Karlsruher Institut für Technologie Fakultät für Informatik ITI Wagner Algorithmische Kartografie Sommersemester 2013 Martin Nöllenburg/Benjamin Niedermann

## Übungsblatt 4

Ausgabe: Dienstag, 21. Mai 2013

Abgabe: Bis spätestens Dienstag, 04. Juni 2013 um 12:00 Uhr.

Hinweis: Abgabe ist sowohl in den Vorlesungen und Übungen als auch im Raum 322 des Informatik-Hauptgebäudes möglich.

#### 1 Neutrale Streifen

Beweisen Sie Lemma 1 aus der Vorlesung vom 14.05.: Für jede kreuzungsfreie Zuordnung mit minimaler Länge gilt, dass kein Leader einen neutralen Streifen kreuzt.

### 2 Untere Schranke

Beweisen Sie Lemma 3 aus der Vorlesung vom 14.05.: Eine kreuzungsfreie Zuordnung kann nicht schneller als in  $\Omega(n \log n)$  Zeit berechnet werden. Verwenden Sie hierzu, dass in einem vergleichsbasierten Rechnermodell eine Sequenz bestehend aus n Zahlen nicht schneller als in  $\Omega(n \log n)$  Zeit sortiert werden kann.

## 3 Zweiseitiger Fall

In dieser Aufgabe soll das zweiseitige Boundary-Labeling-Problem mit po-Leadern betrachtet werden. Hierzu seien die Punkte in P und die Label in L einer Instanz (L, P, R) in allgemeiner Lage gegeben.

- 1. Nehmen Sie an, dass die Label an zwei benachbarten Seiten von R angrenzen. Kann für n Label und n Punkte immer eine kreuzungsfreie Zuordnung gefunden werden?
- 2. Nehmen Sie an, dass die Label an zwei gegenüberliegenden Seiten von R angrenzen. Kann für n Label und n Punkte immer eine kreuzungsfreie Zuordnung gefunden werden?
  - (a) Falls ja, geben Sie einen Algorithmus an, der eine solche Zuordnung findet.
  - (b) Falls nein, geben Sie einen Algorithmus an, der für eine gegebene Instanz überprüft, ob eine kreuzungsfreie Zuordnung existiert.

# 4 Allgemeine Lage

In der Vorlesung wurde angenommen, dass für eine gegebene Instanz (L, P, R) sich die Punkte in P und die Label in L in allgemeiner Lage befinden, d.h. keine zwei Punkte in P liegen auf einer gemeinsamen horizontalen oder vertikalen Gerade und kein Punkt in P liegt auf einer horizontalen Gerade, welche die oberere oder untere Seite eines Labels verlängert. Zeigen Sie, wie diese Einschränkung aufgehoben werden kann.