

Klausur Datensicherheit

Semester:	AI7	Sommersemester 02,	8.7..2002
Bearbeitungszeit:	90 Minuten	Hilfsmittel:	nicht prog. Taschenrechner

Aufgabe 1 (Punkte)

Gegeben sei eine 64-Bit-Blockchiffre, die bei festem Schlüssel k die beiden Klartextvektoren

$$M_1 = 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000$$

$$M_2 = 10000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000\ 00000000$$

abbildet auf die Chiffretextvektoren

$$C_1 = 01101000\ 01011100\ 10110010\ 11001110\ 10010100\ 01010011\ 00010101\ 11110100$$

$$C_2 = 01100101\ 10010100\ 00110110\ 10001010\ 10011000\ 11001011\ 10110011\ 01010000$$

- Welches Problem stellen Sie hier fest?
- Angenommen dieses Problem tritt für viele Klartexte auf. Warum handelt es sich hier um eine unsichere Chiffre?
- Welcher Angriff wird dadurch erleichtert?

Lösung zu Aufgabe 1

- C_1 und C_2 unterscheiden sich nur an 22 Stellen.
- Der Lawineneffekt funktioniert hier nicht gut genug.
- Die differentielle Kryptanalyse.

Aufgabe 2 (Punkte)

- Welches der heute bekannten Verfahren zur Speicherung des geheimen Schlüssels eines Public-Key-Paares bietet die höchste Sicherheit. (kurze Begründung)
- Geben Sie den Grund an für die Einführung einer Public Key Infrastruktur.
- Warum ist die Chipkarte im Vergleich zur EC-Karte viel sicherer? (nennen Sie einen Angriff!)

Lösung zu Aufgabe 2

- Chipkarte, denn der geheime Schlüssel kann nicht ausgelesen werden. Entschlüsseln und Signieren erfolgen auf der Karte.
- Man-in-the-middle-Problem beim Austausch öffentlicher Schlüssel.
- Trojaner am Bankautomaten kann bei der EC-Karte den Magnetstreifen auslesen und die PIN speichern. Das ist bei der Chipkarte nicht möglich.

Aufgabe 3 (Punkte)

Für die Schlüsselerzeugung von RSA seien die Primzahlen $p = 3$ und $q = 11$ gegeben, sowie der öffentliche Exponent $e = 17$.

- Zeigen Sie, dass $d = 13$ der zugehörige geheime Exponent ist.
- Verschlüsseln Sie die Zahl 31 mit RSA.

Lösung zu Aufgabe 3

- a) $\phi(n) = 2 \cdot 10 = 20$, $13 \cdot 17 \bmod 20 = 221 \bmod 20 = 1$
b) $31^{17} \bmod 33 = 4$.

Aufgabe 4 (Punkte)

- a) Zeigen Sie, dass in \mathbb{Z}_{111} gilt: $-34 = 77$.
b) Zeigen Sie, dass in \mathbb{Z}_{111} gilt: $\frac{1}{34} = 49$.
c) Warum gibt es in \mathbb{Z}_{111} zur Zahl 3 keine multiplikative Inverse (d.h. $1/3$ existiert nicht)?

Lösung zu Aufgabe 4

- a) $34 + (-34) = 34 + 77 = 111 = 0$
b) $34 \cdot 49 = 1$
c) Weil $\text{ggT}(3, 111) = 3$.

Aufgabe 5 (Punkte)

Berechnen Sie mit dem erweiterten Euklidischen Algorithmus $125^{-1} \bmod 512$.

Lösung zu Aufgabe 5

$$512 = 4 \cdot 125 + 12$$

$$125 = 10 \cdot 12 + 5$$

$$12 = 2 \cdot 5 + 2$$

$$5 = 2 \cdot 2 + 1$$

$$2 = 2 \cdot 1$$

$$1 = 5 - 2 \cdot 2$$

$$= 5 - 2 \cdot (12 - 2 \cdot 5) = -2 \cdot 12 + 5 \cdot 5$$

$$= -2 \cdot 12 + 5 \cdot (125 - 10 \cdot 12) = 5 \cdot 125 - 52 \cdot 12$$

$$= 5 \cdot 125 - 52 \cdot (512 - 4 \cdot 125) = 213 \cdot 125 - 52 \cdot 512$$

Da $52 \cdot 512 \bmod 512 = 0$ gilt also $231 \cdot 125 \bmod 512 = 1$. Also ist 231 invers zu 125 modulo 512.