

1. Da li postoji iskazna formula F takva da važi $(F \Rightarrow (p \vee \neg q)) \sim (F \vee (q \vee \neg r))$? Ako postoji takva iskazna formula dati jedan primer.
2. Da li je valjana formula: $(\exists x)(\forall y)R(x, y) \wedge (\exists x)(\exists y)(x \neq y \wedge \neg R(x, y) \wedge \neg R(y, x)) \Rightarrow (\forall x)(\exists y)(\exists z)(R(x, y) \wedge \neg R(x, z))$.

Rešenja.

1. *Prvo rešenje:* Formula $p \vee \neg q$ je netačna za valuaciju $v(p) = \perp$, $v(q) = \top$ i proizvoljno $v(r)$, pa ako uzmemo da je formula F netačna samo za te dve valuacije slediće da su formule $F \Rightarrow (p \vee \neg q)$ i $F \vee (q \vee \neg r)$ tautologije, odakle sledi da su te dve formule tautološki ekvivalentne. Za iskaznu formulu F možemo uzeti $(p \vee \neg q \vee \neg r) \wedge (p \vee \neg q \vee r)$.

Druge rešenje: Neka je

$$A \equiv p \vee \neg q,$$

$$B \equiv F \Rightarrow (p \vee \neg q),$$

$$C \equiv (q \vee \neg r),$$

$$D \equiv F \vee (q \vee \neg r),$$

$$E \equiv B \Leftrightarrow D.$$

Tada je:

p	q	r	A	B	C	D	E	F
\top	\top	\top	\top	\top	\top	\top	\top	\top/\perp
\top	\top	\perp	\top	\top	\top	\top	\top	\top/\perp
\top	\perp	\top	\top	\top	\perp	F	F	\perp
\top	\perp	\perp	\top	\top	\top	\top	\top	\top/\perp
\perp	\top	\top	\perp	$\neg F$	\top	\top	$\neg F$	\perp
\perp	\top	\perp	\perp	$\neg F$	\top	\top	$\neg F$	\perp
\perp	\perp	\top	\top	\top	\perp	F	F	\perp
\perp	\perp	\perp	\top	\top	\top	\top	\top	\top/\perp

Da bi formula E bila tautologija za izbor formule F postoji 2^4 do na ekvivalenciju mogućnosti. Jedno rešenje za formulu F u KDF obliku bi bilo $(p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r)$ čija funkcija odgovara koloni F u tabeli sa podvučenim simbolima. Ovako izabrana formula je jedno rešenje za F .

2. • $(\exists x)(\forall y)R(x, y)$ je tačna u interpretaciji u kojoj relacija \bar{R} ima osobinu da postoji element a koji je u relaciji sa svim elementima domena (u tablici relacije \bar{R} postoji vrsta u kojoj sva polja imaju vrednost \top);
- $(\exists x)(\exists y)(x \neq y \wedge \neg R(x, y) \wedge \neg R(y, x))$ je tačna u interpretaciji u kojoj relacija \bar{R} ima osobinu da postoje različiti elementi a i b iz domena takvi da $(a, b), (b, a) \notin \bar{R}$ (u tablici relacije \bar{R} postoje dva polja van dijagonale koja su simetrična u odnosu na glavnu dijagonalu i imaju vrednost \perp);
- $(\forall x)(\exists y)(\exists z)(R(x, y) \wedge \neg R(x, z))$ je tačna u interpretaciji u kojoj relacija \bar{R} ima osobinu da za svaki element a iz domena postoji elementi b i c iz domena takvi da $(a, b) \in \bar{R}$ i $(a, c) \notin \bar{R}$ (u tablici relacije \bar{R} u svakoj vrsti postoji polje sa vrednosti \top i polje sa \perp);

Tada je $((a, b, c), \bar{R})$ traženi kontra model gde je $\bar{R} = \{(a, a), (b, b), (c, c), (a, b), (b, a), (a, c), (c, a)\}$

(

\bar{R}	a	b	c
$\begin{array}{ccc} \top & \top & \top \\ \top & \top & \perp \\ \top & \perp & \top \\ \perp & \top & \top \end{array}$	\top	\top	\top
$\begin{array}{ccc} \top & \top & \perp \\ \top & \top & \top \\ \top & \perp & \top \\ \perp & \top & \top \end{array}$	\top	\perp	\top
$\begin{array}{ccc} \top & \perp & \top \\ \top & \top & \top \\ \top & \perp & \top \\ \perp & \top & \top \end{array}$	\perp	\top	\top
$\begin{array}{ccc} \top & \perp & \top \\ \top & \top & \perp \\ \top & \perp & \top \\ \perp & \top & \top \end{array}$	\top	\top	\perp

), zato što je prva formula tačna jer prva vrta svuda ima vrednost \top , druga formula je tačna jer postoje dva \perp koja su postavljena simetrično u odnosu na glavnu dijagonalu, i treća formula nije tačna jer u prvoj vrsti ne postoji \perp .

1. Neka je ρ relacija na skupu A takva da je $\rho = (\rho \circ \rho^{-1}) \cup \Delta_A$. Dokazati da je ρ relacija ekvivalencije.
2. Funkcije $g : R \rightarrow R^+$ i $h : R^+ \rightarrow R^+$ (R^+ je skup pozitivnih realnih brojeva) date su sa $g(x) = e^{-x}$ i $h(x) = \frac{1}{x}$. Da li je $h \circ g : R \rightarrow R^+$ bijekcija?

Rešenja.

1. Pokažimo da je ρ relacija ekvivalencije.

R: Kako je $\Delta \subseteq (\rho \circ \rho^{-1}) \cup \Delta = \rho$ sledi da je ρ refleksivna relacija.

S: $\rho^{-1} = ((\rho \circ \rho^{-1}) \cup \Delta)^{-1} = (\rho \circ \rho^{-1})^{-1} \cup \Delta^{-1} = ((\rho^{-1})^{-1} \circ \rho^{-1}) \cup \Delta = (\rho \circ \rho^{-1}) \cup \Delta = \rho$, odakle sledi da je ρ simetrična relacija.

T: Iz simetričnosti relacije ρ ($\rho = \rho^{-1}$) sledi da je $\rho \circ \rho = \rho \circ \rho^{-1} \subseteq (\rho \circ \rho^{-1}) \cup \Delta = \rho$, odakle sledi da je ρ tranzitivna relacija.

2. Pogledati kako smo na vežbama pokazali da su funkcije f i g bijekcije, a kako znamo da je kompozicija funkcija funkcija koje su bijekcije ponovo bijekcija sledi da je $h \circ g$ bijekcija.