition: Typunifikation (Schritt 2)

Die Unifikation von  $F$  und  $F'$  ist dann wie folgt definiert:

$$F \sqcup F' = ((Q \cup Q')/\equiv, [\bar{q}]_{\equiv}, \theta^{\equiv}, \delta^{\equiv})$$

mit

$$\theta^{\equiv}([q]_{\equiv}) = \bigsqcup \{(\theta \cup \theta')(q') \mid q' \equiv q\}$$

und

$$\delta^{\equiv}(f, [q]_{\equiv}) = \begin{cases} [(\delta \cup \delta')(f, q)]_{\equiv} & \text{falls } (\delta \cup \delta')(f, q) \text{ definiert} \\ \text{undefiniert} & \text{sonst} \end{cases}$$

## Notation (für $\equiv$ Äquivalenzrelation über $X$ )

- $[x]_{\equiv} = \{y \in X \mid y \equiv x\}$
- $X/\equiv = \{[x]_{\equiv} \mid x \in X\}$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 1 Identifikation korrespondierender Knoten

- $q_1 \equiv q_6$  (Initialisierung)

- Nach 1 Schritt mit  $\delta$ :

- $q_3 \equiv q_8$

- Nach 2 Schritten mit  $\delta$ :

- $q_4 \equiv q_9$
- $q_5 \equiv q_{10}$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 1 Identifikation korrespondierender Knoten

- $q_1 \equiv q_6$  (Initialisierung)
- Nach 1 Schritt mit  $\delta$ :
  - $q_3 \equiv q_8$
- Nach 2 Schritten mit  $\delta$ :
  - $q_4 \equiv q_9$
  - $q_5 \equiv q_{10}$



# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 1 Identifikation korrespondierender Knoten

- $q_1 \equiv q_6$  (Initialisierung)
- Nach 1 Schritt mit  $\delta$ :
  - $q_3 \equiv q_8$
- Nach 2 Schritten mit  $\delta$ :
  - $q_4 \equiv q_9$
  - $q_5 \equiv q_{10}$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 2 Typunifikation

- $Q_U = \{\{q_1, q_6\}, \{q_2\}, \{q_7\}, \{q_3, q_8\}, \{q_4, q_9\}, \{q_5, q_{10}\}\}$
- $\bar{q}_U = \{q_1, q_6\}$
- $\theta^\equiv(\{q_2\}) = N, \theta^\equiv(\{q_7\}) = \textit{Hund}, \theta^\equiv(\{q_3, q_8\}) = \text{fs},$   
 $\theta^\equiv(\{q_4, q_9\}) = Sg, \theta^\equiv(\{q_5, q_{10}\}) = \textit{Nom}, \theta^\equiv(\{q_1, q_6\}) = \text{fs}$
- $\delta(\text{CAT}, \{q_1, q_6\}) = \{q_2\}, \delta(\text{ORTH}, \{q_1, q_6\}) = \{q_7\}, \dots$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 2 Typunifikation

- $Q_U = \{\{q_1, q_6\}, \{q_2\}, \{q_7\}, \{q_3, q_8\}, \{q_4, q_9\}, \{q_5, q_{10}\}\}$
- $\bar{q}_U = \{q_1, q_6\}$
- $\theta^{\equiv}(\{q_2\}) = N, \theta^{\equiv}(\{q_7\}) = \textit{Hund}, \theta^{\equiv}(\{q_3, q_8\}) = \text{fs},$   
 $\theta^{\equiv}(\{q_4, q_9\}) = Sg, \theta^{\equiv}(\{q_5, q_{10}\}) = \textit{Nom}, \theta^{\equiv}(\{q_1, q_6\}) = \text{fs}$
- $\delta(\text{CAT}, \{q_1, q_6\}) = \{q_2\}, \delta(\text{ORTH}, \{q_1, q_6\}) = \{q_7\}, \dots$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 2 Typunifikation

- $Q_U = \{\{q_1, q_6\}, \{q_2\}, \{q_7\}, \{q_3, q_8\}, \{q_4, q_9\}, \{q_5, q_{10}\}\}$
- $\bar{q}_U = \{q_1, q_6\}$
- $\theta^{\equiv}(\{q_2\}) = N, \theta^{\equiv}(\{q_7\}) = \textit{Hund}, \theta^{\equiv}(\{q_3, q_8\}) = \mathbf{fs},$   
 $\theta^{\equiv}(\{q_4, q_9\}) = Sg, \theta^{\equiv}(\{q_5, q_{10}\}) = \textit{Nom}, \theta^{\equiv}(\{q_1, q_6\}) = \mathbf{fs}$
- $\delta(\text{CAT}, \{q_1, q_6\}) = \{q_2\}, \delta(\text{ORTH}, \{q_1, q_6\}) = \{q_7\}, \dots$

# Beispiel: (Formale) Unifikation

$$q_1 \left[ \begin{array}{cc} q_2 \text{ CAT} & N \\ q_3 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_4 \text{ NUM} & Sg \\ q_5 \text{ CAS} & \textit{nicht-Gen} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad q_6 \left[ \begin{array}{cc} q_7 \text{ ORTH} & \textit{Hund} \\ q_8 \text{ AGR} & \left[ \begin{array}{cc} q_9 \text{ NUM} & Sg \\ q_{10} \text{ CAS} & \textit{Nom} \end{array} \right] \end{array} \right]$$

## 2 Typunifikation

- $Q_U = \{\{q_1, q_6\}, \{q_2\}, \{q_7\}, \{q_3, q_8\}, \{q_4, q_9\}, \{q_5, q_{10}\}\}$
- $\bar{q}_U = \{q_1, q_6\}$
- $\theta^{\equiv}(\{q_2\}) = N, \theta^{\equiv}(\{q_7\}) = \textit{Hund}, \theta^{\equiv}(\{q_3, q_8\}) = \mathbf{fs},$   
 $\theta^{\equiv}(\{q_4, q_9\}) = Sg, \theta^{\equiv}(\{q_5, q_{10}\}) = \textit{Nom}, \theta^{\equiv}(\{q_1, q_6\}) = \mathbf{fs}$
- $\delta(\text{CAT}, \{q_1, q_6\}) = \{q_2\}, \delta(\text{ORTH}, \{q_1, q_6\}) = \{q_7\}, \dots$

## Lemma

Wenn  $F \sqcup F'$  definiert ist, dann ist  $F \sqcup F' \in \mathcal{F}$  eine Merkmalstruktur.

## Theorem

$F \sqcup F'$  ist die *kleinste obere Schranke* von  $F$  und  $F'$  in  $(\mathcal{F}, \sqsubseteq)$ , falls  $F$  und  $F'$  eine obere Schranke haben.

Für Beweise siehe Carpenter (1992).

# Nächstes Thema

## 1 Formale Grundlagen

- Merkmalstrukturen
- Subsumption
- Unifikation
- Bedingungen

## 2 Implementierung

- Merkmalstrukturen
- Unifikation

## Pfade

- Sequenzen von Merkmalen werden *Pfade* genannt.
- **Path** = **Feat**<sup>\*</sup> sei die Menge aller Pfade.
- Für  $p \in \mathbf{Path}$ ,  $F \in \mathcal{F}$  sei  $F@p$  der Knoten in  $F$ , den man am Ende von Pfad  $p$  erhält.

## Beispiele

- AGR-NUM
- SYN-SBJ-AGR-NUM
- ORTH
- $\varepsilon$  (der leere Pfad)



## Pfade

- Sequenzen von Merkmalen werden *Pfade* genannt.
- **Path** = **Feat**<sup>\*</sup> sei die Menge aller Pfade.
- Für  $p \in \mathbf{Path}$ ,  $F \in \mathcal{F}$  sei  $F@p$  der Knoten in  $F$ , den man am Ende von Pfad  $p$  erhält.

## Beispiele

- AGR-NUM
- SYN-SBJ-AGR-NUM
- ORTH
- $\varepsilon$  (der leere Pfad)

## Definition (Beschreibung **Desc**)

Die Menge der Beschreibungen über **Type** und **Feat** sei die kleinste Menge, die folgende Bedingungen erfüllt:

- $A \in \mathbf{Desc}$ , für alle  $A \in \mathbf{Type}$
- $p : d \in \mathbf{Desc}$ , für  $p \in \mathbf{Path}$ ,  $d \in \mathbf{Desc}$
- $x \in \mathbf{Desc}$ , für alle  $x \in \mathbf{Var}$
- $d \wedge e \in \mathbf{Desc}$ , für  $d, e \in \mathbf{Desc}$

## Beispiel

- $\text{AGR-NUM} : Sg$
- $\text{SYN-SBJ} : \boxed{1} \wedge \text{SEM-AGT} : \boxed{1}$

## Definition (Beschreibung **Desc**)

Die Menge der Beschreibungen über **Type** und **Feat** sei die kleinste Menge, die folgende Bedingungen erfüllt:

- $A \in \mathbf{Desc}$ , für alle  $A \in \mathbf{Type}$
- $p : d \in \mathbf{Desc}$ , für  $p \in \mathbf{Path}$ ,  $d \in \mathbf{Desc}$
- $x \in \mathbf{Desc}$ , für alle  $x \in \mathbf{Var}$
- $d \wedge e \in \mathbf{Desc}$ , für  $d, e \in \mathbf{Desc}$

## Beispiel

- $\text{AGR-NUM} : Sg$
- $\text{SYN-SBJ} : \boxed{1} \wedge \text{SEM-AGT} : \boxed{1}$

## Erfülltheit

Die Erfülltheitsrelation  $\models^\alpha$  zwischen Merkmalstrukturen und Beschreibungen ist gegeben durch:

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ ,  $F \models^\alpha A \iff A \sqsubseteq \theta(\bar{q})$
- $F \models^\alpha p:d \iff F@p \models^\alpha d$
- Für  $x \in \mathbf{Var}$ ,  $F \models^\alpha x \iff \alpha(x) = F$
- $F \models^\alpha d \wedge e \iff F \models^\alpha d \text{ und } F \models^\alpha e$

## Erfülltheit

Die Erfülltheitsrelation  $\models^\alpha$  zwischen Merkmalstrukturen und Beschreibungen ist gegeben durch:

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ ,  $F \models^\alpha A \iff A \sqsubseteq \theta(\bar{q})$
- $F \models^\alpha p:d \iff F@p \models^\alpha d$
- Für  $x \in \mathbf{Var}$ ,  $F \models^\alpha x \iff \alpha(x) = F$
- $F \models^\alpha d \wedge e \iff F \models^\alpha d \text{ und } F \models^\alpha e$

## Erfülltheit

Die Erfülltheitsrelation  $\models^\alpha$  zwischen Merkmalstrukturen und Beschreibungen ist gegeben durch:

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ ,  $F \models^\alpha A \iff A \sqsubseteq \theta(\bar{q})$
- $F \models^\alpha p:d \iff F@p \models^\alpha d$
- Für  $x \in \mathbf{Var}$ ,  $F \models^\alpha x \iff \alpha(x) = F$
- $F \models^\alpha d \wedge e \iff F \models^\alpha d \text{ und } F \models^\alpha e$

## Erfülltheit

Die Erfülltheitsrelation  $\models^\alpha$  zwischen Merkmalstrukturen und Beschreibungen ist gegeben durch:

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ ,  $F \models^\alpha A \iff A \sqsubseteq \theta(\bar{q})$
- $F \models^\alpha p:d \iff F@p \models^\alpha d$
- Für  $x \in \mathbf{Var}$ ,  $F \models^\alpha x \iff \alpha(x) = F$
- $F \models^\alpha d \wedge e \iff F \models^\alpha d \text{ und } F \models^\alpha e$

## Erfülltheit

Die Erfülltheitsrelation  $\models^\alpha$  zwischen Merkmalstrukturen und Beschreibungen ist gegeben durch:

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ ,  $F \models^\alpha A \iff A \sqsubseteq \theta(\bar{q})$
- $F \models^\alpha p:d \iff F@p \models^\alpha d$
- Für  $x \in \mathbf{Var}$ ,  $F \models^\alpha x \iff \alpha(x) = F$
- $F \models^\alpha d \wedge e \iff F \models^\alpha d \text{ und } F \models^\alpha e$



# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & \textit{Nominativ} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & Nominativ \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

Welche Beschreibungen aus **Desc** erfüllt  $F$ ?

- $F \models^{\alpha} N$  ?
- $F \models^{\alpha} \text{CAT} : N$  ?
- $F \models^{\alpha} \text{AGR-CAS} : \textit{nicht-Genitiv}$  ?
- $F \models^{\alpha} \text{POS} : N$  ?

# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & Nominativ \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

Welche Beschreibungen aus **Desc** erfüllt  $F$ ?

- $F \models^\alpha N$  ?
- $F \models^\alpha \text{CAT} : N$  ?
- $F \models^\alpha \text{AGR-CAS} : \textit{nicht-Genitiv}$  ?
- $F \models^\alpha \text{POS} : N$  ?

Nein!

# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & \textit{Nominativ} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

Welche Beschreibungen aus **Desc** erfüllt  $F$ ?

- $F \models^\alpha N$  ?
- $F \models^\alpha \text{CAT} : N$  ?
- $F \models^\alpha \text{AGR-CAS} : \textit{nicht-Genitiv}$  ?
- $F \models^\alpha \text{POS} : N$  ?

Nein!

Ja!

# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & \textit{Nominativ} \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

Welche Beschreibungen aus **Desc** erfüllt  $F$ ?

- $F \models^\alpha N$  ? Nein!
- $F \models^\alpha \text{CAT} : N$  ? Ja!
- $F \models^\alpha \text{AGR-CAS} : \textit{nicht-Genitiv}$  ? Ja!  
Denn:  $\textit{nicht-Genitiv} \sqsubseteq \textit{Nominativ}$
- $F \models^\alpha \text{POS} : N$  ?

# Erfülltheit: Beispiel

Sei  $F$  eine Merkmalstruktur.

$$F = \left[ \begin{array}{ll} \text{CAT} & \boxed{1}N \\ \text{POS} & \boxed{2} \\ \text{AGR} & \left[ \begin{array}{ll} \text{NUM} & Sg \\ \text{CAS} & Nominativ \end{array} \right] \end{array} \right] \quad \alpha(\boxed{1}) = \alpha(\boxed{2})$$

Welche Beschreibungen aus **Desc** erfüllt  $F$ ?

- $F \models^\alpha N$  ? Nein!
- $F \models^\alpha \text{CAT} : N$  ? Ja!
- $F \models^\alpha \text{AGR-CAS} : \textit{nicht-Genitiv}$  ? Ja!  
Denn:  $\textit{nicht-Genitiv} \sqsubseteq \textit{Nominativ}$
- $F \models^\alpha \text{POS} : N$  ? Ja!

# Beschreibungen als Merkmalstrukturen

## *MGSat* (allgemeinster Erfüller)

Zu jeder *konsistenten* (widerspruchsfreien) Beschreibung  $d \in \mathbf{Desc}$  gibt es eine Merkmalstruktur  $MGSat(d) \in \mathcal{F}$  mit der Eigenschaft

$$\forall F \in \mathcal{F}. F \models d \iff MGSat(d) \sqsubseteq F$$

## Konstruktion

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ :  $MGSat(A) = [A]$
- $MGSat(f_1 f_2 \dots f_n : d) = \left[ f_1 \quad \left[ f_2 \quad \dots \left[ f_n \quad MGSat(d) \right] \right] \right]$
- Wenn  $\mathbf{Var} = \mathbb{N}$ , dann  $MGSat(1) = [\underline{1}]$
- $MGSat(d \wedge e) = MGSat(d) \sqcup MGSat(e)$

# Beschreibungen als Merkmalstrukturen

## *MG*Sat (allgemeinster Erfüller)

Zu jeder *konsistenten* (widerspruchsfreien) Beschreibung  $d \in \mathbf{Desc}$  gibt es eine Merkmalstruktur  $MG\text{Sat}(d) \in \mathcal{F}$  mit der Eigenschaft

$$\forall F \in \mathcal{F}. F \models d \iff MG\text{Sat}(d) \sqsubseteq F$$

## Konstruktion

- Für  $A \in \mathbf{Type}$ :  $MG\text{Sat}(A) = [A]$
- $MG\text{Sat}(f_1 f_2 \dots f_n : d) = \left[ f_1 \quad \left[ f_2 \quad \dots \left[ f_n \quad MG\text{Sat}(d) \right] \right] \right]$
- Wenn  $\mathbf{Var} = \mathbb{N}$ , dann  $MG\text{Sat}(1) = [\underline{1}]$
- $MG\text{Sat}(d \wedge e) = MG\text{Sat}(d) \sqcup MG\text{Sat}(e)$



# Bedingungsprüfung per Unifikation: Beispiel

## Grammatikregel mit Constraint

$NP[CAS=?y] \rightarrow DET[GEN=?x, CAS=?y] \ N[GEN=?x]$

## Bedingungen als Beschreibungen

- $type : NP \wedge CAS : \boxed{2}$
- $type : DET \wedge GEN : \boxed{1} \wedge CAS : \boxed{2}$
- $type : N \wedge GEN : \boxed{1}$

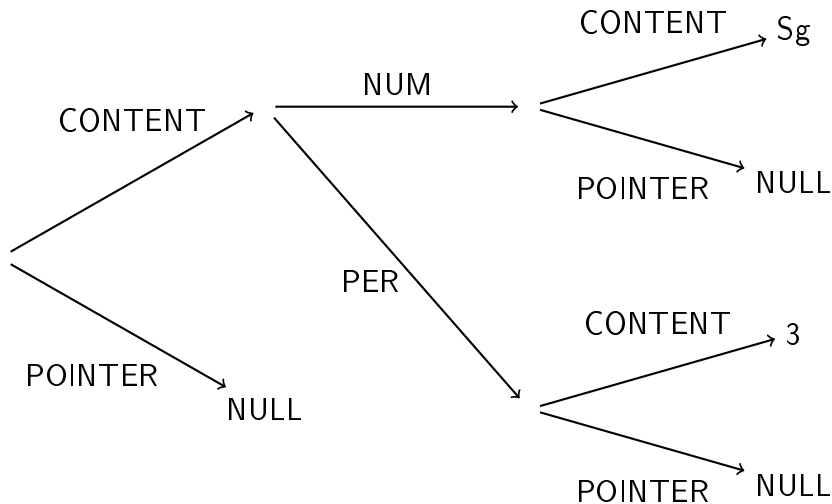
## Bedingungen als Merkmalstrukturen

$$\begin{bmatrix} type & NP \\ CAS & \boxed{2} \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} type & DET \\ GEN & \boxed{1} \\ CAS & \boxed{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} type & N \\ GEN & \boxed{1} \end{bmatrix}$$

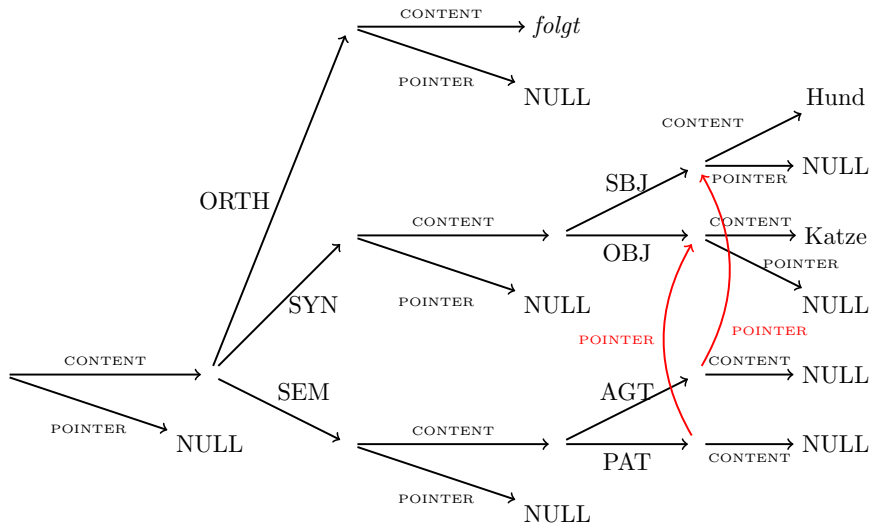
# Nächstes Thema

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

# Merkmalstrukturen: Implementierung mit Zeigern



# Reentrance (Wiedereintritt)



# Nächstes Thema

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation

# Unifikationsalgorithmus

```
function unify(f1-orig, f2-orig)
  f1  $\leftarrow$  deref(f1-orig)                                ▷ Verfolgen von .pointer
  f2  $\leftarrow$  deref(f2-orig)
  if f1, f2  $\in$  Type then
    return unifyValues(f1, f2)                             ▷ z. B. per Typhierarchie
  if f1, f2  $\in \mathcal{F}$  then
    for all feat2  $\in$  f2 do
      feat1  $\leftarrow$  erstelle oder finde entsprechendes Feature in f1
      if unify(feat1, feat2) = failure then
        return failure
    return f1
  ...
```

**function** unify(f1-orig, f2-orig)

...

**if** f1  $\in$  **ContPoint**  $\wedge$  f1.content is NULL **then**

    f1.pointer  $\leftarrow$  f2

**return** f2

**if** f2  $\in$  **ContPoint**  $\wedge$  f2.content is NULL **then**

    f2.pointer  $\leftarrow$  f1

**return** f1

**if** f1, f2  $\in$  **ContPoint** **then**

    f2.pointer  $\leftarrow$  f1

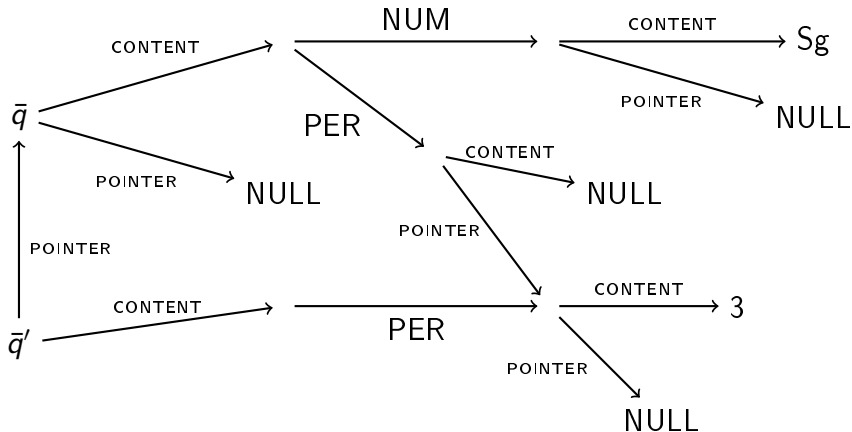
**return** unify(f1.content, f2.content)

**return** failure

▷ Kein Fall vorher hat zugetroffen

# Unifikation: Implementierung mit Zeigern

$$[\text{NUM } Sg] \sqcup [\text{PER } 3]$$





# Rückblick: Heutige Themen

- 1 Formale Grundlagen
  - Merkmalstrukturen
  - Subsumption
  - Unifikation
  - Bedingungen
- 2 Implementierung
  - Merkmalstrukturen
  - Unifikation