



## 4. Übungsblatt zu Logik, Semantik und Verifikation SS 2001

Prof. Dr. Gert Smolka, Dr. Christian Schulte

[www.ps.uni-sb.de/courses/prog-lsv01/](http://www.ps.uni-sb.de/courses/prog-lsv01/)

---

Abgabe: 7. Mai in der Vorlesungspause

---

**Aufgabe 4.1: Primdarstellungen (4)** Seien  $X, Y, Z \in Var$  paarweise verschiedene Variablen.

(a) Geben Sie eine Formel  $A$  an mit

$$\mathcal{M}[[A]] = \{ \sigma \in \Sigma \mid \sigma(X) + \sigma(Y) + \sigma(Z) \geq 1 \}$$

(b) Geben Sie die konjunktive Primdarstellung für  $A$  an.

(c) Geben Sie die disjunktive Primdarstellung für  $A$  an.

**Aufgabe 4.2: Primdarstellungen (4)** Seien  $X, Y$  zwei verschiedene Variablen. Geben Sie die konjunktive und disjunktive Primdarstellung von  $X \Leftrightarrow Y$  an.

**Aufgabe 4.3: Primdarstellungen (6)**

(a) Geben Sie die konjunktive und disjunktive Primdarstellung von  $0$  an.

(b) Geben Sie eine Formel an, deren konjunktive Primdarstellung mit ihrer disjunktiven Primdarstellung identisch ist.

(c) Geben Sie eine normale Klauselmengens  $S$  und eine Primdarstellung  $S'$  an wie folgt:

(i)  $\mathcal{D}[[S]] = \mathcal{D}[[S']]$  und  $\mathcal{K}[[S]] = \mathcal{K}[[S']]$ .

(ii)  $S$  enthält nur Klauseln mit mindestens drei Literalen.

(iii)  $S'$  enthält genau eine Klausel mit genau einem Literal.

(d) Sei  $A \in For$  und  $X \in Var$ . Geben Sie eine möglichst einfach testbare Bedingung für die konjunktive Primdarstellung von  $A$  an, die genau dann gilt, wenn  $(A \Rightarrow X) \models 1$ .

**Aufgabe 4.4: Vollständiges Tableau mit Subsumption (6)** Sei die folgende Formel gegeben:

$$(X \vee Y) \wedge (X \vee Z) \wedge (Y \vee Z)$$

(a) Geben Sie ein vollständiges disjunktives Tableau mit Subsumption für die Formel an.

(b) Geben Sie die konjunktive und disjunktive Primdarstellung der Formel an.

**Aufgabe 4.5: Vereinfachung und Primdarstellung (12)** Seien  $X, Y, Z \in Var$  paarweise verschiedene Variablen und sei  $A$  die Formel  $(Z \Rightarrow Y) \Rightarrow X \wedge Y$ .

- (a) Beschreiben Sie die Formel  $A$  nur mit  $\neg$  und  $\wedge$ . Vorsicht: Sie sollen die Formel  $A$  beschreiben, nicht die Denotation von  $A$ .
- (b) Beschreiben Sie die zu  $A$  duale Formel  $\widehat{A}$  nur mit  $\neg$  und  $\wedge$ .
- (c) Geben Sie ein Tableau für eine maximale disjunktive Vereinfachungskette für  $A$  an.
- (d) Geben Sie die disjunktive Primdarstellung von  $A$  an.
- (e) Geben Sie eine echte Teilmenge  $S$  der disjunktiven Primdarstellung von  $A$  an, für die gilt:  $\mathcal{D}[[S]] = \mathcal{M}[[A]]$ .
- (f) Geben Sie ein Tableau für eine maximale konjunktive Vereinfachungskette für  $A$  an.
- (g) Geben Sie die konjunktive Primdarstellung von  $A$  an.

**Aufgabe 4.6: Modellierung und Primdarstellung (10)** Vier Freunde vereinbaren Regeln für eine Party:

- (1) Wer mit Rita tanzt, muss auch mit Karen und Maria tanzen.
- (2) Wer nicht mit Rita tanzt, darf nicht mit Karen tanzen, muss aber mit Clara tanzen.
- (3) Wer nicht mit Karen tanzt, darf nicht mit Clara tanzen.

Sie sollen diese Regeln in möglichst einfacher Form darstellen.

- (a) Beschreiben Sie jede der drei Regeln durch eine aussagenlogische Formel. Verwenden Sie dabei nur die Variablen  $C$  (Clara),  $K$  (Karen),  $M$  (Maria) und  $R$  (Rita).
- (b) Geben Sie eine konjunktive Primdarstellung für die Konjunktion der Regeln an.
- (c) Geben Sie eine disjunktive Primdarstellung für die Konjunktion der Regeln an.

**Aufgabe 4.7: Dualitätsbeweis (8)** Sie sollen das Lemma für den Dualitätssatz beweisen. Seien dazu die folgenden Funktionen gegeben:

$$\widehat{\cdot} \in For \rightarrow For$$

$$\widehat{\widehat{X}} = X$$

$$\widehat{\neg A} = \neg \widehat{A}$$

$$\widehat{A \wedge B} = \widehat{A} \vee \widehat{B}$$

$$\widehat{\cdot} \in \Sigma \rightarrow \Sigma$$

$$\widehat{\sigma}(X) = 1 - \sigma(X)$$

Beweise Sie:  $\forall A \in For: \mathcal{F}[[\widehat{A}]]\widehat{\sigma} = 1 - \mathcal{F}[[A]]\sigma$ .