

7. Übung Automatentheorie

Für die Aufgaben auf diesem Übungsblatt verwenden wir die folgende Definition:
 Für einen Graphen $H = (I, R)$ und Graphen $G_i = (V_i, E_i)$ für $i \in I$ definieren wir einen Graphen $\otimes_H((G_i)_{i \in I}) = (V, E)$ durch

$$V = \bigsqcup_{i \in I} V_i = \{(i, v) \mid i \in I, v \in V_i\}$$

und

$$\{(i, v), (j, w)\} \in E \iff (i = j \text{ und } \{v, w\} \in E_i) \text{ oder } \{i, j\} \in R.$$

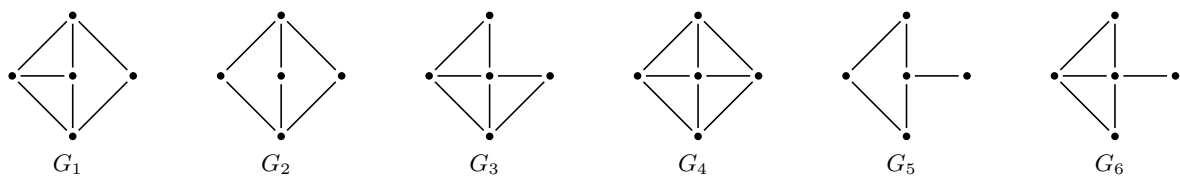
Für eine Menge \mathcal{H} von Graphen sei $\mathcal{G}(\mathcal{H})$ die Menge aller Graphen, die sich (bis auf Isomorphie) mittels der Operationen \otimes_H für $H \in \mathcal{H}$ aus Graphen mit einem Knoten erzeugen lassen.

Aufgabe 1

Es sei $\mathcal{H} = \{H_1, H_2\}$ die Menge, die aus den Graphen H_1 und H_2 besteht.



Entscheiden Sie für die folgenden Graphen G_1 bis G_6 jeweils, ob sie in $\mathcal{G}(\mathcal{H})$ enthalten sind.



Aufgabe 2

- Finden Sie eine möglichst kleine Menge \mathcal{H} von Graphen, so dass $\mathcal{G}(\mathcal{H})$ die Menge aller P_4 -freien Graphen ist.
- Es sei $\mathcal{H}_{\leq 3}$ die Menge aller Graphen, die höchstens 3 Knoten besitzen.
 Zeigen Sie: Auch $\mathcal{G}(\mathcal{H}_{\leq 3})$ ist die Menge aller P_4 -freien Graphen.
- Beweisen Sie: Wenn \mathcal{H} eine Menge P_4 -freier Graphen ist, dann ist jeder Graph in $\mathcal{G}(\mathcal{H})$ ebenfalls P_4 -frei.

Aufgabe 3

Es sei \mathcal{H} eine endliche Menge von Graphen.

- (a) Weisen Sie nach, dass es einen Graphen gibt, der nicht in $\mathcal{G}(\mathcal{H})$ enthalten ist.
- (b) Beweisen Sie, dass die Menge

$$\{\varphi \in \text{MSO}_G \mid \varphi \text{ ist ein Satz mit } G \models \varphi \text{ für alle } G \in \mathcal{G}(\mathcal{H})\}$$

entscheidbar ist.