## Netzsicherheit I, WS 2011 Übung 2

Prof. Dr. Jörg Schwenk

Betreuer: Florian Feldmann, Florian Giesen

## Abgabe: Montag, 07. November 2011, 11:00h

In der Übung, am Kasten vor ID 2/467, oder per Mail an Florian.Giesen AT rub.de Gruppenarbeit bis max. 3 Studenten pro Gruppe ist erlaubt und erwünscht.

## 1 Paper Lesen

Lesen Sie das Paper von Fluhrer, Mantin und Schamir: "Weaknesses in the Key Scheduling Algorithm of RC4" genau durch.

URL: http://www.drizzle.com/~aboba/IEEE/rc4\_ksaproc.pdf.

## 2 WLAN & RC4 (Klausur)

Gegeben sei die RC4-Stromchiffre mit einer Wortgröße von 4 Bit, d.h.  $N=2^4=16$ . Der Initialisierungsvektor IV=K[0...2] besteht aus drei Worten (4, 14, 9). Bekannt sind auch die ersten drei Worte des Schlüssels K[3...5]=(13,11,7). Das erste Output-Wort der Chiffre ist z=OUT[0]=5.

a) Funktioniert der Angriff von Fluhrer, Mantin und Shamir für die gegebenen Werte, um das nächste Schlüsselwort K[6] zu berechnen? Erläutern Sie, warum die Berechnung möglich bzw. nicht möglich ist! Korrigieren Sie gegebenenfalls die angegebenen Werte, damit die Berechnung von K[6] durchgeführt werden kann.

Anmerkung: Führen Sie ausschließlich notwendige Änderungen an den gegebenen Werten durch!

- b) Führen Sie die Berechnung von K[6] durch!Anmerkung: Sie können Tabelle 1 als Hilfsmittel benutzen.
- c) Ist die Berechnung des nächsten Schlüsselwortes immer korrekt, wenn ein passender Initialisierungsvektor gegeben ist? Kann der Angreifer überprüfen, ob das berechnete Schlüsselwort korrekt ist?

						$\neg$	1					1		$\overline{}$
S[15]	15	S[15]		[C1]C	2. 7.	2	S[15]							
S[14]	14	S[14]	0[14]	2[14]	S[14]	1 2	S[14]							
S[13]	13	S[13]	C[19]	5[13]	S[13]	2	S[13]							
S[12]	12	S[12]	0[19]	212	S[19]	1	S[12]							
S[11]	11	S[11]	N[11]	5[11]	S[11]	1 1 2	S[11]							
S[10]	10	S[10]	O[10]	<b>2</b> [10]	S[10]		S[10]							
[6]S	60	S[9]	CIO	ر ا		2	S[9]	S[9]	S[9]	S[9]	S[9]	[6]S	S[9]	
[8]S	80	S[8]	LOJN	20	\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	2	S[8]	[8]S	S[8]	S[8]	[8]S	[8]S	[8]S	
[2]S	20	S[7]	7	<u></u>	<u>V</u>	<u>-</u>	S[7]	S[7]	S[2]	S[7]	[2]S	S[7]	S[7]	
[9]S	90	S[6]	טופו	2 0	[9]S	2	[9]S	S[6]	[9]S	[9]S	[9]S	[9]S	[9]S	
S[5]	90	S[5]	LAID	<u>2</u>	Ω. Σ.	Σ.	S[5]							
S[4]	04	S[4]	[1]	2[4]	[5][4]	- 1 Δ	S[4]							
S[3]	03	S[3]	[6]D	<u>ව</u>	S S	2	S[3]							
S[2]	0.5	S[2]	[6]8	<u>2</u>	[C]S	<u>1</u>	S[2]							
S[1]	01	S[1]	0[1]	2[1]	[ ]	Σ	S[1]							
S[0]	00	S[0]	טנטן	[n]c		Ω	S[0]							
		j	.,	-		ے ۔								
			• 1	-						.п				

Tabelle 1: Hilfsmittel zur KSA-Berechnung