## BuK Abgabe 8 | Gruppe 17

Malte Meng (354529) , Charel Ernster (318949), Sebastian Witt (354738)

December 14, 2016

## 1 Aufgabe 8.1

(a). Graphen in Adjazenzschreibweise mit Colorierung:

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	1	0	0	0	0
2	0	0	1	1	0	0	0
3	1	1	0	0	1	0	0
4	0	1	0	0	1	0	1
5	0	0	1	1	0	1	0
6	0	0	0	0	1	0	1
7	0	0	0	1	0	1	0

Wie in der Matrix dargestellt können die Punkte erfolgreich 2-Coloriert werden.

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	1	0	0	0	①
2	0	0	1	1	0	0	0
3	1	1	0	0	1	0	0
4	0	1	0	0	1	0	1
5	0	0	1	1	0	1	0
6	0	0	0	0	1	0	1
7	①	0	0	1	0	1	0

Es kann keine korrekte 2-Färbung gefunden werden, da der Kreis um  $\{1,3,5,6,7\}$  eine ungerade Anzahl von Elementen hat. Somit lässt sich der gesamte graph nicht 2-Colorieren.

- (b). Greedy Algorithmus für **2-Colorability**:
  - 1. Coloriere einen Knoten.
  - $2.\ {\rm Sind}\ {\rm Anliegende}\ {\rm Knoten}\ {\rm gleichfarbig}\ {\rm wird}\ {\rm der}\ {\rm Graph}\ {\rm abgelehnt}.$
  - 3. Anliegende Knoten ohne Farbe werden in komplementärer Farbe gefärbt und beginne bei Schritt 2. für diese Knoten.

- 4. wenn alle Knoten erfolgreich gefärbt sind ist der Graph **2-Colorable**.
- 5. wenn nicht alle Knoten coloriert sind, beginne bei 1. mit einem uncolorierten Knoten.

Dieser Algorithmus ist Korrekt, da folgende Eigenschaften erfüllt sind:

- I. Alle Knoten werden Coloriert. (siehe 4.)
- II. Es können keine zwei gleichfarbigen Knoten verbunden werden. (siehe 2)
- III. Es wird jede korrekte Konfiguration abgedeckt, da bei Schritt 1. die Farbe irrelevant ist und jederzeit alle Farben invertiert werden können. Durch Schritt 1. ist die Farbe von Graphen-komponenten unabhängig. Jede Komponente hat zwei mögliche Colorierungen (Invertierung).