

Metoda diskusije po slovu

Izaberemo iskazno slovo (najbolje ono koje se najviše ponavlja) pa dokazujemo da je formula tačna kad je to iskazno slovo tačno a zatim i kad je to iskazno slovo netačno.

Ovde ćemo koristiti neke zakonitosti iz osnovnih tabelica za negaciju , i, ili, sledi i ekvivalentnost.

$T \wedge \Theta \Leftrightarrow \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je tačno, ako je Θ netačna sve je netačno.)

$\perp \wedge \Theta \Leftrightarrow \perp$ (Koju god vrednost ima Θ , uvek će biti netačno.)

$T \vee \Theta \Leftrightarrow T$ (Koju god vrednost ima Θ , uvek će biti tačno.)

$\perp \vee \Theta \Leftrightarrow \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je tačno, ako je Θ netačna sve je netačno.)

$\Theta \Rightarrow T \Leftrightarrow T$ (Koju god vrednost ima Θ , uvek će biti tačno.)

$\Theta \Rightarrow \perp \Leftrightarrow \neg \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je netačno, ako je Θ tačna sve je netačno, zato ide negacija Θ)

$T \Rightarrow \Theta \Leftrightarrow \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je tačno, ako je Θ netačna sve je netačno.)

$\perp \Rightarrow \Theta \Leftrightarrow T$ (Koju god vrednost ima Θ , uvek će biti tačno, iz laži sledi sve.)

$\Theta \Leftrightarrow T = \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je tačno, ako je Θ netačna sve je netačno, stavili smo = umesto

ekvivalentno da vas ne zbunimo, mogli smo da zapišemo i kao $(\Theta \Leftrightarrow T) \Leftrightarrow \Theta$)

$\perp \Leftrightarrow \Theta = \neg \Theta$ (Ako je Θ tačna sve je netačno, ako je Θ tačna sve je netačno, zato ide negacija Θ)

Korisne mogu biti i $\Theta \vee \neg \Theta \Leftrightarrow T$ i $\Theta \wedge \neg \Theta \Leftrightarrow \perp$.

Nastavljamo sa primerima.

Primer 1.

Dokazati da je $((p \Rightarrow q) \wedge (p \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r))$ tautologija.

Dokaz:

Uočimo da se slovo p javlja tri puta pa ćemo diskusiju vršiti po njemu.

Za $\tau(p) = T$

$$\begin{aligned} & ((p \Rightarrow q) \wedge (p \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r)) \\ & ((T \Rightarrow q) \wedge (T \Rightarrow r)) \Rightarrow (T \Rightarrow (q \wedge r)) \Leftrightarrow \text{Koristili smo } T \Rightarrow \Theta \Leftrightarrow \Theta \\ & (q \wedge r) \Rightarrow (q \wedge r) \Leftrightarrow T \end{aligned}$$

Za $\tau(p) = \perp$

$$\begin{aligned} & ((p \Rightarrow q) \wedge (p \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow (q \wedge r)) \\ & ((\perp \Rightarrow q) \wedge (\perp \Rightarrow r)) \Rightarrow (\perp \Rightarrow (q \wedge r)) \Leftrightarrow \text{Koristili smo } \perp \Rightarrow \Theta \Leftrightarrow T \\ & (T \wedge T) \Rightarrow T \Leftrightarrow \\ & T \Rightarrow T \Leftrightarrow T \end{aligned}$$

Primer 2.

Dokazati da je tautologija $(p \wedge (p \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) \Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t))$

Dokaz:

Ovde nam se slova p i q javljaju po dva puta pa ćemo krenuti sa radom diskusijom po jednom od ta dva slova. Ajmo recimo po q:

Za $\tau(q) = T$

$$\begin{aligned} & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) \Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\boxed{\neg \perp} \wedge r))) \Rightarrow (\boxed{\perp \Rightarrow (s \vee t)}) \Leftrightarrow \\ & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\boxed{T \wedge r}))) \Rightarrow T \Leftrightarrow \\ & \boxed{(p \wedge (p \Leftrightarrow r))} \Rightarrow T \Leftrightarrow T \end{aligned}$$

Za $\tau(q) = \perp$

$$\begin{aligned} & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) \Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\boxed{\neg \perp} \wedge r))) \Rightarrow (\boxed{\perp \Rightarrow (s \vee t)}) \Leftrightarrow \\ & (p \wedge (p \Leftrightarrow (\boxed{T \wedge r}))) \Rightarrow T \Leftrightarrow \\ & \boxed{(p \wedge (p \Leftrightarrow r))} \Rightarrow T \Leftrightarrow T \end{aligned}$$

Da smo krenuli da radimo po p malo bi samo odužili posao, da vidimo:

Za $\tau(p) = T$

$$\begin{aligned}(p \wedge (p \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ (T \wedge (T \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow \\ (T \Leftrightarrow (\neg q \wedge r)) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow \\ (\neg q \wedge r) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow\end{aligned}$$

Šta je sad problem?

Moramo nastaviti diskusiju i po slovu q .

Za $\tau(p) = T$ i $\tau(q) = T$

$$\begin{aligned}(\neg q \wedge r) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ (\neg T \wedge r) &\Rightarrow (T \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow \\ (\perp \wedge r) &\Rightarrow T \Leftrightarrow \\ \perp &\Rightarrow T \Leftrightarrow T\end{aligned}$$

Za $\tau(p) = T$ i $\tau(q) = \perp$

$$\begin{aligned}(\neg q \wedge r) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ (\neg \perp \wedge r) &\Rightarrow (\perp \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow \\ (T \wedge r) &\Rightarrow T \Leftrightarrow \\ r &\Rightarrow T \Leftrightarrow T\end{aligned}$$

Sad se vraćamo da radimo za $\tau(p) = \perp$

$$\begin{aligned}(p \wedge (p \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \\ (\perp \wedge (\perp \Leftrightarrow (\neg q \wedge r))) &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow \\ \perp &\Rightarrow (q \Rightarrow (s \vee t)) \Leftrightarrow T\end{aligned}$$