

# שיעור 6

## צופן RSA

### 6.1 אלגוריתם RSA

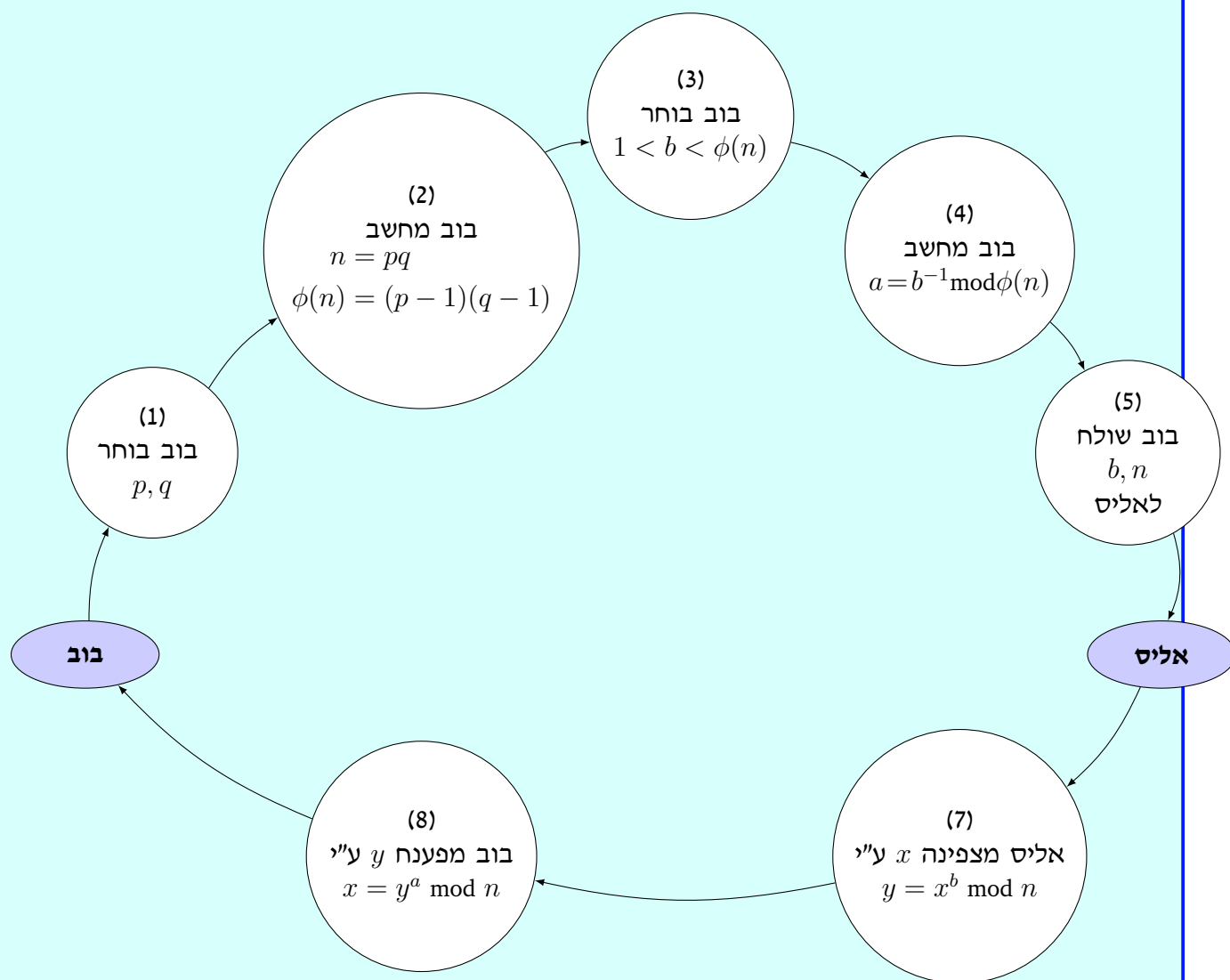
צופן RSA הומצא בשנה 1977 על ידי Ron Rivest, Adi Shamir and Len Adleman.

#### הגדרה 6.1 צופן RSA

- יהיו  $p, q$  מספרים ראשוניים שונים ( $p \neq q$ ).
- יהי  $n = pq$ .
- יהי  $b$  שלם כך ש:  $1 < b < \phi(n)$  כאשר  $\phi(n)$  הפונקציה אويلר של  $n$ .
- נגדיר  $a \equiv b^{-1} \pmod{\phi(n)}$ .
- אזי
  - \* המפתח הציבורי של צופן RSA הוא הקבוצה  $(b, n)$ ,
  - \* המפתח הסודי של צופן RSA הוא הקבוצה  $(a, p, q)$ .
- יהי  $x \in \mathbb{Z}^+$  שלם אי-שלילי.
  - \* הכלל מצפין מוגדר
  - $$e_k(x) = x^b \pmod{n},$$
  - \* והכלל מפענח מוגדר
  - $$d_k(x) = y^a \pmod{n}.$$

עכשיו שנתנו הגדרה מתמטית של הצופן RSA אנחנו נסביר את הסדר של הפעולות של הבניית המפתח, ההצפנה והפענוח באלגוריתם הבא.

## הגדרה 6.2 אלגוריתם RSA



נניח שאליס (A) שולחת הודעה לבוב (B).

### שלב הבניית המפתח

[1] יוצר שני מספרים ראשוניים גדולים שונים,  $p$  ו- $q$  בסדר גודל של 100 ספרות.

[2] מחשב  $B$   $n = pq$  ו- $\phi(n) = (p-1)(q-1)$ .

[3] בוחר מספר שלם  $b$  באקראי כך שהשני תנאים הבאים מתקיימים:

- $1 < b < \phi(n)$
- $\gcd(b, \phi(n)) = 1$

[4] מחשב  $a$  לפי  $a = b^{-1} \mod \phi(n)$  בעזרת האלגוריתם של אוקלידס (ראו כלל 1.12).

[5] שולח את המפתח ציבורי  $(b, n)$  לאליס, אך בוב לא מגלה את המפתח הסודי  $(a, p, q)$  לאליס.

בניית מפתח עשוי פעם אחת.

### שלב הצפנה

[6] אליס ( $A$ ) מקבלת את המפתי הציבורי  $(b, n)$  מבוב, ומצפינה את הטקסט הגלוי  $x$  עם המחתח הציבורי באמצעות הכלל מצפין

$$y = x^b \bmod n .$$

[7]  $A$  שולחת את טקסט מוצפן ל- $B$ .

### שלב הפענוח

[8] בוב מפענח את הטקסט מוצפן עם המתתח הסודי באמצעות הכלל מפענח  $x = y^a \bmod n$  לפי האלגוריתם הבא:

$$x_1 = \left[ (y \bmod p)^{a \bmod (p-1)} \right] \bmod p ,$$

$$x_2 = \left[ (y \bmod q)^{a \bmod (q-1)} \right] \bmod q .$$

ואז פוטרם את המערכת הבאה בעזרת המשפט השאריות הסיני:

$$x = x_1 \bmod p ,$$

$$x = x_2 \bmod q .$$

## דוגמה 6.1 (הצפנה ע"י RSA)

בוב בוחר בפרמטרים הבאים כדי לבנות מפתח של צופן RSA:  
 $(b = 47, p = 127, q = 191)$ .

(א) חשבו את המפתח הציבורי והמפתח הסודי.

(ב) אליס קוראת את המפתח הציבורי ומשתמשת בה כדי להצפין את המספר 2468.  
 הוכיחו כי הטקסט מוצפן הוא 10642.

## פתרון:

**סעיף א)** המפתח הציבורי הוא  $(b, n)$ . הפרמטר  $b$  כבר נתון בשאלה אז נשאר רק לחשב את  $n$ :

$$n = pq = 191 \times 127 = 24257 .$$

לכן המפתח הציבורי הוא

$$(b, n) = (47, 24257) .$$

כעת נחשב את המפתח הסודי  $(a, p, q)$ . הראשוניים  $p, q$  נתונים בשאלה אז נשאר רק לחשב את  $a$  לפי הנוסחה  $a = b^{-1} \pmod{\phi(n)}$ , כאשר  $\phi(n)$  הוא הפונקציה אוילר:

$$\phi(n) = \phi(pq) = (p-1)(q-1) = 190 \times 126 = 23940 .$$

$$\text{לפיכך } a = 47^{-1} \bmod 23940 .$$

נחשב את  $47^{-1} \bmod 23940$  בעזרת האלגוריתם לאיבר ההופכי (ראו משפט 2.9):

**Algorithm 4** האלגוריתם לאיבר ההופכי

---

```

1: Input: Integers  $A, B$  .
2:  $r_0 \leftarrow A$ 
3:  $r_1 \leftarrow B$ 
4:  $t_0 \leftarrow 0$ 
5:  $t_1 \leftarrow 1$ 
6:  $n \leftarrow 1$ 
7: while  $r_n \neq 0$  do
8:    $q_n \leftarrow \left\lfloor \frac{r_{n-1}}{r_n} \right\rfloor$ 
9:    $r_{n+1} \leftarrow r_{n-1} - q_n r_n$ 
10:   $t_{n+1} \leftarrow t_{n-1} - q_n t_n$ 
11:   $n \leftarrow n + 1$ 
12: end while
13:  $n \leftarrow n - 1$ 
14: if  $r_n \neq 1$  then
15:    $B$  has no inverse modulo  $A$ 
16: else
17:   return:  $t_n$ 
18: end if

```

---

$\triangleright t_n = B^{-1} \pmod{A}$

נשים  $A = 23940, B = 47$ . נאתחל את המשתנים של האלגוריתם:

$$\begin{aligned} r_0 = A = 23940, & \quad r_1 = B = 47, \\ t_0 = 0, & \quad t_1 = 1. \end{aligned}$$

אזי האיטרציות של האלגוריתם הם כמפורט למטה:

$q_1 = 509$	$r_2 = 23940 - 509 \cdot 47 = 17$	$t_2 = 0 - 509 \cdot 1 = -509$	שלב $n = 1$ :
$q_2 = 2$	$r_3 = 47 - 2 \cdot 17 = 13$	$t_3 = 1 - 2 \cdot (-509) = 1019$	שלב $n = 2$ :
$q_3 = 1$	$r_4 = 17 - 1 \cdot 13 = 4$	$t_4 = -509 - 1 \cdot (1019) = -1528$	שלב $n = 3$ :
$q_4 = 3$	$r_5 = 13 - 3 \cdot 4 = 1$	$t_5 = 1019 - 3 \cdot (-1528) = 5603$	שלב $n = 4$ :
$q_5 = 4$	$r_6 = 4 - 4 \cdot 1 = 0$	$t_6 = -1528 - 4 \cdot (5603) = -23940$	שלב $n = 5$ :

לפיכך  $47^{-1} \equiv 5603 \pmod{23940}$ . לכן התשובה הסופית בשביל  $a$  היא:

$$a = 5603.$$

**סעיף ב)** אליס שולחת את ההודעה כטקסט מוצפן

$$y = x^b \bmod n = 2468^{47} \bmod 24257.$$

כדי לחשב את יחס מודולרי של חזקה הזה נשתמש בשיטת הריבועים שעובדת באופן הבא. בהינתן

$$x^b \bmod n.$$

רושמים  $b$  כצירוף לינארי של חזקות של 2:

$$b = \sum_{i=0}^k b_i 2^i,$$

כאשר  $b_i = 0$  או 1. בעצם  $b_k b_{k-1} \dots b_1 b_0$  הוא הייצוג בינארי של  $b$ . אחרי זה אנחנו משחבים את  $x^b \bmod n$  באמצעות האלגוריתם הבא:

---

**Algorithm 5** האלגוריתם לשיטת הריבועיים
 

---

1: **Input:** Integers  $x, b_0, \dots, b_k, n$ .

2:  $i \leftarrow 1$

3:  $z_0 \leftarrow x$

4: **while**  $i \leq k$  **do**

5:      $z_i \leftarrow z_{i-1}^2 \bmod n$

6: **end while**

7:  $i \leftarrow 1$

8:  $y \leftarrow x$

9: **while**  $i \leq k$  **do**

10:     **if**  $b_i = 1$  **then**

11:          $y \leftarrow z_i y \bmod n$

12:     **end if**

13: **end while**

14: **return:**  $y$

$\triangleright y = x^b \bmod n$

---

**שלב 1** בדוגמה שלנו החזקה היא

$$b = 47 = 32 + 8 + 4 + 2 + 1 = 1(2^5) + 0(2^4) + 1(2^3) + 1(2^2) + 1(2^1) + 1(2^0).$$

אזי הייצוג בינארי של  $b$  הוא

$$b = b_5 b_4 b_3 b_2 b_1 b_0 = 101111.$$

**שלב 2** נאתחל:  $z_0 = x = 2468$ .

$$z_1 = z_0^2 \bmod n = (2468)^2 \bmod 24257 = 2517,$$

$$z_2 = z_1^2 \bmod n = (2517)^2 \bmod 24257 = 4212,$$

$$z_3 = z_2^2 \bmod n = (4212)^2 \bmod 24257 = 9077,$$

$$z_4 = z_3^2 \bmod n = (9077)^2 \bmod 24257 = 15157,$$

$$z_5 = z_4^2 \bmod n = (15157)^2 \bmod 24257 = 20859.$$

**שלב 3** נאתחל:  $y = x = 2468$ .

$b_1 = 1$	$y = z_1 y \bmod n = (2517)(2468) \bmod 24257 = 2164$
$b_2 = 1$	$y = z_2 y \bmod n = (4212)(2164) \bmod 24257 = 18393$
$b_3 = 1$	$y = z_3 y \bmod n = (9077)(2468) \bmod 24257 = 16587$
$b_4 = 0$	
$b_5 = 1$	$y = z_5 y \bmod n = (20859)(2468) \bmod 24257 = 10642$

לכן השתובה סופיל להטקסט מוצפן הוא:

$$y = 10642 .$$



לפני לעשות דוגמה של טקסט שהוצפן ע"י RSA אנחנו צריכים ללמוד כלי עזר שמאפשר לנו לפתור את הכלל מפענח: משפט השאריות הסיני.

## 6.2 משפט השאריות הסיני

משפט השאריות הסיני הוא כלי עזר שמאפשר לנו לפתור את הכלל מפענח של צופן RSA.

### משפט 6.1 משפט השאריות הסיני

יהיו  $m_1, m_2, \dots, m_r$  שלמים אשר זרים בזוגות ויהיו  $a_1, a_2, \dots, a_r$  שלמים. למערכת של יחסים שקילות

$$x = a_1 \pmod{m_1} ,$$

$$x = a_2 \pmod{m_2} ,$$

$$\vdots$$

$$x = a_r \pmod{m_r} ,$$

קיים פתרון יחיד מודולו  $M = m_1 m_2 \dots m_r$  שניתן על ידי

$$x = \sum_{i=1}^r a_i M_i y_i \pmod{M}$$

כאשר  $M_i = \frac{M}{m_i}$  ו-  $y_i = M_i^{-1} \pmod{m_i}$  לכל  $1 \leq i \leq r$ .

### דוגמה 6.2 (משפט השאריות הסיני)

היעזרו במשפט השאריות הסיני כדי לפתור את המערכת

$$x = 22 \pmod{101} ,$$

$$x = 104 \pmod{113} .$$

### פתרון:

$$a_1 = 22 , \quad a_2 = 104 , \quad m_1 = 101 , \quad m_2 = 113 .$$

$$M = m_1 m_2 = 11413 , \quad M_1 = \frac{M}{m_1} = 113 , \quad M_2 = \frac{M}{m_2} = 101 .$$

$$y_1 = M_1^{-1} \pmod{m_1} = 113^{-1} \pmod{101} , y_2 = M_2^{-1} \pmod{m_2} = 101^{-1} \pmod{113} .$$

כדי לחשב את האיברים ההופכיים נשתמש בהאלגוריתם המוכלל של אוקלידס (אלגוריתם 2 למעלה).

נסמן  $A = 113, B = 101$

$$r_0 = A = 113 , \quad r_1 = B = 101 ,$$

$$s_0 = 1 , \quad s_1 = 0 ,$$

$$t_0 = 0 , \quad t_1 = 1 .$$

$q_1 = 1$	$t_2 = 0 - 1 \cdot 1 = -1$	$s_2 = 1 - 1 \cdot 0 = 1$	$r_2 = 113 - 1 \cdot 101 = 12$	שלב $k = 1$
$q_2 = 4$	$t_3 = 1 - 8 \cdot (-1) = 9$	$s_3 = 0 - 8 \cdot 1 = -8$	$r_3 = 101 - 8 \cdot 12 = 5$	שלב $k = 2$
$q_3 = 2$	$t_4 = -1 - 2 \cdot (9) = -19$	$s_4 = 1 - 2 \cdot (-8) = 17$	$r_4 = 12 - 2 \cdot 5 = 2$	שלב $k = 3$
$q_4 = 2$	$t_5 = 9 - 2 \cdot (-19) = 47$	$s_5 = -8 - 2 \cdot 17 = -42$	$r_5 = 5 - 2 \cdot 2 = 1$	שלב $k = 4$
$q_5 = 2$	$t_6 = -19 - 2 \cdot (47) = -113$	$s_6 = 17 - 2 \cdot (-42) = 101$	$r_6 = 2 - 2 \cdot 1 = 0$	שלב $k = 5$

לכן הפירוק אוקלידס של  $A = 113$  ו-  $B = 101$  הוא

$$sA + tB = d$$

כאשר

$$d = r_5 = 1, \quad s = s_5 = -42, \quad t = t_5 = 47.$$

מכאן

$$101^{-1} \equiv 47 \pmod{113}$$

ו-

$$113^{-1} \equiv -42 \pmod{101} \equiv 59 \pmod{101}.$$

לכן

$$y_1 = M_1^{-1} \pmod{m_1} = 113^{-1} \pmod{101} = 59$$

ו-

$$y_2 = M_2^{-1} \pmod{m_2} = 101^{-1} \pmod{113} = 47.$$

נציב אותם לנוסחה  $x = a_1 M_1 y_1 + a_2 M_2 y_2 \pmod{M}$  ונקבל את התשובה הסופית הבאה:

$$\begin{aligned} x &= a_1 M_1 y_1 + a_2 M_2 y_2 \pmod{M} \\ &= 22 \cdot 113 \cdot 59 + 104 \cdot 111 \cdot 47 \pmod{11413} \\ &= 640362 \pmod{11413} \\ &= 1234. \end{aligned}$$

### דוגמה 6.3 (פענוח של צופן RSA)

הדוגמה הזאת היא ההמשך של דוגמה 6.1.

בדוגמה 6.1 קיבלנו את הפרמטרים  $p = 127, q = 191$  וחישבנו  $n = 24257, \phi(n) = 23940$  ו- $a = b^{-1} \pmod{n} = 5603$ . בעזרת המפתח הציבורי  $(b, n) = (47, 24257)$  אנחנו חישבנו את הטקסט מוצפן של  $x = 2468$  על פי הכלל מצפין וקיבלנו את התשובה  $y = x^b \pmod{n} = 10642$ . כעת נקח את הטקסט מוצפן  $y = 10642$  והמפתח הסודי  $(a, p, q) = (5603, 127, 191)$  ונוכיח כי הטקסט הגלוי, על פי הכלל מפענח  $x = x^a \pmod{n}$ , הוא  $x = 2468$ .

**פתרון:**

$$y \pmod{p} = 10642 \pmod{127} = 101, \quad a \pmod{(p-1)} = 5603 \pmod{126} = 59.$$

לכן

$$x_1 = (y \bmod p)^{a \bmod (p-1)} \bmod p = 101^{59} \bmod 127 = 55$$

(ניתן לחשב זה לפי  $(101^{32} \times 101^{16} \times 101^8 \times 101^2 \times 101$ 

$$\begin{aligned} (101)^2 &\equiv 41 \bmod 127 \\ (101)^4 &\equiv (41)^2 \bmod 127 \equiv 30 \bmod 127 \\ (101)^8 &\equiv (30)^2 \bmod 127 \equiv 11 \bmod 127 \\ (101)^{16} &\equiv (11)^2 \bmod 127 \equiv 121 \bmod 127 \\ (101)^{32} &\equiv (121)^2 \bmod 127 \equiv 36 \bmod 127 \end{aligned}$$

לכן

$$101^{59} \bmod 127 = (101)(41)(11)(121)(36) \bmod 127 = 55 .$$

$$y \bmod q = 10642 \bmod 191 = 137 , \quad a \bmod (p-1) = 5603 \bmod 190 = 93 .$$

לכן

$$x_2 = (y \bmod q)^{a \bmod (q-1)} \bmod q = 137^{93} \bmod 191 = 176$$

(ניתן לחשב זה לפי  $(137^{64} \times 137^{16} \times 137^8 \times 137^4 \times 137$ 

$$\begin{aligned} (137)^2 &\equiv 51 \bmod 191 \\ (137)^4 &\equiv (51)^2 \bmod 191 \equiv 118 \bmod 191 \\ (137)^8 &\equiv (118)^2 \bmod 191 \equiv 172 \bmod 191 \\ (137)^{16} &\equiv (172)^2 \bmod 191 \equiv 170 \bmod 191 \\ (137)^{32} &\equiv (170)^2 \bmod 191 \equiv 59 \bmod 191 \\ (137)^{64} &\equiv (59)^2 \bmod 191 \equiv 43 \bmod 191 \end{aligned}$$

לכן

$$137^{93} \bmod 191 = (137)(118)(172)(170)(43) \bmod 191 = 176 .$$

בנוסף

$$y \bmod q = 9625 \bmod 127 = 100 , \quad a \bmod (q-1) = 5603 \bmod 126 = 59 .$$

לכן

$$x_2 = (y \bmod q)^{a \bmod (q-1)} \bmod q = 100^{59} \bmod 127 = 87$$

לכן עלינו לפתור את המערכת

$$\begin{aligned} x &= x_1 \bmod p = 55 \bmod 127 \\ x &= x_2 \bmod q = 176 \bmod 191 \end{aligned}$$

בעזרת המשפט השאריות הסיני. נסמן  $m_2 = 191, a_2 = 176, m_1 = 127, a_1 = 55$ 

$$M = m_1 m_2 = (191)(127) = 24257 , \quad M_1 = \frac{M}{m_1} = 191 , \quad M_2 = \frac{M}{m_2} = 127 .$$

$$y_2 = M_2^{-1} \bmod m_2 = 127^{-1} \bmod 191 \text{ ו- } y_1 = M_1^{-1} \bmod m_1 = 191^{-1} \bmod 127 \text{ נחשב}$$



$$a = 191, b = 127$$

$$\begin{aligned} r_0 &= a = 191, & r_1 &= b = 127, \\ s_0 &= 1, & s_1 &= 0, \\ t_0 &= 0, & t_1 &= 1. \end{aligned}$$

$q_1 = 1$	$t_2 = 0 - 1 \cdot 1 = -1$	$s_2 = 1 - 1 \cdot 0 = 1$	$r_2 = 191 - 1 \cdot 127 = 64$	שלב $k = 1$ :
$q_2 = 1$	$t_3 = 1 - 1 \cdot (-1) = 2$	$s_3 = 0 - 1 \cdot 1 = -1$	$r_3 = 127 - 1 \cdot 64 = 63$	שלב $k = 2$ :
$q_3 = 1$	$t_4 = -1 - 1 \cdot (2) = -3$	$s_4 = 1 - 1 \cdot (-1) = 2$	$r_4 = 64 - 1 \cdot 63 = 1$	שלב $k = 3$ :
$q_4 = 63$	$t_5 = 2 - 63 \cdot (-3) = 191$	$s_5 = -1 - 63 \cdot (2) = -127$	$r_5 = 63 - 63 \cdot 1 = 0$	שלב $k = 4$ :

$$\gcd(a, b) = r_4 = 1, \quad s = s_4 = 2, \quad t = t_4 = -3.$$

$$sa + tb = 2(191) - 3(127) = 1.$$

לכן

$$\begin{aligned} 191^{-1} &\equiv 2 \pmod{127} \\ 127^{-1} &\equiv (-3) \pmod{191} \equiv 188 \pmod{191}. \end{aligned}$$

## שיטה 2

נחשב  $y_1 = 191^{-1} \pmod{127}$  ו-  $y_2 = 127^{-1} \pmod{191}$  בעזרת האלגוריתם של אוקליד:

$$\begin{aligned} 191 &= 127 \cdot 1 + 64 \\ 127 &= 64 \cdot 1 + 63 \\ 64 &= 63 \cdot 1 + 1 \\ 63 &= 1 \cdot 63 + 0. \end{aligned}$$

$$\gcd(191, 127) = 1 \text{ לכן}$$

$$\begin{aligned} 1 &= 64 - 63 \cdot 1 \\ &= 64 - (127 - 64 \cdot 1) \\ &= 64 \cdot 2 - 127 \cdot 1 \\ &= (191 - 127 \cdot 1) \cdot 2 - 127 \\ &= 191 \cdot 2 + 127 \cdot (-3). \end{aligned}$$

לכן

$$\begin{aligned} y_1 = M_1^{-1} \pmod{m_1} &= 127^{-1} \pmod{191} \equiv 188 \pmod{191} \\ y_2 = M_2^{-1} \pmod{m_2} &= 191^{-1} \pmod{127} \equiv 2 \pmod{127}. \end{aligned}$$

נחשב

$$y_1 = M_1^{-1} \pmod{m_1} = 127^{-1} \pmod{191} = 188, \quad y_2 = M_2^{-1} \pmod{m_2} = 191^{-1} \pmod{127} = 2.$$

לכן

$$\begin{aligned}
 y &= a_1 M_1 y_1 + a_2 M_2 y_2 \\
 &= 55(191)(2) + 176(127)(188) \mod 24257 \\
 &= 4223186 \mod 24257 \\
 &= 2468 .
 \end{aligned}$$

■

## 6.3 המשפט הקטן של פרמה

### משפט 6.2 משפט עזר 1

אם  $p$  ו- $k$  ראשוני עבורו  $1 < k < p$  אז

$$p \mid \binom{p}{k}$$

כאשר  $\binom{p}{k}$  המקדם הבינומי.

**הוכחה:** ראשית נרשום את הביטוי המפורש של  $\binom{p}{k}$ :

$$\binom{p}{k} = \frac{p!}{(p-k)!k!} .$$

מכאן:

$$k! \binom{p}{k} = \frac{p!}{(p-k)!} = p(p-1)(p-2) \cdots (p-k+1) .$$

ברור ש-

$$p \mid p(p-1)(p-2) \cdots (p-k+1) = k! \binom{p}{k}$$

לכן  $k! \binom{p}{k} \mid p$ . מכיוון ש- $p$  מספר ראשוני ו- $1 < k < p$  אז  $k! \nmid p$ . לכן בהכרח:

$$p \mid \binom{p}{k} .$$

■

### משפט 6.3 המשפט הקטן של פרמה

אם  $p$  מספר ראשוני ו- $a \in \mathbb{Z}_p$ . אז התנאים הבאים מתקיימים:

$$1. \quad a^p \equiv a \mod p$$

$$2. \quad a^{p-1} \equiv 1 \mod p$$

$$3. \quad a^{-1} \equiv a^{p-2} \mod p$$

**הוכחה:**

**טענה 1.** נוכיח באינדוקציה.

בסיס:

עבור  $a = 0$  הטענה  $0^p \equiv 0 \pmod p$  מתקיימת.

מעבר:

נניח כי הטענה מתקיימת עבור  $a$ .

$$(a+1)^p = a^p + pa^{p-1} + \frac{p(p-1)}{2}a^{p-2} + \dots + pa + 1 \equiv a^p + 1 \pmod p$$

ההנחת האינדוקציה אומרת ש-  $a^p \equiv a \pmod p$  לכן

$$(a+1)^p \pmod p \equiv a^p + 1 \pmod p \equiv (a+1) \pmod p$$

כנדרש.

**טענה 2.**  $\gcd(a, p) = 1$  לפיכך קיים איבר הופכי  $a^{-1} \in \mathbb{Z}_p$ . נכפיל  $a^p \equiv 1 \pmod p$  ב-  $a^{-1}$  אשר הוכחנו בסעיף הקודם:

$$a^{-1}a^p \equiv a^{-1} \cdot a \pmod p \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod p .$$

**טענה 3.**

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod p \Leftrightarrow 1 \equiv a^{p-1} \pmod p \Rightarrow a^{-1} \equiv a^{p-2} \pmod p .$$

■

## 6.4 משפט: צופן RSA ניתן לפענוח

### משפט 6.4 צופן RSA ניתן לפענוח

יהי  $n = pq$  מספרים ראשוניים שונים,  $a, b \in \mathbb{Z}$  שלמים חיוביים כך ש-  $ab \equiv 1 \pmod{\phi(n)}$ . אם  $x \in \mathbb{Z}_n$  אז

$$(x^b)^a = x \pmod n .$$

**הוכחה:** נתון כי  $ab \equiv 1 \pmod{\phi(n)}$ .

לפי משפט 2.5,  $\phi(n) = \phi(pq) = (p-1)(q-1)$ .  
ז"א

$$ab \equiv 1 \pmod{\phi(n)} = 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$$

לכן קיים  $t \in \mathbb{Z}$  כך ש-

$$ab - 1 = t(p-1)(q-1) .$$

לכל  $z \neq 0 \in \mathbb{Z}$  לפי משפט 6.3,  $z^{p-1} \equiv 1 \pmod p$  בפרט

$$x^{ab-1} = x^{t(p-1)(q-1)} = (x^{t(q-1)})^{p-1} = y^{p-1}$$

כאשר  $y = x^{t(q-1)}$ . מכאן  $x^{ab-1} \equiv 1 \pmod p$ .

משיקולות של סיימטריה באותה מידה  $x^{ab-1} \equiv 1 \pmod q$ .

לכן  $x^{ab-1} - 1 \equiv 0 \pmod p$  ו-  $x^{ab-1} - 1 \equiv 0 \pmod q$ .

מכיוון ש- $p$  ו- $q$  זרים אז

$$x^{ab-1} - 1 = 0 \pmod{pq}.$$

לפיכך

$$x^{ab-1} = 1 \pmod{pq}.$$

נכפיל ב- $x$  ונקבל

$$(x^a)^b = x \pmod{pq}.$$

ז"א הוכחנו כי לכל טקסט גלוי  $x$ , אם נצפין אותו ואז אחר כך נפענח את הטקסט מוצפן המתקבל מאלגוריתם RSA, נקבל אותו טקסט גלוי המקורי בחזרה. ■

## 6.5 צופן RSA המוכלל

### משפט 6.5

יהיו  $p, q$  מספרים ראשוניים ויהי  $n = pq$ . יהי

$$\lambda(n) = \frac{(p-1)(q-1)}{\gcd(p-1, q-1)}.$$

נגדיר צופן חדש אשר זהה ל-RSA אלא  $\phi(n)$  הוחלף עם  $\lambda(n)$  כך ש- $ab \equiv 1 \pmod{\lambda(n)}$ . אזי הקריפטו-מערכת ניתן לפענח.

הוכחה:

**שלב 1** רושמים את הצופן:

$$\left. \begin{aligned} e_k(x) &= x^b \pmod{n} \\ d_k(y) &= y^a \pmod{n} \end{aligned} \right\} \quad n = pq, \quad ab \equiv 1 \pmod{\lambda(n)}.$$

**שלב 2** נתון כי  $d = \gcd(p-1, q-1)$ . ז"א שקיים  $p'$  שלם כך ש-

$$p-1 = p'd \Leftrightarrow \frac{p-1}{d} = p' \Leftrightarrow d = \frac{p-1}{p'}. \quad (\#1)$$

באותה מידה קיים  $q'$  שלם כך ש-

$$q-1 = q'd \Leftrightarrow \frac{q-1}{d} = q' \Leftrightarrow d = \frac{q-1}{q'}. \quad (\#2)$$

**שלב 3**

$$\lambda(n) = \frac{(p-1)(q-1)}{\gcd(p-1, q-1)} = \frac{(p-1)(q-1)}{d}.$$

$$\lambda(n) \stackrel{(\#1)}{=} \frac{(p-1)(q-1)}{\left(\frac{p-1}{p'}\right)} = p'(q-1). \Leftrightarrow d = \frac{p-1}{p'}. \quad (1*)$$

$$\lambda(n) \stackrel{(\#2)}{=} \frac{(p-1)(q-1)}{\left(\frac{q-1}{q'}\right)} = q'(p-1). \Leftrightarrow d = \frac{p-1}{p'}. \quad (2*)$$

**שלב 4**  $ab \equiv 1 \pmod{\lambda(n)}$  (נתון) לכן קיים  $t$  שלם כך ש-

$$ab = 1 + t\lambda(n) \stackrel{(2*)}{\equiv} 1 + t(p-1)q'.$$

לכן

$$ab - 1 = t(p-1)q'.$$

מכאן

$$x^{ab-1}x^{tq'(p-1)} = y^{p-1} \stackrel{\text{פרמה}}{\equiv} 1 \pmod{p}$$

כאשר  $y = x^{tq'}$  והשוויון השני מתקיים בגלל ש- $p$  מספר ראשוני. לפיכך

$$x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

**שלב 5**  $ab \equiv 1 \pmod{\lambda(n)}$  (נתון) לכן קיים  $t$  שלם כך ש-

$$ab = 1 + t\lambda(n) \stackrel{(1*)}{\equiv} 1 + t(q-1)p'.$$

לכן

$$ab - 1 = t(q-1)p'.$$

מכאן

$$x^{ab-1}x^{tp'(q-1)} = z^{q-1} \stackrel{\text{פרמה}}{\equiv} 1 \pmod{q}$$

כאשר  $z = x^{tp'}$  והשוויון השני מתקיים בגלל ש- $q$  מספר ראשוני. לפיכך

$$x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{q}.$$

**שלב 6** מכיוון ש- $p, q$  ראשוניים אז

$$\left. \begin{array}{l} x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{q} \\ x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{q} \end{array} \right\} \Rightarrow x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{pq}$$

לפיכך

$$x^{ab-1} \equiv 1 \pmod{n} \Rightarrow (x^b)^a \equiv x \pmod{n}$$

כנדרש.

