

# Was bisher geschah

## Wissensrepräsentation und -verarbeitung in Logiken

- ▶ klassische Aussagenlogik
- ▶ klassische Prädikatenlogik
  
- ▶ Syntax (Wiederholung)
- ▶ Substitutionen
- ▶ prädikatenlogische Normalformen:  
bereinigte Form, Pränexform, Skolemform, Klauselform
- ▶ Semantik (Wiederholung)
- ▶ Grundinstanziierung

# Prädikatenlogik: Modellierungsbeispiel

- Wissen
- ▶ Paul liest Kriminalromane.
  - ▶ Bob liest Zeitungen.
  - ▶ Tina liest Arztromane.
  - ▶ Tina mag alle Krimileser.
  - ▶ Krimileser mögen Zeitungsleser.
  - ▶ Bob mag jeden, der einen Krimileser mag.
  - ▶ Zwei Personen sind Freunde, wenn sie einander mögen.
  - ▶ Tina liest alles, was ihre Freunde lesen.

Darstellung als prädikatenlogische Formelmenge

- Fragen
- ▶ Mag Tina Bob?
  - ▶ Wen mag Tina?
  - ▶ Mag Bob Tina?
  - ▶ Wer mag (wenigstens einen) Zeitungsleser?
  - ▶ Wer mag wen?
  - ▶ Wer ist mit wem befreundet?
  - ▶ Wer liest was?

Typ der Lösung ja / nein oder Substitution (und evtl. Begründung)

Lösungen ...

# Lösungsidee

1. Formulierung der Wissensbasis als Formelmenge
2. Formulierung der Frage als Formel (Behauptung, evtl. mit Variablen)
3. Transformation in Klauselmenge
4. Grundinstanziierung (sofern möglich)
5. Lösung durch aussagenlogische Resolution

Nachteil: aufwendig

Idee: benötigte Instanzen **nach Bedarf** erzeugen

# Wiederholung Substitutionen

**Substitution:** partielle Funktion  $\theta : X \rightarrow \text{Term}(\Sigma, X)$

übliche Notation:  $\theta = \{x \mapsto t_1, y \mapsto t_2, \dots\}$

**Anwendung einer Substitution:**

- ▶  $s\{x \mapsto t\}$  ist der Term, welcher aus dem Term  $s$  durch Ersetzung **jedes** Vorkommens der Variable  $x$  durch  $t$  entsteht
- ▶  $\varphi\{x \mapsto t\}$  ist die Formel, die aus der Formel  $\varphi$  durch Ersetzung **jedes freien** Vorkommens der Variable  $x$  durch  $t$  entsteht

Beispiele:

- ▶  $g(x, f(a))\{x \mapsto b\} = g(b, f(a))$
- ▶  $P(y, x, f(g(y, a)))\{x \mapsto g(a, z), y \mapsto a\} = P(a, g(a, z), f(g(a, a)))$
- ▶  $g(x, f(a))\{x \mapsto b, y \mapsto a\} = g(b, f(a))$
- ▶  $g(b, f(y))\{x \mapsto b, y \mapsto a\} = g(b, f(a))$
- ▶  $P(b, f(y)) \rightarrow Q(x)\{x \mapsto b, y \mapsto f(a)\} = P(b, f(f(a))) \rightarrow Q(b)$
- ▶ für  $\theta = \{x \mapsto b\}, \sigma = \{y \mapsto f(a)\}$  (auch  $\theta(x) = b, \sigma(y) = f(a)$ ) gilt  $(P(b, f(y)) \rightarrow Q(x))\theta\sigma = \sigma(\theta(P(b, f(y)) \rightarrow Q(x))) = P(b, f(f(a))) \rightarrow Q(b)$

# Unifikator

Substitution  $\theta$  heißt genau dann **Unifikator** der Terme (Atome, Literale)  $t_1$  und  $t_2$  ( $\theta$  unifiziert  $t_1$  und  $t_2$ ), wenn  $\theta(t_1) = \theta(t_2)$  gilt.

Beispiele:

1.  $\theta = \{x \mapsto b, y \mapsto a\}$  unifiziert  $t_1 = g(x, f(a))$  und  $t_2 = g(b, f(y))$
2.  $\{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y)\}$  unifiziert  $f(x, g(y))$  und  $f(g(z), z)$  (und  $f(g(z), g(y))$ ).
3.  $\{x \mapsto g(g(a)), y \mapsto a, z \mapsto g(a)\}$   
unifiziert  $f(x, g(y))$  und  $f(g(z), z)$ .
4.  $\{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y), v \mapsto f(a)\}$   
unifiziert  $f(x, g(y))$  und  $f(g(z), z)$ .

Terme (Atome, Literale)  $t_1, t_2$  heißen genau dann **unifizierbar**, wenn ein Unifikator für  $t_1$  und  $t_2$  existiert.

Beispiele:

1.  $g(x, f(a))$  und  $g(b, f(y))$  sind unifizierbar,  
 $f(g(a, x))$  und  $f(g(f(x), a))$  nicht. Warum?
2.  $\neg P(a, f(x), g(a, y))$  und  $\neg P(x, f(y), z)$  sind unifizierbar,  
 $R(f(a), x)$  und  $R(x, a)$  nicht.

# Ordnung auf Unifikatoren

Für zwei Unifikatoren  $\sigma, \theta$  der Terme  $t_1, t_2$  gilt:

$\sigma$  heißt genau dann **allgemeiner** als  $\theta$ , wenn eine Substitution  $\rho$  (die nicht nur Umbenennung ist) existiert, so dass für jeden Term  $t_i$  gilt  $\theta(t_i) = \rho(\sigma(t_i))$

(analog Teilerrelation)

Beispiele: Unifikatoren für  $f(x, g(y)), f(g(z), z)$

1. Unifikator  $\{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y)\}$  ist allgemeiner als  $\{x \mapsto g(g(a)), z \mapsto g(a)\}$   
 $\rho = \{y \mapsto a\}$
2. Unifikator  $\{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y)\}$  ist allgemeiner als  $\{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y), v \mapsto g(b)\}$   
 $\rho = \{v \mapsto g(b)\}$

# Allgemeinster Unifikator

Zu unifizierbaren Termen (Atomen, Literalen)  $s, t$  existiert (bis auf Umbenennung der Variablen) genau ein Unifikator  $\theta$  mit der folgenden Eigenschaft:

Für jeden Unifikator  $\sigma$  für  $s, t$  ist  $\theta$  allgemeiner als  $\sigma$ .

Dieser heißt **allgemeinster** Unifikator  $\theta = \text{mgu}(s, t)$  von  $s$  und  $t$ .

(analog ggT)

Beispiele:

- ▶  $\text{mgu}(f(x, a), f(g(b), y)) = \{x \mapsto g(b), y \mapsto a\}$
- ▶  $\text{mgu}(f(x, g(y)), f(g(z), z)) = \{x \mapsto g(g(y)), z \mapsto g(y)\}$

# Unifizierbarkeit

- ▶  $t$  ist mit  $t$  unifizierbar (mit Unifikator  $\theta = \emptyset$ )
- ▶  $t$  ist mit  $x \in \mathbb{X}$  unifizierbar (Unifikator  $\theta = \{x \mapsto t\}$ )  
gdw.  $x$  in  $t$  nicht vorkommt
- ▶  $f(t_1, \dots, t_n), g(s_1, \dots, s_m)$  sind nicht unifizierbar, falls  $n \neq m$   
oder  $f \neq g$
- ▶  $\theta$  ist Unifikator für  $f(t_1, \dots, t_n), f(s_1, \dots, s_n)$  gdw.  
 $\forall i \in \{1, \dots, n\} : \theta$  unifiziert  $t_i$  und  $s_i$



# Unifikationsalgorithmus

zur Bestimmung des  $\text{mgu}(s, t)$  für  $s, t \in \text{Term}(\Sigma_F, \mathbb{X})$  oder  $s, t \in \text{Atom}(\Sigma, \mathbb{X})$  (sofern dieser existiert)

**Algorithmus:** Unifikationsalgorithmus

**Eingabe:**  $s, t \in \text{Term}(\Sigma_F, \mathbb{X})$  (oder  $\in \text{Atom}(\Sigma, \mathbb{X})$ )

**Ausgabe:**  $\theta = \text{mgu}(s, t)$  oder „nicht unifizierbar“

**wenn**  $s = t$  **dann**

|  $\theta \leftarrow \emptyset$

**sonst wenn**  $s \in \mathbb{X}$  **dann**

| **wenn**  $s \in \text{var}(t)$  **dann** „nicht unifizierbar“

| **sonst**  $\theta \leftarrow \{s \mapsto t\}$

**sonst wenn**  $t \in \mathbb{X}$  **dann**

|  $\theta \leftarrow \text{mgu}(t, s)$

**sonst wenn**  $s = f(s_1, \dots, s_m), t = g(t_1, \dots, t_n)$  **dann**

| **wenn**  $f = g$  (und  $m = n$ ) **dann**

|  $\theta \leftarrow \text{mgu}(s_1, t_1) \circ \dots \circ \text{mgu}(s_m, t_m)$

| **sonst** „nicht unifizierbar“

Dabei gilt für jede Substitution  $\theta$ :

$\theta \circ$  „nicht unifizierbar“ = „nicht unifizierbar“  $\circ \theta =$  „nicht unifizierbar“

## Unifikationsalgorithmus – Beispiele

- ▶  $\text{mgu}(f(x, h(y), y), f(g(z), z, a)) =$   
 $\{x \mapsto g(h(a)), z \mapsto h(a), y \mapsto a\}$
- ▶  $\text{mgu}(P(f(x), g(y, h(a, z))), P(f(g(a, b)), g(g(u, v), w))) =$   
 $\{x \mapsto g(a, b), y \mapsto g(u, v), w \mapsto h(a, z)\}$
- ▶  $\text{mgu}(P(f(a), g(x)), P(y, y))$  existiert nicht (ÜA)
- ▶  $\text{mgu}(f(x, g(a, z)), f(f(y), f(x)))$  existiert nicht (ÜA)
- ▶  $\text{mgu}(f(x, x), f(y, g(y)))$  existiert nicht (ÜA)
- ▶  $\text{mgu}(f(x, g(y)), f(y, x))$  existiert nicht (ÜA)