

## Mathematische Logik

Blatt 2

Abgabe: 02.05.2023, 12 Uhr

### Aufgabe 1 (3 Punkte).

Geben Sie zu der aussagenlogischen Formel jeweils eine äquivalente Formel in disjunktiver Normalform an.

- Unter Verwendung einer Wahrheitstafel:  $((A_1 \leftrightarrow A_2) \vee A_1)$
- Mittels elementarer logischer Umformungen:  $((A_1 \rightarrow (A_4 \vee A_3)) \rightarrow \perp) \vee (A_4 \rightarrow A_1)$

### Aufgabe 2 (4 Punkte).

Beweisen Sie: Wenn  $\varphi$  und  $\psi$  aussagenlogische Formeln sind mit  $\vdash (\varphi \rightarrow \psi)$ , so gibt es eine aussagenlogische Formel  $\chi$  mit  $\vdash (\varphi \rightarrow \chi)$  und  $\vdash (\chi \rightarrow \psi)$  derart, dass alle in  $\chi$  vorkommenden Aussagenvariablen sowohl in  $\varphi$  als auch in  $\psi$  vorkommen.

**Hinweis:** Gewinnen Sie  $\chi$  aus der kanonischen DNF von  $\varphi$ .

### Aufgabe 3 (6 Punkte).

Nach Vorlesung ist  $\{\wedge, \neg\}$  ein vollständiges Junktorensystem. In dieser Aufgabe wollen wir andere vollständige Junktorensysteme betrachten.

- Zeigen Sie mittels elementarer logischer Umformungen, dass  $\{\perp, \rightarrow\}$  ein vollständiges Junktorensystem ist.

Wir können neue zweistellige Junktoren als Abkürzungen für komplexere aussagenlogische Formeln einführen. Beispielsweise betrachten wir den zweistelligen Junktor  $\downarrow$ , der als Abkürzung  $(\varphi \downarrow \psi)$  für  $\neg(\varphi \vee \psi)$  steht.

- Zeigen Sie, dass sich  $(A_1 \rightarrow A_2)$  als aussagenlogische Formel, in der kein anderer Junktor als  $\downarrow$  vorkommt, darstellen lässt und geben Sie eine solche Formel an.
- Sei  $*$  ein beliebiger zweistelliger Junktor. Begründen Sie: Falls  $\{*\}$  ein vollständiges Junktorensystem bildet, so muss schon  $(A_1 * A_1) \sim \neg A_1$  gelten.

**Hinweis:** Betrachten Sie mögliche Werte für  $\tilde{*}(0, 0)$  und  $\tilde{*}(1, 1)$ .

- Folgern Sie, dass  $\{\downarrow\}$  ein vollständiges Junktorensystem bildet.
- Bonusfrage** (2 Bonuspunkte) Statt über Formeln und logische Äquivalenz zu sprechen, kann man den Begriff vollständiges Junktorensystem auch als Eigenschaft der zu den Junktoren gehörigen Wahrheitswertfunktionen definieren: Die Menge von Junktoren  $\{*_1, \dots, *_n\}$  ist vollständig, falls sich für jedes  $n \geq 1$  jede mögliche Wahrheitsfunktion  $\{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$  mit Hilfe der Wahrheitsfunktionen  $\tilde{*}_1, \dots, \tilde{*}_n$  "darstellen" lässt. Finden Sie eine mathematische Formulierung, was "darstellen" bedeutet.

**(Bitte wenden!)**

**Aufgabe 4** (3 Punkte).

Sei  $K_n$  der vollständiger Graph mit  $n$  Ecken. Dies bedeutet, dass jedes Paar von Ecken  $i < j$  durch genau eine Kante  $K_{ij}$  verbunden ist. Für jede Kante  $K_{ij}$  sei eine Aussagenvariable  $A_{ij}$  gegeben. Die Kanten werden nun entweder blau oder rot gefärbt. Eine solche Färbung lässt sich als Belegung  $\beta$  der Aussagenvariablen  $A_{ij}$  (für alle  $i < j$ ) mit Wahrheitswerten codieren (wie?).

- a) Geben Sie für beliebiges  $n$  eine aussagenlogische Formel  $\varphi_n$  mit der folgenden Eigenschaft an: Für jede Belegung  $\beta$  gilt (unter der obigen Korrespondenz), dass  $\beta(\varphi_n) = 1$ <sup>1</sup> genau dann, wenn in der Färbung von  $K_n$  ein monochromes Dreieck existiert, d.h. drei Punkte deren gemeinsame Kanten alle dieselbe Farbe haben.
- b) Gibt es eine Belegung  $\beta$  derart, dass  $\beta(\varphi_4) = 0$ ?

Anmerkung: Es lässt sich zeigen, dass  $\varphi_6$  eine Tautologie ist. Mit anderen Worten existiert für jede Färbung der Kanten von  $K_6$  ein rotes oder blaues Dreieck.

---

DIE ÜBUNGSBLÄTTER KÖNNEN ZU ZWEIT EINGEREICHT WERDEN. ABGABE DER ÜBUNGSBLÄTTER NACH ÜBUNGSGRUPPE ENTWEDER IM FACH 3.02 ODER 3.03 IM KELLER DES MATHEMATISCHEN INSTITUTS.

---

<sup>1</sup>Gegeben eine aussagenlogische Formel  $\varphi$  und eine Belegung  $\beta$  der Aussagenvariablen mit Wahrheitswerten sei  $\beta(\varphi)$  der Wert des Wahrheitswertverlaufs  $\tilde{\varphi}$  unter den von  $\beta$  vorgegebenen Wahrheitswerten. Hierbei wird benutzt, dass der Wahrheitswertverlauf von  $\varphi$  nur von den in  $\varphi$  vorkommenden Aussagenvariablen abhängt.