ת.ז. 209305408

## מבוא להצפנה – תרגיל 5

.1

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

כאשר x היא ההודעה המקורית ו- (n,e) הוא המפתח הציבורי ו- m היא ההודעה <del>המוצפנת.</del>

<del>את החתימה בוב מבצע על ידי:</del>

$$t^{\frac{d}{2}} = (mk^{\frac{e}{2}})^{\frac{d}{2}} \mod n$$

ילאחר מכן אליס מחשבת את החתימה על ידי: 
$$s = \frac{t^{\underline{d}}}{k} = m^{\underline{d}} \bmod n$$

 $\pm 1 \le k \le n$  כאשר

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

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

לאחר מכן, אליס מחשבת את:

$$t = mk^e = x^ek^e \mod n$$

 $-1 \le k \le n$  כאשר

כאשר בוב מבצע את החתימות הוא מחשב:

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

.2

א.

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

$$\delta = (a\gamma + kx) mod(p-1)$$
 $\Leftrightarrow \alpha^{\delta} = \alpha^{(a\gamma + kx)} mod p$ 
 $\Leftrightarrow \alpha^{\delta} = \alpha^{a\gamma} \alpha^{kx} mod p$ 
 $\Leftrightarrow \alpha^{\delta} = (\alpha^a)^{\gamma} (\alpha^k)^x mod p$ 
 $\Leftrightarrow \alpha^{\delta} = (\beta)^{\gamma} (\gamma)^x mod p$ 
 $\alpha^{\delta} = (\beta)^{\gamma} (\gamma)^x mod p$ 
 $\alpha^{\delta} = (\beta)^{\gamma} (\gamma)^x mod p$ 

ב.

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

k נראה מה קורה כאשר אליס משתמש באותו

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

$$\Leftrightarrow \delta_1 - \delta_2 = kx_1 - kx_2 \mod(p-1)$$
  
$$\Leftrightarrow \delta_1 - \delta_2 = k(x_1 - x_2) \mod(p-1)$$

תרונות.  $gcd(x_1-x_2,p-1)$  יש לה k יש נעלם אחד פתרונות.

נציב בשביל למצוא את הפתרונות:

$$\delta_{1} - \delta_{2} = k(x_{1} - x_{2}) mod(p - 1)$$

$$508 - 58 = k(503 - 455) mod(1230)$$

$$450 = 48 \cdot k \ mod(1230)$$

$$8^{-1} \cdot 75 = 8^{-1} \cdot 8 \cdot k \ mod(205)$$

$$35 = k \ mod(205)$$

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

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

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

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

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

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

ולכן, המפתח הסודי של אליס הוא – 650.

שם: שחר אשר ת.ז. 209305408

.3