

## Datenschutz und Datensicherheit / Systemsicherheit

### 7. Übung

1. Aufgabe:

Wann existiert eine Lösung  $x$  für die Gleichung  $ax \equiv b \pmod{m}$ ?

2. Aufgabe:

Demonstrieren Sie die Methode der Vorlesung für schnelles Potenzieren bei  $x^{43}$ .

Welche Laufzeit hat das Verfahren?

3. Aufgabe:

a) Überzeugen Sie sich, daß  $\mathbb{Z}_{10}^*$  unter Multiplikation abgeschlossen ist.

Erinnerung:  $\mathbb{Z}_n^*$  ist die Menge der zur  $n$  teilerfremden Zahlen, die kleiner als  $n$  sind. Unter Multiplikation abgeschlossen sein heißt in diesem Fall, daß das Produkt modulo 10 von je zwei Zahlen aus  $\mathbb{Z}_{10}^*$  wieder in  $\mathbb{Z}_{10}^*$  liegt.

b) Beweisen Sie, daß  $\mathbb{Z}_n^*$  unter Multiplikation abgeschlossen ist.

4. Aufgabe:

Die Eulersche  $\varphi$ -Funktion ist definiert als  $\varphi(n) = |\mathbb{Z}_n^*|$  an. Berechnen Sie  $\varphi(n)$  für  $n = 8, 9, 10$  und  $11$ .

5. Aufgabe:

Zeigen oder widerlegen Sie:

a) Wenn  $g$  ein Generator von  $\mathbb{Z}_m^*$  ist, so gilt  $g^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

b)  $g^a \equiv g^{a \bmod \varphi(m)} \pmod{m}$ .

c) Falls  $\text{ggT}(a, n) = 1$ , dann gilt

$$\{0, 1, \dots, n-1\} = \{(a \cdot 0) \bmod n, (a \cdot 1) \bmod n, \dots, (a \cdot (n-1)) \bmod n\}.$$

d) Wenn  $g$  Generator von  $\mathbb{Z}_m^*$  ist und  $\text{ggT}(a, \varphi(m)) = 1$ , dann ist  $g^a \bmod m$  auch ein Generator von  $\mathbb{Z}_m^*$ .

e) Wenn  $\mathbb{Z}_m^*$  einen Generator hat, dann hat  $\mathbb{Z}_m^*$  genau  $\varphi(\varphi(m))$  Generatoren.

6. Aufgabe:

- a) Ein Generator von  $\mathbb{Z}_{18}^*$  ist 5. Finden Sie die restlichen Generatoren.
- b) Ein Generator von  $\mathbb{Z}_7^*$  ist 3. Finden Sie die restlichen Generatoren.
- c) Besitzt die  $\mathbb{Z}_8^*$  einen Generator?

7. Aufgabe:

- a) Führen Sie das Diffie-Hellman-Verfahren zur Vereinbarung eines gemeinsamen Schlüssels durch. Benutzen Sie  $p = 61$  und  $g = 2$ .
- b) Welche Konsequenz hat es, wenn für  $g$  kein Generator gewählt wird?