

Übungsblatt 1

Aufgabe 1:

Sei G ein Graph mit Minimalgrad $\delta(G) \geq 1$, Ordnung $n(G)$ und Dominanzzahl $\gamma(G)$. Beweisen Sie $\gamma(G) \leq n(G)/2$.

Definition: Für einen Graphen G nennt man die Menge $T \subseteq V(G)$ mit

$$\forall v \in V(G) : N_G(v) \cap T \neq \emptyset$$

eine *totale Dominanzmenge* von G . Die kleinste Kardinalität einer totalen Dominanzmenge in G ist die *totale Dominanzzahl* $\gamma_t(G)$ von G .

Aufgabe 2:

Sei G ein Graph mit Minimalgrad $\delta(G) \geq 1$, Ordnung $n(G)$ und totaler Dominanzzahl $\gamma_t(G)$. Beweisen Sie

$$\gamma_t(G) \leq \frac{1 + \log(\delta(G))}{\delta(G)} n(G).$$

Aufgabe 3:

- (a) Sei G ein Graph mit Ordnung $n(G)$, Unabhängigkeitszahl $\alpha(G)$ und fraktionaler chromatischer Zahl $\chi^f(G)$. Beweisen Sie $\chi^f(G) \geq n(G)/\alpha(G)$.
- (b) Bestimmen Sie $\chi^f(C_{2k+1})$ für alle $k \geq 1$.

Definition: Sei G ein Graph. Eine Teilmenge C der Eckenmenge von G ist eine *Clique*, falls je zwei Ecken aus C in G adjazent sind. Die größte Kardinalität einer Clique in G ist die *Cliquenzahl* $\omega(G)$ von G .

Aufgabe 4:

Sei G ein Graph mit Maximalgrad $\Delta(G)$, Ordnung $n(G)$, Unabhängigkeitszahl $\alpha(G)$ und Cliquenzahl $\omega(G)$. Weiter sei \mathcal{I}^* die Menge aller unabhängigen Mengen von G mit maximaler Kardinalität.

- (a) Sei $I \in \mathcal{I}^*$ zufällig (gleichverteilt). Beweisen Sie für alle $v \in V(G)$

$$(\omega(G) + 1)P(v \in I) + E(|I \cap N(v)|) \geq 2.$$

- (b) Beweisen Sie

$$\alpha(G) \geq \frac{2n(G)}{\Delta(G) + \omega(G) + 1}.$$

Abgabe zu Beginn der Übung am 30.10.2012.