תרגילים שונים: קריפטוגרפיה

שאלה 1 מצאו את

- 7503 % 81 (x
- (-7503) % 81
 - 81 % 7503
- (-81) % 7503

שאלה 2 $a \not\equiv 0 \mod m$ ו- a, m > 0. הוכיחו כי

$$(-a) \% m = m - (a \% m)$$
.

 $a\equiv b \mod m$ אם ורק אם a % m=b % m הוכיחו כי

שאלה 4

- $d=\gcd(12327,2409)$ מצאו את מצאו המאוני. רמז: 587 מספר ראשוני.
- d=12327s+2409t -ש כך שs -ו לועשרה בלבד) מצאו מספרים שלמים t ו- מ

שאלה 5 הוכיחו כי 7563 ו- 526 מספרים זרים.

רמז: 2521 מספר ראשוני ו- 263 מספר ראשוני.

שאלה 6 בחוגים הבאים מצאו את איברים יש עבורם קיים איבר הופכי:

- \mathbb{Z}_{200} (x
- \mathbb{Z}_{400} (2
- \mathbb{Z}_{1000} ()
- \mathbb{Z}_{263} (7
- \mathbb{Z}_{2521} (7

שאלה 7 מצאו את ההופכית של

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} .$$

שאלה 8 מצאו את ההופכית של

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} .$$

שאלה **9** הטקסט מוצפן הבא מוצפן על ידי צופן הוזה (צופן קיסר).

VWDUZDUV

מצאו את המפתח של הצופן ומצאו את הטקסט גלוי (רמז: חיפוש ממצה).

שאלה 10 מצאו את מספר המפתחות של צופן האפיני מעל החוגים הבאים:

- \mathbb{Z}_{30} (x
- \mathbb{Z}_{100} (2
- \mathbb{Z}_{1225} ()

שאלה 11

שאלה 12 נתונה התמורה הבאה:

- א) מצאו את התמורה ההופכית.
- בענחו את הטקסט מוצפן הבא (ב

TGEEMNELNNTDROEOAAHDOETCSHAEIRLM

שאלה 13 נתון המפתח

$$k = \left(\begin{array}{ccc} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{array}\right)$$

של הצופן היל. לכל טקסט מוצפן למטה מתון את הטקסט גלוי

VAZMJR (x

קריפטוגרפיה סמסטר א'

NDIMZZEMV (1

שאלה 14 נתון הטקטסט מוצפן הבא:

MALVVMAFBHBUOPTSOXALTGVWWRG

אשר היה מוצפן על ידי צופפן אוטו-מפתח עם מפתח התחלתי k=19. מצאו את הטקטס גלוי.

שאלה 15 נתון הטקטסט מוצפן

FOHTXTZVVCDIQCZWWUYIQTNEUEOLHSHEUTZWW

המתקבל באמצעות צופן ויז'נר עם המפתח

k = DAVE .

מצאו את הטקטט גלוי.

שאלה 16 נתון הטקטס גלוי

mynameisbond

והטקסט מוצפן

KAANAEMKWVVC

המתקבל באמצעות צופן היל. מצאו את המפתח של הצופן.

שאלה 17 נתון הטקטסט מוצפן

SKVVOVIFVSPLSVVONSVNSVQSKVPIOVHVEVLSITOPLFBQFVSNVMLPSVQSTVMYETIVVCVIRA

VBSXIVBOQQVSBPESTFVSKVI

נניח כי הטקסט היה מוצפן על ידי צפון אפיני. מצאו את המפתח ואת הטקטס גלוי.

שאלה 18 יש את הפונקצית הסתברות $X=\{a,b,c,d,e\}$ יש אל טקטסט גלוי נניח כי לקבוצה של טקטסט גלוי

$$P_X(a) = 0.32$$
, $P_X(b) = 0.23$, $P_X(c) = 0.2$, $P_X(d) = 0.15$, $P_X(e) = 0.10$.

- X בעזרת האלגוריתם של האפמן מצאו את ההצפנה של
 - H(X) מצאו את מצאו
 - .l(f) מצאו את (**ג**)

שאלה 19 יהי $X=\{0,1,2\}$ יהי

$$P_X(0) = \frac{1}{3}$$
, $P_X(1) = \frac{1}{4}$, $P_X(2) = \frac{5}{12}$.

יהי $Y=\{0,1,2\}$ יהי i=1,2,3,4 לכל $P_K(k_i)=rac{1}{4}$ עם פונקצית הסתברות $K=\{k_1,k_2,k_3,k_4\}$ יהי מצפיו

$$e_{k_i}(x) = 2x + i \mod 3$$

 $i \in \{1, 2, 3, 4\}$ ולכל $x \in \{0, 1, 2\}$

- y=0,1,2 לכל את מצאו את מצאו את (א
- .P(X=1|Y=2) -ו P(X=0|Y=1) את מצאו את מצאו
- ג) הוכיחו או הפריכו על ידי דוגמה נגדית: לקריפטו-מערכת זו יש סודיות מושלמת.

עם המטריצה $Y=\{1,2,3,4\}$, $K=\{k_1,k_2,k_3,k_4\}$, $X=\{\mathrm{a},\mathrm{b},\mathrm{c}\}$ עם המטריצה נתונה קריפטו-מערכת הבאה:

| | а | b | С |
|-------|---|---|---|
| k_1 | 1 | 2 | 3 |
| k_2 | 2 | 3 | 4 |
| k_3 | 3 | 4 | 1 |

לכל מפתח יש הסתברות שווה. הפונקצית הסתברות של X היא

$$P_X(a) = \frac{1}{2}$$
, $P_X(b) = \frac{1}{3}$, $P_X(c) = \frac{1}{6}$.

- H[X] חשבו (א
- H[K] חשבו (ב
- H[Y] חשבו (ג
- H[K|Y] חשבו (ד
- H[X|Y] חשבו (ה

שאלה 21 אז לצופן אפיני אז לצופן אווה אם לכל מפתח של צופן אפיני ש הסתברות שווה אם לכל מפתח של לצופן אפיני ש סודיות מושלמת.

שאלה 22 יהי n מספר שלם. ריבוע לטיני של אורך n הוא מטריצה L מסדר n imes n של n imes n ספרים שלמים n imes n של אחד בל אחד מהמספרים שלמים מופיע בדיוק פעם אחת בכל שורה, מופיע בדיוק פעם אחת בכל $1,2,\dots,n$ עמודה של n imes n נסמן המספר בשורה ה- n imes n ובשורה ה- n imes n של הריבוע הלטיני n imes n בינוע לטיני של n imes n בינוע המספר בשורה ה- n imes n ובשורה ה- n imes n של הריבוע הלטיני n imes n בינוע המספר בשורה ה- n imes n של הריבוע הלטיני n imes n בינוע המספר בשורה ה- n imes n של אורך n imes n של מספר מופיע בדיוק פעם אחת בכל של מופיע בדיוק פעם אחת בכל של מספר בשורה ה- n imes n בינון המספר בשורה ה- n imes n מופיע בדיוק פעם אחת בכל של מספר בשורה ה- n imes n מופיע בדיוק פעם אחת בכל של מספר בשורה ה- n imes n מופיע בדיוק מופיע בדיוק מופיע בדיוק מופית מופיע בדיוק מופיע בדיוק מופית בדי

| 1 | 2 | 3 | 4 |
|---|---|---|---|
| 2 | 3 | 4 | 1 |
| 3 | 4 | 1 | 2 |
| 4 | 1 | 2 | 3 |

עבור $X=Y=K=\{1,2,\dots,n\}$ נתון כל ריבוע לטיני ל של סדר ח, אפשר להגדיר קריפטו-מערכת. נתון i טסדט לטיני ל טדר וואפער המפתח ווא בין אפשר ל בין אפשר להגדיר ל בין אפשר ל בין איים בין אפשר ל בין אפשר ל בין אפשר ל בין איים ב

$$e_i(j) = L_{ij}$$
.

לכל מפתח יש הסתברות שווה. הוכיחו כי לקריפטו-מערכת זו המוגדרת על ידי הריבוע לטיני הזה יש סודיות מודלמת.

שאלה 23 אם a ו- a רצפים של סיביות:

$$a = 001101011111010101$$

 $b = 111001111000111101$

- $a \wedge b$ מצאו את (א
- $a\oplus b$ מצאו את (ב

שאלה 24 נתון צופן פייסטל בעל 3 שלבים. הפונקצית ליבה מוגדרת

$$f((x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), \pi) = x_{\pi(1)} x_{\pi(2)} x_{\pi(3)} x_{\pi(4)} x_{\pi(5)}$$
.

יהי המפתח ההתחלתי התמורה

$$k = \pi$$
 , $\pi = (1234)$

ויהי כל תת-מפתח k_i התמורה המתקבלת על ידי ההרכבה i פעמים של התמורה המתורה המתקבלת על ידי ההרכבה המתקבל מהטקסט גלוי

$$x=00011011$$
.

שאלה 25 נתון טקסט מוצפן המתקבל שלב ראשון של הצפנת פייסטל

$$L_1R_1 = 010110$$
.

התת-מפתח הראשון הוא $f\left((x_1x_2x_3),\pi\right)=x_{\pi(1)}x_{\pi(2)}x_{\pi(3)}$ היא והפונקציה היא הטקטס והפונקציה היא הטקטס $k_1=(123)$ הוא הטקטס גלוי.

שאלה 26 מחזור הראשון של הצפנת פייסטל עם מפתח התחלתי (132) והפונקצית ליבה

$$f((x_1, x_2, x_3), \pi) = x_{\pi(1)} x_{\pi(2)} x_{\pi(3)}$$

גלוי. מצאו את הטקסט גלוי. $L_1R_1=110010$

שאלה 27 מצאו את המפתוח פענוח למחזור ראשון של פענוח IDEA מצאו את המפתוח פענוח למחזור ראשון

00221166993366778899aabbccddffee.

 $a_{a}(p=347,\alpha=62,a=20)$ בוב הרכיב צופן אל-גמאל עם המפתח

- β חשבו את (ג
- הודעה להצפין המפתח במפתח ביבורי (p, α, β), והיא בוחרת ב- d=4 ומשתמשת במפתח כדי להצפין ההודעה אליס קוראת את המפתח ציבורי (p, α, β), והיא בוחרת ב- 204
 - אחר כך אליס שולחת הודעה אחרת לבוב. הטקסט מוצפן הוא (88,176). מהו הטקסט גלוי.

שאלה 29

נתון הטקסט מוצפן

FPHOEMJSUPSZZYJ

אשר מוצפן על ידי צופן היל עם המפתח

$$k = \left(\begin{array}{ccc} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 9 & 8 \end{array}\right) .$$

מצאו את הטקסט גלוי.

שאלה 30

נתונה התמורה

- $.\pi^{-1}(x)$ מצאו את מצאו (א
- פענחו את הטקסט מצפון (ב

SQIUOENTMFHREOFTLIXNAAME

שאלה 31

נתון את הטקסט מוצפן

YGSOYNGSUUTOYZNKHKYZIURRKMKOTOYXGKR

אשר מוצפן על ידי צופן קיסר. מצאו את המפתח ואת הטקסט גלוי.

 \mathbb{Z}_{29} הוא מפתח של צופן האפיני מעל החוג K = (5,21) נניח כי

מצאו את האיברים a',b' בכלל מפענח

$$d_K(y) = a'y + b'$$

 $a',b'\in\mathbb{Z}_{29}$ כאשר

 $x\in\mathbb{Z}_{29}$ לכל $d_{K}\left(e_{K}(x)
ight)=x$ בי

מצאו MESSAGE מתקבל באמצעות צופן ויז'נר עם המפתח FLAKIYIMWQ מתקבל מצאו את הטקסט גלוי.

יש את הפונקצית הסתברות $X=\{\mathtt{a},\mathtt{b},\mathtt{c},\mathtt{d},\mathtt{e},\mathtt{f},\mathtt{x},\mathtt{y},\mathtt{z}\}$ יש את הפונקצית הסתברות נניח כי לקבוצה של

$$P_X({\tt a}) = 0.12 \;, \quad P_X({\tt b}) = 0.10 \;, \quad P_X({\tt c}) = 0.06 \;, \quad P_X({\tt d}) = 0.09 \;, \quad P_X({\tt e}) = 0.45 \;.$$

$$P_X({\tt f}) = 0.12 \;, \quad P_X({\tt x}) = 0.02 \;, \quad P_X({\tt y}) = 0.02 \;, \quad P_X({\tt z}) = 0.02 \;.$$

- X בעזרת האלגוריתם של האפמן מצאו את ההצפנה של
 - H(X) מצאו את
 - .l(f) מצאו את (ג)

שאלה עם פונקצית הסתברות קבוצת אפר $X=\{\mathrm{s},\mathrm{t},\mathrm{u}\}$ יהי

$$P_X(s) = \frac{1}{6}$$
, $P_X(t) = \frac{1}{4}$, $P_X(u) = \frac{7}{12}$.

הסתברות הטתברות קבוצת מפתחות קבוצת אברות הסתברות הסתברות אהי $K = \{k_1, k_2, k_3, k_4\}$ יהי

$$P_K\left(k_i\right) = \frac{1}{4}$$

לכל מצפין נגדיר הכלל מוצפן. עקטסט קבוצת איז $Y = \{\mathtt{A},\mathtt{B},\mathtt{C}\}$ יהי יהי וכל מצפין לכל

$$e_{k_i}(x) = 2x + i \mod 3$$

לכל $i\in\{1,2,3,4\}$ לדגומה $x\in\mathbb{Z}_{26}$

- $y\in Y$ לכל אכל $P_Y(y)$ את מצאו את (א
- $P(X=\mathrm{s}|Y=\mathrm{B})$ מצאו את
- $.P(X={\sf t}|Y={\sf C})$ מצאו את (3

הוכיחו או הפריכו על ידי דוגמה נגדית: לקריפטו-מערכת זו יש סודיות מושלמת.

 $K=\{{\sf a,b,c}\}$ נתונה הקריפטו-מערכת בעלת הקבוצת טקטסט גלוי אוי $X=\{{\sf a,b,c}\}$ קבוצת מפתחות גערכת נתונה הקריפטו מוצפן $Y=\{{\sf A,B,C}\}$ וקבוצת טקסט מוצפן $\{k_1,k_2,k_3\}$

$$P_X(\mathbf{a}) = \frac{3}{8}, \quad P_X(\mathbf{b}) = \frac{1}{8}, \quad P_X(\mathbf{c}) = \frac{1}{2}, \quad P_K(k_1) = \frac{1}{3}, \quad P_K(k_2) = \frac{1}{3}, \quad P_K(k_3) = \frac{1}{3} \; .$$

המטריצת הצפנה היא

| | а | b | С |
|-------|---|---|---|
| k_1 | В | А | С |
| k_2 | А | С | В |
| k_3 | С | А | В |

- Y מצאו את הפונקצית הסתברות של מוצפן (מ
 - ב) הוכיחו כי לקריפטו-מערכת זו אין סודיות מושלמת.

שאלה 37 טקסט גלוי של bit טקסט גלוי של 10 bit שאלה 37 טקסט גלוי של 10 bit שאלה 37 עם מפתח התחלתי מפתח תת מפתח מפתח את מפתח k_i מתקבל על ידי לבצע התמורה ההתחלתית i פעמים. הטקסט מוצפן הוא 1010111100. מצאו את הטקסט גלוי.

שאלה **38** נתון המפתח ההתחלתי DES בתת-מפתח הראשון של DES התת-מפתח הראשון של

1100 1001 0001 1110 0000 0011 1011 1111 0010 1000 1001 1101.

.DES מצאו את הרצף המתקל לאחר מחזור הראשון של 364e6ead76fabc59, מצאו את הרצף המתקל

שאלה 39 חשבו את המפתחות פענוח של IDEA בעזרת המפתח ההתחלתי

997766553322ff11aa00bb44ccdd88ee.

 $oldsymbol{u}$ שאלה 40 הוכיו שאם p מספר ראשוני ו- n מספר שלם חיובי אז

$$\phi(pn) = \begin{cases} (p-1)\phi(n) \ , & p \nmid n \text{ and } \\ p\phi(n) \ , & p \mid n \text{ and } \end{cases}.$$

.b=47 - ו.p=127,p=191 עם הפרמטרים RSA בוב הרכיב סכימת

- a -ו $\phi(n)$,n ו- α
- ב) אליס מוצאת את המפתח ציבורי (b,n) ומשתמשת בה להצפין את המסר 2468. מהי הטקסט מוצפן שהיא שולחת לבוב?
- אליס שולחת הודעה שנייה לבוב. הטקסט מוצפן שהיא שולחת הוא 9625. בעזרת המשפט השארית הציני פענחו את ההודעה.

פתרונות

שאלה 1

$$a$$
 % $m=a-\left\lfloor \frac{a}{m} \right\rfloor m$ נתונה ע"י m בחלוקה ב- m נתונה ע"י m בחלוקה ב- m לכל m השארית בחלוקה ב- m נתונה ע"י m בחלוקה ב- m בחלות ב- m בחלוקה ב- m ב- m בחלוקה ב- m בחלות ב- m בחלוקה ב- m בחלות ב- m בחלות ב- m בחלות ב- m בחלות ב- m

$$(-a)$$
 % $m=m-(a$ % $m)$ נתונה ע"י m בחלוקה ב- a השארית של $a>0$ לכל $a>0$ לכל (-7503) % $81=81-51=30$.

$$a \% m = a - \left\lfloor \frac{a}{m} \right\rfloor m$$
 (3)

$$a \% m = 81 - \left| \frac{81}{7503} \right| \cdot 7503 = 81 - 0 \cdot 81 = 81$$
.

$$.(-a) \% m = m - a \% m$$
 (7

$$(-81)$$
 % $7503 = 7503 - (81$ % $7503) = 7503 - 81 = 7422$.

שאלה 2

לכן
$$m \nmid a$$
 א"א $a \not\equiv 0 \mod m$

$$a = qm + r , \qquad 1 \le r \le m - 1 ,$$

לכן
$$.r=a$$
 % m כאשר

$$-a = -q, -r = -(q+1)m + m - r$$
.

לפיכך.
$$1 \leq m-r \leq m-1 \Leftarrow 1 \leq r \leq m-1$$

$$-a \% m = m - r = m - (a \% m)$$
.

a % m = b % m נניח כי 3 שאלה 3

נסמן r=a % m=b % m נסמן

$$a = mq_1 + r , \qquad b = mq_2 + r$$

כאשר q_1,q_2 מספרים שלמים. ז"א

$$a-b = mq_1 - mq_2 = m(q_1 - q_2)$$
.

. כנדרש. $a \equiv b \mod m$ לכן $m \mid a-b$ לכן שלם מספר q_1-q_2

 $a\equiv b \mod m$ כעת נגיח כי $m \mid a-b$ א"א $m \mid a-b$ קיים $p \not = m \mid a-b$

$$a - b = mq$$

-נסמן q_1 כך שלם r=a % m נסמן r=a % m

$$a = q_1 m + r$$
.

מכאן

$$b = a - qm = q_1m + r - qm = (q_1 - q)m + r$$
.

.b % m=r শেং

כנדרש.

שאלה 4

- .12327 נמצא את הפירוק לראשונים של
- .2- אי זוגי לכן הוא לא מתחלק ב- 12327
- .3 -ב מתחלק נבדוק אם השלם 12327 מתחלק .3

$$\frac{12327}{3} = 4109 \quad \Rightarrow \quad 12327 = 3 \cdot 4109 \ .$$

.3 -ב לא מתחלק ב- 4109

 ± 5 -בדוק אם השלם 4109 מתחלק ב-

$$\frac{4109}{5} \neq$$
שלם .

 \cdot נבדוק אם השלם 4109 מתחלק ב- \cdot

$$\frac{4109}{7} = 587 \implies 4109 = 7 \cdot 587$$
.

587 מספר ראשוני לכן התהליך מסתיים.

$$12327 = 3^17^1587^1$$
.

.2409 גמצא את הפירוק לראשונים של

- -2-2 אי זוגי לכן הוא לא מתחלק ב-2.
 - .3 ב- מתחלק ב- .3

$$\frac{2409}{3} = 803 \quad \Rightarrow \quad 2409 = 3 \cdot 803.$$

.3 - לא מתחלק ב- 803

 $\cdot 5$ -בדוק אם השלם 803 מתחלק ב-

$$\frac{803}{5} \neq$$
שלם .

 \cdot 7 ב- מתחלק מ \cdot 7 מתחלק ב- 7:

$$\frac{803}{7} \neq$$
שלם .

 $\cdot 11$ ב- מתחלק ב- $\cdot 11$:

$$\frac{803}{1}1 = 73 \quad \Rightarrow \quad 803 = 11 \cdot 73 \ .$$

73 מספר ראשוני לכן התהליך מסתיים.

$$2409 = 3^{1}11^{1}73^{1} = 3^{1}7^{0}11^{1}73^{1}587^{0}$$
.

:gcd נמצא את ה

$$12327 = 3^17^1587^1 = 3^17^111^073^0587^1 \; , \qquad 2409 = 3^111^173^1 = 3^17^011^173^1587^0 \\ \gcd(12327, 2409) = 3^{\min(1,1)}7^{\min(1,0)}11^{\min(0,1)}73^{\min(0,1)}587^{\min(1,0)} = 3^15^07^011^073^0587^0 = 3 \; .$$

ב) (העשרה בלבד)

-ע כך x,y כד שלמים בזו קיימים אלפי אז לפי $d=\gcd(a,m)$ אז השלמים בזו השלמים כד מתונים השלמים

$$d = ax + my .$$

x,y האלגוריתם הבא נותן את ה המקדמים

$$r_0 = a$$
, $r_1 = m$, $s_0 = 1$, $t_0 = 0$, $s_1 = 0$, $t_1 = 1$, $q_0 = \left\lfloor \frac{r_0}{r_1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{a}{m} \right\rfloor$.

$$r_{i+1} = r_{i-1} - q_i r_i$$
, $s_{i+1} = s_{i-1} - q_1 s_i$, $t_{i+1} = t_{i-1} - q_1 t_i$, $q_i = \left| \frac{r_{i-1}}{r_i} \right|$.

 $y=t_{k-1}$, $x=s_{k-1}$ ידי נתונים על ידי המקדמים $r_k=0$ האלגוריתם מסתיים כאשר מm=2409 ,a=12327 של נצאו את המקדמי בזו של

לכן
$$y = t_8 = -1530$$
, $x = s_8 = 299$

$$ax + my = 299(12327) - 1530(2409) = 3$$
.

 $.\gcd(12327,2409)=3$ ""

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

שאלה 5

נמצא את הפירוק לראשונים של 7563.

- .2- אי זוגי לכן הוא לא מתחלק ב-7563 •
- .3 ב- מתחלק ב- .3

$$\frac{7563}{3} = 2521 \quad \Rightarrow \quad 7563 = 3 \cdot 2521 \ .$$

2521 לכן התהליך מסתיים.

$$7563 = 3^{1}2521^{1}$$
.

526 נמצא את הפירוק לראשונים של

הוא שלו לראשוניים לראשוניים מספר באשוני לכן מספר ב263 מספר המספר . $526 = 2 \cdot 263$

$$526 = 2^1 t 263^1$$
.

נמצא את ה gcd:

$$7563 = 3^{1}2521^{1} = 2^{0}3^{1}263^{0}2521^{1}$$
, $526 = 2^{1}263^{1} = 2^{1}3^{0}263^{1}2521^{0}$.

$$\gcd(7563,526) = 2^{\min(1,0)} 3^{\min(1,0)} 263^{\min(1,0)} 2521^{\min(0,1)} = 3^0 263^0 2521^0 = 1 \ .$$

לכן 7563 ו- 526 מספרים זרים.

 $\gcd(a,m)=1$ אם ורק אם a^{-1} אם איבר הפירוק לראשוניים של .gcd(a,m)=1 אם ורק אם \mathbb{Z}_m לכל \mathbb{Z}_m לכל בחוג . $\prod\limits_{i=1}^n p_i^{e_i}$ או מספר האיברים עבורם $\gcd(a,m)=1$ ניתן ע"י הנסוחה a

$$\phi(m) = \prod_{i=1}^{n} \left(p_i^{e_i} - p_i^{e_i-1} \right) .$$

$$\mathbb{Z}_{200}$$
 (x $200=2^35^2$

לכן

 $\phi(200) = (2^3 - 2^2)(5^2 - 5^1) = 80.$

$$\mathbb{Z}_{400}$$
 (2) $400 = 2^4 5^2$

לכן

$$\phi(400) = (2^4 - 2^3)(5^2 - 5^1) = 160$$
.

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

$$\mathbb{Z}_{1000}$$
 ()

$$1000 = 2^35^3$$

לכן

$$\phi(1000) = (2^3 - 2^2) (5^3 - 5^2) = 400.$$

 $.\mathbb{Z}_{263}$ (T

-ו $263 = 263^1$ שימו לב $263 = 263^1$ מספר ראשוני לכן הפירוק לראשוניים שלו מספר השוני

$$\phi(263) = 263^1 - 263^0 = 263 - 1 = 262 .$$

 $\phi(p)=p-1$ (בכללי, אם מסםר מסםר ראשוני אז

 \mathbb{Z}_{2521} (ភ

ו- $2521=2521^1$ מספר ראשוני לכן הפירוק לראשוניים שלו מספר מספר מספר \mathbb{Z}_{2521}

$$\phi(2521) = 2521^1 - 2521^0 = 2521 - 1 = 2520.$$

 $\phi(p)=p-1$ (בכללי, אם מסםר מסםר ראשוני אז

שאלה 7

$$|A| = 1 \cdot \begin{vmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 3 \end{vmatrix} + 0 \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 3 \end{vmatrix} + 1 \begin{vmatrix} 0 & 5 \\ 2 & 0 \end{vmatrix} = 1 \cdot 15 + 1 \cdot (-10) = 5.$$

 \mathbb{Z}_{26} -ב הפיכה הפיכה לכן $\gcd(15,26)=1$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{11} = (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} 5 & 0 \\ 0 & 3 \end{vmatrix} = 15 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{12} = (-1)^{1+2} \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 3 \end{vmatrix} = 0 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{13} = (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} 0 & 5 \\ 2 & 0 \end{vmatrix} = -10 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{21} = (-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 3 \end{vmatrix} = 0 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{22} = (-1)^{2+2} \begin{vmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 3 \end{vmatrix} = 1 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{23} = (-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 2 & 0 \end{vmatrix} = 0.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{31} = (-1)^{3+1} \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 5 & 0 \end{vmatrix} = -5.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{32} = (-1)^{3+2} \begin{vmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} = 0.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{33} = (-1)^{3+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 5 \end{vmatrix} = 5.$$

$$C = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} & C_{13} \\ C_{21} & C_{22} & C_{23} \\ C_{31} & C_{32} & C_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15 & 0 & -10 \\ 0 & 1 & 0 \\ -5 & 0 & 5 \end{pmatrix}$$

$$\text{adj}(A) = C^t = \begin{pmatrix} 15 & 0 & -5 \\ 0 & 1 & 0 \\ -10 & 0 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15 & 0 & 21 \\ 0 & 1 & 0 \\ 16 & 0 & 5 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3\times3}.$$

$$A^{-1} = |A|^{-1} \text{adj}(A).$$

$$|A|^{-1} = 5^{-1} = 21 \in \mathbb{Z}_{26}$$

$$A^{-1} = |A|^{-1} \mathrm{adj}(A) = 21 \cdot \left(\begin{array}{ccc} 15 & 0 & 21 \\ 0 & 1 & 0 \\ 16 & 0 & 5 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccc} 315 & 0 & 441 \\ 0 & 21 & 0 \\ 336 & 0 & 105 \end{array} \right) \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} \; .$$

 $315 \ \% \ 26 = 315 - 26 \cdot \left \lfloor \frac{315}{26} \right \rfloor = -23 \equiv 3 \mod 26 \quad \Rightarrow \quad 315 \equiv 3 \mod 26 \ .$

$$441 \% 26 = 441 - 26 \cdot \left| \frac{441}{26} \right| = 25 \implies 441 \equiv 25 \mod 26$$
.

$$336 \% 26 = 336 - 26 \cdot \left| \frac{336}{26} \right| = 24 \implies 336 \equiv 24 \mod 26$$
 .

$$105 \% 26 = 105 - 26 \cdot \left| \frac{105}{26} \right| = 1 \implies 105 \equiv 1 \mod 26$$
.

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 25 \\ 0 & 21 & 0 \\ 24 & 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3}.$$

לפיכד

לפיכך

בדיקה:

$$A \cdot A^{-1} = \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 5 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccc} 3 & 0 & 25 \\ 0 & 21 & 0 \\ 24 & 0 & 1 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccc} 27 & 0 & 26 \\ 0 & 105 & 0 \\ 78 & 0 & 53 \end{array} \right) \equiv \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \mod 26 \; .$$

שאלה 8 נחשב את הדטרמיננטה לפי השורה האחרונה:

$$|A| = 0 \cdot \begin{vmatrix} 0 & 3 \\ 1 & 5 \end{vmatrix} - 0 \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} + 7 \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 3 & 1 \end{vmatrix} = 7 \cdot 1 = 7.$$

 \mathbb{Z}_{26} -ב הפיכה הפיכה לכן $\gcd(7,26)=1$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{11} = (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} 1 & 5 \\ 0 & 7 \end{vmatrix} = 7.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{12} = (-1)^{1+2} \begin{vmatrix} 3 & 5 \\ 0 & 7 \end{vmatrix} = -21.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{13} = (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} 3 & 1 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} = 0.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{21} = (-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 0 & 3 \\ 0 & 7 \end{vmatrix} = 0.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{22} = (-1)^{2+2} \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 0 & 7 \end{vmatrix} = 7.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{23} = (-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} = 0.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{31} = (-1)^{3+1} \begin{vmatrix} 0 & 3 \\ 1 & 5 \end{vmatrix} = -3.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{32} = (-1)^{3+2} \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} = 4.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{33} = (-1)^{3+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} = 4.$$

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

$$C = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} & C_{13} \\ C_{21} & C_{22} & C_{23} \\ C_{31} & C_{32} & C_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 & -21 & 0 \\ 0 & 7 & 0 \\ -3 & 4 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\mathrm{adj}(A) = C^t = \begin{pmatrix} 7 & 0 & -3 \\ -21 & 7 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 & 0 & 23 \\ 5 & 7 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} .$$

$$A^{-1} = |A|^{-1} \mathrm{adj}(A) \ .$$

$$|A|^{-1} = 7^{-1} = 15 \in \mathbb{Z}_{26}$$

לפיכך $A^{-1} = |A|^{-1} \mathrm{adj}(A) = 15 \cdot \begin{pmatrix} 7 & 0 & 23 \\ 5 & 7 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 105 & 0 & 345 \\ 75 & 105 & 60 \\ 0 & 0 & 15 \end{pmatrix} .$ $105 \% \ 26 = 105 - 26 \cdot \left| \frac{105}{26} \right| = 1 .$

$$345 \% 26 = 345 - 26 \cdot \left\lfloor \frac{345}{26} \right\rfloor = 7.$$

75 %
$$26 = 75 - 26 \cdot \left| \frac{75}{26} \right| = 23$$
.

$$60 \% 26 = 60 - 26 \cdot \left\lfloor \frac{60}{26} \right\rfloor = 8$$
.

לפיכך

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 7 \\ 23 & 1 & 8 \\ 0 & 0 & 15 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} .$$

בדיקה:

$$A \cdot A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 3 & 1 & 5 \\ 0 & 0 & 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 7 \\ 23 & 1 & 8 \\ 0 & 0 & 15 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 52 \\ 26 & 1 & 104 \\ 0 & 0 & 105 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \mod 26.$$

שאלה 9

| $\mathbf{y} \in C$ | V | W | D | U | Z | D | U | V |
|--------------------|----|----|---|----|----|---|----|----|
| $y \in C$ | 21 | 22 | 3 | 20 | 25 | 3 | 20 | 21 |
| $x = y - 0 \in P$ | 21 | 22 | 3 | 20 | 25 | 3 | 20 | 21 |
| $x \in P$ | V | W | d | u | Z | d | u | V |
| $x = y - 1 \in P$ | 20 | 21 | 2 | 19 | 24 | 2 | 19 | 20 |
| $x \in P$ | u | V | С | t | У | С | t | u |
| $x = y - 2 \in P$ | 19 | 20 | 1 | 18 | 23 | 1 | 18 | 19 |
| $x \in P$ | t | u | b | S | Х | b | S | t |
| $x = y - 3 \in P$ | 18 | 19 | 0 | 17 | 22 | 0 | 17 | 18 |
| $x \in P$ | s | t | a | r | W | a | r | s |

המפתח הוא 3 והטקסט גלוי הוא

starwars

שאלה 10 הצופן האפיני מעל \mathbb{Z}_m מכיל כלל מצפין

$$e_k(x) = ax + b \mod m$$

וכלל המפענח

$$d_k(y) = a^{-1}(y - b) \mod m .$$

 $a^{-1}\in\mathbb{Z}_m$ אם קיים איבר הופכי איבר מפענח הכלל מצפין איים איבר הופכי פלל מפענח הכלל מצפין איים איבר הופכי $e_k(x)$ אם קיים איבר הופכי $\gcd(a,m)=1$ רק אם a^{-1}

עבורם \mathbb{Z}_m עבורם \mathbb{Z}_m אז מספר האברים ב- $m=\prod_{i=1}^n p_i^{e_i}$ אז הפירוק למספרים ראשוניים של m הוא m הוא m עבורם על ידי הפונקציית אוילר

$$\phi(m) = \prod_{i=1}^{n} \left(p_i^{e_i} - p_i^{e_i-1} \right) .$$

 \mathbb{Z}_m אפשריות ל- a ו- a אפשריות ל- a ו- a אפשריות ל- הכל קיימים a אפשריות ל- a אפשריות ל- לכן, יש

אט
$$30 = 2^1 \times 3^1 \times 5^1$$
 לכן

$$\phi(30) = (2^1 - 2^0)(3^1 - 3^0)(5^1 - 5^0) = (1)(2)(4) = 8$$
.

. מפתחות מעל $30 \times 8 = 240$ יש \mathbb{Z}_{30} מפתחות

לכן
$$100 = 2^2 \times 5^2$$

$$\phi(100) = (2^2 - 2^1)(5^2 - 5^1) = (2)(20) = 40$$
.

. מפתחות מעל \mathbb{Z}_{100} יש $100 \times 40 = 4000$ מפתחות מעל לכן לצופן האפיני מעל

לכן
$$1225 = 5 \times 245 = 5^2 \times 49 = 5^2 \times 7^2$$

$$\phi(1225) = \left(5^2 - 5^1\right)\left(7^2 - 7^1\right) = (20)(42) = 840 \ .$$

תחות. מפתחות. \mathbb{Z}_{1225} מפתחות. מעל לצופן האפיני מעל \mathbb{Z}_{1225} יש

שאלה 11

שאלה 12

נפרק את האותיות לתת-קבוצות מאורך m=8 (לפי האורך של התמורה). נפעיל את התמורה ההופכית:

| - | 1 | | | | | | l . | | | | | | | | | |
|-------------------------|----|---|----|----|----|----|-----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 19 | 6 | 4 | 4 | 12 | 13 | 4 | 11 | 13 | 13 | 19 | 3 | 17 | 14 | 4 | 14 |
| $x = \pi^{-1}(y)$ | 6 | 4 | 13 | 19 | 11 | 4 | 12 | 4 | 13 | 3 | 14 | 13 | 14 | 19 | 17 | 4 |
| $x \in P$ | g | е | n | t | 1 | е | m | е | n | d | 0 | n | 0 | t | r | е |

| $\mathbf{y} \in C$ | A | A | Н | D | 0 | E | Т | С | S | Н | А | E | I | R | L | M |
|-------------------------|---|---|---|---|----|---|----|----|----|---|----|----|----|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 0 | 0 | 7 | 3 | 14 | 4 | 19 | 2 | 18 | 7 | 0 | 4 | 8 | 17 | 11 | 12 |
| $x = \pi^{-1}(y)$ | 0 | 3 | 4 | 0 | 2 | 7 | 14 | 19 | 7 | 4 | 17 | 18 | 12 | 0 | 8 | 11 |
| $x \in P$ | a | d | е | а | С | h | 0 | t | h | е | r | S | m | a | i | 1 |

gentlemandonotreadeachothersmail

שאלה 13

$$|k| = 1 \cdot \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} - 3 \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 3 & 1 \end{vmatrix} + 0 \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 3 & 0 \end{vmatrix} = 9.$$

 \mathbb{Z}_{26} -ב הפיכה הפיכה לכן $\gcd(9,26)=1$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{3} & \frac{3}{0} \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{11} = (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = 0 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{12} = (-1)^{1+2} \begin{vmatrix} 0 & 1 \\ 3 & 1 \end{vmatrix} = 3 .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{13} = (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 3 & 0 \end{vmatrix} = 0 .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{21} = (-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = -3 .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{22} = (-1)^{2+2} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 3 & 1 \end{vmatrix} = 1 \ .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{23} = (-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 3 & 0 \end{vmatrix} = 9 .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{31} = (-1)^{3+1} \begin{vmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = 3 .$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{32} = (-1)^{3+2} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = -1.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \qquad C_{33} = (-1)^{3+3} \begin{vmatrix} 1 & 3 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} = 0 \ .$$

$$C = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} & C_{13} \\ C_{21} & C_{22} & C_{23} \\ C_{31} & C_{32} & C_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 0 \\ -3 & 1 & 9 \\ 3 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{split} \operatorname{adj}(A) &= C^t = \left(\begin{array}{ccc} 0 & -3 & 3 \\ 3 & 1 & -1 \\ 0 & 9 & 0 \end{array} \right) \mod 26 = \left(\begin{array}{ccc} 0 & 23 & 3 \\ 3 & 1 & 25 \\ 0 & 9 & 0 \end{array} \right) \in \mathbb{Z}_{26}^{3 \times 3} \;. \\ A^{-1} &= |A|^{-1} \operatorname{adj}(A) \;. \end{split}$$

$$|A|^{-1} = 9^{-1} = 3 \in \mathbb{Z}_{26}$$

לפיכד

$$\begin{split} A^{-1} = & |A|^{-1} \mathrm{adj}(A) \\ = & 3 \cdot \begin{pmatrix} 0 & 23 & 3 \\ 3 & 1 & 25 \\ 0 & 9 & 0 \end{pmatrix} \mod 26 \\ = & \begin{pmatrix} 0 & 69 & 9 \\ 9 & 3 & 75 \\ 0 & 27 & 0 \end{pmatrix} \mod 26 \\ = & \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \end{split}$$

:1 שלב (ג

 \mathbb{Z}_{26} נעביר את האותיות של הטקסט גלוי לערכים של

$$y \in C$$
 | V | A | Z | M | J | R | $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 21 | 0 | 25 | 12 | 9 | 17 |

שלב 2:

נפרק את הטבלה של התווים של הטקסט מוצפן יחד עם הערכים המתאימים של התווים של התווים של \mathbb{Z}_{26} לתת-קבוצות של m=3

<u>שלב 3:</u>

עבור כל תת-קבוצה המתקבל נחשב

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (y_1 \quad y_2 \quad y_3) k^{-1} \mod 26$$

$$= (y_1 \quad y_2 \quad y_3) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

עבור התת-קבוצה הראשונה נקבל

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (21 \quad 0 \quad 25) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

$$= (0 \quad 382 \quad 189) \mod 26$$

$$= (0 \quad 18 \quad 7)$$

עבור התת-קבוצה השנייה נקבל

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (12 \quad 9 \quad 17) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

$$= (81 \quad 248 \quad 315) \mod 26$$

$$= (3 \quad 14 \quad 3)$$

| $\mathbf{y} \in C$ | V | A | Z | M | J | R |
|-------------------------|----|----|----|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 21 | 0 | 25 | 12 | 9 | 17 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 0 | 18 | 7 | 3 | 14 | 3 |

:5 שלב

:נעבור את הערכים $y \in \mathbb{Z}_{26}$ לאותיות של הטקטס מוצפן

| $\mathbf{y} \in C$ | V | А | Z | M | J | R |
|-------------------------|----|----|----|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 21 | 0 | 25 | 12 | 9 | 17 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 0 | 18 | 7 | 3 | 14 | 3 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | a | S | h | d | 0 | d |

הטקטס גלוי המתקבל הוא

ashdod

ב) שלב <u>1:</u>

 \mathbb{Z}_{26} נעביר את האותיות של הטקסט גלוי לערכים של

<u>שלב 2:</u>

נפרק את הטבלה של התווים של הטקסט מוצפן יחד עם הערכים המתאימים של לתת-קבוצות של נפרק את תווים: m=3

$$y \in C$$
 | N | D | I | M | Z | Z | E | M | V | $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 13 | 3 | 8 | 12 | 25 | 25 | 4 | 12 | 21 |

:3 שלב

עבור כל תת-קבוצה המתקבל נחשב

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (y_1 \quad y_2 \quad y_3) k^{-1} \mod 26$$

$$= (y_1 \quad y_2 \quad y_3) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

עבור התת-קבוצה הראשונה נקבל

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (13 \quad 3 \quad 8) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

$$= (27 \quad 238 \quad 186) \mod 26$$

$$= (1 \quad 4 \quad 4)$$

עבור התת-קבוצה השנייה נקבל

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (12 \quad 25 \quad 25) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

$$= (225 \quad 304 \quad 683) \mod 26$$

$$= (17 \quad 18 \quad 7)$$

עבור התת-קבוצה השלישית נקבל

$$(x_1 \quad x_2 \quad x_3) = (4 \quad 12 \quad 21) \begin{pmatrix} 0 & 17 & 9 \\ 9 & 3 & 23 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \mod 26$$

$$= (108 \quad 125 \quad 312) \mod 26$$

$$= (4 \quad 21 \quad 0)$$

| $\mathbf{y} \in C$ | N | D | Ι | M | Z | Z | E | М | V |
|-------------------------|----|---|---|----|----|----|---|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 13 | 3 | 8 | 12 | 25 | 25 | 4 | 12 | 21 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 1 | 4 | 4 | 17 | 18 | 7 | 4 | 21 | 0 |

שלב 5:

:נעבור את הערכים לאותיות $y \in \mathbb{Z}_{26}$ מוצפן

| $y \in C$ | N | D | I | M | Z | Z | E | М | V |
|-------------------------|----|---|---|----|----|----|---|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 13 | 3 | 8 | 12 | 25 | 25 | 4 | 12 | 21 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 1 | 4 | 4 | 17 | 18 | 7 | 4 | 21 | 0 |
| $x \in P$ | b | е | е | r | s | h | е | V | a |

הטקטס גלוי המתקבל הוא

beersheva

שאלה 14

there is no time like the present

שאלה 15

computersciencestudentsarethesmartest

שאלה 16 יש 12 תווים בטקסט מוצפן ובטקסט גלוי, כלומר מספר זוגי של אותיות. לכן הסדר הכי קטן של המטריצה של המפתח הוא 2. נבדוק אם קיים מפתח $k\in\mathbb{Z}_{26}^{2\times2}$ אשר באמצעותו הטקסט מוצפן מתקבל מהטקסט גלוי.

| $x \in P$ | m | У | n | a | m | е | i | S | b | 0 | n | d |
|-------------------------|----|----|----|----|----|---|----|----|----|----|----|---|
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 12 | 24 | 13 | 0 | 12 | 4 | 8 | 18 | 1 | 14 | 13 | 3 |
| $y \in C$ | K | А | А | N | А | Ε | М | K | W | V | V | С |
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 10 | 0 | 0 | 13 | 0 | 4 | 12 | 10 | 22 | 21 | 21 | 2 |

אם אם הכלל מצפין יהיה 2×2 אז הכלל מצפין יהיה

$$e_k(x_1, x_2) = (x_1 \ x_2)k \mod 26$$

לכן השתי אותיות הראשונות של הטקסט מוצפן $(y_1 \ y_2)$ מתקבלים באמצעות הםעלה של הכלל מצפין על השתי אותיות הראשונות של טקסט גלוי לפי

$$(y_1 \ y_2) = (x_1 \ x_2)k$$

באותה מידה הצמד השני של אותיות של טקסט מוצפן $(y_3 \ y_4)$ מתקבלים על ידי הפעלת הכלל מצפין על הצמד השני של אותיות של טקסט גלוי:

$$(y_3 \ y_4) = (x_3 \ x_4)k$$

כעת אפשר לרשום את השתי משוואות האלו כמשוואה מטריציאלית:

$$\begin{pmatrix} y_1 & y_2 \\ y_3 & y_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ x_3 & x_4 \end{pmatrix} k .$$

כדי לבדד את נכפיל בהמטריצה החופכית של כדי של שמאל ונקבל את כדי לבדד את לכפיל בהמטריצה החופכית או מכפיל לבדד את k

$$\begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ x_3 & x_4 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} y_1 & y_2 \\ y_3 & y_4 \end{pmatrix} = k .$$

 $y_1=10,y_2=0,y_3=0,y_4=13$ ונציב $x_1=12,x_2=24,x_3=13,x_4=0$ ונציב

$$k = \begin{pmatrix} 12 & 24 \\ 13 & 0 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 10 & 0 \\ 0 & 13 \end{pmatrix} .$$

(נחשב את המטריצה ההופכית של בעזרת אל אל אל בעזרת אל החופכית של אל בעזרת את המטריצה ההופכית אל אל בעזרת אל אל בעזרת אל החופכית של אל בעזרת אל החופכית אל בעזרת החופכית אל בעזרת החופכית של בעזרת החופכית אל בעזרת החופכית של בעזרת החופכית החופכית של בעזרת החופכית החופכי

$$X^{-1} = |X|^{-1}C^t$$

כאשר את הדטרמיננטה: תחילה קופקטורים. של הדטרמיננטה: כאשר ${\cal C}$

$$|X| = 12 \cdot 0 - 24 \cdot 13 = -312 \mod 26$$

$$.k = \left(\begin{array}{cc} 2 & 3 \\ 7 & 5 \end{array}\right)$$

שאלה 17

The energetic teens tested their new electronic gadgets, excited to explore every feature and detail together.

a = 5, b = 1 מפתח

שאלה 18

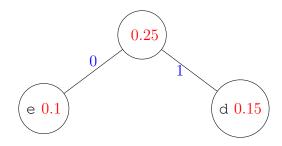
(N

שלב 1)

| е | d | С | b | а |
|-----|------|------|------|------|
| 0.1 | 0.15 | 0.20 | 0.23 | 0.32 |

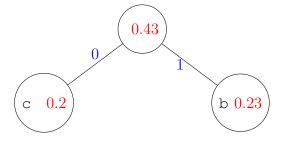
שלב 2)

| е | d | С | b | а | |
|-----|------|------|------|------|--|
| 0.1 | 0.15 | 0.20 | 0.32 | | |
| 0 | 1 | | | | |
| 0 | .25 | 0.20 | 0.23 | 0.32 | |



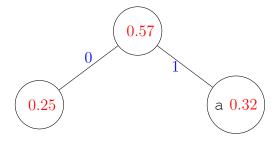
שלב 3)

| С | b | 0.25 | a | | | |
|------|------|------|------|--|--|--|
| 0.20 | 0.23 | 0.25 | 0.32 | | | |
| 0 | 1 | | | | | |



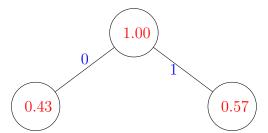
שלב 4)

| 0.25 | а | 0.43 |
|------|------|------|
| 0.25 | 0.32 | 0.43 |
| 0 | 1 | |

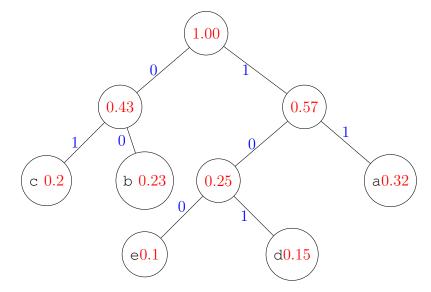


שלב 5)

| 0.43 | 0.57 |
|------|------|
| 0.43 | 0.57 |
| 0 | 1 |



שלב 6)



שלב 7)

| a | 11 |
|---|-----|
| b | 00 |
| С | 01 |
| d | 101 |
| е | 100 |

$$\begin{split} H[X] &= -P_X(\mathbf{a}) \log_2 P_X(\mathbf{a}) - P_X(\mathbf{b}) \log_2 P_X(\mathbf{b}) - P_X(\mathbf{c}) \log_2 P_X(\mathbf{c}) \\ &- P_X(\mathbf{d}) \log_2 P_X(\mathbf{d}) - P_X(\mathbf{e}) \log_2 P_X(\mathbf{e}) \\ &= &0.526034 + 0.487668 + 0.464386 + 0.410545 + 0.332193 \\ &= &2.22082 \; . \end{split}$$

$$l[f] = P_X(\mathbf{a})l(\mathbf{a}) + P_X(\mathbf{b})l(\mathbf{b}) + P_X(\mathbf{c})l(\mathbf{c}) + P_X(\mathbf{d})l(\mathbf{d}) + P_X(\mathbf{e})l(\mathbf{e})$$

$$= 0.32 \cdot (2) + 0.23 \cdot (2) + 0.2 \cdot (2) + 0.15 \cdot (3) + 0.1 \cdot (3)$$

$$= 0.64 + 0.46 + 0.4 + 0.45 + 0.3$$

$$= 2.25 .$$

H[X] < l[f] < H[X] + 1

מתקיים

שאלה 19

(N

| K | 0 | 1 | 2 |
|-------|---|---|---|
| k_1 | 1 | 0 | 2 |
| k_2 | 2 | 1 | 0 |
| k_3 | 0 | 2 | 1 |
| k_4 | 1 | 0 | 2 |

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

$$P_Y(0) = P_K(k_1)P_X(1) + P_K(k_2)P_X(2) + P_K(k_3)P_X(0) + P_K(k_4)P_X(1)$$

$$= \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{4}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{5}{12}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{4}\right)$$

$$= \frac{5}{16}.$$

$$\begin{split} P_Y(1) = & P_K(k_1) P_X(0) + P_K(k_2) P_X(1) + P_K(k_3) P_X(2) + P_K(k_4) P_X(0) \\ = & \left(\frac{1}{4}\right) \left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{4}\right) \left(\frac{1}{4}\right) + \left(\frac{1}{4}\right) \left(\frac{5}{12}\right) + \left(\frac{1}{4}\right) \left(\frac{1}{3}\right) \\ = & \frac{1}{3} \; . \end{split}$$

$$P_Y(2) = P_K(k_1)P_X(2) + P_K(k_2)P_X(0) + P_K(k_3)P_X(1) + P_K(k_4)P_X(2)$$

$$= \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{5}{12}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{4}\right) + \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{5}{12}\right)$$

$$= \frac{17}{48}.$$

 $P(X = 0|Y = 1) = \frac{P(Y = 1|X = 0)P(X = 0)}{P(Y = 1)} = \frac{P_X(0)\left(P_K(k_1) + P_K(k_4)\right)}{P_Y(1)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{4} + \frac{1}{4}\right)}{\left(\frac{1}{3}\right)} = \frac{1}{2}$ $P(Y = 2|X = 1)P(X = 1) \quad P_X(1)P_K(k_3) \quad \left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{4}\right) \quad 3$

$$P(X=1|Y=2) = \frac{P(Y=2|X=1)P(X=1)}{P(Y=2)} = \frac{P_X(1)P_K(k_3)}{P_Y(2)} = \frac{\left(\frac{1}{4}\right)\left(\frac{1}{4}\right)}{\left(\frac{17}{48}\right)} = \frac{3}{17}$$

:דוגמה נגדית

$$\frac{1}{2} = P(X = 0|Y = 1) \neq P(X = 0) = \frac{1}{3}.$$

לכן לקריפטו-מערכת אין סודיות מושלמת

שאלה 20

(N

(1

$$\begin{split} H[X] &= -P_X(\mathbf{a}) \log_2 P_X(\mathbf{a}) - P_X(\mathbf{b}) \log_2 P_X(\mathbf{b}) - P_X(\mathbf{c}) \log_2 P_X(\mathbf{c}) \\ &- \frac{1}{2} \log_2 \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \log_2 \frac{1}{3} - \frac{1}{6} \log_2 \frac{1}{6} \\ &= 1.45915 \, \mathrm{bit} \ . \end{split}$$

(1

$$\begin{split} H[K] &= -P_K(k_1)\log_2 P_K(k_1) - P_K(k_2)\log_2 P_K(k_2) - P_K(k_3)\log_2 P_K(k_3) \\ &= -\frac{1}{3}\log_2\frac{1}{3} - \frac{1}{3}\log_2\frac{1}{3} - \frac{1}{3}\log_2\frac{1}{3} \\ &= \log_2 3 = 1.58496 \text{ bit }. \end{split}$$

$$\begin{split} P_Y(1) &= P_K(k_1) P_X(\mathbf{a}) + P_K(k_3) P_X(\mathbf{c}) = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} = \frac{4}{18} \ , \\ P_Y(2) &= P_K(k_1) P_X(\mathbf{b}) + P_K(k_2) P_X(\mathbf{a}) = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{5}{18} \ , \end{split}$$

$$P_Y(3) = P_K(k_1)P_X(c) + P_K(k_2)P_X(b) + P_K(k_2)P_X(a) = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} = \frac{6}{18} ,$$

$$P_Y(4) = P_K(k_2)P_X(c) + P_K(k_2)P_X(b) = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{6} + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} = \frac{3}{18} .$$

$$\begin{split} H[Y] &= -P_Y(1)\log_2 P_Y(1) - P_Y(2)\log_2 P_X(2) - P_Y(3)\log_2 P_Y(3) - P_Y(4)\log_2 P_Y(4) \\ &- \frac{4}{18}\log_2 \frac{4}{18} - \frac{5}{18}\log_2 \frac{5}{18} - \frac{6}{18}\log_2 \frac{6}{18} - \frac{3}{18}\log_2 \frac{3}{18} \\ &= 1.95469 \text{ bit }. \end{split}$$

לפי משפט אנטרופיה לקריפטו-מערכת:

()

$$H[K|Y] = H[K] + H[X] - H[Y] = 1.089 \ .$$

 $x\in X\;,y\in \mathcal{Y}$ לכל את את פרות מותנית מחשבים את ההסתברות מחשבים את לכל אוH[X|Y] לכל את בכדי לחשב את יא

$$P(X = a|Y = 1) = \frac{P(Y = 1|X = a)P(X = a)}{P(Y = 1)} = \frac{P(K = k_1)P(X = a)}{P(Y = 1)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{2}\right)}{\left(\frac{4}{18}\right)} = \frac{3}{4}$$

$$P(Y = 1|X = b)P(X = b) \qquad P(K = \emptyset)P(X = b)$$

$$P(X = b|Y = 1) = \frac{P(Y = 1|X = b)P(X = b)}{P(Y = 1)} = \frac{P(K = \emptyset)P(X = b)}{P(Y = 1)} = 0.$$

$$P(X = c|Y = 1) = \frac{P(Y = 1|X = c)P(X = c)}{P(Y = 1)} = \frac{P(K = k_3)P(X = c)}{P(Y = 1)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{6}\right)}{\left(\frac{4}{18}\right)} = \frac{1}{4}$$

$$P(X={\bf a}|Y=2)=\frac{P(Y=2|X={\bf a})P(X={\bf a})}{P(Y=2)}=\frac{P(K=k_2)P(X={\bf a})}{P(Y=2)}=\frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{2}\right)}{\left(\frac{5}{18}\right)}=\frac{3}{5}$$

$$P(X = b|Y = 2) = \frac{P(Y = 2|X = b)P(X = b)}{P(Y = 2)} = \frac{P(K = k_1)P(X = b)}{P(Y = 2)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{3}\right)}{\left(\frac{5}{18}\right)} = \frac{2}{5}.$$

$$P(X = c|Y = 2) = \frac{P(Y = 2|X = c)P(X = c)}{P(Y = 2)} = \frac{P(K = \emptyset)P(X = c)}{P(Y = 2)} = 0.$$

$$P(X={\bf a}|Y=3)=\frac{P(Y=3|X={\bf a})P(X={\bf a})}{P(Y=3)}=\frac{P(K=k_3)P(X={\bf a})}{P(Y=3)}=\frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{2}\right)}{\left(\frac{6}{18}\right)}=\frac{1}{2}$$

$$P(X=b|Y=3) = \frac{P(Y=3|X=b)P(X=b)}{P(Y=3)} = \frac{P(K=k_2)P(X=b)}{P(Y=3)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{3}\right)}{\left(\frac{6}{18}\right)} = \frac{1}{3} \; .$$

$$P(X = c|Y = 3) = \frac{P(Y = 3|X = c)P(X = c)}{P(Y = 3)} = \frac{P(K = k_1)P(X = c)}{P(Y = 3)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{6}\right)}{\left(\frac{6}{18}\right)} = \frac{1}{6}$$

$$P(X = a|Y = 4) = \frac{P(Y = 4|X = a)P(X = a)}{P(Y = 4)} = \frac{P(K = \emptyset)P(X = a)}{P(Y = 4)} = 0$$

$$P(X = b|Y = 4) = \frac{P(Y = 4|X = b)P(X = b)}{P(Y = 4)} = \frac{P(K = k_3)P(X = b)}{P(Y = 4)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{3}\right)}{\left(\frac{3}{18}\right)} = \frac{2}{3}.$$

$$P(X = c|Y = 4) = \frac{P(Y = 4|X = c)P(X = c)}{P(Y = 4)} = \frac{P(K = k_2)P(X = c)}{P(Y = 4)} = \frac{\left(\frac{1}{3}\right)\left(\frac{1}{6}\right)}{\left(\frac{3}{18}\right)} = \frac{1}{3}$$

| | a | b | С |
|---|---------------|---------------|---------------|
| 1 | $\frac{3}{4}$ | 0 | $\frac{1}{4}$ |
| 2 | $\frac{3}{5}$ | $\frac{2}{5}$ | 0 |
| 3 | $\frac{1}{2}$ | $\frac{1}{3}$ | $\frac{1}{6}$ |
| 4 | 0 | $\frac{2}{3}$ | $\frac{1}{3}$ |

$$\begin{split} H[X|Y=1] = & -P(X=\mathbf{a}|Y=1)\log_2 P(X=\mathbf{a}|Y=1) + P(X=\mathbf{b}|Y=1)\log_2 P(X=\mathbf{b}|Y=1) \\ & + P(X=\mathbf{c}|Y=1)\log_2 P(X=\mathbf{c}|Y=1) \\ = & 0.811278 \end{split}$$

$$H[X|Y=2] = -P(X=a|Y=2)\log_2 P(X=a|Y=2) + P(X=b|Y=2)\log_2 P(X=b|Y=2) \\ + P(X=c|Y=2)\log_2 P(X=c|Y=2) \\ = 0.970951$$

$$H[X|Y=3] = -P(X=a|Y=3)\log_2 P(X=a|Y=3) + P(X=b|Y=3)\log_2 P(X=b|Y=3) \\ + P(X=c|Y=3)\log_2 P(X=c|Y=3) \\ = 1.45915$$

$$\begin{split} H[X|Y=4] = & -P(X=\mathbf{a}|Y=4)\log_2 P(X=\mathbf{a}|Y=4) + P(X=\mathbf{b}|Y=4)\log_2 P(X=\mathbf{b}|Y=4) \\ & + P(X=\mathbf{c}|Y=4)\log_2 P(X=\mathbf{c}|Y=4) \\ = & 0.918296 \; . \end{split}$$

$$H[X|Y] = \left(\frac{4}{18}, \frac{5}{18}, \frac{6}{18}, \frac{3}{18}\right) \cdot (0.811278, 0.970951, 1.45915, 0.918296) = 1.08942$$
.

שאלה 21

לכל מפענח הכלל אפיני אפיני של הכלל מצפין הכלל הכלל הכלל לכל $x,y\in\mathbb{Z}_{26}$

$$e_k(x) = ax + b$$
, $d_k(y) = a^{-1}(y - b)$.

.(gcd(a,26)=1 עבורם $a\in\mathbb{Z}_{26}$ עבורם איברים את מסמן את מסמן \mathbb{Z}_{26}^* מסמן וו $b\in\mathbb{Z}_{26}$ טאשר k=(a,b) איברים עבורם $12\times26=312$ מפתחות לכן בסה"כ קיימים 12 איברים עבורם וורס

 $k\in K$ לכל $P_K(k)=rac{1}{312}$ מפתחות של צופן אפיני יש הסתברות שווה 312 מפתחות לכל 26=|X|
eq |K|=312

תחילה נראה שלכל צמד אותיות של טקסט-גלוי וטקסט מוצפן (x,y) יש בדיוק 12 מפתחות אפשריים שבאמצעותם , $a\in\mathbb{Z}_{26}^*$ הרי לכל y - הרי לכל y הרי לכל

$$b = y - ad_k(y) = y - ax .$$

. הערך אל נקבע על ידי האילוץ למעלה. $y\in Y$, $x\in X$ א"א לכל $y\in Y$, $x\in X$ הערך של נקבע על ידי האילוץ את התו טקסט גלוי a ל-במילים אחרות לכל בחירה של a המפתח a המפתח a המפתח a במילים אחרות לכל בחירה של a המפתח a המפתח a במילים אחרות לכל בחירה של a המפתח a המפתח a במילים אחרות לכל בחירה של a המפתח a המפתח a במילים אחרות לכל בחירה של a המפתח a המפתח a במילים אחרות לכל בחירה של המפתח הערבה של המפתח המפתח המפתח הערבה של המ

y מכיוון שיש 12 אפשרויות ל- a אז יש 12 מפתחות אשר מצפינים תו טקסט גלוי אפשרויות ל-

לפי הנוסחה מהדף נוסחאות,

$$P(Y = y) = \sum_{k \in K} P(K = k)P(X = d_k(y))$$

 $,y\in Y$, $X={\bf a}$ עבור לדוגמה, על פיימין להצפין ניתן פאמצעותם מפתחות מפתחות קיימים 12 מפתחות של טקסט גלוי איימים אוי לכל תו $k_1,\dots,k_{12}\in K$ קיימים

$$a = d_{k_1}(y)$$
, $a = d_{k_2}(y)$, ..., $a = d_{k_{12}}(y)$.

הוא $X=\mathrm{a}$ החלק של הסכום בצד ימין עבור

$$\begin{split} &P(K=k_1)P(X=\mathtt{a}) + P(K=k_2)P(X=\mathtt{a}) + \ldots + P(K=k_{12})P(X=\mathtt{a}) \\ &= \frac{1}{312}P(X=\mathtt{a}) \\ &= \frac{1}{312}P(X=\mathtt{a}) \\ &= \frac{12}{312}P(X=\mathtt{a}) \; . \end{split}$$

לפיכך הסכום מעל כל ה- 312 מפתחות נותן

$$P(Y=y) = \frac{12}{312} P_X(\mathbf{a}) + \frac{12}{312} P_X(\mathbf{b}) + \ldots + \frac{12}{312} P_X(\mathbf{z}) = \frac{12}{312} \sum_{x=\mathbf{a}\cdots\mathbf{z}} P_X(x) = \frac{12}{312} \cdot 1 = \frac{1}{26} \ .$$

מצד שני,

$$P(Y = y|X = x) = \sum_{\substack{k \in K \\ x = d_k(y)}} P(K = k) = \frac{12}{312} = \frac{1}{26}$$

בגלל שכל מפתח מתקבל בהסתברות $\frac{1}{312}$ ויש 12 מפתחות עבורם x עבורם x איש 12 מפתחות שמצפינים בגלל שכל x ל- x ל- x

$$P(X = x | Y = y) = \frac{P(Y = y | X = x)P(X = x)}{P(Y = y)} = \frac{\left(\frac{1}{26}\right)P(X = x)}{\left(\frac{1}{26}\right)} = P(X = x)$$

לכן לצופן אפיני יש סודיות מושלמת.

שאלה 22 הכלל מצפין מוגדר

$$e_i(j) = L_{ij} = y$$

i -ה בשורה ה- עמודה לכל מופיע בדיוק פעם אחת של הריבוע לטיני, אופיע לכל עמודה ה- j

 $y=e_i(x)$ ולכל $y=L_{ij}$ קיים מפתח ולכל x=j

לפי משפט שאנון (משפט 6.2 בדפים) לצופן יש סודיות מושלמת אם"ם

- $y=e_k(x)$ ולכל $x\in X$ קיים מפתח יחיד $y\in U$ ולכל גורו לכל
 - 2) ולכל מפתח יש הסתברות שווה.

תנאי (1) הוכחנו ותנאי (2) נתון בשאלה, לכן לצופן יש סודיות מושלמת.

שאלה 23

$$a = 001101011111010101$$

$$b = 11100111000111101$$

 $a \wedge b = 00100101000010101$

 $a \oplus b = 110100101111101000$

שאלה 24 התת מפתחות הם $L_0 = 0001$ התת מפתחות הם $L_0 = 0001$

$$k_1 = (1234)$$
, $k_2 = (31)(42)$, $k_3 = (4321)$.

מכאן

$$L_1 = R_0 = 1011$$
.

$$R_1 = L_0 \oplus f(R_0, k_1) = 0001 \oplus 0111 = 0110$$
.

$$L_2 = R_1 = 0110$$
.

$$R_2 = L_1 \oplus f(R_1, k_2) = 1011 \oplus 1001 = 0010$$
.

$$L_3 = R_2 = 0010$$
.

$$R_3 = L_2 \oplus f(R_2, k_3) = 0110 \oplus 0001 = 0111$$
.
 $y = R_3 L_3 = 01110010$

שאלה 25

$$L_1 = 010$$
 , $R_1 = 110$.

ממשוואות פייסטל נקבל

$$R_0 = L_1 = 010$$
,

$$L_0 = R_1 \oplus f(R_0, k_1) = 110 \oplus 100 = 010$$

לכן הטקסט גלוי הוא 010010.

 $(L_{i-1}=R_i\oplus f(R_{i-1},k_i$ -ו $R_{i-1}=L_i$ ו- $R_{i-1}=R_i\oplus f(R_{i-1},k_i)$ ו- $R_1=101$, $R_1=101$, $R_1=110$. $R_0=L_1=110$ נקבל פענות נקבל

$$L_0 = R_1 \oplus f(R_0, k_1)$$

$$f(R_0, k_1) = \pi(R_0) = \pi(101) = 110$$

לכן

$$L_0 = R_1 \oplus f(R_0, k_1) = 101 \oplus 110 = 011$$
.

לפיכך הטקסט גלוי היה

$$L_0 R_0 = 011110$$
.

שאלה 27 המפתחות לפענוח:

$$DK_1^{(1)} = \left(K_1^{(9)}\right)^{-1} \ , \quad DK_2^{(1)} = -\left(K_2^{(9)}\right)^{-1} \ , \quad DK_3^{(1)} = -\left(K_3^{(9)}\right)^{-1} \ , \quad DK_4^{(1)} = \left(K_4^{(9)}\right)^{-1} \ , \\ DK_5^{(1)} = K_5^{(8)} \ , \quad DK_6^{(1)} = K_6^{(8)} \ ,$$

ממירים את המפתי ההתחלתי לסיביות:

| hex | 0 | 0 | 2 | 2 | 1 | 1 | 6 | 6 |
|--------|------|------|------|------|------|------|------|------|
| binary | 0000 | 0000 | 0010 | 0010 | 0001 | 0001 | 0110 | 0110 |
| hex | 9 | 9 | 3 | 3 | 6 | 6 | 7 | 7 |
| binary | 1001 | 1001 | 0011 | 0011 | 0110 | 0110 | 0111 | 0111 |
| hex | 8 | 8 | 9 | 9 | а | а | b | b |
| binary | 1000 | 1000 | 1001 | 1001 | 1010 | 1010 | 1011 | 1011 |
| hex | С | С | d | d | f | f | е | е |
| binary | 1100 | 1100 | 1101 | 1101 | 1111 | 1111 | 1110 | 1110 |

Bits
$$38 - 53$$
 $K_2^{(9)} = 0010011001101100 = 9836$

Bits
$$54 - 69$$
 $K_3^{(9)} = 1100111011110001 = 52977$

Bits
$$70 - 85$$
 $K_4^{(9)} = 0001001100110101 = 4917$

Bits
$$93 - 108$$
 $K_5^{(8)} = 1011110011001101 = 48333$

Bits
$$109 - 124$$
 $K_6^{(8)} = 1101111111111111 = 57342$

$$DK_1^{(1)} = \left(K_1^{(9)}\right)^{-1} = (11475)^{-1} \mod 65537 = 22571$$

$$= 0101100000101011$$

$$DK_2^{(1)} = -\left(K_2^{(9)}\right) = -9836 \mod 65536 = 55700$$
$$= 1101100110010100$$

$$DK_3^{(1)} = \left(K_3^{(9)}\right) = -52977 \mod 65536 = 12559$$

$$= 00110001000011111$$

$$DK_4^{(1)} = \left(K_4^{(9)}\right)^{-1} = (4917)^{-1} \mod 65537 = 18047$$
$$= 01000110011111111$$

$$DK_5^{(1)} = K_5^{(8)} = 1011110011001101$$

$$DK_6^{(1)} = K_6^{(8)} = 110111111111111111$$

שאלה 28

(N

 $\beta = \alpha^a \mod p = 62^{20} \mod 347 \ .$

מכיוון ש-4+4-20 ניתן להשתמש בשיטית הריבועים:

 $62^4 \mod 347 = 35$.

 $62^8 \mod 347 = 35^2 \mod 347 = 1225 \mod 347 = 184$.

 $62^{16} \mod 347 = 184^2 \mod 347 = 33856 \mod 347 \ = 197 \ .$

לכן

 $62^{20} \mod 347 = (35)(197) \mod 347 = 6895 \mod 347 = 302.$

 $.\beta = 302$ א"ז

באשר (y_1,y_2) באשר מוצפן הוא (ב

 $y_1 = \alpha^d \mod p = 62^4 \mod 347 = 35 \mod 347$.

 $y_2 = \beta^d x \mod p = (302^4)(205) \mod 347 = 26 \mod 347$.

 $.(y_1,y_2)=(35,26)$ לכן הטקסט מוצפן הוא

 $.(y_1,y_2)=(88,176)$

 $M = (y_1^a)^{-1} \cdot y_2 \mod p = (88^{20})^{-1} \mod 34788^{347-1-20} \mod 347 = 88^{326} \mod 347 \; .$

שלב 1: שיטת הריבועים

 $88^{20} \mod 347 = 88^{16}88^4 \mod 347$

 $88 \mod 347 = 88$.

 $88^2 \mod 347 = 110$.

 $88^4 \mod 347 = 110^2 \mod 347 = 12100 \mod 347 \ = 302 \ .$

 $88^8 \mod 347 = 302^2 \mod 347 = 91204 \mod 347 = 290.$

 $88^{16} \mod 347 = 290^2 \mod 347 = 84100 \mod 347 = 126.$

 $88^{20} \mod 347 = 88^{16}88^4 \mod 347 = (302)(126) \mod 347 = 229$

שלב 2: שיטת אלגוריתם של אוקליד:

.a = 347, b = 229

 $r_0 = a = 347$, $r_1 = b = 229$,

 $s_0 = 1$, $s_1 = 0$,

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

| $q_1 = 1$ | $t_2 = 0 - 1 \cdot 1 = -1$ | $s_2 = 1 - 1 \cdot 0 = 1$ | $r_2 = 347 - 1 \cdot 229 = 118$ | :i=1 שלב |
|------------|----------------------------------|---------------------------------|---------------------------------|----------|
| $q_2 = 1$ | $t_3 = 1 - 1 \cdot (-1) = 2$ | $s_3 = 0 - 1 \cdot 1 = -1$ | $r_3 = 229 - 1 \cdot 118 = 111$ | :i=2 שלב |
| $q_3 = 1$ | $t_4 = -1 - 1 \cdot (2) = -3$ | $s_4 = 1 - 1 \cdot (-1) = 2$ | $r_4 = 118 - 1 \cdot 111 = 7$ | :i=3 שלב |
| $q_4 = 15$ | $t_5 = 2 - 15 \cdot (-3) = 47$ | $s_5 = -1 - 15 \cdot (2) = -31$ | $r_5 = 111 - 15 \cdot 7 = 6$ | :i=4 שלב |
| $q_5 = 1$ | $t_6 = -3 - 1 \cdot (47) = -50$ | $s_6 = 2 - 1 \cdot (-31) = 33$ | $r_6 = 7 - 1 \cdot 6 = 1$ | :i=5 שלב |
| $q_6 = 6$ | $t_7 = 47 - 6 \cdot (-50) = 347$ | $s_7 = -31 - 6 \cdot 33 = -229$ | $r_7 = 6 - 6 \cdot 1 = 0$ | :i=6 שלב |

$$gcd(a,b) = r_6 = 1$$
, $x = s_6 = 33$, $y = t_6 = -50$.

$$ax + by = 347(33) - 229(50) = 1$$
.

מכאן

$$-50(229)=1-33(347)$$
 \Rightarrow $-50(229)=1$ mod 347 \Rightarrow $297(229)=1$ mod 347 \Rightarrow $229^{-1}=297$ m

$$M = \left(88^{20}\right)^{-1} \cdot 176 \mod 347 = (297)(176) \mod 347 = 222 \mod 347 \ .$$

<u>שאלה 29</u>

| $\mathbf{y} \in C$ | F | P | Н | 0 | Ε | M | J | S | U | P | S | Z | Z | Y | J |
|-------------------------|---|----|---|----|---|----|---|----|----|----|----|----|----|----|---|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 5 | 15 | 7 | 14 | 4 | 12 | 9 | 18 | 20 | 15 | 18 | 25 | 25 | 24 | 9 |

 $|k|=-3 \mod 26=23$ דטרמיננטה של

. \mathbb{Z}_{26} -ב הפיכה המטריצה לכן $\gcd(23,26)=1$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{4} & \frac{2}{5} & \frac{3}{6} \\ 11 & 9 & 8 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{11} = (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} 5 & 6 \\ 9 & 8 \end{vmatrix} \mod 26 = -14 \mod 26 = 12 .$$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{4} & \frac{2}{5} & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 9 & 8 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{12} = (-1)^{1+2} \begin{vmatrix} 4 & 6 \\ 11 & 8 \end{vmatrix} \mod 26 = 24 \mod 26 = 8 .$$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{4} & \frac{2}{5} & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 9 & 8 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{13} = (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} 4 & 5 \\ 11 & 9 \end{vmatrix} \mod 26 = -19 \mod 26 = 7 .$$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{4} & \frac{2}{5} & 3 \\ \frac{4}{5} & \frac{5}{6} & \frac{6}{11} & 9 & 8 \end{pmatrix} \Rightarrow C_{21} = (-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 2 & 3 \\ 9 & 8 \end{vmatrix} = 11 .$$

 $x \in P$

שאלה 30

(N

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

| x | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 |
|---------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| $\pi^{-1}(x)$ | 2 | 4 | 6 | 1 | 8 | 3 | 5 | 7 |

| $\mathbf{y} \in C$ | S | Q | I | U | 0 | Ε | N | T | M | F | Н | R | E | 0 | F | Т |
|-------------------------|----|----|---|----|----|---|----|----|----|---|---|----|---|----|---|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 18 | 16 | 8 | 20 | 14 | 4 | 13 | 19 | 12 | 5 | 7 | 17 | 4 | 14 | 5 | 19 |

| $\mathbf{y} \in C$ | S | Q | I | U | 0 | E | N | T | M | F | Н | R | E | 0 | F | т |
|-------------------------|----|----|---|----|----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|---|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 18 | 16 | 8 | 20 | 14 | 4 | 13 | 19 | 12 | 5 | 7 | 17 | 4 | 14 | 5 | 19 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 16 | 20 | 4 | 18 | 19 | 8 | 14 | 13 | 5 | 17 | 14 | 12 | 19 | 7 | 4 | 5 |
| $x \in P$ | q | u | е | S | t | i | 0 | n | f | r | 0 | m | t | h | е | f |

| $y \in C$ | L | I | X | N | А | А | M | E |
|-------------------------|----|----|----|----|---|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 11 | 8 | 23 | 13 | 0 | 0 | 12 | 4 |
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 8 | 13 | 0 | 11 | 4 | 23 | 0 | 12 |
| $x \in P$ | i | n | a | 1 | е | Х | а | m |

שאלה 31

| $\mathbf{y} \in C$ | Y | G | S | 0 | Y | N | G | S | U | U | Т | 0 | Y | Z | N | K | Н | K | Y | Z |
|-------------------------|----|---|----|----|----|----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---|----|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 24 | 6 | 18 | 14 | 24 | 13 | 6 | 18 | 20 | 20 | 19 | 14 | 24 | 25 | 13 | 10 | 7 | 10 | 24 | 25 |
| $d_6(y)$ | 18 | 0 | 12 | 8 | 18 | 7 | 0 | 12 | 14 | 14 | 13 | 8 | 18 | 19 | 7 | 4 | 1 | 4 | 18 | 19 |
| $x \in P$ | S | а | m | i | s | h | а | m | 0 | 0 | n | i | S | t | h | е | b | е | S | t |

| $\mathbf{y} \in C$ | | ı | 1 | | | | 1 | 1 | 1 | | | | | 1 | |
|-------------------------|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---|----|----|
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 8 | 20 | 17 | 17 | 10 | 12 | 10 | 14 | 19 | 14 | 24 | 23 | 6 | 10 | 17 |
| $d_6(y)$ | 2 | 14 | 11 | 11 | 4 | 6 | 4 | 8 | 13 | 8 | 18 | 17 | 0 | 4 | 11 |
| $x \in P$ | С | 0 | 1 | 1 | е | g | е | i | n | i | S | r | а | е | 1 |

שאלה 32

אז הכלל מפענח איז הכלל
$$e_k(x) = ax + b$$
 בכלל בכלל מצפין המפתח נתון המפתח (גע

$$d_k(y) = a^{-1}(y - b) = 5^{-1}(y - 21)$$
.

ב- $5\cdot 6 \mod 29 = 30 \mod 29 = 1$. לפיכך $5\cdot 6 \mod 29 = 30$ מכיוון ש- $5\cdot 6 \mod 29 = 30$

$$d_k(y) = 6(y-21) = 6y-126 \mod 29 = 6y-4\cdot 29 - 10 \mod 29 = 6y-10 \mod 29 = 6y+19 \; .$$

.a' = 6, b' = 19 לפיכך

(1

 $d_k\left(e_k(x)\right) = 6\left(5x + 21\right) + 19 \mod 29 = 30x + 126 + 19 \mod 29 = 1 \cdot x + 145 \mod 29 = x + 5 \cdot 29 \mod 29 = x + 126 \cdot 29 \mod 29 = x +$

שאלה 33

| $\mathbf{y} \in C$ | F | L | A | K | I | Y | I | M | W | Q |
|-------------------------|----|----|----|----|---|----|---|----|----|----|
| $x \in \mathbb{Z}_{26}$ | 5 | 11 | 0 | 10 | 8 | 24 | 8 | 12 | 22 | 16 |
| $k \in \mathbb{Z}_{26}$ | 12 | 4 | 18 | 18 | 0 | 6 | 4 | 12 | 4 | 18 |
| $y \in \mathbb{Z}_{26}$ | 19 | 7 | 8 | 18 | 8 | 18 | 4 | 0 | 18 | 24 |
| $\mathbf{y} \in C$ | t | h | i | s | i | s | е | а | S | У |

שאלה 34 ראו קובץ נפרד.

שאלה 35

שאלה 36

(N

$$P_Y(A) = P_X(a)P_K(k_2) + P_X(b)P_K(k_1) + P_X(b)P_K(k_3) = \left(\frac{3}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) = \frac{5}{24}.$$

$$P_Y(B) = P_X(a)P_K(k_1) + P_X(b)P_K(k_2) + P_X(b)P_K(k_3) = \left(\frac{3}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{2}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{2}\right)\left(\frac{1}{3}\right) = \frac{11}{24}.$$

$$P_Y(C) = P_X(a)P_K(k_3) + P_X(b)P_K(k_2) + P_X(b)P_K(k_1) = \left(\frac{3}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{8}\right)\left(\frac{1}{3}\right) + \left(\frac{1}{2}\right)\left(\frac{1}{3}\right) = \frac{1}{3}.$$

ב) מכיוון ש- |X|=|X|=|Y| אפשר להשתמש במשפט שאנון. למערכת זו אין סודיות מושלמת בגלל אפשר ($E_k(x)=y$ בי עבורו $x\in X$ ולכל אולכל $x\in X$ בי לכל לכל אולכל

B -אין מפתח שמצפין b ל

A -ל c אין מפתח שמצפין

A -ל b יש יותר ממפתח אחד אשר מצפין

B -ל c יש יותר ממפתח אחד אשר מצפין

חילופי אפשר להוכיח כי

$$P_X(x|y) \neq P_X(x)$$

 $y \in \{A.B,C\}$ -שבור אחד מ $x \in \{a,b,c\}$ -שבור אחד מ

שאלה 37 התת מפתחות הם:

$$k_1 = (124)(35)$$
, $k_2 = (142)(3)(5)$, $k_3 = (1)(2)(4)(35)$.

לכן $R_3=10101$, $L_3=11100$,כע חצאים, השני את לידי על אדי התקבל מוצפן התקבל את השני

$$R_2 = L_3 = 11100$$

 $L_2 = R_3 \oplus f(R_2, k_3) = 10101 \oplus 11001 = 01100$.

$$R_1 = L_2 = 01100$$
.

 $L_1 = R_2 \oplus f(R_1, k_2) = 11100 \oplus 00110 = 11010$

$$R_0 = L_1 = 11010$$
.

 $L_0 = R_1 \oplus f(R_0, k_1) = 01100 \oplus 11010 = 10110$

לכן הטקס גלוי הוא

$$X = L_0 R_0 = 1011011010$$
.

<u>שאלה 38</u>

-1

שאלה 39

$$DK_1^{(1)} = \left(K_1^{(9)}\right)^{-1} ,$$

$$DK_2^{(1)} = -\left(K_2^{(9)}\right) ,$$

$$DK_3^{(1)} = -\left(K_3^{(9)}\right) ,$$

$$DK_4^{(1)} = \left(K_4^{(9)}\right)^{-1} ,$$

$$DK_5^{(1)} = K_5^{(8)} ,$$

$$DK_6^{(1)} = K_6^{(8)} .$$

| hex | 9 | 9 | 7 | 7 | 6 | 6 | 5 | 5 | 3 | 3 | 2 |
|--------|------|------|------|------|------|------|------|------|------|------|------|
| binary | 1001 | 1001 | 0111 | 0111 | 0110 | 0110 | 0101 | 0101 | 0011 | 0011 | 0010 |
| hex | 2 | f | f | 1 | 1 | a | a | 0 | 0 | b | b |
| binary | 0010 | 1111 | 1111 | 0001 | 0001 | 1010 | 1010 | 0000 | 0000 | 1011 | 1011 |
| hex | 4 | 4 | С | С | d | d | 8 | 8 | е | е | |
| binary | 0100 | 0100 | 1100 | 1100 | 1101 | 1101 | 1000 | 1000 | 1110 | 1110 | |

 $.k_1^{(9)} = 1100\ 1010\ 1010\ 0110 = 51878$

:22 - 37 ביטים

תשפ"ה סמסטר א'

קריפטוגרפיה

$$k_2^{(9)} = 0110\ 0100\ 0101\ 1111 = 25695$$
 :38 - 53 ביטים $k_3^{(9)} = 1110\ 0010\ 0011\ 0101 = 57909$. :54 - 69 ביטים $k_4^{(9)} = 0100\ 0000\ 0001\ 0111 = 16407$. :70 - 85 ביטים $k_5^{(8)} = 0100\ 1100\ 1100\ 1101$. :93 - 108 ביטים

$$k_6^{(8)} = 1101\ 1000\ 1000\ 1110$$
 . $:109-124$ ביטים

n אם הפירוק לראשוניים של n אם הפירוק לראשוניים של p אז אם הפירוק לראשוניים של שאלה **40**

$$n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdot p_k^{e_k}$$

אז pn לכל לראשוניים לכן הפיקור לכן לכל $1 \leq i \leq k$ אז אז אז וכל לכל לכל לכל איז אוניים אז

$$pn = p^1 p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdot p_k^{e_k}$$
.

מכאן הפונקציית אוילר עבור pn היא

$$\phi(pn) = (p^1 - p^0) (p_1^{e_1} - p_1^{e_1 - 1}) \cdots (p_k^{e_k} - p_k^{e_k - 1}) .$$

 $\phi(n) = \left(p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1}\right)\cdots\left(p_k^{e_k} - p_k^{e_k-1}\right)$ אבל הפונקציית אוילר של $\phi(p) = p-1$ היה היה של הפונקציית אוילר של לכן

$$\phi(pn) = (p-1)\phi(n) .$$

אם n של לראשוניים הפירוק הפירוק אם אם n אם מופיע בפירוק אז אם אם $p \mid n$ אם אם אם אם אם או $p \mid n$

$$n = p_1^{e_1} \cdots p_{i-1}^{e_{i-1}} p_i^{e_i} p_{i+1}^{e_{i+1}} \cdots p_k^{e_k}$$

לכן $p_i=p$ עבורו $1\leq i\leq k$, לכן

$$np = p_1^{e_1} \cdots p_{i-1}^{e_{i-1}} p_{i+1}^{e_{i+1}} p_{i+1}^{e_{i+1}} \cdots p_k^{e_k}$$
.

מכאן הפונקציית אוילר של np היא

$$\begin{split} \phi(np) &= \left(p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1}\right) \cdots \left(p_{i-1}^{e_{i-1}} - p_i^{e_{i-1}-1}\right) \left(p^{e_i+1} - p^{e_i}\right) \left(p_{i+1}^{e_{i+1}} - p_{i+1}^{e_{i+1}-1}\right) \cdots \left(p_k^{e_k} - p_k^{e_k-1}\right) \\ &= \left(p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1}\right) \cdots \left(p_{i-1}^{e_{i-1}} - p_i^{e_{i-1}-1}\right) p \left(p^{e_i} - p^{e_i-1}\right) \left(p_{i+1}^{e_{i+1}} - p_{i+1}^{e_{i+1}-1}\right) \cdots \left(p_k^{e_k} - p_k^{e_k-1}\right) \\ &= p \left(p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1}\right) \cdots \left(p_{i-1}^{e_{i-1}} - p_i^{e_{i-1}-1}\right) \left(p^{e_i} - p^{e_i-1}\right) \left(p_{i+1}^{e_{i+1}} - p_{i+1}^{e_{i+1}-1}\right) \cdots \left(p_k^{e_k} - p_k^{e_k-1}\right) \\ &= p \phi(n) \; . \end{split}$$

שאלה 41

(N

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

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

:נשתמש באלגוריתם של אוקליד משתמש . $a=47^{-1} \mod 23940$

שיטה 1

$$.a = 23940, b = 47$$

$$r_0 = a = 23940$$
, $r_1 = b = 47$,
 $s_0 = 1$, $s_1 = 0$,
 $t_0 = 0$, $t_1 = 1$.

| $q_1 = 509$ | $t_2 = 0 - 509 \cdot 1 = -509$ | $s_2 = 1 - 509 \cdot 0 = 1$ | $r_2 = 23940 - 509 \cdot 47 = 17$ | i=1 שלב |
|-------------|---|--------------------------------|-----------------------------------|----------|
| $q_2 = 2$ | $t_3 = 1 - 2 \cdot (-509) = 1019$ | $s_3 = 0 - 2 \cdot 1 = -2$ | $r_3 = 47 - 2 \cdot 17 = 13$ | :i=2 שלב |
| $q_3 = 1$ | $t_4 = -509 - 1 \cdot (1019) = -1528$ | $s_4 = 1 - 1 \cdot (-2) = 3$ | $r_4 = 17 - 1 \cdot 13 = 4$ | :i=3 שלב |
| $q_4 = 3$ | $t_5 = 1019 - 3 \cdot (-1528) = 5603$ | $s_5 = -2 - 3 \cdot (3) = -11$ | $r_5 = 13 - 3 \cdot 4 = 1$ | :i=4 שלב |
| $q_5 = 4$ | $t_6 = -1528 - 4 \cdot (5603) = -23940$ | $s_6 = 3 - 4 \cdot (-11) = 47$ | $r_6 = 4 - 4 \cdot 1 = 0$ | :i=5 שלב |

$$\gcd(a,b) = r_5 = 1 \ , \qquad x = s_5 = -11 \ , \qquad y = t_5 = 5603 \ .$$

$$ax + by = -11(23940) + 5603(47) = 1$$
.

מכאן

$$5603(47) = 1 + 11(23940) \quad \Rightarrow \quad 5603(47) = 1 \mod 23940 \quad \Rightarrow \quad 47^{-1} = 5603 \mod 23940 \ .$$

שיטה 2

$$23940 = 509(47) + 17$$

$$47 = 2(17) + 13$$

$$17 = 13 + 4$$

$$13 = 3(4) + 1$$

$$4 = 4(1) + 0$$

$$1 = 13 - 3(4)$$

$$= 13 - 3(17 - 13)$$

$$= 4(13) - 3(17)$$

$$= 4(47 - 2(17)) - 3(17)$$

$$= 4(47) - 11(17)$$

$$= 4(47) - 11(23940 - 509(47))$$

$$= 5603(47) - 11(23940)$$

 $.a^{-1} = 5603$ לכן

ב) אליס שולחת את ההודעה 2468 $^{47} \mod 24257$ שולחת את ההודעה אליס שולחת את ההודעה .47 = 32 + 8 + 4 + 2 + 1

$$(2468)^2$$
 = 2517 mod 24257
 $(2468)^4 = (2517)^2$ = 4212 mod 24257
 $(2468)^8 = (4212)^2$ = 9077 mod 24257
 $(2468)^{16} = (9077)^2$ = 15157 mod 24257
 $(2468)^{32} = (15157)^2$ = 20859 mod 24257

לכן

$$\begin{aligned} 246847 = & (2468)^{32} \times (2468)^8 \times (2468)^4 \times (2468)^2 \times 2468 \mod 24257 \\ = & 20859 \times 9077 \times 4212 \times 2517 \times 2468 \mod 24257 \\ = & 10642 \mod 24257 \ . \end{aligned}$$

y = 9625 (x)

$$y \mod p = 9625 \mod 191 = 75$$
, $a \mod (p-1) = 5603 \mod 190 = 93$.

לכן

$$x_1=(y\mod p)^{a\mod (p-1)}\mod p=75^{93}\mod 191=20$$
 ניתן לחשב זה לפי 75 $^64 imes75^{16} imes75^8 imes75^4 imes75$ (ניתן לחשב אה לפי

בנוסף

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

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

 $(.100^{32} \times 100^{16} \times 100^8 \times 100^2 \times 100$ וניתן לחשב זה לפי

לכן עלינו לפתור את המערכת

 $x=\!20\mod 191$

 $x = 87 \mod 127$

 $m_2=127$, $a_2=87$, $m_1=191$, $a_1=20$ נסמן. נסמן השאריות השפט השאריות הסיני.

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

שיטה 1

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

$$191 = 127 \cdot 1 + 64$$

$$127 = 64 \cdot 1 + 63$$

$$64 = 63 \cdot 1 + 1$$

$$63 = 1 \cdot 63 + 0$$
.

gcd(191, 127) = 1 לכן

$$1 = 64-63 \cdot 1$$

$$= 64-(127-64 \cdot 1)$$

$$= 64 \cdot 2-127 \cdot 1$$

$$= (191-127 \cdot 1) \cdot 2-127$$

$$= 191 \cdot 2 + 127 \cdot (-3) .$$

לכן

 $127 \cdot (-3) \equiv 1 \mod 191 \quad \Rightarrow \quad 127 \cdot (188) \equiv 1 \mod 191 \quad \Rightarrow \quad 127^{-1} \mod 191 = 188 \ .$

$$191\cdot(2)\equiv 1\mod 127 \quad \Rightarrow \quad 191^{-1}\mod 127=2\ .$$

 $y_2=191^{-1}\mod 127=2$ -1 איז $y_1=127^{-1}\mod 191=188$ מכאן

שיטה 2

בעזרת הקוד mod_inverse.py נחשב

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

לכן

 $M = 20(127)(188) + 87(191)(2) \mod 24257 = 1357 \ .$