

Semantik

V : Menge aller Variablen

A : Menge aller atomaren Formeln

IF : Menge aller aussagelogischen Formeln

Normalformen

Literale : atomare Formel (Variablen / Konstanten (T, \perp))

Negationsnormalform (NNF): Keine Implikationen (\Rightarrow) und Negationen nur direkt beim Literal ($\neg p$)

z.B. $\neg F \vee G$

Disjunktivenormalform (DNF): Literale $L_{i,j}$

z.B. $(L_{1,1} \wedge L_{1,2} \wedge \dots) \vee (L_{2,1} \wedge L_{2,2} \wedge \dots) \vee (\dots)$

Konjunktivenormalform (KNF): Literale $L_{i,j}$

z.B. $(L_{1,1} \vee L_{1,2} \vee \dots) \wedge (L_{2,1} \vee L_{2,2} \vee \dots) \wedge (\dots)$

⚠ DNF und KNF sind immer auch NNF.

DNF und KNF wenn alle Junktoren identisch sind oder nur eine Literale. $(p \vee (q \vee p_1))$ oder (p)

Teilformeln

echte Teilformel
(nur ein Teil der Formel, nicht die Ganze)

p_0	q	p_1	$q \vee p_1$	$p_0 \rightarrow (q \vee p_1)$
0	0	0	0	1
...

atomare Formel
(Variablen)

unechte Teilformel

Konsequenz

F ist Konsequenz von G , falls F unter jeder Belegung wahr ist, unter der G wahr ist.

z.B. $\forall B (\hat{B}(G) = \text{true} \Rightarrow \hat{B}(F) = \text{true})$

Logisch äquivalent

F und G sind logisch äquivalent, wenn G und F unter jeder Belegung denselben Wahrheitswert annehmen.

$\forall B (\hat{B}(G) = \text{true} \Leftrightarrow \hat{B}(F) = \text{true}) \Leftrightarrow F \equiv G$

Eigenschaften

Gültig / Wahr : Unter einer Belegung wahr $\rightarrow \hat{B}(A) = \text{true}$

Allgemeingültig : Alle Belegungen wahr $\rightarrow \forall \hat{B}(A) = \text{true}$

Unerfüllbar : Keine Belegung wahr $\rightarrow \forall \hat{B}(A) = \text{false}$

Erfüllbar : Mindestens eine Belegung wahr $\rightarrow \exists \hat{B}(A) = \text{true}$

Widerlegbar : Mindestens eine Belegung falsch $\rightarrow \exists \hat{B}(A) = \text{false}$

Umformung

NNF: 1. Implikation eliminieren mit $F \Rightarrow G = \neg F \vee G$

2. Negationen, welche nicht zu einem Literal gehören mit der De Morgan und Doppel Negation Regel eliminieren.

DNF/KNF: 1. Jede Formel in NNF kann mit der Distributivregel wahlweise in KNF oder DNF gebracht werden.

z.B.

$\neg (P \Leftrightarrow Q) \equiv \neg ((P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P))$ Äquivalenz

$\equiv \neg ((\neg P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee P))$ Kontraposition

$\equiv \neg (\neg P \vee Q) \vee \neg (\neg Q \vee P)$ De Morgan

$\equiv (P \wedge \neg Q) \vee (Q \wedge \neg P)$ De Morgan (in DNF)

Formel ist in DNF und NNF. Mit der Distributiv Regel erhält man den KNF.

$\equiv (P \vee (Q \wedge \neg P)) \wedge (\neg Q \vee (Q \wedge \neg P))$ Distributivität

$\equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee \neg P) \wedge (\neg Q \vee Q) \wedge (\neg Q \vee \neg P)$ Distributivität (in KNF)

Belegung

Eine Belegung B ist eine Zuordnung von Variablen zu Wahrheitswerten. $B: V \rightarrow \{\text{true}, \text{false}\}$

z.B. $(p \vee q) \wedge \neg p$, Belegung $B(p) = \text{true}$, Belegung $B(q) = \text{false}$

$\rightarrow p \vee q = \text{true}$, $\neg p = \text{false}$

Funktion \hat{B} ordnet jeder aussagelogischen Formel ihren Wahrheitswert bezüglich dessen Belegung B zu.

z.B. Funktion $\hat{B}((p \vee q) \wedge \neg p) = \text{false}$

z.B. Von Belegung $B: V \rightarrow \{\text{false}, \text{true}\}$ seien folgende Werte bekannt:

$B(p) = B(q) = B(r) = B(s) = \text{true}$

$B(u) = B(v) = \text{false}$

Für beliebige Variablen v gilt: $\hat{B}(v) = B(v)$

$\hat{B}(\perp) = \text{immer false}$

$\hat{B}(T) = \text{immer true}$

$\hat{B}(F \wedge G) = \text{and}(\hat{B}(F), \hat{B}(G))$

$\hat{B}(F \vee G) = \text{or}(\hat{B}(F), \hat{B}(G))$

$\hat{B}(\neg F) = \text{not}(\hat{B}(F))$

Bestimmung von \hat{B}

$p \rightarrow s : \hat{B}(p \rightarrow s) = \hat{B}(\neg p \vee s) = \text{or}(\hat{B}(\neg p), \hat{B}(s)) = \text{true}$

$(u \rightarrow r) \wedge s : \text{and}((\text{or}(\hat{B}(\neg u), \hat{B}(r)), \hat{B}(s))) = \text{true}$