Grundlagen der Informationssicherheit WS 2017/2018: Übungsblatt #2

Due on Dienstag, November 21, 2017

Gruppenabgabe

Marco Hildenbrand, Felix Bühler, Lukas Baur

Aufgabe 1

Getting the code (a, b)
Als erstes sendet der Angreifer eine Anfrage zum verschlüsseln von 0 (also E(0,(a,b)). Zurückgegeben wird demnach: $E(x,(a,b)) = E(x,(a,b)) = (0 * a) +_n b = b$.
Im Anschluss sendet der Angreifer eine Anfrage zum Verschlüsseln von 1. Es gilt offensichtlich:

$E(x,(a,b)) = E(1,(a,b)) = (1 * a) +_n b = a +_n b$ Nun kann a leicht bestimmt werden, da E(1,(a,b)) sowie b bekannt ist. (a berechnet sich aus $E(1,(a,b)) - b$ bzw. $n + (E(1,(a,b)) - b)$ falls $E(1,(a,b)) - b$ negativ ist.)

Win the game with advantage = 1
Da der Schlüssel (a, b) nun bekannt ist, kann trivialerweise jeder Cifer-Text damit entschlüsselt werden. Dass der advantage demzufolge bei 1 liegt, dürfte offensichtlich sein.
Da der Angreifer den Code nun dechiffrieren kann, kann er das Tupel (z_0, z_1) senden und erhält $z_i =: c$.
Er verschlüsselt nun (ggf. eigenständig) z_0 und z_1. Nun kann er vergleichen ob E(z_0 , $(a, b)) = c$ gilt. Falls ja, so war $i = 0$, sonst $i = 1$.
Alternativ entschlüsselt er c mit (a, b) und erhält z_0 oder z_1 und entscheidet entsprechend.

Aufgabe 2

Aufgabe 2.1
s

Aufgabe 3

Wir schreiben um:
$a = p_1 + r_1$ mit $0 \leq r1 < n$ und $p_1 = k * n, k \in$ N und demnach offensichtlich $r_1 = a \bmod n$
$b = p_2 + r_2$ mit $0 \leq r2 < n$ und $p_2 = \tilde{k} * n, \tilde{k} \in$ N und demnach offensichtlich $r_2 = b \bmod n$

Dann gilt: $(a * b) \bmod n$
$= (p_1 + r_1) * (p_2 + r_2) \bmod n$
$= (p_1p_2 + r_1p_2 + p_1r_2 + r_1r_2) \bmod n$
$= p_1p_2 \bmod n + r_1p_2 \bmod n + p_1r_2 \bmod n + r_1r_2 \bmod n$
$= kn\tilde{k}n \bmod n + r_1n\tilde{k} \bmod n + knr_2 \bmod n + r_1r_2 \bmod n$
$= 0 + 0 + 0 + r_1r_2 \bmod n$
$= r_1r_2 \bmod n$
$= (a \bmod n)(b \bmod n) \bmod n$ *(nach Definition)*
$\square$

Aufgabe 4

Da $(R, +, *)$ ein kommutativer Ring ist, gilt:

$(R, +, *)$ ist assoziativ

in $(R, +, *)$ existiert ein neutrales Element e bzg. der Multiplikation

$(R, +, *)$ ist distributiv

$(R, +, *)$ ist kommutativ bezüglich *.

R^* ist nun definiert als die Menge aller invertierbaren Elemente aus $(R, +, *)$.

ZZ:

1. $(x * y) * z = x * (y * z) \forall x, y, z \in R^*$
2. $\exists x^{-1} \in R^* : x * x^{-1} = x^{-1} * x = e, \forall x \in R^*$
3. $\exists e \in R^* : x * e = e * x = x, \forall x \in R^*$.

1. Da $R^* \subseteq R$ ist, gilt (1) offensichtlich immer noch.

2. Nach Voraussetzung besteht R^* nur aus invertierbaren Elementen, also existiert auch ein Inverses e in R^*:
Sei x invertierbar in R^*, dann existiert ein $x^{-1} \in R^*$, das dessen Inverse bildet (nach Definition von R^*). Da $e * e^{-1} = e^{-1} * e = 1 \Leftrightarrow e^{-1} = e$. Da $e \in R$ war, und offensichtlich invertierbar ist, so ist es auch $\in R^*$

3. Da $(R, +, *)$ ist kommutativ bezüglich * war, und für jedes y $\in R$ ein neutrales Element existiert, so gilt auch $x * e = e * x = x, \forall x \in R^*$ sofern, dieses e auch in R^* vorhanden ist. Dies ist gemäß (2) erfüllt.
Also erfüllt $(R^*, *)$ alle Gruppenaxiome. $\square$

Aufgabe 5

$ggT(a, b) := d$
$ggT(b, a \mod b) := e$
ZZ: d = e
Hilfssatz:
$d|a \wedge d|b$
$q = \lfloor \frac{a}{b} \rfloor$
$a \mod b = a - qb$
also: $d|(a - qb)$ Lemma Linearkombination
also $d|(a \mod b)$
da $d|a \mod b \wedge d|b$
$\Rightarrow d|e$

$e = ggT(b, a \mod b) \Rightarrow e|b$ und $e|a \mod b$
$\Rightarrow e|(a \mod b - qb)$
$\Rightarrow e|a$
$\Rightarrow e|ggT(a, b) = d$
$\Rightarrow e|d$
$\Rightarrow e|d \wedge d|e \Leftrightarrow e = d$

Aufgabe 6

ExtendedEuclid(32,51):

a'	b'	x_0	y_0	x_1	y_1	q	r
32	51	1	0	0	1	0	32
51	32	0	1	1	0	1	19
32	19	1	0	-1	1	1	13
19	13	-1	1	2	-1	1	6
13	6	2	-1	-3	2	2	1
6	1	-3	2	8	-5	6	0
1	0	8	-5	-51	32		

$1 = 8 * 32 + (-5) * 51$

$32^{-1} =_{51} 8$

$32^{-1} * 32 \text{ mod } 51 = 8 * 32 \text{ mod } 51 = 256 \text{ mod } 51 = 1$ □