

A	B	$\neg A$	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \underline{\vee} B$	$A \Leftrightarrow B$	$A \Rightarrow B$	$A \uparrow B$	$A \downarrow B$
0	0	1	0	0	0	1	1	1	1
0	1	1	0	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	1	1	0	0	1	0
1	1	0	1	1	0	1	1	0	0

Izjavni vezniki

- negacija (\neg) ni res, da...
- konjunkcija (\wedge) ...in ...
- inkluzivna disjunkcija (\vee) ...ali ...
- ekskluzivna disjunkcija ($\underline{\vee}$) ali ...ali ... (..., sicer)
- ekvivalenca (\Leftrightarrow) ... natanko takrat, ko ...
- implikacija (\Rightarrow) če ..., potem ...
- Shefferjeva povezava (\uparrow) nand ni res, da ..., ali ni res, da ...
- Lukasiewicz-Pierceova povezava (\downarrow) nor ni res, da ..., in ni res, da ... (niti... niti...)

Prednost povezav

$$\neg, (\wedge, \uparrow), (\vee, \underline{\vee}, \downarrow), \Rightarrow, \Leftrightarrow$$

Izjavni izraz je tautologija, če je resnična pri vseh naborih vrednosti izjavnih spremenljivk, ki v njem nastopajo.
 Izjavni izraz je protislovje, če je neresničen pri vseh naborih vrednosti izjavnih spremenljivk, ki v njem nastopajo.
 Izjavni izraz je nevtralen, če ni niti tautologija niti protislovje.

Polni nabori izjavnih veznikov

primeri polnih naborov: $\{\wedge, \vee, \neg\}, \{\vee, \neg\}, \{\wedge, \neg\}, \{\uparrow\}, \{\downarrow\}, \{\Rightarrow, \neg\}, \{\Rightarrow, 0\}, \{\underline{\vee}, \vee, 1\}$

- $\{\neg, \wedge\}$ - dokaži, da je poln nabor
- izberemo poljuben izjavni izraz A
- ker je $\{\neg, \wedge, \vee\}$ poln nabor, lahko izraz A enakovredno zapišemo z uporabo \neg in \vee
 $B \wedge C \sim \neg(\neg(B \wedge C)) \sim \neg(\neg B \vee \neg C)$
- torej lahko A enakovredno zapišemo samo z \neg in \vee
- tako smo dokazali, da je $\{\neg, \wedge\}$ poln nabor

DNO (disjunktivna normalna oblika) je disjunkcija osnovnih konjunkcij $((p \wedge q \wedge \dots) \vee \dots)$
 KNO (konjunktivna normalna oblika) je konjunkcija osnovnih disjunkcij $((p \vee q \vee \dots) \wedge \dots)$
 vsak izraz, ki ni protislovje, ima DNO; vsak izraz, ki ni tautologija, ima KNO

ZAKONI IZJAVNEGA RAČUNA

- Zakon dvojne negacije: $\neg\neg A \sim A$
- Idempotenca: $A \wedge A \sim A$ $A \vee A \sim A$
- Komutativnost: $A \wedge B \sim B \wedge A$ $A \vee B \sim B \vee A$
 $A \Leftrightarrow B \sim B \Leftrightarrow A$
- Asociativnost: $(A \wedge B) \wedge C \sim A \wedge (B \wedge C)$
 $(A \vee B) \vee C \sim A \vee (B \vee C)$
 $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow C \sim A \Leftrightarrow (B \Leftrightarrow C)$
- Absorpcija: $A \wedge (A \vee B) \sim A$ $A \vee (A \wedge B) \sim A$
- Distributivnost: $(A \vee B) \wedge C \sim (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$
 $(A \wedge B) \vee C \sim (A \vee C) \wedge (B \vee C)$
- de Morganova zakona: $\neg(A \vee B) \sim \neg A \wedge \neg B$
 $\neg(A \wedge B) \sim \neg A \vee \neg B$
- Kontrapozicija: $A \Rightarrow B \sim \neg B \Rightarrow \neg A$
- Lastnosti 0 in 1: $A \Rightarrow A \sim 1$ $A \Leftrightarrow A \sim 1$
 $A \vee \neg A \sim 1$ $A \wedge \neg A \sim 0$
- Še lastnosti 0 in 1: $A \wedge 0 \sim 0$ $A \vee 0 \sim A$
 $A \wedge 1 \sim A$ $A \vee 1 \sim 1$
 $A \Rightarrow 0 \sim \neg A$ $0 \Rightarrow A \sim 1$
 $A \Rightarrow 1 \sim 1$ $1 \Rightarrow A \sim A$
- Lastnosti implikacije: $A \Rightarrow B \sim \neg A \vee B$
 $\neg(A \Rightarrow B) \sim A \wedge \neg B$
- Lastnosti ekvivalence: $A \Leftrightarrow B \sim (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
 $A \Leftrightarrow B \sim (A \wedge B) \vee (\neg A \wedge \neg B)$
 $\neg(A \Leftrightarrow B) \sim \neg A \Leftrightarrow B$

Pogojni sklep

Pogojni sklep uporabljamo v primerih, ko ima zaključek obliko implikacije.
 Tudi disjunkcijo lahko razumemo kot eno izmed variant implikacije.

$$(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n) \Rightarrow (B \Rightarrow C)$$

in

$$(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n \wedge B) \Rightarrow C$$

Sklep s protislovjem

$$(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n) \Rightarrow B$$

in

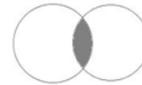
$$(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n \wedge \neg B) \Rightarrow 0$$

Operacije z množicami

- unija $A \cup B = \{x; x \in A \vee x \in B\}$



- presek $A \cap B = \{x; x \in A \wedge x \in B\}$



- razlika $A \setminus B = \{x; x \in A \wedge x \notin B\}$



- simetrična razlika $A + B = \{x; x \in A \underline{\vee} x \in B\}$



PRAVILA SKLEPANJA

modus ponens	MP	$A, A \Rightarrow B$	$\models B$
modus tollens	MT	$A \Rightarrow B, \neg B$	$\models \neg A$
hipotetični silogizem	HS	$A \Rightarrow B, B \Rightarrow C$	$\models A \Rightarrow C$
disjunktivni silogizem	DS	$A \vee B, \neg A$	$\models B$
združitev	Zd	A, B	$\models A \wedge B$
poenostavitev	Po	$A \wedge B$	$\models A$
pridružitev	Pd	A	$\models A \vee B$

ZAKONI PREDIKATNEGA RAČUNA

1. Kvantifikatorja in negacija:

$$\neg \forall x P(x) \sim \exists x \neg P(x)$$

$$\neg \exists x P(x) \sim \forall x \neg P(x)$$

2. Komutativnost istovrstnih kvantifikatorjev:

$$\forall x \forall y P(x, y) \sim \forall y \forall x P(x, y)$$

$$\exists x \exists y P(x, y) \sim \exists y \exists x P(x, y)$$

3. Univerzalni kvantifikator in konjunkcija:

$$\forall x (P(x) \wedge Q(x)) \sim \forall x P(x) \wedge \forall x Q(x)$$

4. Eksistenčni kvantifikator in disjunkcija:

$$\exists x (P(x) \vee Q(x)) \sim \exists x P(x) \vee \exists x Q(x)$$

5. Naslednje enakovrednosti veljajo samo, če spremenljivka x v formuli W ne nastopa:

$$\forall x (W \wedge P(x)) \sim W \wedge \forall x P(x)$$

$$\forall x (W \vee P(x)) \sim W \vee \forall x P(x)$$

$$\exists x (W \wedge P(x)) \sim W \wedge \exists x P(x)$$

$$\exists x (W \vee P(x)) \sim W \vee \exists x P(x)$$

OMEJENI KVANTIFIKATORJI

Zapis $\forall x \in \mathbb{N} (S(x) \wedge L(x))$

definicija

$$\forall x \in \mathcal{A} (W) \stackrel{\text{def}}{\sim} \forall x (A(x) \Rightarrow W)$$

$$\exists x \in \mathcal{A} (W) \stackrel{\text{def}}{\sim} \exists x (A(x) \wedge W)$$

zakoni z omejenimi kvantifikatorji

$$\neg \forall x \in \mathcal{A} (W) \sim \exists x \in \mathcal{A} \neg (W)$$

$$\neg \exists x \in \mathcal{A} (W) \sim \forall x \in \mathcal{A} \neg (W)$$

$$\underline{A \vee B} = \neg A \Leftrightarrow B$$

ENAKOSTI Z MNOŽICAMI

1. Zakon dvojnega komplementa: $(A^c)^c = A$

2. Idempotenca: $A \cap A = A \quad A \cup A = A$

3. Komutativnost: $A \cap B = B \cap A \quad A \cup B = B \cup A$
 $A + B = B + A$

4. Asociativnost: $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$
 $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$
 $(A + B) + C = A + (B + C)$

5. Absorpcija: $A \cap (A \cup B) = A \quad A \cup (A \cap B) = A$

6. Distributivnost: $(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C)$
 $(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$
 $(A + B) \cap C = (A \cap C) + (B \cap C)$

7. de Morganova zakona: $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$
 $(A \cap B)^c = A^c \cup B^c$

8. Kontrapozicija: $A \subseteq B \sim B^c \subseteq A^c$

9. Lastnosti prazne množice \emptyset in univerzalne množice S :
 $A \cup A^c = S \quad A \cap A^c = \emptyset$
 $A + A = \emptyset \quad A + A^c = S$

10. Še lastnosti \emptyset in S : $A \cap \emptyset = \emptyset \quad A \cup \emptyset = A$
 $A \cap S = A \quad A \cup S = S$

11. Lastnosti vsebovanosti:

$$A \subseteq B \sim A \cup B = B \sim A \cap B = A \sim A \setminus B = \emptyset$$

$$\text{če } A \subseteq B, \text{ potem } A \cup C \subseteq B \cup C$$

$$\text{če } A \subseteq B, \text{ potem } A \cap C \subseteq B \cap C$$

$$A \cap B \subseteq A, B \subseteq A \cup B$$

12. Lastnosti razlike množic: $A \setminus B = A \cap B^c$

13. Lastnosti simetrične razlike: $A + B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$
 $A + B = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$

LASTNOSTI KARTEZIČNEGA PRODUKTA

1. Kartezični produkt in unija:

$$A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$$

$$(A \cup B) \times C = (A \times C) \cup (B \times C)$$

2. Kartezični produkt in presek:

$$(A \cap B) \times (C \cap D) = (A \times C) \cap (B \times D)$$

Posledici:

$$A \times (C \cap D) = (A \times C) \cap (A \times D) \text{ če izberemo } A = B$$

$$(A \cap B) \times C = (A \times C) \cap (B \times C) \text{ če izberemo } C = D$$

3. $A \times B = \emptyset \Leftrightarrow A = \emptyset \vee B = \emptyset$

4. $A \subseteq C \wedge B \subseteq D \Rightarrow A \times B \subseteq C \times D$

5. $A \times B \subseteq C \times D \wedge A \times B \neq \emptyset \Rightarrow A \subseteq C \wedge B \subseteq D$

6. $|A| = k \wedge |B| = \ell \Rightarrow |A \times B| = k \cdot \ell$