



## Sem 4.2

$$(a) \quad \neg \exists x \exists y \text{GrößerAls}^{(2)}(x, y)$$

alternativ:  $\forall x \neg \exists y \text{GrößerAls}^{(2)}(x, y)$

$$(b) \quad \Phi(x) \equiv x \text{ habe einen Teiler } \dots$$

$$\Phi(x) := \neg \exists y (\text{Teilt}^{(2)}(y, x) \wedge \text{GrößerAls}^{(2)}(\text{MinusDrei}^{(1)}(x), y))$$

**Zusatz:** Die entsprechende Menge ist

$$\{n \in \mathbb{N} \mid \mathcal{I}_{[x \mapsto n]} \models \Phi(x)\},$$

wobei  $(\mathbb{N}, \cdot^{\mathcal{I}})$  „die Standardinterpretation“ für die Symbole

$$\{\text{Teilt}^{(2)}, \text{GrößerAls}^{(2)}, \text{MinusDrei}^{(1)}\}$$

bezeichnet.

**Anm.**  $R^{(2)} \rightsquigarrow R$  2-stellig

Prolog:  $R/2$

Literatur:  $\#(R) = 2$  (od. andere Flutschymbol statt  $\#$ )

dt. „Stelligkeit“  
en. 'valence', 'arity', usw.

# Sem 4.3

(a)  $F = R(f(x, c), x)$ . Dann  $\text{Sym}(F) = \{R, f, c\}$ .

Universum:  $U = \mathbb{N}$

Wähle (1)  $R^I := \mathbb{N} \times \mathbb{N}$   $f^I: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$   
 $: (a, v) \mapsto a$

$$c^I := 1000$$

$$x^I := 1$$

(2)  $R^J := \emptyset$ ,  $f^J = f^I$ ,  $c^J = c^I$ ,  $x^J = x^I$

$\mathbb{Z}$ :  $I \models R(f(x, c), x)$  und  $J \not\models R(f(x, c), x)$

Es gilt:

$$\begin{aligned} - (f(x, c)^I, x^I) &= (f^I(x^I, c^I), x^I) = (f^I(1, 1000), 1) \\ &= (1, 1) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} = R^I, \end{aligned}$$

sodass  $I \models R(f(x, c), x)$

$$\begin{aligned} - (f(x, c)^J, x^J) &= (f^J(x^J, c^J), x^J) = (f^J(1, 1000), 1) \\ &= (1, 1) \notin \emptyset = R^J, \end{aligned}$$

sodass  $J \not\models R(f(x, c), x)$

(b)  $U = \text{Menge aller Farben} = \{\text{Rot, Blau, ...}\}$

$$R^K = \{(\text{Rot, Rot}), (\text{Blau, Blau}), \dots\}$$

$f(\text{Farbe}_1, \text{Farbe}_2) = \text{Farbe } 50\% \text{ zw. beiden}$

$$c^K = \text{Lila}$$

$$x^K = \text{Lila.}$$

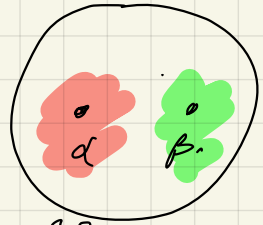
$$\begin{aligned} \text{Dann } (f(x, c)^K, x^K) &= (f^K(x^K, c^K), x^K) = (f^K(\text{Lila, Lila}), \text{Lila}) \\ &= (\text{Lila, Lila}) \in R^K \end{aligned}$$

$\Rightarrow K \models R(f(x, c), x)$ .

# Sem 4.4

(a) keine Tautologie

Betrachte die Formeln  $F = R(x)$   
 $G = S(x)$



Betracht Universum + Interp:

$$U = \{\alpha, \beta\}, \quad R^I = \{\alpha\}, \quad S^I = \{\beta\}.$$

Dann für alle  $u \in U$  gilt  $x^{I[x \mapsto u]} = u \in R^I = R^{I[x \mapsto u]}$   
od.  $\in S^I = S^{I[x \mapsto u]}$

$\Rightarrow$  für alle  $u \in U$ :  $I[x \mapsto u] \models R(x)$  od.  $I[x \mapsto u] \models S(x)$

$\Rightarrow$  für alle  $u \in U$ :  $I[x \mapsto u] \models \frac{R(x) \vee S(x)}{F \vee G}$

$\Rightarrow I \models \forall x (F \vee G)$  \*

Sei  $u = \alpha$ . Dann  $x^{I[x \mapsto u]} = u \notin S^I = S^{I[x \mapsto u]}$   
Also  $I[x \mapsto u] \not\models S(x)$

$\Rightarrow$  ein  $u \in U$  existiert mit  $I[x \mapsto u] \not\models S(x)$

$\Rightarrow I \not\models \frac{\forall x S(x)}{\forall x G}$  \*\*

Analog lässt sich argumentieren:  $I \not\models \forall x F$  \*\*\*

Aus \*\* + \*\*\* erhält man

$$I \not\models \forall x F \vee \forall x G$$

Aus \* + \*\* + \*\*\* folgt also  $I \not\models \forall x (F \vee G) \leftrightarrow (\forall x F \vee \forall x G)$ .

Insbesondere ist  $\forall x (F \vee G) \leftrightarrow (\forall x F \vee \forall x G)$  keine Taut.

(b) Ist eine Tautologie.

$$\begin{aligned} & \forall x (F \rightarrow G) \\ & \equiv \forall x (\neg F \vee G). \\ & \equiv (\forall x \neg F) \vee G. \quad \text{weil } x \notin FV(G) \\ & \equiv (\neg \exists x F) \vee G \\ & \equiv \exists x F \rightarrow G. \end{aligned}$$

Also ist  $\forall x(F \rightarrow G) \leftrightarrow (\exists x F \rightarrow G)$  eine Taut.

(c) Keine Tautologie

$$U = \mathbb{N}, \quad P^I = \{ (n, n+1) \mid n \in \mathbb{N} \}$$

$$U = \mathbb{N}, \quad P^I = \{ (m, n) \mid m, n \in \mathbb{N}, m < n \}$$

$$U = \{ \alpha, \beta, \gamma \} \quad P^I = \{ (\alpha, \beta), (\alpha, \gamma), (\beta, \gamma), (\gamma, \alpha) \}$$

In all diesen Interpret. kann man zeigen:

$$I \models \forall x \exists y P(x, y) \quad \text{aber} \quad I \not\models \exists y \forall x P(x, y)$$

$$\text{Daher } I \not\models \forall x \exists y P(x, y) \rightarrow \exists y \forall x P(x, y).$$

Also ist  $\forall x \exists y P(x, y) \rightarrow \exists y \forall x P(x, y)$  keine Taut.

# Sem 4.5

Sei  $\mathcal{U}$  fixes Universum. Im Folgenden sind alle Interp über  $\mathcal{U}$ .

$\Psi(x, I, J) := I, J \text{ Interp. mit } s^I = s^J \text{ für alle } s \in \text{Sym}(X).$   
 $\uparrow$  Fml od. Term (über  $\mathcal{U}$ )

$\Phi(F) := \text{Für alle Interp } I, J: \text{ falls } \Psi(F, I, J), \text{ dann } I \models F \text{ gdw. } J \models F.$   
Fml

$\Phi(t) := \text{Für alle Interp } I, J: \text{ falls } \Psi(t, I, J), \text{ dann } t^I = t^J.$   
Term

**Beobachtung:** Sei  $X$  eine Fml od. Term und  $I, J$  Interp.  
 Sei  $Y$  eine Fml od. Term, die hier ein Teilausdruck von  $X$  ist.  
 Dann  $\text{Sym}(Y) \subseteq \text{Sym}(X)$ . Also, falls  $\Psi(X, I, J)$ , dann  $\Psi(Y, I, J)$  auch. ■

**Behauptung.** Für alle  $F \in \mathcal{F}$  gilt  $\Phi(F)$ . } Dies entspricht der Aufgabe: (Warum?)

**Beweis.** Wir zeigen per str. Ind., dass  $\mathcal{E} := \{F \in \mathcal{F} \mid \Phi(F)\} = \mathcal{F}$ .  
 Sei  $F \in \mathcal{F}$  beliebig.

(1)  $F$  ein Atom (d.h. relationaler Ausdruck).

**[ $\Rightarrow$  Übung!] ... also  $F \in \mathcal{E}$ .**

(In (2)–(6) wird vorausgesetzt, dass alle Teilformeln von  $F$  in  $\mathcal{E}$  liegen.)

(2)  $F = \neg G$ ,  $G \in \mathcal{E}$ , d.h.  $\Phi(G)$  gilt.

$\exists \mathbb{Z}: \Phi(F)$  gilt

Seien  $I, J$  Interpretationen mit  $\Psi(F, I, J)$ .

Da  $G$  Teilfml von  $F$ , gilt  $\Psi(G, I, J)$  (siehe oben).

Per Ind haben wir  $\Phi(G)$ . Da auch  $\Psi(G, I, J)$ , gilt

$I \models G \iff J \models G.$

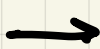
Dann  $I \models F \iff I \models \neg G \iff I \not\models G$



$J \not\models G \iff J \models \neg G \iff J \models F.$

Def<sup>n</sup> von  $\models$  für  $\neg$

Also gilt  $\Phi(F)$ . D.h.  $F \in \mathcal{E}$ .



(3)  $F = G_1 \wedge G_2$ , also  $G_1, G_2 \in \mathcal{E}$ , d.h.  $\Phi(G_1), \Phi(G_2)$  gelten.

$\mathbb{Z}$ :  $\Phi(F)$  gilt.

Seien  $I, J$  Interp. mit  $\Psi(F, I, J)$ .

Da  $G_1, G_2$  Teilfml von  $F$ , gelten auch

$\Psi(G_1, I, J)$  und  $\Psi(G_2, I, J)$  (siehe oben).

Per Ind. haben wir  $\Phi(G_1)$  und  $\Phi(G_2)$ . Demzufolge  
da auch  $\Psi(G_1, I, J)$  und  $\Psi(G_2, I, J)$ , gelten

(\*)

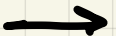
$I \models G_1 \Leftrightarrow J \models G_1$  und  $I \models G_2 \Leftrightarrow J \models G_2$ .

Dann

$$\begin{array}{l} \text{Defn} \\ \text{von } \models \\ \text{für } \wedge \end{array} \left. \begin{array}{l} \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \end{array} \right\} \begin{array}{l} I \models F \\ I \models G_1 \wedge G_2 \\ \underline{I \models G_1} \text{ und } \underline{I \models G_2} \end{array}$$
$$\begin{array}{c} \Downarrow (\Rightarrow) \\ \Downarrow (\Leftarrow) \end{array}$$
$$\begin{array}{l} \text{Defn} \\ \text{von } \models \\ \text{für } \wedge \end{array} \left. \begin{array}{l} \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \end{array} \right\} \begin{array}{l} \underline{J \models G_1} \text{ und } \underline{J \models G_2} \\ J \models G_1 \wedge G_2 \\ J \models F \end{array}$$

Also gilt  $\Phi(F)$ . D.h.  $F \in \mathcal{E}$ .

(4)  $F = G_1 \vee G_2$  [→ Übung!] ... also  $F \in \mathcal{E}$ .



(5)  $F = \exists x G$ , also  $G \in \mathcal{E}$ , d.h.  $\Phi(G)$  gilt.

$\exists$ :  $\Phi(F)$  gilt.

Seien  $I, J$  Interp. mit  $\Psi(F, I, J)$ .

(\*) Da  $G$  Teilfml von  $F$ , gilt  $\Psi(G, I, J)$  (siehe oben).

Für jedes  $u \in \mathcal{U}$  beobachte man, dass

für alle  $s \in \text{Sym}(\mathcal{U})$

$$s = x \Rightarrow s^{I[x \mapsto u]} = u = s^{J[x \mapsto u]}$$

$$s \neq x \Rightarrow s^{I[x \mapsto u]} = s^I \stackrel{(*)}{=} s^J = s^{J[x \mapsto u]}$$

weil  $s$  ein Symbol ist und  $s \neq x$

Darum  $\Psi(G, I[x \mapsto u], J[x \mapsto u])$  für jedes  $u \in \mathcal{U}$ .

Per Ind. haben wir  $\Phi(G)$ . Demzufolge, da auch  $\Psi(G, I[x \mapsto u], J[x \mapsto u])$  gilt

$$I[x \mapsto u] \models G \iff J[x \mapsto u] \models G$$

für jedes  $u \in \mathcal{U}$

(\*\*)

Dann

$$I \models F$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{Def.} \\ \text{von } \exists \\ \text{für } I \end{array} \right\} \iff I \models \exists x G$$

$$\iff \text{ein } u \in \mathcal{U} \text{ existiert mit } \underbrace{I[x \mapsto u] \models G}_{\Downarrow (**)}$$

$\Downarrow (**)$

$$\left. \begin{array}{l} \text{Def.} \\ \text{von } F \\ \text{für } \exists \end{array} \right\} \iff \text{ein } u \in \mathcal{U} \text{ existiert mit } J[x \mapsto u] \models G$$

$$\iff J \models \exists x G$$

$$\iff J \models F$$

Also gilt  $\Phi(F)$ . D.h.  $F \in \mathcal{E}$ .

(6)  $F = \forall x G$  [ $\rightsquigarrow$  Übung!] ... also  $F \in \mathcal{E}$ .





Per strukturelle Induktion haben wir durch (1)-(6) gezeigt, dass  $\mathcal{E} = \mathcal{F}$ . Das heißt, für alle Formeln  $F \in \mathcal{F}$  und alle Interpretationen,  $(U, \cdot^I), (U, \cdot^J)$ , falls  $s^I = s^J$  für alle  $s \in \text{Sym}(F)$ , dann  $I \models F$  gdw.  $J \models F$ .  $\} \mathbb{I}(F)$



(Beweisende)

# Hinweise zu HA 4.5(a)

**Beh.** Für alle Terme  $t \in \mathcal{T}$  gilt  $\Phi(t)$ . } Dies entspricht der Aussage in 4.5(a). (Warum?)

**Bew.** Sei  $\mathcal{E} := \{t \in \mathcal{T} \mid \Phi(t)\}$ . Wir zeigen per str. Ind., dass  $\mathcal{E} = \mathcal{F}$ .

Sei  $t \in \mathcal{T}$ .

(1)  $t$  eine Variable od. Konstante,

Seien  $I, J$  Interp. mit  $\Psi(t, I, J)$ .

D.h.

$$s^I = s^J \text{ für alle } s \in \text{Sym}(t).$$

Anhand dieser Infos zeige jetzt, dass

Hinweis:  $t^I = t^J$   
wie sieht  $\text{Sym}(t)$  aus?

Darum gilt  $\Phi(t)$ . Also  $t \in \mathcal{E}$ .

(Für den nichtatomaren Fall wird angenommen, alle Teilausdrücke liegen in  $\mathcal{E}$ )

(2)  $t = f(t_1, t_2, \dots, t_n)$ , wobei  $t_1, t_2, \dots, t_n \in \mathcal{T}$ ,  
 $f$   $n$ -stellige Fktsymbol,  $n \in \mathbb{N}_+$ .

Per Annahme:  $t_1, \dots, t_n \in \mathcal{E}$ .

Seien  $I, J$  Interp. mit  $\Psi(t, I, J)$ .

D.h.

$$s^I = s^J \text{ für alle } s \in \text{Sym}(t).$$

Da jedes  $t_i$  Teilausdruck von  $t$ , gilt  $\Psi(t_i, I, J)$ .

Per Ind gilt also  $\boxed{?}$  für alle  $i$ .

Da  $f \in \text{Sym}(t)$ , gilt auch  $\boxed{?}$ .

Aus  $(*) + (**)$  folgt

$$t^I = (f(t_1, \dots, t_n))^I = \boxed{? = ? = ?} = t^J.$$

Darum gilt  $\Phi(t)$ . Also  $t \in \mathcal{E}$ .

Aus (1)+(2) folgt per str. Ind  $\mathcal{E} = \mathcal{F}$  □