

Dozent: Prof. Dr. Johannes Blömer

Tutoren: Pascal Bemann, Fabian Eidens, Jakob Juhnke und Peter Günther

Ausgabedatum: 04.12.2015

Abgabe: Mo. 14.12.2015 bis 14:00 (D3 Kasten)/14:45 Uhr (Fürstenallee)

Einführung in Kryptographie

WS 2015/2016

Heimübungszettel 4

AUFGABE 1 (8 Punkte):

Bezeichne $\text{DES}(m, k_1, k_2, \dots, k_{16})$ den Chiffretext bei DES-Verschlüsselung eines Klartextes m mit den Rundenschlüsseln k_1, k_2, \dots, k_{16} . Für eine Bitfolge $w \in \{0, 1\}^*$ bezeichne \bar{w} das Komplement von w , d.h., die Bitfolge die aus w entsteht, indem jede 1 durch eine 0 und jede 0 durch eine 1 ersetzt wird.

Sei $c = \text{DES}(m, k_1, k_2, \dots, k_{16})$. Zeigen Sie, dass dann $\bar{c} = \text{DES}(\bar{m}, \bar{k}_1, \bar{k}_2, \dots, \bar{k}_{16})$ gilt.

AUFGABE 2 (6 Punkte):

Betrachten Sie den internen Zustand von AES bestehend aus 16 bytes als Element des Vektorraums $\mathbb{F}_{256}^{4 \times 4}$. Welche der in AES verwendeten Funktionen *SubBytes*, *ShiftRows*, *MixColumns* und *AddRoundKey* sind affin-linear als Operation auf dem Vektorraum $\mathbb{F}_{256}^{4 \times 4}$ und welche nicht? Beweisen Sie die Linearität oder geben Sie Gegenbeispiele an.

AUFGABE 3 (8 Punkte):

Welche Auswirkungen haben die folgenden Modifikationen auf die Sicherheit von AES?

- Sie erweitern die letzte Runde, so dass sie sich nun *nicht* mehr von den $r-1$ vorausgegangenen Runden unterscheidet. D.h., auch die letzte Runde besteht aus den Operationen *AddRoundKey*, *SubBytes*, *ShiftRows* und *MixColumns*.
- Sie entfernen die Operation *SubBytes* aus AES. D.h., eine Verschlüsselung besteht nur noch aus der wiederholten Anwendung der Operationen *AddRoundKey*, *ShiftRows* und *MixColumns*.
- Sie entfernen die Operation *ShiftRows* aus AES. D.h., eine Verschlüsselung besteht nur noch aus der wiederholten Anwendung der Operationen *AddRoundKey*, *SubBytes* und *MixColumns*.
- Sie entfernen die Operation *MixColumns* aus AES. D.h., eine Verschlüsselung besteht nur noch aus der wiederholten Anwendung der Operationen *AddRoundKey*, *SubBytes* und *ShiftRows*.

AUFGABE 4 (8 Punkte):

Sei $N = 33$ ein RSA-Modul.

- Welche der beiden Tupel $(N, 5)$ und $(N, 9)$ sind gültige öffentliche Schlüssel?
- Bestimmen Sie den geheimen Exponenten d zum öffentlichen Exponenten $e = 7$.

- c) Welche weiteren Möglichkeiten für den öffentlichen Exponenten existieren unter dem gegebenem RSA-Modul N zusätzlich zu $e = 7$?
- d) Entschlüsseln Sie den Chiffretext $c = 4$ mit dem geheimen Schlüssel aus Teilaufgabe b).