

# Mathematische Methoden in der Kommunikationstheorie (Sommersemester 2018)

Dr. Tobias Moede  
t.moede@tu-bs.de

Universitätsplatz 2, Raum 515  
0531 391-7516

Alexander Cant, M.Sc.  
a.cant@tu-bs.de

Universitätsplatz 2, Raum 515  
0531 391-7516



## Übungsblatt 4 (Abgabe: 03.05.2018 in der VL)

### Aufgabe 1. (Carmichael-Zahlen)

Eine zusammengesetzte natürliche Zahl  $n$  heißt **Carmichael-Zahl**, falls für alle  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $\text{ggT}(a, n) = 1$  gilt, dass  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  ist. Beweisen Sie folgende Aussagen:

- Jede Carmichael-Zahl  $n$  ist ungerade.
- Jede Carmichael-Zahl  $n$  ist quadratfrei, d.h. es gibt keine Quadratzahl  $> 1$ , welche die Zahl  $n$  teilt.
- Ist  $n$  Carmichael-Zahl, so gilt für jeden Primteiler  $p$  von  $n$ , dass  $(p-1) \mid (n-1)$ .
- Jede Carmichael-Zahl  $n$  hat mindestens drei Primfaktoren.
- Eine natürliche Zahl  $n$  ist genau dann eine Carmichael-Zahl, wenn  $n = p_1 \cdots p_r$ ,  $r \geq 3$  mit verschiedenen ungeraden Primzahlen  $p_i$ , für die jeweils  $(p_i - 1) \mid (n - 1)$  gilt.

**Hinweis:** Verwenden Sie (ohne Beweis) die Existenz eines erzeugenden Elements von  $\mathbb{Z}_{p^k}^*$  für ungerade Primzahlen  $p$  und den chinesischen Restsatz.

### Aufgabe 2. (Faktorisierungsmethoden)

- Bestimmen Sie einen Faktor der Zahl 25 mit
  - der Faktorisierungsmethode von Fermat,
  - der Pollard-Rho-Methode mit Polynom  $f(x) = x^2 + 1$ ,
  - der Pollard-Rho-Methode mit Polynom  $f(x) = x^2 - 1$ .
- Bestimmen Sie einen Faktor der Zahl 1875 mit
  - der Faktorisierungsmethode von Fermat,
  - der Pollard-Rho-Methode mit Polynom  $f(x) = x^2 + 1$ .

### Aufgabe 3. (Diedergruppen)

Sei  $n \geq 3$  und sei  $G$  die Untergruppe von  $S_n$ , welche von den folgenden Permutationen erzeugt wird

$$\alpha = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \cdots & n \\ 2 & 3 & \cdots & 1 \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad \beta = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \cdots & n-1 & n \\ 1 & n & n-1 & \cdots & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

Zeigen Sie:

$$\alpha^n = \text{id}, \beta^2 = \text{id}, \beta\alpha\beta^{-1} = \alpha^{-1} \text{ und } |G| = 2n.$$

**Aufgabe 4.** (Ein gruppentheoretisches Verschlüsselungsverfahren)

Angenommen  $Y$  möchte eine Nachricht an  $X$  senden, dann wird wie folgt vorgegangen.  $Y$  und  $X$  einigen sich zunächst auf eine nicht-kommutative Gruppe  $G$ , die zwei elementweise kommutierende Untergruppen  $A$  und  $B$  enthält, d.h. es gilt  $gh = hg$  für alle  $g \in A$  und  $h \in B$ . Dann passiert folgendes:

- $Y$  identifiziert seine Nachricht mit einem  $m \in G$  und wählt zwei zufällige Element  $a, b \in A$  und sendet  $amb$  an  $X$ .
- $X$  wählt zwei zufällige Elemente  $c, d \in B$  und sendet  $cambd$  an  $Y$ .
- $Y$  multipliziert  $cambd$  von links mit  $a^{-1}$  und von rechts mit  $b^{-1}$  und erhält  $cmd$ , welche er zurück an  $X$  sendet.
- $X$  multipliziert  $cmd$  von links mit  $c^{-1}$  und von rechts mit  $d^{-1}$  und erhält die Nachricht  $m$ .

Sei  $n = 2k$  mit  $k \geq 2$  und  $G$  wie in Aufgabe 3 definiert.

- a) Beweisen Sie: Die Untergruppen  $A = \langle \alpha^k \rangle$  und  $B = \langle \beta \rangle$  kommutieren elementweise.
- b) Angenommen  $X$  erhält als erstes das Wort  $\alpha^4\beta$  und sendet  $\alpha^4$  an  $Y$  zurück. Zuletzt erhält  $X$  das Wort  $\alpha^9$  zurück. Entschlüsseln Sie die Nachricht.