
2. Übung “Graphen und Geometrie”

Stefan Felsner / Kolja Knauer

SoSe 2012

Aufgaben für Di. 8. Mai

- (1) Wir wissen jetzt: Jeder Graph kann in \mathbb{R}^3 kreuzungsfrei gezeichnet werden. Gibt es für jedes n eine n -elementige Punktmenge $X \subseteq \mathbb{R}^3$ sodass jeder Graph mit n Knoten geradlinig in den \mathbb{R}^3 eingebettet werden kann und seine Knoten genau auf X landen?
- (2) Zeige:
 - Für jede Fläche S gilt K_6 kann in S gezeichnet werden genau dann, wenn $K_{3,3}$ in S gezeichnet werden kann.
 - Dies gilt nicht mehr, wenn man aus der Flächendefinition die Hausdorff-Eigenschaft streicht.
- (3) Zeige: Jeder in einer Fläche S 2-cell-eingebettete Graph G kann so in der Kanonischen Repräsentation gezeichnet werden, dass ein spannender planarer Teilgraph G' im Inneren des Polygons gezeichnet ist. Alle weiteren Kanten von G schneiden Polygonkanten in deren Innerem.
- (4) Zeige: Jede kombinatorische Einbettung definiert ein 2-cell-embedding auf einer Fläche.
- (5) Zeige: Wenn G zusammenhängend und kein Baum ist gilt: $\tilde{g}(G) \leq 2g(G) + 1$.
- (6) Die Petersen Familie ist die Menge der (sieben) Graphen, die sich aus dem Petersen Graphen durch $Y - \Delta$ und $\Delta - Y$ Operationen erzeugen lassen. Bei einer $Y - \Delta$ Operation wird ein Grad 3 Knoten durch ein Dreieck auf seinen Nachbarn ersetzt. Bei einer $\Delta - Y$ Operation werden die Kanten eines Dreiecks gelöscht und eine neuer Knoten hinzugefügt, der mit den Knoten des Dreiecks verbunden wird.
Bestimme orientierbares und nicht-orientierbares Geschlecht aller Graphen der Petersen Familie.