

# Graphentheorie

## 2. Serie

Besprechung am 18. April 2016

<http://bit.ly/25PbLv5>

---

### Aufgabe 1

Zeige, dass jeder geschlossene Kantenzug ungerader Länge einen Kreis enthält. Gibt es eine ähnliche Variante für geschlossene Kantenzüge gerader Länge?

### Aufgabe 2 (Nr. 12 in §0)

Bestimme  $\kappa(\cdot)$  und  $\lambda(\cdot)$  für den Weg  $P_n$ , den Kreis  $C_n$ , die Clique  $K_n$ , den vollständigen bipartiten Graphen  $K_{m,n}$  und den  $n$ -dimensionalen Würfel  $Q_n$  (den Graphen mit Eckenmenge  $\{0, 1\}^n$  und Kanten zwischen Ecken, die sich in genau einer Koordinate unterscheiden) für  $m, n \geq 3$ .

### Aufgabe 3

Geht im Beweis des Heiratssatzes die Annahme ein, dass der betrachtete Graph endlich ist? Wenn ja, kann man den Beweis so ändern, dass er auch für unendliche Graphen gilt?

---

### Aufgabe 4 (Nr. 23 in §0)

[1 Punkt]

Es sei  $\mathcal{T}$  eine Menge von Teilbäumen eines Baumes  $T$  und  $k \in \mathbb{N}$ .

- (i) Zeige, dass wenn je zwei Bäume aus  $\mathcal{T}$  einen nicht leeren Schnitt haben, dann ist auch der Schnitt aller Bäume  $\bigcap_{T \in \mathcal{T}} T$  nicht leer.
- (ii) Zeige, dass es entweder  $k$  disjunkte Bäume in  $\mathcal{T}$  gibt oder eine Menge von höchstens  $k - 1$  Ecken von  $T$  alle Bäume aus  $\mathcal{T}$  trifft.

### Aufgabe 5 (Nr. 24 in §0)

[1 Punkt]

Zeige, dass jeder Automorphismus eines Baumes eine Ecke oder eine Kante festlässt.

### Aufgabe 6 (Nr. 41 in §0)

[1 Punkt]

Sei  $A = (a_{ij})_{n \times n}$  die Adjazenzmatrix des Graphen  $G$  mit Eckenmenge  $V(G) = \{v_1, \dots, v_n\}$ , d. h.

$$a_{ij} = \begin{cases} 0, & \text{falls } \{v_i, v_j\} \notin E(G), \\ 1, & \text{falls } \{v_i, v_j\} \in E(G). \end{cases}$$

Zeige, dass die Matrix  $A^k = (a'_{ij})_{n \times n}$  die Anzahlen  $a'_{ij}$  der Kantenzüge der Länge  $k$  von  $v_i$  nach  $v_j$  in  $G$  angibt.

**Aufgabe 7** (Nr. 5 in §1)

[2 Punkte]

Beweise den Heiratssatz mit dem Satz von König.

---

**Aufgabe 8** (für die schriftliche Abgabe, Nr. 4 in §1)

In einem fest vorgegebenen Graphen  $G$  konstruieren zwei Spieler gemeinsam schrittweise einen Weg. Ist nach  $n$  Spielzügen ein Weg  $v_1, \dots, v_n$  entstanden, so wählt der am Zug befindliche Spieler eine Ecke  $v_{n+1}$ , so dass  $v_1, \dots, v_{n+1}$  wiederum ein Weg ist. Kann ein Spieler nicht mehr ziehen, so verliert er. Für welche Graphen  $G$  hat der erste Spieler eine Gewinnstrategie, für welche der zweite?