

DOZENT: PROF. DR. TIBOR SZABÓ,  
 ÜBUNGSLEITER: DR. YURY PERSON, WILHELM NEUBERT

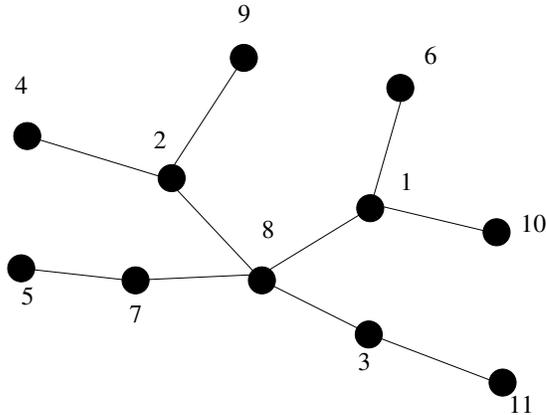
## Übungsblatt 11

Abzugeben bis zum 28. Juni, am Ende der Vorlesung

### Aufgabe 1

[10 Punkte]

- (a) Geben Sie für den folgenden Baum seinen Prüfer-Code an.

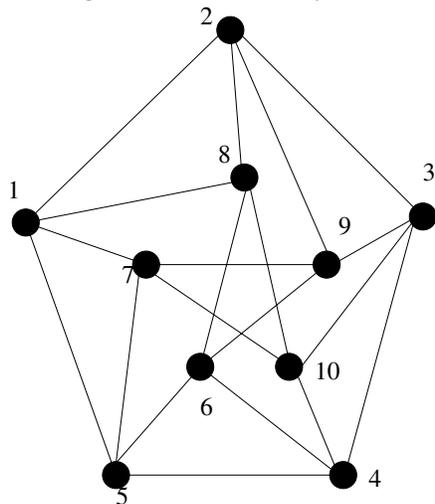


- (b) Geben Sie den aufspannenden Baum für den Prüfer-Code (3, 1, 4, 1, 5, 9, 2, 6, 5) an.

### Aufgabe 2

[10 Punkte]

Wenden Sie den Algorithmus von Dijkstra mit dem Startknoten 1 auf den folgenden



Graphen an:

Dabei definieren wir Gewichte von der Kante  $ij$  als  $w(i, j) = |i - j|$ .

**Aufgabe 3** [10 Punkte]

Zeigen Sie, dass falls alle Kantengewichte in einem zusammenhängenden Graphen  $G$  paarweise verschieden sind, so hat  $G$  einen eindeutigen minimal aufspannenden Baum.

**Aufgabe 4** [10 Punkte]

Seien  $T$  und  $T'$  zwei aufspannende Bäume eines zusammenhängenden Graphen  $G$ . Beweisen Sie, dass für jedes  $e \in E(T) \setminus E(T')$  es eine Kante  $e' \in E(T') \setminus E(T)$  gibt, so dass beide Graphen  $T' + e - e'$  und  $T - e + e'$  aufspannende Bäume sind.

**Anmerkung 1.** *Diese Aufgabe verbindet zwei Sätze aus der Vorlesung.*

**Aufgabe 5** [10 Punkte]

Wie viele aufspannende Bäume hat der Graph  $K_n - e$ ? ( $K_n - e$  ist der vollständige Graph minus eine beliebige Kante.)

**Aufgabe 6** [10 Punkte]

Für einen Graphen  $G$  definiere den Graphen  $G^j$  wie folgt:

$$G^j = (V(G), \{uv : \mathbf{dist}_G(\mathbf{v}, \mathbf{u}) \leq \mathbf{j}\}),$$

wobei  $\mathbf{dist}_G(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  die Länge des kürzesten Wegs in  $G$  ist, der  $u$  und  $v$  verbindet. Der Graph  $G$  heißt Hamiltonsch, falls er einen Kreis mit  $|V(G)|$  Knoten enthält. Sei  $T$  ein Baum mit  $n$  Knoten. Zeigen Sie, dass  $T^3$  Hamiltonsch ist, d.h. einen Kreis  $C_n$  enthält.