

## מבוא להצפנה – תרגיל 5

1.

נסביר איך בעזרת הרעיון של חתימה עיוורת ניתן לקבל זיוף סלקטיבי של חתימה RSA עם התקפת הודעה נבחרת.

### הסבר:

כאשר  $x$  היא ההודעה המקורית ו- $(n, e)$  הוא המפתח הציבורי ו- $m$  היא ההודעה המוצפנת:

את החתימה בוב מבצע על ידי:

$$t^d = (mk^e)^d \bmod n$$

ולאחר מכן אליס מחשבת את החתימה על ידי:

$$s = \frac{t^d}{k} = m^d \bmod n$$

כאשר  $1 \leq k \leq n$ .

כאשר משתמשים פעמיים באותו מפתח RSA  $(n, e)$  להצפנה ולחתימה, אנו מקבלים:

$$m = x^e \bmod n$$

לאחר מכן, אליס מחשבת את:

$$t = mk^e = x^e k^e \bmod n$$

כאשר  $1 \leq k \leq n$ .

כאשר בוב מבצע את החתימות הוא מחשב:

$$t^d = (mk^e)^d = (x^e k^e)^d = xk \bmod n$$

2.

א.

תיאור הבדיקה של בוב את החתימה בעזרת המפתח הציבורי של אליס:

$$\delta = (a\gamma + kx) \bmod (p - 1)$$

$$\Leftrightarrow \alpha^\delta = \alpha^{(a\gamma + kx)} \bmod p$$

$$\Leftrightarrow \alpha^\delta = \alpha^{a\gamma} \alpha^{kx} \bmod p$$

$$\Leftrightarrow \alpha^\delta = (\alpha^a)^\gamma (\alpha^k)^x \bmod p$$

$$\Leftrightarrow \alpha^\delta = (\beta)^\gamma (\gamma)^x \bmod p$$

החתימה תקינה אם:  $\alpha^\delta = (\beta)^\gamma (\gamma)^x \bmod p$ .

ב.

ניתן לראות ש- $\gamma$  זהה בשתי החתימות, והערך של  $\gamma$  הוא 738.  
זה אומר שאליס השתמשה באותו  $k$  לחתימת שתי ההודעות.

נראה מה קורה כאשר אליס משתמש באותו  $k$ :

$$\begin{cases} \delta_1 = (a\gamma + kx_1) \bmod (p-1) \\ \delta_2 = (a\gamma + kx_2) \bmod (p-1) \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \delta_1 - \delta_2 = kx_1 - kx_2 \bmod (p-1)$$

$$\Leftrightarrow \delta_1 - \delta_2 = k(x_1 - x_2) \bmod (p-1)$$

קיבלנו משוואה עם נעלם אחד  $k$ . יש לה  $\gcd(x_1 - x_2, p-1)$  פתרונות.

נציב בשביל למצוא את הפתרונות:

$$\begin{aligned} \delta_1 - \delta_2 &= k(x_1 - x_2) \bmod (p-1) \\ 508 - 58 &= k(503 - 455) \bmod (1230) \\ 450 &= 48 \cdot k \bmod (1230) \\ 8^{-1} \cdot 75 &= 8^{-1} \cdot 8 \cdot k \bmod (205) \\ 35 &= k \bmod (205) \end{aligned}$$

$$k = 35, 240, 445, 650, 855, 1060 \bmod (1230)$$

נציב כעת ב-  $a^k \bmod p$  ונבדוק אם שווה ל-  $\gamma = 738$ .  
 $3^k \bmod p$

$$493 = 3^{35} \bmod p$$

$$1061 = 3^{240} \bmod p$$

$$568 = 3^{445} \bmod p$$

$$738 = 3^{650} \bmod p$$

.3

.א

```
////////////////////////////////////
-----
b = 4524
-----

number b = 4524 have roots modulo n = 10117 iff he have roots modulo p
= 67 and q = 151

=====
by 67:
-----
temp_b = 4524
-----
so -  $4524 = 35 \bmod 67$ .
so - 35 is root modulo 67 iff he is the root of:  $\rightarrow$ 
 $35^{((67+1)/4)} = 54 \bmod 67$ .
We will check if  $54^2 = b \bmod 67 \rightarrow$ 

 $54^2 = 35 \bmod 67$ .
and that is why  $35 = -(54)^2 \bmod 67$ .

=====
by 151:
-----
temp_b = 4524
-----
so -  $4524 = 145 \bmod 151$ .
so - 145 is root modulo 151 iff he is the root of:  $\rightarrow$ 
 $145^{((151+1)/4)} = 121 \bmod 151$ .
We will check if  $121^2 = b \bmod 151 \rightarrow$ 

 $121^2 = 145 \bmod 151$ .
and that is why  $145 = -(121)^2 \bmod 151$ .

=====

4524 has 4 roots modulo 10117 and they are: 54, 121.
Now we will use the Chinese Residue Theorem to find the number in
 $\mathbb{Z}_{(67 \times 151)}$ 
```

```
-----  
(13, 30) ->  
c = 9996 mod 10117
```

```
-----  
(13, 121) ->  
c = 5708 mod 10117
```

```
-----  
(54, 30) ->  
c = 4409 mod 10117
```

```
-----  
(54, 121) ->  
c = 121 mod 10117
```

```
////////////////////////////////////
```

```
////////////////////////////////////
-----
b = 7776
-----

number b = 7776 have roots modulo n = 10117 iff he have roots modulo p
= 67 and q = 151

=====
by 67:
-----
temp_b = 7776
-----
so -  $7776 = 4 \pmod{67}$ .
so - 4 is root modulo 67 iff he is the root of: ->
 $4^{((67+1)/4)} = 65 \pmod{67}$ .
We will check if  $65^2 = b \pmod{67}$  ->

 $65^2 = 4 \pmod{67}$ .
and that is why  $4 = -(65)^2 \pmod{67}$ .

=====
by 151:
-----
temp_b = 7776
-----
so -  $7776 = 75 \pmod{151}$ .
so - 75 is root modulo 151 iff he is the root of: ->
 $75^{((151+1)/4)} = 128 \pmod{151}$ .
We will check if  $128^2 = b \pmod{151}$  ->

 $128^2 \neq 75 \pmod{151}$ .
and that is why b = 75 is not a root modulo 151.
=====

7776 has 2 roots modulo 10117 and they are: 65, None.
Now we will use the Chinese Residue Theorem to find the number in
 $Z_{(67 \times 151)}$ 

-----
(2, 0) ->
c = 1208 mod 10117

-----
(2, 0) ->
c = 1208 mod 10117
////////////////////////////////////
```

```
////////////////////////////////////
-----
b = 4757
-----

number b = 4757 have roots modulo n = 10117 iff he have roots modulo p
= 67 and q = 151

=====
by 67:
-----
temp_b = 4757
-----
so -  $4757 = 0 \pmod{67}$ .
4757 has only one root modulo 67 and it is 0.

=====
by 151:
-----
temp_b = 4757
-----
so -  $4757 = 76 \pmod{151}$ .
so - 76 is root modulo 151 iff he is the root of:  $\rightarrow$ 
 $76^{((151+1)/4)} = 128 \pmod{151}$ .
We will check if  $128^2 = b \pmod{151} \rightarrow$ 

 $128^2 = 76 \pmod{151}$ .
and that is why  $76 = -(128)^2 \pmod{151}$ .

=====

4757 has 3 roots modulo 10117 and they are: 0, 128.
Now we will use the Chinese Residue Theorem to find the number in
 $\mathbb{Z}_{(67 \times 151)}$ 

-----
(0, 23)  $\rightarrow$ 
c = 6365 mod 10117

-----
(0, 128)  $\rightarrow$ 
c = 3752 mod 10117
////////////////////////////////////
```

ב.

אליס בוחרת את:  $p = 67, q = 151$ . ושולחת את  $n = 10117$  לבוב.  
בוב בוחר  $a = 9996$  ומחשב את  $a^2 = 9996^2 = b = 4524 \bmod 10117$   
ושולח אותו לאליס.

אליס מחשבת את השורשים הריבועיים של  $b$  ושולחת אחד מהם לבוב.  
אם היא שולחת את 9996 או 121, אז בוב אינו מקבל שורש חדש. ולכן אליס  
ניצחה.

אם היא שולחת את 5708 או 4409, אז בוב מכיר עכשיו את כל החישובים של  $b$   
והוא ניצח.

כדי להוכיח זאת, הוא מפרק את  $n$  בעזרת החישוב:  
 $\gcd(9996 - 5708, 10117) = 67$

והוא שולח את הפירוק לאליס.



