

8. März 2011

Prof. Dr. W. Bley

UNIVERSITÄT KASSEL

**Lösungen zur Klausur WS 2010/11 Diskrete  
Strukturen II (Informatik)**

1	2	3	4	5	6	$\Sigma$

Name: .....

Matr.-Nr.: .....

*Viel Erfolg!*

**Aufgabe 1****(4 Punkte)**

Sei  $m > 1$  eine natürliche Zahl. Betrachten Sie die beiden folgenden Teilmengen der komplexen Zahlen

$$\begin{aligned}R &= \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}, \\I &= \{ma + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}.\end{aligned}$$

a) Zeigen Sie, daß durch

$$\alpha \sim \beta : \iff \alpha - \beta \in I$$

eine Äquivalenzrelation auf  $R$  definiert wird.

b) Bestimmen Sie explizit die verschiedenen Äquivalenzklassen.

**Lösung:**

a) Es ist zu zeigen, dass  $\sim$  reflexiv, symmetrisch und transitiv ist.

Reflexivität:  $\alpha \sim \alpha \iff \alpha - \alpha = 0 \in I$ . Dies ist richtig, da offensichtlich  $0 \in I$ .

Symmetrie:  $\alpha \sim \beta \iff \alpha - \beta \in I \iff \beta - \alpha \in I \iff \beta \sim \alpha$ . Hierbei gilt die zweite Äquivalenz, da mit  $\xi$  auch  $-\xi$  in  $I$  enthalten ist.

Transitivität:  $\alpha \sim \beta, \beta \sim \gamma \implies \alpha - \beta, \beta - \gamma \in I$ . Da  $I$  bezüglich der Addition abgeschlossen ist, folgt  $(\alpha - \beta) + (\beta - \gamma) = \alpha - \gamma \in I$ . Also ist  $\alpha \sim \gamma$ .

b) Es gibt  $m$  verschiedene Äquivalenzklassen, nämlich

$$s + I = \{s + am + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}, \quad s = 1, \dots, m - 1.$$

**Aufgabe 2****(6 Punkte)**

Es sei  $G = S_4$  die Gruppe der Permutationen der Menge  $\{1, 2, 3, 4\}$ .

- a) Bestimmen Sie die Anzahl der Elemente von  $G$ .
- b) Berechnen Sie das Inverse zu  $(1\ 2\ 3) \circ (3\ 4)$ .
- c) Hat  $G$  eine Untergruppe der Ordnung 5. Bestimmen Sie explizit eine Untergruppe der Ordnung 6.
- d) Es sei  $U$  die kleinste Untergruppe von  $G$ , die die Permutationen  $(1\ 2)$  und  $(3\ 4)$  enthält. Es sei  $V$  die kleinste Untergruppe, die die Permutation  $(1\ 2\ 3\ 4)$  enthält. Sind  $U$  und  $V$  isomorph?

**Lösung:**

a)  $|S_4| = 4! = 24$ .

b)  $((1\ 2\ 3) \circ (3\ 4))^{-1} = (3\ 4) \circ (1\ 3\ 2) = (2\ 1\ 4\ 3)$ .

c) Für jede Untergruppe  $H$  von  $G$  gilt nach dem Satz von Lagrange:  $|H| \mid |G|$ . Also kann es keine Untergruppe der Ordnung 5 geben. Betrachtet man die Menge aller Permutationen, die die 4 fix lassen, so erhält man eine zur  $S_3$  isomorphe Untergruppe. Bekanntlich hat die  $S_3$  genau 6 Elemente.

d) Als Untergruppen müssen sowohl  $U$  als auch  $V$  bezüglich  $\circ$  abgeschlossen sein. Man sieht leicht ein, dass

$$\begin{aligned}U &= \{id, (1\ 2), (3\ 4), (1\ 2) \circ (3\ 4)\}, \\V &= \{id, (1\ 2\ 3\ 4), (1\ 3) \circ (2\ 4), (1\ 4\ 3\ 2)\}.\end{aligned}$$

Da  $U$  kein Element der Ordnung 4 enthält, können die beiden Gruppen nicht isomorph sein.

**Aufgabe 3****(7 Punkte)**

- a) Berechnen Sie das multiplikative Inverse von  $\overline{13}$  in  $\mathbb{Z}/100\mathbb{Z}$ .  
b) Finden Sie **eine** Lösung  $x \in \mathbb{Z}$  der simultanen Kongruenzen

$$\begin{aligned}13x &\equiv 1 \pmod{100} \\ x &\equiv 2 \pmod{9} \\ x^2 &\equiv 4 \pmod{11}\end{aligned}$$

**Lösung:**

- a) Mit Hilfe des Euklidischen Algorithmus berechnet man  $1 = 3 \cdot 100 - 23 \cdot 13$ . Also ist

$$\overline{13}^{-1} = \overline{-23} = \overline{77}.$$

- b) Es gilt nach Teilaufgabe a)

$$13x \equiv 1 \pmod{100} \iff x \equiv 77 \pmod{100}.$$

Die Gleichung  $x^2 \equiv 4 \pmod{11}$  hat die beiden Lösungen  $\pm 2$  modulo 11. Löst man also die Gleichung  $x \equiv 2 \pmod{99}$ , so sind die zweite und dritte Kongruenz erfüllt. Man hat also noch die simultanen Kongruenzen

$$\begin{aligned}x &\equiv 77 \pmod{100} \\ x &\equiv 2 \pmod{99}\end{aligned}$$

zu lösen. Anwendung des im Rahmen des Chinesischen Restsatzes erlernten Verfahrens liefert zum Beispiel die Lösung  $x = -7423$ .

**Aufgabe 4****(5 Punkte)**

Es sei  $p \neq 2$  eine Primzahl.

a) Sei  $a \in \mathbb{Z}$  und es gelte  $\text{ggT}(a, p) = 1$ . Zeigen Sie:

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod{p}.$$

b) Es sei  $F = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  der Körper mit  $p$  Elementen. Wieviele Nullstellen hat das Polynom  $x^p - x \in F[x]$  in  $F$ ? Begründen Sie Ihre Antwort!

**Lösung:**

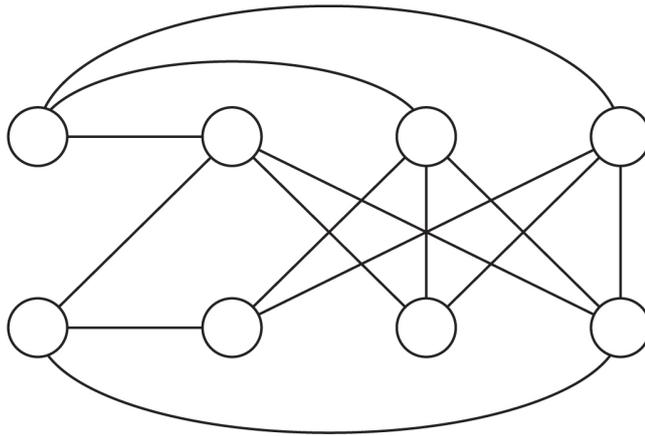
Der kleine Satz von Fermat besagt, dass  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$  für alle  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $\text{ggT}(a, p) = 1$ . Wegen  $(a^{(p-1)/2})^2 \equiv 1 \pmod{p}$  ist also  $a^{(p-1)/2}$  eine Nullstelle von  $x^2 - \bar{1} \in F[x]$ , wobei  $F = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ . Dieses Polynom hat jedoch genau die Nullstellen  $\pm \bar{1}$ . Hieraus folgt die Behauptung.

b) Wieder folgt aus dem "Kleinen Fermat", dass jedes  $a \in F$  Nullstelle von  $x^p - x = x(x^{p-1} - 1)$  ist. Also haben wir  $p$  Nullstellen.

### Aufgabe 5

(4 Punkte)

- Zeigen Sie, daß der vollständige Graph  $K_4$  plättbar ist.
- Ist der folgende Graph plättbar? Begründen Sie Ihre Antwort!



### Lösung:

- Das ist offensichtlich.
- Wir numerieren die Knoten von links oben nach rechts unten mit 1 bis 8. Man streiche zunächst den Knoten 1 und die Kanten  $(1, 4)$ ,  $(1, 3)$ ,  $(5, 8)$ . Sodann verschmelze man den Knoten 5 und erhält dadurch den GEW-Graph. Also ist der Graph nach dem Satz von Kuratowski nicht plättbar.

**Aufgabe 6****(6 Punkte)**

- (a) Bestimmen Sie die chromatische Zahl des Petersen-Graph.
- (b) Gibt es einen bipartiten Graph mit 7 Knoten und 13 Kanten?

Begründen Sie Ihre Antworten!

**Lösung:**

a) Wie man leicht sieht, enthält der Petersen-Graph Kreise der Länge 5. Also ist er nicht bipartit und folglich gilt für die chromatische Zahl  $\chi(G) \geq 3$ . Andererseits findet man leicht eine Färbung mit drei Farben (etwa mit dem Greedy-Algorithmus). Also gilt:  $\chi(G) = 3$ .

b) Wie üblich habe der bipartite Graph Knoten  $a_1, \dots, a_n$  und  $b_1, \dots, b_m$ . Es gilt also hier  $n + m = 7$ . Da von den  $a$ -Knoten nur Kanten zu den  $b$ -Knoten erlaubt sind, gibt es maximal  $nm$  verschiedene Kanten. Für das Paar  $(n, m)$  gibt es bis auf Symmetrie nur die Möglichkeiten  $(1, 6)$ ,  $(2, 5)$ ,  $(3, 4)$ . Also kann es höchstens 12 Kanten geben, ein bipartiter Graph mit 13 Kanten existiert also nicht.