

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 α^4 an Y zurück. Zuletzt erhält X das Wort α^9 zurück. Entschlüsseln Sie die Nachricht.