

Geometrie: Woche 3

Prof. Dr. C. Löh/J. Seipel

23. April 2021

Leseauftrag (für die Vorlesung am 27. April). Diese Woche lernen wir ein paar Klassiker aus der Graphentheorie und einfache Anwendungen davon kennen.

- Lesen Sie Kapitel 1.6.2 *Das Spiel SET*.
- Lesen Sie Kapitel 1.6.3 *Strategie via Symmetrie*.
- Lesen Sie Kapitel 1.6.4 *Der Heiratssatz* bis zum Ende des Beweises des Heiratssatzes.

Leseauftrag (für die Vorlesung am 30. April).

- Lesen Sie den Rest von Kapitel 1.6.4 *Der Heiratssatz*.
- Lesen Sie Kapitel 1.7.1 *Geometrische Realisierung von Graphen*.
- (Optional). Lesen Sie Anhang A.5 *Funktoren*.

In der nächsten Vorlesung werden wir uns mit dem eulerschen Polyedersatz und ersten Anwendungen davon beschäftigen.

Fingerübung (Symmetrie in Spielen?).

1. Gewinnt der erste Spieler sicher bei Tic-Tac-Toe, indem er den ersten Zug in das zentrale Feld setzt und im folgenden die Züge des zweiten Spielers am zentralen Feld punktspiegelt?
2. Gewinnt Schwarz sicher bei Schach, indem es die an der „horizontalen Mittellinie“ gespiegelten Züge von Weiß spielt?
3. Bestimmen Sie die Symmetrien des Mühle-Spielbretts.
4. Bestimmen Sie die Symmetrien des Blokus-Trigon-Spielbretts.

Aufgaben (für die Übungen am 4.–7. Mai). Es werden die folgenden Aufgaben (lösbar mit dem Material aus Woche 2) besprochen.

Bitte wenden

Aufgabe 2.1 (Isomorphie und Symmetrie). Seien M und M' die Mini-Geometrie-Modelle zu den Graphen $(\{0, 1, 2\}, \{\{0, 1\}\})$ bzw. $(\{0, 1, 2\}, \{\{0, 2\}\})$. Welche der folgenden Aussagen sind wahr? Begründen Sie Ihre Antwort!

1. Es gilt $M \cong_{\text{MG}} M'$.
2. Die Gruppe $\text{Aut}_{\text{MG}}(M)$ enthält genau zwei Elemente.

Aufgabe 2.2 (kleine Mini-Geometrien). Gibt es an dem folgenden Beweis etwas auszusetzen? Ist die behauptete Aussage überhaupt wahr? Begründen Sie Ihre Antworten!

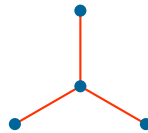
Behauptung. Bis auf Isomorphie von Mini-Geometrien gibt es höchstens ein Mini-Geometrie-Modell (P, G, \sqsubset) mit $|P| = 4$ und $|G| = 2$.

Beweis. Seien $M = (P, G, \sqsubset)$ und $M' = (P', G', \sqsubset')$ Modelle von Mini-Geometrie mit $|P| = 4 = |P'|$ und $|G| = 2 = |G'|$. Dann gibt es also Bijektionen $f: P \rightarrow P'$ und $F: G \rightarrow G'$. Seien $f': P' \rightarrow P$ und $F': G' \rightarrow G$ die inversen Bijektionen. Dann sind $(f, F): M \rightarrow M'$ und $(f', F'): M' \rightarrow M$ zueinander inverse Isomorphismen von Mini-Geometrien. \square

Aufgabe 2.3 (Dreifuß). Wir betrachten die unten schematisch dargestellte Situation; eine solche Konstellation ist ein *Dreifuß*.

1. Definieren Sie die Dreifuß-Bedingung in der Sprache der Mini-Geometrie.
2. Wie lautet diese Bedingung in Mini-Geometrie-Modellen? (in Worten)
3. Wie lautet diese Bedingung in Mini-Geometrie-Modellen? (als logische Formel)
4. Wie kann man diese Bedingung in Lean als `is_tripod` formalisieren?

Hinweis. Fügen Sie diese Definition zu `minigeometry_exercise.lean` hinzu. Probieren Sie auf jeden Fall in Lean aus, ob ihre Implementierung keine Beschwerden von Lean hervorruft.



Aufgabe 2.4 (Dreifußdreieck). Sei (x, y, z) ein Dreieck in Mini-Geometrie und sei (m, x, y, z) ein Dreifuß „mit Zentrum m “ (Aufgabe 2.3).

1. Zeigen Sie, dass dann auch (m, x, y) ein Dreieck in Mini-Geometrie ist. Illustrieren Sie Ihren Beweis durch eine geeignete Skizze.
2. Vervollständigen Sie den Beweis von `tritri` in `minigeometry_exercise.lean` in Lean. Verwenden Sie den Beweis aus der ersten Teilaufgabe als Grundlage und kommentieren Sie Ihren Lean-Code entsprechend.

Bonusaufgabe (Graphen aus Molekülen).

1. Erklären Sie, wie man aus Molekülen Graphen erhalten kann.

Hinweis. Graphen in unserem Sinne lassen keine Unterscheidungen zwischen verschiedenen Arten von Knoten oder Kanten zu! Das ist also eine sehr grobe Transformation von Molekülen zu Graphen.

2. Geben Sie Beispiele für Isomere, die zu nicht-isomorphen Graphen führen.

Bonusaufgabe (Isomorphie linearer Mini-Geometrien). Sei K ein Körper und seien $n, m \in \mathbb{N}$ mit $A(K^n) \cong_{\text{MG}} A(K^m)$. Zeigen Sie, dass dann $n = m$ gilt.