

### 3. Übung Optimierung B

#### Aufgabe 1.

Es sei  $G = (U \cup W, E)$  ein bipartiter Graph mit Farbklassen  $U$  und  $W$  und  $|U \cup W| \geq 4$ . Zeigen Sie als weitere Verallgemeinerung des Satzes von Hall, dass die folgenden drei Aussagen äquivalent sind:

- (i)  $G$  ist zusammenhängend und jede Kante  $e \in E$  liegt in einem perfekten Matching von  $G$
- (ii)  $|U| = |W|$  und  $|\Gamma(A)| > |A|$  für alle  $A \subseteq U$  mit  $\emptyset \neq A \neq U$
- (iii)  $G \setminus \{u, w\}$  hat ein perfektes Matching für alle  $u \in U$  und alle  $w \in W$

#### Aufgabe 2.

Zeigen Sie mit Hilfe des Satzes von Hall:

- (i) Ein bipartiter und  $r$ -regulärer Graph  $G$  lässt sich in  $r$  kantendisjunkte perfekte Matchings zerlegen.
- (ii) Ist  $G$  ein bipartiter Graph und  $r$  der maximale Eckengrad von  $G$ , so kann man  $G$  in  $r$  kantendisjunkte Matchings zerlegen.

#### Aufgabe 3.

Es sei  $G$  eine Gruppe und  $U$  eine Untergruppe von  $G$ . Ferner seien durch  $U, Ug_1, Ug_2, \dots, Ug_k$  und  $U, h_1U, h_2U, \dots, h_kU$  die Recht- bzw. Linksnebenklassen der Gruppe  $G$  nach  $U$  gegeben. Zeigen Sie, dass ein gemeinsames Repräsentantensystem für die Rechts- und Linksnebenklassen existiert (d.h. eine Teilmenge  $\{a_0, a_1, \dots, a_k\}$  von  $G$ , so dass  $\{Ua_0, Ua_1, \dots, Ua_k\} = \{U, Ug_1, Ug_2, \dots, Ug_k\}$  und  $\{a_0U, a_1U, \dots, a_kU\} = \{U, h_1U, h_2U, \dots, h_kU\}$ ).

Hinweis: Wenden Sie den Satz von Hall auf einen geeigneten bipartiten Graphen an.

#### Aufgabe 4.

Lösen Sie das Zuordnungsproblem für die beiden folgenden Kostenmatrizen  $C$ :

$$(a) \quad C = \begin{pmatrix} 8 & 3 & 2 & 4 \\ 10 & 9 & 3 & 6 \\ 2 & 1 & 1 & 5 \\ 3 & 8 & 2 & 1 \end{pmatrix} \quad (b) \quad C = \begin{pmatrix} 8 & 7 & 5 & 11 & 4 \\ 9 & 7 & 6 & 11 & 3 \\ 12 & 9 & 4 & 8 & 2 \\ 1 & 2 & 3 & 5 & 6 \\ 11 & 4 & 2 & 8 & 2 \end{pmatrix}$$

#### Aufgabe 5.

Für eine  $n \times n$  Matrix  $A$  bezeichne  $s(A)$  die Summe aller Einträge von  $A$ . Im Algorithmus für das Zuordnungsproblem mit einer  $n \times n$  Kostenmatrix  $C$  habe der Graph  $G_k$  kein perfektes Matching für ein  $k \geq 1$ . Zeigen Sie, dass dann  $s(C^{(k+1)}) < s(C^{(k)})$  gilt.