

**Formale Logik — Blatt 10****Aufgabe 37: (Noch einmal Resolutionskalkül)**

Zeigen Sie mit dem Resolutionskalkül, dass  $G = \forall w(R(w) \Rightarrow Q(w))$  eine logische Folgerung ist von

$$F = \forall y \left( \forall x \left( (P(f(x), x) \vee Q(x)) \wedge \neg R(f(x)) \right) \wedge \forall z (\neg P(z, y) \vee \neg R(y) \vee R(z)) \right).$$

**Aufgabe 38: (Ramen probieren)**

Gegeben den Rahmen  $W = \mathbb{N}$ , sei  $R$  die Relation  $<$  (also  $R = \{(n, m) \mid n, m \in \mathbb{N}, n < m\}$ ). Außerdem sei eine Belegung  $\alpha : \{A, B\} \times \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$  gegeben durch

$$\alpha(A, n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n \text{ odd} \\ 0 & \text{else} \end{cases} \quad \alpha(B, n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n < 5 \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

Bestimmen Sie die Wahrheitswerte der folgenden Formeln jeweils im Punkt  $s = 3$ .

- (a)  $F_1 = \diamond \diamond A$
- (b)  $F_2 = \diamond \square \neg B$
- (c)  $F_3 = \diamond \diamond B$
- (d)  $F_4 = \diamond(A \wedge \square \neg B)$

**Aufgabe 39: (Relationen als gerichtete Graphen)**

Zeichnen Sie die folgenden Relationen als gerichtete Graphen  $G = (W, R)$ . Das heißt, die Knoten von  $G$  sind die Elemente von  $W$ , und die Kanten von  $G$  sind die (geordneten) Paare in  $R$ . Zeichnen Sie jeweils auch  $(W, R^2)$  und  $(W, R^3)$ .

- (a)  $W = \{\text{Stein, Schere, Papier}\}$ ,  $R = \{(\text{Stein, Schere}), (\text{Schere, Papier}), (\text{Papier, Stein})\}$
- (b)  $W = \{0, 1, 2, 3\}$ ,  $R = \{(n, m) \mid n, m \in W, |n - m| \bmod 4 = 1\}$
- (c)  $W = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{1, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$ ,  $R = \{(n, m) \mid n, m \in W, n \subseteq m\}$

Geben Sie für jede der neun Relationen  $(W, R^i)$  ( $i = 1, 2, 3$ ) an, ob sie jeweils reflexiv, und/oder symmetrisch, und/oder transitiv sind.

*Überlegen Sie sich auch für sich, wie man im Graphen die drei Eigenschaften reflexiv, symmetrisch, transitiv sehen kann.*

**Aufgabe 40: (Euklidische Relationen)**

Eine Relation  $R \subset W \times W$  heißt **euklidisch**, falls

$$\forall x \in W \forall y \in W \forall z \in W \left( ((x, y) \in R \wedge (x, z) \in R) \Rightarrow (y, z) \in R \right).$$

Zeigen Sie: eine Relation, die reflexiv und euklidisch ist, ist auch symmetrisch und transitiv.

*Sie können den Resolutionskalkül nutzen, müssen es aber nicht.*

Schicken Sie Ihre Lösungen an die Tutorin bzw. den Tutor, von dem die letzte Korrektur kam.

Abgabe bis 19.12.2023 um 14:00.

Tutorien:	Di 16-18	D2-152	Hannah Heile	hheile+logik@techfak.de
	Di 16-18	T2-204	Can Ward	cward+logik@techfak.de
	Mi 8-10	T2-233	Jakob Niermann	janiermann+logik@techfak.de