

2	3	4	5	Σ
/7	/5	/8	/6	/26

Gruppe **G**

Aufgabe 2 (Punkte: /7)

- (a)
 Es existieren die Redukte $(\mathbb{N}, +, \cdot, <)$, $(\mathbb{N}, \cdot, <)$, $(\mathbb{N}, +, <)$, $(\mathbb{N}, +, \cdot)$, $(\mathbb{N}, <)$, $(\mathbb{N}, +)$, (\mathbb{N}, \cdot) und (\mathbb{N}) .
- (b)
 Für $n \subseteq \mathbb{N}$ und $n \neq \emptyset$ ist $\mathfrak{N}_n = (n, \leq)$ eine Substruktur von \mathfrak{N}_1 , da sich jede Teilmenge der natürlichen Zahlen auf die selbe Weise ordnen lässt.
 Sei $n \subseteq \mathbb{N}$, $n \neq \emptyset$ und sei $N_n = \{2^i \cdot m \mid m \in n, i \in \mathbb{N}\}$. Dann ist $\mathfrak{N}_{N_n} = (N_n, f)$ eine Substruktur von \mathfrak{N}_2 , da man alle Elemente in n um die Vielfachen mit allen Zweierpotenzen erweitern muss, da die Substruktur sonst nicht $\{f\}$ -abgeschlossen wäre.
- (c)
 $(\mathbb{Z}/3\mathbb{Z}, +)$ besitzt die Substrukturen $\{0\}$ und $\{0, 1, 2\}$, da $\{0, 1\}$ mit der Addition modulo 3 nicht abgeschlossen ist ($1+1=2$ liegt nicht in der Menge).
 $(\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}, +)$ besitzt die Substrukturen $\{0\}$ und $\{0, 1, 2, 3\}$ und $\{0, 2\}$. ($\{0, 1\}$ nicht abgeschlossen wie vorher begründet, $\{0, 1, 2\}$ ebenfalls nicht, da $1 + 2 = 3$, $\{0, 1, 3\}$ nicht da $1 + 1 = 2$, $\{0, 2\}$ und $\{0, 3\}$ analog auch nicht.)

Aufgabe 3 (Punkte: /5)

- (a)
 Die Aussage des Satzes ist, dass ein Knoten x existiert, welcher nicht inzident zu einer Kante ist.
 Die Aussage trifft nur auf \mathcal{G}_2 , der Knoten oben links ist isoliert.
- (b)
 Die Aussage des Satzes ist, dass ein Knoten x existiert, welcher über eine Kante mit zwei anderen, verschiedenen, Knoten y, z verbunden ist. Dies trifft auf die Graphen \mathcal{G}_1 (x ist Knoten oben links) und \mathcal{G}_4 (x ist z.B. der Knoten unten rechts) zu. Der Satz gilt für die restlichen Graphen nicht, da dessen Knoten höchstens Grad 1 haben und somit nicht zu mind. zwei anderen adjazent sind.
- (c)
 Die Aussage des Satzes ist, dass im Graphen zwei verschiedene Knoten stets durch eine Kante verbunden sein sollen. (Das " $\exists z(\dots)$ " ist redundant, da innerhalb der Klammern Exy nochmal in einer Konjunktion auftritt.) Dies trifft nur auf den Graphen \mathcal{G}_3 , da in allen anderen graphen Knoten existieren, welche nicht adjazent zueinander sind.

Aufgabe 4 (Punkte: /8)

Im Index der Bezeichnung der Formel stehen die freien Variablen, die Potenz steht für den Aufgabenteil.

(a)

$$\varphi_a(a, b) := \exists x(a \cdot x = b)$$

(b)

$$\varphi_b(a) := \neg \exists x \neg \exists y (x \neq 1 \wedge y \neq 1 \wedge x \cdot y = a) \wedge a \neq 1$$

(c)

$$\varphi_c(a, b) := \neg \exists n \neg \exists c \neg \exists d (n \cdot c = a \wedge n \cdot d = b)$$

(d)

$$\varphi_d(a) := a = 1 \vee \forall x (\varphi_a(x, a) \wedge \varphi_b(x)) \rightarrow 1 + 1 = x$$

(e)

$$\varphi_e(a, b) := \forall x (\varphi_d(x) \rightarrow \forall y \forall z ((x + z \neq b) \rightarrow (x + y \neq a)) \wedge ((x + y \neq a) \rightarrow (x + z \neq b)))$$

Aufgabe 5 (Punkte: /6)

(a)

Betrachte für den Induktionsanfang einen Term t , welcher nur aus einer Variable x besteht. Dann gilt

$$\llbracket t \rrbracket^{(\mathfrak{A}, \beta)} = \llbracket x \rrbracket^{(\mathfrak{A}, \beta)} = \beta(x) = \llbracket x \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)} = \llbracket t \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}.$$

Seien nun für den Induktionsschritt t_1, \dots, t_n Terme für die die Aussage gilt und sei f ein n -stelliges Funktionssymbol aus \mathfrak{A} bzw. \mathfrak{B} . (Gleiche Signatur, da \mathfrak{A} eine Substruktur.) Dann gilt

$$\begin{aligned} \llbracket f t_1 \dots t_n \rrbracket^{(\mathfrak{A}, \beta)} &= f^{\mathfrak{A}}(\llbracket t_1 \rrbracket^{(\mathfrak{A}, \beta)}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{(\mathfrak{A}, \beta)}) \stackrel{IV}{=} f^{\mathfrak{A}}(\llbracket t_1 \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}) \\ &\stackrel{Def.}{=} f^{\mathfrak{B}}|_{\mathfrak{A}}(\llbracket t_1 \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}) \\ &= f^{\mathfrak{B}}(\llbracket t_1 \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}) \\ &= \llbracket f t_1 \dots t_n \rrbracket^{(\mathfrak{B}, \beta)}. \end{aligned}$$

(b)

Sei \mathfrak{A} eine Substruktur von \mathfrak{B} und seien a_1, \dots, a_k aus dem Universum von \mathfrak{A} . Zeige die Aussage induktiv über den Aufbau von FO Formeln.

Induktionsanfang: Seien Terme t_i mit höchstens den Variablen a_1, \dots, a_k aus dem Universum von \mathfrak{A} .

- Sei $\varphi = (t_1 = t_2)$. Dann gilt $\mathfrak{A} \models \varphi \Leftrightarrow \llbracket t_1 \rrbracket^{\mathfrak{A}} = \llbracket t_2 \rrbracket^{\mathfrak{A}} \stackrel{(a)}{\Leftrightarrow} \llbracket t_1 \rrbracket^{\mathfrak{B}} = \llbracket t_2 \rrbracket^{\mathfrak{B}} \Leftrightarrow \mathfrak{B} \models \varphi$.
- Sei $\varphi = (P t_1 \dots t_n)$, wobei P ein m -stelliges Relationssymbol aus \mathfrak{A} (und somit aus \mathfrak{B} , da eine Substruktur die selbe Signatur hat.)
 Dann gilt $\mathfrak{A} \models \varphi \Leftrightarrow (\llbracket t_1 \rrbracket^{\mathfrak{A}}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{\mathfrak{A}}) \in P^{\mathfrak{A}} \stackrel{Def}{\Leftrightarrow} (\llbracket t_1 \rrbracket^{\mathfrak{A}}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{\mathfrak{A}}) \in P^{\mathfrak{B}} \cap A^m \Leftrightarrow (\llbracket t_1 \rrbracket^{\mathfrak{A}}, \dots, \llbracket t_n \rrbracket^{\mathfrak{A}}) \in P^{\mathfrak{B}}$, da a_1, \dots, a_k aus dem Universum von \mathfrak{A} .

Induktionsschritt: Die Behauptung gelte für Formeln ψ, φ , dessen Terme höchstens Variablen a_1, \dots, a_k aus dem Universum von \mathfrak{A} .

-
-