

Задача за изпълнимост на
 λ -в-от формули
формулировка:

Дадено: λ -в-от от затворени ф-ли Φ

Търси се: структура, т.е. Всички ф-ли в Φ са верни в нея.

def / Изпълнимост на ф-ла

Нека φ е ф-ла от език \mathcal{L} . φ е изпълнима, ако существува структура A за \mathcal{L} и оценка на инд. променливи v в A , т.е. $A \models \varphi$.

(*) Ако за всяка оценка v в A , то $A \models \varphi$, то
писем $A \models \varphi$ и казваме, че стр. A е модел за φ .

(*) Ако φ е затворена, то вярността на φ не зависи
от оценката т.е. за затв. ф-ли е в сила, че:

Зор е зотворено Ф-лр
е изпълнено в А \iff А е модел зор
 \leftarrow написан

Зорката за извършване на модел на и-во
от Ф-лр е аналогична на зорката да
напишем програма отговаряща на дадена
формална спецификация

(323)

$$\varphi_1 \equiv \exists x \forall y (x \neq y \Rightarrow \exists z \neg p(y, z))$$

$$\varphi_2 \equiv \exists x \forall y p(x, y)$$

$$\varphi_3 \equiv \forall x \forall y (p(x, y) \Rightarrow \exists z (p(x, z) \& p(z, y)))$$

$$\varphi_4 \equiv \forall x \exists y p(x, y)$$

$$(322) \quad \mathcal{C}_1 \equiv \neg \exists x p(x, x)$$

$$\mathcal{C}_2 \equiv \forall x \exists y (p(x, y) \wedge \neg \exists z (p(x, z) \wedge p(z, y)))$$

$$\mathcal{C}_3 \equiv \exists x \neg \exists y p(y, x)$$

$$\mathcal{C}_4 \equiv \exists x (\exists y p(y, x) \wedge \neg \exists y (p(y, x) \wedge \neg \exists z (p(x, z) \wedge p(z, y))))$$

322

$$\mathcal{L}_1 \equiv \neg \forall x \forall y \forall z (p(x, y) \& p(y, z) \Rightarrow p(x, z))$$
$$\mathcal{L}_2 \equiv \forall y \exists x (p(x, y) \& \neg p(y, x) \& p(x, x))$$

3a2

$$\varphi_1 \equiv \forall x \exists y \exists z (y \neq z \ \& \ q(x, z) \ \& \ q(x, y))$$

$$\varphi_2 \equiv \forall x \forall z ((q(x, z) \Rightarrow p(x, z)) \ \& \ (p(x, z) \Rightarrow \neg p(z, x)))$$

hw

$$\varphi_3 \equiv \forall x \forall y \forall z (p(x, y) \ \& \ p(y, z) \Rightarrow p(x, z))$$

$$\varphi_4 \equiv \forall x \forall y (h(x) \neq h(y) \Rightarrow \neg q(x, y))$$

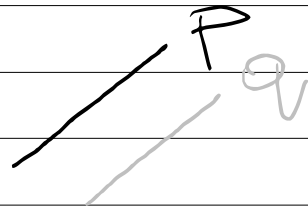
$$\varphi_5 \equiv \forall x \exists y (h(x) = h(y) \ \& \ p(x, y))$$

$$p^{-1} \rightarrow p(z, y) \rightarrow p(x, z)$$

(3a2)

$$\begin{aligned} \mathcal{C}_1 &\equiv \forall x \forall y (p(x, y) \Rightarrow \exists z (\overbrace{q(y, z)}^{p^{-1}} \& \overbrace{q(z, x)}^{p})) \\ \mathcal{C}_2 &\equiv \exists x \exists y (\neg q(x, y) \& \neg q(y, x)) \\ \mathcal{C}_3 &\equiv \forall z \exists x (q(x, z) \vee p(z, x)) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{I} &= \langle A; p^{\mathcal{I}}, q^{\mathcal{I}} \rangle \\ A &= ?, \quad p^{\mathcal{I}} = ?, \quad q^{\mathcal{I}} = ? \end{aligned}$$



\mathcal{C}_2 - илѣ две верха не сравнимы по $q^{\mathcal{I}} \rightarrow \overline{A} \geq 2$

\mathcal{C}_3 - за всея тога : или сверху по $q^{\mathcal{I}}$
или снизу по $p^{\mathcal{I}}$

\mathcal{C}_1 - т.е. с $q^{\mathcal{I}} = (p^{-1})^{\mathcal{I}}$, то получиме равенство



$$\begin{aligned} \mathcal{I} &= \langle \{a, b\}, p^{\mathcal{I}}, q^{\mathcal{I}} \rangle \\ p^{\mathcal{I}} &= q^{\mathcal{I}} = \{ \langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle \} \end{aligned}$$

$$\mathcal{B} = \langle \mathbb{Q}; \overset{\mathcal{B}}{p}, \overset{\mathcal{B}}{q} \rangle$$

$$\overset{\mathcal{B}}{p} \leq \leq \mathbb{Q}, \quad \overset{\mathcal{B}}{q} \leq \leq \mathbb{Q} \underbrace{\{q < 1, 0\}}$$

(322) $\mathcal{C}_1 \equiv \forall x (x \neq f(x) \ \& \ x \neq g(x)).$
 $\mathcal{C}_2 \equiv \exists x (x = f(g(x)) \ \& \ x = g(f(x))).$
 $\mathcal{C}_3 \equiv \exists x (f(x) = g(x)).$
 $\mathcal{C}_4 \equiv \exists x (g(f(x)) \neq f(g(x))).$
 $\mathcal{C}_5 \equiv \forall y \exists x (y = g(x))$

$$T = \langle \underline{A}, f^T, g^T, \dots \rangle$$

$$\text{Dom}(f^T) = \text{Dom}(g^T) = \underline{A}$$

$$\mathcal{C}_1 - f^T, g^T \text{ не } \in \text{id}_A$$

$$\mathcal{C}_5 - \text{существование на } g^T$$

$$\mathcal{C}_2 - \text{для } x, \text{ верно } (f \circ g)(x) = (g \circ f)(x) = \text{id}_A(x)$$

одинаково для всех x

$$\mathcal{C}_3 - \text{для } x, \text{ верно функ. с-н на } f^T \cup g^T$$

совпада

$$\mathcal{C}_4 - \text{для } x, \text{ верно } (f \circ g)(x) \neq (g \circ f)(x)$$

$$f < g: f^k, g^k >$$

$$f^A: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{Dom}(f^A) = \mathbb{N}$$

$$g^A: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{Dom}(g^A) = \mathbb{N}$$

$$g^A(x) \leq \begin{cases} x-1, & x > 0 \\ 0, & x = 0 \end{cases} \quad \underline{f^A(x) \leq x+1}$$

NR 23 $\ell_3: f^A(0) = 1 = g^A(0)$

$\ell_2: f^A(g^A(1)) = 1 = g^A(f^A(1))$

$\ell_4: f^A(g^A(0)) = 2 \neq 0 = g^A(f^A(0))$

$\ell_1 \leq \forall x (x \neq f(x) \wedge x \neq g(x)).$

$\ell_2 \leq \exists x (x = f(g(x)) \wedge x = g(f(x))).$

$\ell_3 \leq \exists x (f(x) = g(x)).$

$\ell_4 \leq \exists x (g(f(x)) \neq f(g(x)))$

$\ell_5 \leq \forall y \exists x (y = g(x))$

b. c.
a.

(3 а 2)
A

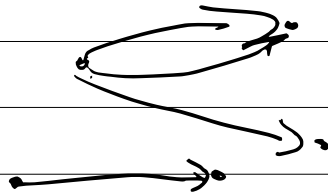
$$\varphi_1 \equiv \exists x \exists y (o(x) \doteq y \ \& \ f(x) \doteq y)$$

$$\varphi_2 \equiv \forall x \forall y \forall z (f(x) \doteq y \ \& \ f(y) \doteq z \Rightarrow g(z) \doteq x)$$

$$\varphi_3 \equiv \exists x \exists y \exists z (\neg(x \doteq y) \ \& \ \neg(y \doteq z) \ \& \ \neg(z \doteq x))$$

$$\varphi_4 \equiv \forall x \neg(f(x) \doteq x)$$

Док., что $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$ и $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3, \varphi_4$ являются
исполнимыми и-вл от ф-ли.
 f^A — естественный способ построения



от totality: от всех верш и из них по крайней мере одно
от функции: от всех верш и из них по крайней мере одно ребро
→ totality edge

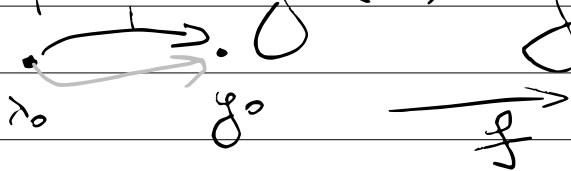
$$\mathcal{L}_1 \equiv \exists x \exists y (x(x) = y \ \& \ f(x) = y)$$

$$\mathcal{L}_2 \equiv \forall x \forall y \forall z (f(x) = y \ \& \ f(y) = z \Rightarrow f(z) = x)$$

$$\mathcal{L}_3 \equiv \exists x \exists y \exists z (\neg(x=y) \ \& \ \neg(y=z) \ \& \ \neg(z=x))$$

$$\mathcal{L}_4 \equiv \forall x \neg(f(x) = x) \rightarrow \text{нелюбимая модель не в } \mathcal{L}_4^A$$

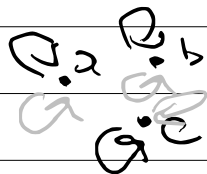
$$\mathcal{L}_1 - \text{нелюбимая модель не в } \mathcal{L}_1^A(x) = y = f(x)$$



$$\mathcal{L}_3 - \overline{A} \geq 3$$

$$\mathcal{L}_2 - \text{нелюбимая модель не в транзитивности (при } \mathcal{L}_2^A = f^A)$$

$$\Pi: A \equiv \langle \{Q_1, Q_2\}, f^A, g^A \rangle, g^A \subseteq f^A$$



$$g^A(x) = x$$

$$\mathcal{L}_1 \leq \exists x \exists y (g(x) = y \wedge f(x) = y)$$

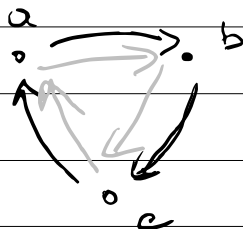
$$\mathcal{L}_2 \leq \forall x \forall y \forall z (f(x) = y \wedge f(y) = z \Rightarrow g(z) = x)$$

$$\mathcal{L}_3 \leq \exists x \exists y \exists z (\neg(x=y) \wedge \neg(y=z) \wedge \neg(z=x))$$

$$\mathcal{L}_4 \leq \forall x \neg(f(x) = x)$$

\mathcal{P}_2

$$\mathcal{F} = \langle \{a, b, c\}, f^{\mathcal{F}}, g^{\mathcal{F}} \rangle$$

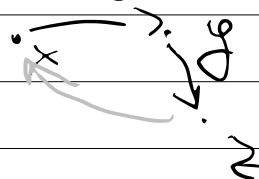


$$g^{\mathcal{F}} \leq f^{\mathcal{F}}$$

$$f^{\mathcal{F}}(a) = b$$

$$f^{\mathcal{F}}(b) = c$$

$$f^{\mathcal{F}}(c) = a$$



$$\textcircled{3a2} \quad \varphi_1 \equiv \exists x (p(x,x) \& q(x,x))$$

$$\varphi_2 \equiv \forall x (p(x,x) \Rightarrow p(a,x))$$

$$\varphi_3 \equiv \forall x \exists y (q(x,y) \& q(y,b))$$

$$\varphi_4 \equiv \exists x (p(b,x) \& q(c,x))$$

$$\varphi_5 \equiv q(b,b) \& \neg p(c,c) \& \neg q(c,c)$$

① a, b, c са индивидуални константи.

\nearrow p връзка
 $\dashv\dashv$ \neg

522

$$\begin{aligned}
 \ell_1 &\equiv f(f(x, y, a), z, a) \equiv f(x, f(y, z, a), a) \\
 \ell_2 &\equiv f(f(x, y, b), z, b) \equiv f(x, f(y, z, b), b) \\
 \ell_3 &\equiv f(f(x, y, a), z, b) \equiv f(f(x, z, b), f(y, z, b), a) \\
 \ell_4 &\equiv a = b \\
 \ell_5 &\equiv \neg(a \equiv b) \longrightarrow \text{no more} \\
 \ell_6 &\equiv \forall x \forall y \exists z \neg(f(x, y, z) \equiv y) \quad \text{over } B
 \end{aligned}$$

На се окрете кајот а-вара

- a) $\{ \ell_1, \ell_2, \ell_3 \}$
- b) $\{ \ell_1, \ell_2, \ell_3, \ell_4 \}$
- c) $\{ \ell_1, \ell_2, \ell_3, \ell_5 \}$
- d) $\{ \ell_1, \ell_2, \ell_3, \ell_5, \ell_6 \}$

са употребата

$$\begin{aligned}
 B &\equiv \langle \{0, 1\}, f, \dots \rangle \\
 a &\equiv 0 \quad b \equiv 1, \\
 c &\equiv 1 \\
 f(x, y, z) &\equiv y
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &\longrightarrow T = \langle \{0\}, f^T, a^T, b^T \rangle \\
 &\longrightarrow f^T(x, y, z) \equiv 0 \\
 &\quad a^T \equiv 0; \quad b^T \equiv 0
 \end{aligned}$$

$$\mathcal{C} = \langle N; f^e, a^e, b^e \rangle$$

$$f^e(x, y, z) = \max\{x, y, z\}$$

$$a^e \leq 0$$

$$b^e \leq 1$$

Here $x, y \in N$. Here $z = \max\{x, y\} + 1$

$$\text{Then } \max\{x, y, z\} =$$

$$\begin{aligned} \max\{x, y, \max\{x, y\} + 1\} &= \\ &= \max\{x, y\} + 1 > \max\{x, y\} \end{aligned}$$