

Definition. Sei G ein Graph.

- Eine Knotenmenge $S \subseteq V(G)$ heißt eine **stabile Menge** in G , wenn $E_G(S) = \emptyset$ ist.
- Eine Knotenmenge $K \subseteq V(G)$ heißt eine **Clique** in G , wenn $E_G(K) = \binom{K}{2}$ gilt.

[21]

Definition. Ein Graph heißt **bipartit**, wenn es eine Partitionierung seiner Knotenmenge in zwei stabile Mengen gibt.

[22]

Satz 3. Ein Graph ist genau dann bipartit, wenn er keinen Kreis ungerader Länge enthält.

(Beweis: Übungen)

Definition. Die **Inzidenzmatrix** eines Graphen G ist die Matrix $\text{Inz}(G) \in \{0, 1\}^{V(G) \times E(G)}$ mit

$$\text{Inz}(G)_{v,e} = \begin{cases} 1 & \text{falls } v \in e \\ 0 & \text{sonst} \end{cases} .$$

[23]

Satz 4. Der Rang der Inzidenzmatrix eines Graphen G ist $|V(G)|$ minus der Anzahl der bipartiten Komponenten von G .

[24]

Definition. Eine Teilmenge $M \subseteq E(G)$ heißt ein **Matching** (oder auch eine **Paarung**) im Graphen G , wenn $e \cap e' = \emptyset$ für alle $e, e' \in M$ mit $e \neq e'$ gilt; ein Matching M heißt **perfekt**, wenn $|M| = \frac{1}{2}|V(G)|$ gilt (d.h., wenn jeder Knoten in einer Kante des Matchings enthalten ist).

[25]

Definition. Sei A eine endliche Menge. Der **charakteristische Vektor** (oder auch: **Inzidenzvektor**) einer Teilmenge $B \subseteq A$ ist der 0/1-Vektor $\chi(B) \in \{0, 1\}^A$ mit

$$\chi(B)_a = \begin{cases} 1 & \text{falls } a \in B \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

[26]

Bemerkung. Für jeden Graphen G gelten:

- $\{\chi(M) : M \text{ Matching in } G\}$
 $= \{x \in \{0, 1\}^{E(G)} : \text{Inz}(G)x \leq \mathbf{1}\}$
- $\{\chi(M) : M \text{ perfektes Matching in } G\}$
 $= \{x \in \{0, 1\}^{E(G)} : \text{Inz}(G)x = \mathbf{1}\}$

[27]