

Aufgabe 1

Äquivalenzumformungen

$\Sigma = 15/16$

$$\begin{aligned}
 \neg F &= \neg (\forall x. (P \rightarrow Q(x)) \rightarrow P \rightarrow \forall y. Q(y)) \\
 &= \neg (\neg (\exists x. \neg (P \rightarrow Q(x)) \vee (\neg P \vee \forall y. Q(y))) \\
 &= \neg (\exists x. \neg (P \rightarrow Q(x)) \vee (\neg P \vee \forall y. Q(y))) \\
 &= \forall x. (\neg P \vee Q(x)) \wedge \neg (\neg P \vee \forall y. Q(y)) \\
 &= \forall x. (\neg P \vee Q(x)) \wedge (P \wedge \exists y. \neg Q(y)) \\
 &= \forall x. (\neg P \vee Q(x)) \wedge \exists y'. (P \wedge \neg Q(y')) \\
 &= \forall x. \exists y' ((\neg P \vee Q(x)) \wedge (P \wedge \neg Q(y'))) \\
 &= \forall x. ((\neg P \vee Q(x)) \wedge (P \wedge \neg Q(f(x))))
 \end{aligned}$$

Warum umbenennen!

$$\{ \{ \neg P, Q(x) \}, \{ P \}, \{ \neg Q(f(x)) \} \}$$

$$\{ \{ \neg P, Q(x) \}, \{ P \}, \{ \neg Q(f(x_1)) \} \}$$

$$\{ \{ \neg P, Q(f(a)), \{ P \}, \{ \neg Q(f(a)) \} \}$$

$$\begin{aligned}
 &\swarrow \searrow \\
 &Q(f(a)) \\
 &\swarrow \searrow \\
 &\{ \} \rightarrow \text{nicht gilt} \\
 &\Rightarrow f \text{ gilt}
 \end{aligned}$$

✓

4/4

Aufgabe 2: Pränexenform, Umwandlung in KM

Algorithmus von Martelli-Montanari

1. $\{P(\underline{g(a)}, x, \underline{f(h(y))}), P(\underline{y}, \underline{f(z)}, \underline{f(z)})\}$

$$\begin{aligned} g(a) &= y \\ x &= f(z) \\ f(h(y)) &= f(z) \end{aligned}$$

Ersetzung durch erste Gleichung

$$\begin{aligned} y &= g(a) \\ x &= f(z) \\ h(y) &= z \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} y &= g(a) \\ x &= f(z) \\ z &= h(g(a)) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} y &= g(a) \\ x &= f(h(g(a))) \\ z &= h(g(a)) \end{aligned}$$

Ergebnis ist mgu mit

$$\mu = \{ \begin{aligned} x &\mapsto f(h(g(a))) \\ y &\mapsto g(a) \\ z &\mapsto h(g(a)) \end{aligned} \}$$

2. $\{Q(\underline{x}, \underline{f(g(a))}, \underline{f(x)}), Q(\underline{f(a)}, \underline{y}, \underline{y})\}$

$$\begin{aligned} x &= f(a) \\ f(g(a)) &= y \\ f(x) &= y \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= f(a) \\ y &= f(g(a)) \\ y &= f(f(a)) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= f(a) \\ y &= f(g(a)) \\ f(g(a)) &= f(f(a)) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= f(a) \\ y &= f(g(a)) \\ g(a) &= f(a) \rightarrow \text{nicht} \\ &\quad \text{unifizierbar} \end{aligned}$$

3. $\{R(x, g(f(a)), f(x)), R(f(y), z, y)\}$

$$\begin{aligned} x &= f(y) \\ g(f(a)) &= z \\ f(x) &= y \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x &= f(f(x)) \rightarrow \text{occure check} \\ z &= g(f(a)) \\ y &= f(x) \end{aligned}$$

↓

nicht unifizierbar

4. $\{S(\underline{a}, \underline{x}, \underline{f(g(y))}), S(\underline{z}, \underline{h(z, u)}, \underline{f(u)})\}$

$$\begin{aligned} a &= z \\ x &= h(z, u) \\ f(g(y)) &= f(u) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} z &= a \\ x &= h(a, u) \\ g(y) &= u \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} z &= a \\ x &= h(a, g(y)) \\ u &= g(y) \end{aligned}$$

Ergebnis ist mgu mit

$$\mu = \{ \begin{aligned} z &\mapsto a, \\ x &\mapsto h(a, g(y)) \\ u &\mapsto g(y) \end{aligned} \}$$

Aufgabe 3

$\{\{l(e, o), \{l(c(X, Y), s(N)) \neq \neg l(Y, N)\}, \{\neg l(c(e, e), U)\}\}.$

$$\{l(e, o)\}$$

$$\{l(c(X, Y), s(N)), \neg l(Y, N)\}$$

$$\{\neg l(c(e, e), U)\}$$

$$\mu = \{ \begin{array}{l} X \mapsto e, Y \mapsto e \\ U \mapsto s(N) \end{array}$$

$$\neg l(Y, N) \mu = \neg l(e, N)$$

$$\{l(c(X_2, Y_2), s(N_2)), \neg l(Y_2, N_2)\}$$

$$\{l(e, o)\}$$

$$\mu' = \{ N \mapsto o \}$$

$$\{\} = \neg l(e, N) \mu' = \neg l(e, o)$$

$$\Rightarrow U = s(o) \quad \checkmark$$

4/4

Aufgabe 4:

$$1. \forall x. (S(x) \rightarrow (\neg P(x) \wedge \neg Q(x) \rightarrow R(x))) \vdash \forall x. (S(x) \wedge \neg R(x) \rightarrow P(x) \vee Q(x))$$

axiom

$$\frac{S(a), P(a) \vdash P(a), Q(a)}{\neg R(a) \vdash} \neg \vdash$$

axiom

$$\frac{S(a), Q(a) \vdash P(a), Q(a)}{\neg R(a) \vdash} \neg \vdash$$

$$\frac{S(a) \vdash \neg P(a)}{\neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

$$\frac{S(a) \vdash \neg Q(a)}{\neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

$\vdash \wedge$

axiom

$$S(a), R(a) \vdash R(a), P(a), Q(a)$$

\vdash

$$\frac{S(a), \neg R(a) \vdash \neg P(a) \wedge \neg Q(a)}{P(a), Q(a)}$$

$$\frac{R(a)}{S(a), \neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

axiom

$$S(a), \neg R(a) \vdash S(a), P(a), Q(a)$$

$\vdash \rightarrow$

$$\frac{\neg P(a) \wedge \neg Q(a) \rightarrow R(a)}{S(a), \neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

$\rightarrow \vdash$

$$\frac{S(a) \rightarrow (\neg P(a) \wedge \neg Q(a) \rightarrow R(a))}{S(a), \neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

ersetze x durch a

$$\frac{\forall x (S(x) \rightarrow (\neg P(x) \wedge \neg Q(x) \rightarrow R(x)))}{S(a) \wedge \neg R(a) \vdash} P(a), Q(a)$$

$\vdash \vee$

$$\frac{\forall x (S(x) \rightarrow (\neg P(x) \wedge \neg Q(x) \rightarrow R(x)))}{S(a) \wedge \neg R(a) \vdash} P(a) \vee Q(a)$$

$\vdash \rightarrow$

$$\frac{\forall x (S(x) \rightarrow (\neg P(x) \wedge \neg Q(x) \rightarrow R(x)))}{\vdash} S(a) \wedge \neg R(a) \rightarrow P(a) \vee Q(a)$$

a frisch
 $\vdash \forall$

$$\frac{\forall x (S(x) \rightarrow (\neg P(x) \wedge \neg Q(x) \rightarrow R(x)))}{\vdash} \forall x. (S(x) \wedge \neg R(x) \rightarrow P(x) \vee Q(x))$$

Für jeden Schritt muss man die benutzte Regel angeben!

\dagger term

$$\frac{\Delta, P(t) \vdash \tau}{\Delta, \forall x. P(x) \vdash \tau} \forall \vdash$$

a frisch - 0,5P

$$\frac{\Delta \vdash P(a), \tau}{\Delta \vdash \forall x. P(x), \tau} \vdash \forall$$

a frisch

$$\frac{\Delta, P(a) \vdash \tau}{\Delta, \exists x. P(x) \vdash \tau} \exists \vdash$$

\dagger term

$$\frac{\Delta \vdash P(t), \tau}{\Delta \vdash \exists x. P(x), \tau} \vdash \exists$$

2. $\exists x. \forall y. P(x, y) \vdash \forall x. \exists y. P(y, x)$.

$$\underline{P(a, b) \vdash P(a, b)}$$

wähle $y=a$ \exists -R

$$\underline{P(a, b) \vdash \exists y. P(y, b)}$$

setze b für ein y \forall -L

$$\underline{\forall y. P(a, y) \vdash \exists y. P(y, b)}$$

a frisch

b frisch

\exists -L
 \forall -R

$$\underline{\exists x. \forall y. P(x, y) \vdash \forall x. \exists y. P(y, x)}$$

Regel?

3. Falls $x \notin \text{Free}(P)$ gilt: $\forall x. (P \rightarrow Q(x)) \vdash (P \rightarrow \forall y. Q(y))$.

axiom

$$\underline{Q(a), P \vdash Q(a)}$$

axiom

$$\underline{\forall x. Q(x) \vdash Q(a)}$$

$$\underline{P \vdash P, Q(a)}$$

Regel?

$$\underline{P \rightarrow \forall x. Q(x), P \vdash Q(a)}$$

a frisch

$$\underline{(P \rightarrow \forall x. Q(x)), P \vdash \forall y. Q(y)}$$

$$\underline{P \rightarrow \forall x. Q(x) \vdash P \rightarrow \forall y. Q(y)}$$

Für welchen Schritt ist $x \notin \text{Free}(P)$ nötig?

-0,5P

3/4