Formale Modellierung Übungsblatt 1

Lösung Aufgabe 1

(a)

Alle x sind y.

Manche z sind x.

Manche z sind y.

Gültig!

Alle rationalen Zahlen sind als Bruch darstellbar. Manche reelle Zahlen sind rationale Zahlen. Manche reelle Zahlen sind als Bruch darstellbar. (b)

Kein x ist ein y.
Alle z sind x.
Kein z ist ein y.
Gültig!

Kein Parallelogram ist ein Kreis. Alle Rauten sind Parallelogramme. Keine Raute ist ein Kreis. (c)

> Alle x machen y. Kein z ist ein x. Kein z macht y. Gültig!

Alle Katzen haben ein Fell. Kein Mensch ist eine Katze. Kein Mensch hat ein Fell.

Lösung Aufgabe 2

(a)

Die Erdbeeren sind süß. x = Die Erdbeeren y = sind süß x = y

(b)

Ich gehe ins Kino oder ich bleibe daheim.

x = Gehe ins Kino

y = bleibe daheim

 $x \vee y$

(c)

Wenn ich mich nicht beeile, werde ich die Vorlesung versäumen.

x = Ich beeile mich

y = ich versäume die Vorlesung

 $\neg x \supset y$

(d)

Nur wenn ich jetzt losfahre komme ich rechtzeitig zum Flughafen.

x = jetzt losfahre

y = komme rechtzeitig

 $x \supset y$

(e)

Entweder fahre ich im Juli oder im August auf Urlaub. Beides geht sich zeitlich

 $\begin{array}{l} \text{nicht aus.} \\ \mathbf{x} = \text{fahre im Juli} \end{array}$

y = fahre im August

iame im riagas

 $x \not\equiv y$

(f)

Ich koche heute nicht, lasse mir jedoch eine Pizza liefern.

x = Ich koche heute

y = lass Pizza liefern

 $\neg x \supset y$

(g)

Wenn der Bus nicht rechtzeitig kommt, so werde ich nicht pünktlich sein.

x = Bus kommt rechtzeitig

y = ich bin pünktlich

 $\neg x \supset \neg y$

(h)

Ich putze nur dann die Fenster, wenn es nicht regnet.

x = Putze die Fenster

y = es regnet

 $x \supset \neg y$

Lösung Aufgabe 5

(a) A, B und C sind Formeln.

 $A \wedge B$ ist eine Formel.

Wenn $A \wedge B$ und C Formeln sind, so ist auch $(A \wedge B) \supset C$ eine Formel.

 $B\supset C$ ist eine Formel.

 $A\supset (B\supset C)$ ebenfalls.

 $(((A \land B) \supset C) \equiv (A \supset (B \supset C)))$ ist eine Formel.

(b)
$$I(A) = 0$$
, $I(B) = 1$, $I(C) = 1$
 $A \wedge B = 0$
 $0 \supset C = 1$
 $B \supset C = 1$
 $A \supset 1 = 1$
 $1 \equiv 1 = 1$
 $val_I(F) = 1$

(c)

A	В	С	((A	\wedge	B)	\supset	C)	=	(A	\supset	(B	\supset	C))
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0
1	0	1	1	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1
1	0	0	1	0	0	1	0	1	1	1	0	1	0
0	1	1	0	0	1	1	1	1	0	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1	1	0	1	0	1	1	0	0
0	0	1	0	1	0	1	1	1	0	1	0	1	1
0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	1	0	1	0
$val_I(F) = 1$ für alle $I \Rightarrow F$ ist gültig und erfüllbar (Tautologie)													

gültig und erfüllbar (Tautologie)

Lösung Aufgabe 8

(a)

$$\begin{array}{c} \text{DNF: } A \wedge B \wedge \neg C \\ \text{KNF: } (\neg A \vee \neg B \vee \neg C) \wedge (A \vee \neg B \vee C) \wedge (A \vee \neg B \vee \neg C) \\ \text{DNF: } (\neg A \wedge B \wedge C) \vee (\neg A \wedge B \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge \neg B \wedge \neg C) \\ \text{KNF: } \neg A \vee \neg B \vee C \end{array}$$

Lösung Aufgabe 10

(a)

$$F$$

$$A \not\equiv B$$

$$(B \lor E) \supset \neg W$$

$$A \lor B$$

$$A \supset (B \land F)$$

(b) Die Zutaten sind B,E und F.F, damit der Trank dickflüssig wird, nach Aussage Nummer 4 kommt E dazu, A kommt jedoch durch Aussage 1 nicht hinein, dafür aber B nach Aussage 2.