

Übung zur Vorlesung „Sicherheit“  
12.06.2014 – Übungsblatt 4

Florian Böhl  
florian.boehl@kit.edu

# Kummerkasten

- ▶ Bei Tafelanschriften wäre das Tafellicht hilfreich.
- ▶ Beim Wischen möglichst nicht mit der zuletzt beschriebenen Tafel anfangen. Das hilft Mitschreibern.

Ok. :)

# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 1

**Aufgabe 1.** ElGamal über  $\mathbb{G} := Q(\mathbb{Z}_{59}^*) \subseteq \mathbb{Z}_{59}^*$  mit Erzeuger  $g := 27$ .  $\text{ord}(g) = |Q(\mathbb{Z}_{59}^*)| = 29 = (59 - 1)/2$

- (a) Berechnen Sie zu dem geheimen Schlüssel  $sk := 20$  den öffentlichen Schlüssel  $pk$ .
- (b) Berechnen Sie das Chifftrat  $c$  zu der Nachricht  $m := 22$  unter dem in (a) berechneten Schlüssel  $pk$ , wobei Sie  $r := 12$  als Zufall verwenden.
- (c) Es sei  $c := (51, 8)$  ein Chifftrat. Verwenden Sie den geheimen Schlüssel aus (a), um die als Gruppenelement codierte Nachricht  $m \in \mathbb{G}$  zu berechnen.

# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 2

## Fazit:

- ▶ ElGamal-Verschlüsselung geübt
- ▶ Rechnen in endlichen Gruppen geübt

## Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 2

**Aufgabe 2.**  $\mathbb{G}$  eine öffentlich bekannte Gruppe primer Ordnung  $p$  mit Generator  $g$ . Parteien  $A$  und  $B$ .  $A$  kennt Polynom

$$f(x) := \sum_{i=0}^d a_i x^i \in \mathbb{F}_p[X]$$

$B$  möchte für Elemente  $E \subseteq \mathbb{F}_p$  testen, ob sie Nullstellen von  $f$  sind.  $A$  will  $f$  allerdings nicht preisgeben. Gesucht: Kryptographisches Protokoll auf ElGamal-Basis, das die gewünschte Funktionalität realisiert.  $A, B$  verhalten sich „honest but curious“. Kein externer Angreifer. Was erfährt  $A$  bei Ihrem Protokoll günstigstenfalls über die Menge  $E$ ? Was  $B$  günstigstenfalls über  $f$ ? Könnte eine bessere Lösung existieren?

# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 2

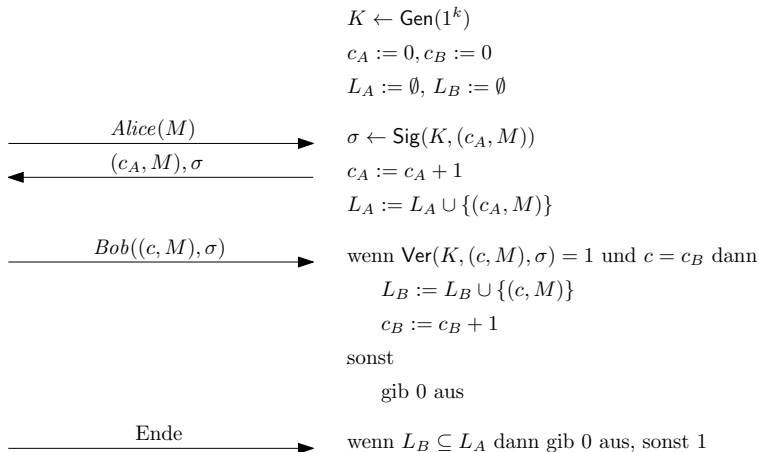
## Fazit:

- ▶ ElGamal-Verschlüsselung ist
  - ▶ Additiv homomorph im Exponenten
  - ▶ (Multiplikativ homomorph)
  - ▶ Re-Randomisierbar (z.B. nützlich bei elektronischen Wahlverfahren)

# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 3

$\mathcal{A}$

$Exp$



# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 3

## Fazit:

- ▶ Reduktionistisches Sicherheitsargument: Authentifizierter Kanal aus MAC (und Schlüsselverteilung)
- ▶ Nachrichtennummerierung wichtig



# Sicherheit – Übungsblatt 4 – Aufgabe 4

## **Aufgabe 4** Die Jagd auf Doktor Meta.

# Organisatorisches

- ▶ Nächstes Übungsblatt: 16.6.14 (von Jessi)
- ▶ Nächste Übung: 30.6.14 (mit Jessi)