

Reducen metoda rozhodnutí, zde platí:

VR-1

$$\{A \Rightarrow (B \vee \neg C), C \Rightarrow (A \vee B), \neg B \vee D\} \models (\neg D \Rightarrow \neg(C \wedge B))$$

1, metoda vyjádření do CNF a následně zkonstruovat  $M \cup \{\neg \varphi\}$

$$A \Rightarrow (B \vee \neg C) \equiv \neg A \vee (B \vee \neg C) \equiv \underline{\neg A \vee B \vee \neg C}$$

$$C \Rightarrow (A \vee B) \equiv \neg C \vee (A \vee B) \equiv \underline{\neg C \vee A \vee B}$$

$$\neg D \Rightarrow \neg(C \wedge B) \equiv \neg(\neg D) \vee \neg(C \wedge B) \equiv \neg(\neg D \wedge (C \wedge B))$$

$$\text{zde } \neg \varphi = \neg(\neg(\neg D \wedge (C \wedge B))) = \underline{\neg D \wedge (C \wedge B) \equiv \neg D \wedge C \wedge B}$$

2, rozhodnutí metoda vyjádření rozhodnutí

	$\neg A \vee B \vee \neg C$	$\neg C \vee A \vee B$	$\neg B \vee D$	$\neg D$	C	B	$B \vee \neg C$	D	$\neg C$
A	0	1							
B			0			1	1		
C					1		0		0

protest je vyjádření pravdivosti klauzule

ty: rozhodnutí množiny není splněno

zde  $\varphi$  je log. důsledkem množiny  $M$ , tj:  $M \models \varphi$

Resolucja metodą rozdzielczą, koda plakat:

$$\varphi \models \psi \text{ wtedy } \psi \models \varphi$$

$$\varphi = \{ (A \Rightarrow (B \vee C)) \wedge D \}$$

$$\psi = \{ A \vee \neg B \vee C \vee D \}$$

1,  $\varphi$  możemy wyrazić do form klawzulał  $P \Rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$

$$(A \Rightarrow (B \vee C)) \wedge D = (\neg A \vee (B \vee C)) \wedge D$$

Dalej nie jest  $\varphi \models \psi$  wtedy wyrażenie  $\neg \psi$ :

$$\begin{aligned} \neg(A \vee \neg B \vee C \vee D) &= \neg(E \vee F) = \neg E \wedge \neg F = \\ &= \neg(A \vee \neg B) \wedge \neg(C \vee D) = \neg A \wedge B \wedge \neg C \wedge \neg D \end{aligned}$$

2, badanie wzorów rozdzielczy

	$\neg A \vee B \vee C$	$D$	$\neg A$	$B$	$\neg C$	$\neg D$
C	1				0	
		↑				↑

zostały rozdzielne klawzule

zostały rozdzielne wzory, tj:  $\varphi \not\models \psi$

3, nie jest  $\psi \models \varphi$  wtedy wyrażenie  $\neg \psi$ :

$$\begin{aligned} \neg(\neg A \vee (B \vee C)) \vee \neg D &= (A \wedge \neg(B \vee C)) \vee \neg D = (A \vee \neg D) \wedge (\neg D \vee \neg(B \vee C)) \\ &= (A \vee \neg D) \wedge (\neg D \vee (\neg B \wedge \neg C)) = (A \vee \neg D) \wedge (\neg D \vee \neg B) \wedge (\neg D \vee \neg C) \end{aligned}$$

	$A \vee \neg B \vee C \vee D$	$A \vee \neg D$	$\neg D \vee \neg B$	$\neg D \vee \neg C$
C	1			0

zostały rozdzielne wzory, tj:  $\psi \not\models \varphi$

dalsze rozdzielne wzory  
zostały rozdzielne  
zostały rozdzielne klawzule

$$M = \{X \wedge (Y \Rightarrow (Z \Rightarrow Y)), X \vee (\neg(Z \Rightarrow Y)), (X \wedge Y) \Leftrightarrow X\}$$

1, metoda wyrażenia do CNF (warunki:  $P \Rightarrow Q \Leftrightarrow \neg P \vee Q$

$$R \Leftrightarrow S \Leftrightarrow (R \vee S) \wedge (R \vee \neg S)$$

$$\begin{aligned} X \wedge (Y \Rightarrow (Z \Rightarrow Y)) &= X \wedge (\neg Y \vee (\neg Z \vee Y)) = \\ &= X \wedge (\underbrace{\neg Y \vee \neg Z \vee Y}_{\text{autologiczne}}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} X \vee (\neg(Z \Rightarrow Y)) &= X \vee (\neg(\neg Z \vee Y)) = X \vee (\neg(\neg Z) \wedge \neg Y) = \\ &= X \vee (Z \wedge \neg Y) = \underline{(X \vee Z) \wedge (X \vee \neg Y)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (X \wedge Y) \Leftrightarrow X &= (\neg(X \wedge \neg Y) \vee X) \wedge ((X \wedge \neg Y) \vee \neg X) = \\ &= \underbrace{(\neg X \vee \neg Y \vee X)}_{\text{autologiczne}} \wedge \underbrace{((X \vee \neg X) \wedge (\neg Y \vee \neg X))}_{\text{autologiczne}} = \end{aligned}$$

2, metoda wyrażenia do dyktanda klauzuli  $\rightarrow$  rozwiązanie

	X	X ∨ Z	X ∨ ¬Y	Y ∨ ¬X	¬Y		¬X	X ∨ ¬X
Y			0	1	<del>X ∨ ¬X</del>			
					<del>0</del>			<del>0</del>

wynik to prawdziwe klauzule, tj. wszystkie  
subzbiory zmiennych