



Hausübungen zur Vorlesung
Kryptographie 2
SS 2009

Blatt 4 / 03. Juni 2009 / Abgabe spätestens 17. Juni, 8:30 Uhr

AUFGABE 1 (5 Punkte):

Sei Π ein CCA-sicheres Public-Key Verfahren und Π' ein CCA-sicheres Private-Key Verfahren. Ist das mit Π und Π' instanziierte Hybride Verschlüsselungsverfahren (vgl. Skript Folie 26) CCA-sicher? Beweisen Sie Ihre Aussage.

AUFGABE 2 (5 Punkte):

In dieser Aufgabe betrachten wir quadratische Reste in der additiven Gruppe \mathbb{Z}_N . Ein Element $y \in \mathbb{Z}_N$ heißt quadratischer Rest, genau dann wenn es ein $x \in \mathbb{Z}_N$ gibt mit $2x = y \pmod N$.

1. Was sind die quadratischen Reste in \mathbb{Z}_p für eine ungerade Primzahl p ?
2. Sei $N = pq$ das Produkt zweier ungerader Primzahlen p und q . Was sind die quadratischen Reste in \mathbb{Z}_N ?
3. Sei N eine gerade Zahl. Was sind die quadratischen Reste in \mathbb{Z}_N ?

AUFGABE 3 (5 Punkte):

Betrachten Sie folgende Variante der Goldwasser-Micali Verschlüsselung: $GenModulus(1^n)$ liefert (N, p, q) mit $p = q = 3 \pmod 4$, d.h. N ist eine Blum-Zahl. Der öffentliche Schlüssel ist N , der private Schlüssel ist (p, q) . Um $m \in \{0, 1\}$ zu verschlüsseln wählt der Sender ein zufälliges $x \in \mathbb{Z}_N$ und berechnet den Chiffretext $c := [(-1)^m \cdot x^2 \pmod N]$.

1. Zeigen Sie, dass für eine Blum-Zahl N gilt: $[-1 \pmod N] \in \mathcal{QNR}_N^{+1}$.
2. Zeigen Sie, dass das beschriebene System ununterscheidbare Verschlüsselungen unter CPA besitzt, falls das Unterscheiden Quadratischer Reste hart bezüglich $GenModulus$ ist.

AUFGABE 4 (5 Punkte):

Sei \mathcal{G} ein Polynomialzeit Algorithmus, der bei Eingabe 1^n eine Primzahl p mit $\|p\| = n$ und einen Generator g von \mathbb{Z}_p^* ausgibt.

Zeigen Sie, dass das DDH problem *nicht* hart bezüglich \mathcal{G} ist.

Hinweis: Quadratische Residuosität modulo einer Primzahl ist entscheidbar.