תרגיל מספר 2

(להגשה עד ל 24.6)

בתקשורת client-server קלאסית, אויב בעל יכולת האזנה יכול לדעת בקלות מי מדבר עם מי. הצפנת המידע הנשלח מגינה על סודיותו, אבל לא מגינה על המטה-מידע, למשל, לא מגינה על מי שולח מידע למי.

בתרגיל זה נרצה לממש פרוטוקול המאפשר לאליס לדבר עם בוב בצורה אנונימית, כלומר, בלי שאויב מאזין יוכל לדעת שהם מדברים ביניהם (לייתר דיוק, האויב לא יוכל לדעת זאת בקלות).

הרעיון הוא כזה. במקום שאליס תשלח את המידע ישירות לבוב, אליס תשלח את המידע לשרת מתווך. השרת המתווך ירכז את כל ההודעות שהוא קיבל בפרק זמן מסויים (למשל דקה אחת), ואז בתום פרק הזמן, יעביר אותן ליעדן בסדר אקראי (כלומר, לא בסדר שבו הן נכנסו). מכיוון שחוץ מאליס ובוב יהיו לקוחות נוספים, יהיה קשה להתאים הודעה שנכנסת לשרת המתווך להודעה שיוצאת מהשרת המתווך, ולכן, יהיה קשה לאויב שמאזין לתעבורה (הן לנכנסת והן ליוצאת) לדעת מי מדבר עם מי.

כל ההודעות שנכנסות לשרת יהיו בגודל זהה. כל ההודעות שיוצאות מהשרת יהיו בגודל זהה.

השרת מייצר בתחילת התוכנית מפתח פרטי/פומבי, והמפתח הפומבי יינתן כקלט לקליינטים.

. אליס ובוב מסכימים מראש על מפתח סימטרי ${\bf k}$, ומצפינים בעזרתו את המידע.

c = Enc(k, data)

בכדי שהשרת המתווך יוכל לדעת לאן להעביר את המידע, הקליינט לוקח את ההודעה, ומשרשר לה את כתובת ה IP והפורט של היעד:

 $msg = IP_B || Port_B || c$

כדי שהאויב המאזין לא ידע את המידע הזה, המידע הזה מוצפן באמצעות המפתח PK של השרת:

l = Enc(PK, msg)

אליס שולחת לשרת המתווך את l. השרת מפענח את ההודעה עם המפתח הפרטי שלו. בתום הסיבוב הנוכחי, הוא מעביר את c אל מעביר את $IP_{\rm B}$, Port (כפי שהוגדר לעיל, בסדר c מחלץ את data אקראי). בוב מחלץ את data

הבעיה היא שאליס ובוב לא סומכים על השרת המתווך, וחוששים שאולי התוקף השיג שליטה עליו. ולכן, הם מחליטים להשתמש ב X שרתים מתווכים. למשל, נניח ש X=3.

אליס רוצה לשלוח הודעה לבוב, ולכן עושה את השלבים הבאים:

```
c = Enc(k, data)

msg = IP_B || Port_B || c

l_1 = Enc(PK_1, msg)

l_2 = Enc(PK_2, IP_1 || Port_1 || l_1)

l_3 = Enc(PK_3, IP_2 || Port_2 || l_2)
```

כאשר ${\rm PK}_1, {\rm PK}_2, {\rm PK}_2, {\rm PK}_3$ הינם מפתחות פומביים של שלושה שרתים מתווכים, ואליס שולחת את ${\rm l}_3$ לשרת המתווך שהמפתח הפומבי שלו הוא ${\rm PK}_3$. השרת הזה מטפל בחבילה בדיוק כמו שהוגדר לעיל.

ההבדל הוא, שהוא יראה את כתובת ה IP והפורט של שרת מתווך אחר (ולא של בוב), ולכן יעביר את l_{τ} לשרת שכתובת ה־IP שלו היא והפורט הוא לשרת שכתובת ה-IP שלו היא

וכך הלאה, עד שהשרת המתווך השלישי יראה את הכתובת של בוב ויעביר אליו את המידע.

> עליכם לממש קליינט שולח, קליינט מקבל ושרת כמוגדר לעיל. מידע אודות קלט/פלט מופיע בנספח.

הגשה:

- עבודה בפייתון גרסא 3 בלבד. אין אישור להשתמש בשום ספרייה, למעט ספריות הקריפטו שנלמדו בכיתה, סוקט, os, תאריך, רנדום, וספריות שקשורות למולטי-ת'רדינג. אם יש צורך מהותי בספרייה כלשהי אחרת, יש לבקש אישור להשתמש בה.
 - שאלות יש לשלוח במייל. במודל יתעדכן מדי פעם קובץ שאלות ותשובות. באחריותכם להתעדכן בו. כל הנכתב בו מחייב את כולם.
 - הגשה לסאבמיט בלבד.

- ניתן להגיש לבד או בזוג (לבחירתכם). לא ניתן להגיש בשום הרכב אחר. במידה ומגישים בזוג, רק אחד מבני הזוג מגיש את התרגיל.
 - השורה הראשונה בתרגיל חייבת להיות:

full name 1, id 1, fullname 2, id 2 כלומר, עם שם או שמות המגישים ותעודות הזהות שלהם. חובה להקפיד על הפורמט הזה בלבד. <u>תרגיל שיוגש בלי שורה זאת בפורמט הנייל ירדו לו 10 נקי</u> מהתרגיל.

- עבודה עצמית בלבד. <u>"השראה"/שימוש בכל קוד שהוא של אחרים (כולל</u> <u>מהאינטרנט) אסור.</u> דבר זה נבדק אוטוי על ידי המערכת.
 - יש לכלול תיעוד בסיסי. (כלומר, כל כמה שורות)

בהצלחה

נספח:

להלן פירוט הרצת לקוח שולח, שרת מתווך ולקוח מקבל.

הלקוח השולח, שנקרא לו אליס, מקבלת כקלט ארגומנט אחד וזהו מספר, נקרא לו X.

.(כאשר X כקלט) messages X.txt אליס טוענית קובץ בשם אליס טוענית (כאשר א

קובץ זה מכיל שורות אשר כל שורה מתארת הודעה שעל אליס לשלוח.

השורות יהיו בפורמט הבא:

[message] [path] [round] [password] [salt] [dest_ip] [dest_port]

: כאשר

message - הינו ההודעה שיש לשלוח path - הינו מסלול השרתים שעל ההודעה לעבור round - באיזה סיבוב יש לשלוח את ההודעה password - סיסמא ליצירת מפתח סימטרי salt - ליצירת מפתח סימטרי dest_ip - כתובת היעד הסופי dest_port - הפורט של היעד הסופי

למשל, להלן דוגמא לשורה שכזאת:

cccc 3,2,1 0 password password 127.0.0.1 5000

:כאשר

cccc הוא ההודעה שיש לשלוח

על ההודעה לעבור דרך השרת המתווך המזוהה כשרת מספר 3, ואז דרך שרת מתווך המזוהה כשרת מספר 1.

ה 0 אומר שעל ההודעה להישלח מיד בסיבוב הראשון. עם היה 1 זה היה אומר שעליה להישלח אחרי להישלח בסיבוב השני (כלומר, אחרי דקה), אם היה 2 זה אומר שעליה להישלח אחרי 2 דקי וכך הלאה.

ו של מספר (בדוגמא IP,port של מספר ו dest_ip ה וו dest_ip ה ו אליו שרת מתווך מספר וווך מספר היון מספר וויעה.

השרת המתווך, שנקרא לו שרת מיקס, מקבל כקלט ארגומנט אחד וזהו מספר, נקרא לו Y.

שרת המיקס טוען קובץ בשם sky.pem (כאשר Y הוא הארגומנט שקיבל כקלט). זהו הקובץ שמכיל את המפתח הפרטי שאיתו הוא יפענח את ההודעות שנכנסות אליו.

הלקוח המקבל, מקבל שני ארגומנטים, password ו password אשר הם בעצם זהים לערכים הללו שאליס קיבלה.

הלקוח השולח והשרת מיקס אינם מדפיסים כלום למסך.

הלקוח המקבל מדפיס את ההודעה שקיבל, ואז תו רווח, ואז את השעה הנוכחית.

יש לתמוך בכמות לא מוגבלת של לקוחות ושרתים, מסלולים שונים בגדלים שונים, מפתחות שונים, קלטים שונים וכוי.

עם זאת, שימו לב שהקבצים שנתתי לכם, בנויים באופן כזה שסדר השרתים חשוב. אם תנסו לשנות את הסדר ההצפנה לא אמורה לעבוד.

אתם יכולים ליצור קבצים נוספים לבדיקה, יש רק להקפיד על העקרון הבא.

קובץ pk1 הוא מפתח בגודל pk1

קובץ pk2 הוא מפתח בגודל pk2

קובץ pk3 הוא מפתח בגודל pk3

אתם יכולים ליצור קבצים אחרים עם מפתחות אחרים ובגדלים מתאימים, אך יש להקפיד שכאשר מבצעים הצפנה, ההצפנה הראשונה תהיה עם המפתח הקטן יותר, ולעלות לפי סדר הגדלים.

בדוגמא בהמשך תראו שעשיתי קלט עם המסלול 3,2,1 מה שאומר ששרת מספר 1 הוא השרת האחרון בשרשרת, ןלכן הלקוח מצפין איתו ראשון, ולכן העקרון הנ"ל של הגדלים נשמר.

להלן פירוט דוגמת הרצה, כאשר יש שולח אחד, שרת מיקס אחד, מקבל אחד, ונשלחת הודעה אחת:

:messages1.txt תוכן הקובץ

cccc 2 0 password password 127.0.0.1 5000

אליס מחשבת

c = Enc(k,"cccc")

שקיבלה salt וה password הינו מפתח סימטרי לפי הk הינו הינו מפתח האצפנה סימטרית, כאשר כאשר לפי הינו מפתח כקלט.

ולאחר מכן מחשבת:

msg = 127.0.0.1 || 5000 || c $l = Enc(PK_2, msg)$

וכן, את PK_2 שנתון בתיקייה. PK היא טענה מקובץ בשם

יערך המשתנה msg שיצא לאליס הוא:

:כאשר

 $\x7f\x00\x00\x01 \Rightarrow 127.0.0.1$ $\x13\x88 \Rightarrow 5000$

שימו לב שכתובת ה IP תמיד מקודדת ל 4 בתים והפורט לשני בתים.

יש להקפיד על הקידודים.

שאר הבתים הם ההצפנה של ההודעה cccc.

המפתח שאמור לצאת משימוש ב password ו הנייל הוא:

B1t-pFf2N-2tHSNF jDyJuN9tIvsgkQA0hlRmipPj I=

ערך המשתנה l שיצא לאליס הוא:

 $\label{thm:condition} $$ \x8e\xd6\x1de(\xa7.)\xfdlh\xa1\xaeAg\xb0\xc3f\x80\xca\x04~\xd7\xf6\xba\xe8 \xe2\x92/\xa2\xcd\xa6\x83G\x95\x1f\x86>\xa4\x08Lj]\xbf\x7f\x1b\xd4\t\xcf\xc9\xb8\xbf\x80\xa2\x98\x10\x9bq\xcfHI\xb7\xee\x82\x0c\x1b\xe0\xeb\x92X\xb9\xb8''67\xc7\xab>\xd0\xa0\x1aC\x19\xd5C\x91\xea\xf5\x97\x00\xc4\x99\xd2 \x87I\xbb\xa8t\xe9\%\xe6B\xd34;\xcd\xcd\xca9I\xf44\x8f$

 $be \times 99k4 \{ xb1 \times 8a \times 04 \times 1f' \times e5 \times 98CCr \times ac] \times 12: xdb \times f9 \times 9aVX \times 17i \times cb \times f0 \times a7 \times dc \times a6 \times 14 \times 85. _ 'a \times 8e \times d8 \times 07l \times dx \times 1c \times 1e \times c8x \times ba \times b9Q \times b9 \times 2e7 \times de < x18 \times d9 \times 07 \times f1 \times 0bJ \times c4c \times ea(\times 98 \times 1b \times ea) \times e1 \times 9d \times 89t7 \times c4E9n \times 1b \times e4 \times 19_ \times 87 \times 11! O \times 9a \times da \times 0f \times abp \times eCM \times d6 \times c8e0 \times d4xB \times 00s \times ab \times c1 \times d7 \times 1eu \times 8a \times c6c \times dbg \times d6 \times b3 \times ea \times 94 \times d4 \times a5T \times cc \times c9 \times f7 \times b7i \times d36 \times c7 \times 010 \times d37 \times b6 \times b6 \times d4 \times c1 \times 13 \times 03 \times ac5 \times ce \times 87 \times fc \times e9 \times 17h2 \times a6 \times f6/ \times 08 \times 00 \times b0 \times 9f \times f7 \times ff \times 05,)v_ \times 85d \times 0bv \times b6 \times b7 \times c1 \times 9f$

כעת אליס מעבירה את ההודעה לשרת המיקס.

.msg השרת מפענח את ההצפנה ומקבל בעצם את אותו הערך של המשתנה

msg והפורט שהופיעו ב IPה לכתובת הmsg הוא ממתין שיגמר הסיבוב, ואז שולח את c לכתובת הרודעה.

הינו מפתח סימטרי k הלקוח המקבל, מפענח את c, בעזרת הצפנה סימטרית, כאשר password הלקוח המקבל salt שקיבל כקלט ומדפיס למסך:

cccc 16:50:12

להלן פירוט דוגמת הרצה, כאשר יש שולח אחד, 3 שרתי מיקס, מקבל אחד, ונשלחת הודעה אחת:

:messages1.txt תוכן הקובץ

ddd 3,2,1 0 password password 127.0.0.1 5000

אליס מחשבת

c = Enc(k,"ddd")

שקיבלה salt וה password בהצפנה סימטרית, כאשר k הינו מפתח סימטרי לפי הכקלט.

ולאחר מכן מחשבת:

```
msg = 127.0.0.1 || 5000 || c
l_1 = Enc(PK_1, msg)
l_2 = Enc(PK_2, IP_1 || Port_1 || l_1)
l_3 = Enc(PK_3, IP_2 || Port_2 || l_2)
```

את PK_2 היא טענה מקובץ בשם pk1.pem שנתון בתיקייה. (בהתאם, PK_1 מקובץ pk2.pem וכך הלאה).

את כתובות ה IP היא שלפה מקובץ בשם ips.txt. בהרצה זו, תוכנו היה:

127.0.0.1 9000

127.0.0.1 9001

127.0.0.1 9002

 Port_1 המסומנת הראשונה וP היא כתובת ה IP_1 המסומנת כוף וולכן, כתובת הראשונה ור IP_1 הראשונה וכך הלאה.

ערך המשתנה msg שיצא לאליס הוא:

 $\label{lem:likelihood} $$ x7f\x00\x01\x13\x88gAAAAABgxRtQtyFYTUML1JG_SgXykXdfzRxfT-xQupX w5GrPHJ5Ga3HyHJEeP3rHsPPFC7z0cVp30jQn6BH7A7PEzaQ_zIak1A==$

ערך המשתנה $\mathbf{l}_{\scriptscriptstyle 1}$ שיצא לאליס הוא:

 $R \times ff \# \times e^{s.} \times 8d \times 87 \times 11 \times e^{s.} \times 89 \times e^{s.} \times 66 \times 88 \times 9a \times R \times e^{s.} \times 66 \times 89 \times e^{s.} \times 66 \times 89 \times e^{s.} \times 66 \times 89 \times e^{s.} \times 66 \times e^{s.} \times 66 \times e^{s.} \times 66 \times e^{s.} \times e^{s$

 $\label{thm:constant} $$ \x03[5I\x1f\xde\x8eE\x03n\x9f\x1dG\xbaO_\x8dR(\xc8\xdc\xb6\x0b\xb2@c\xdc\x88\xbc\x9c\x87\xf9q@\x11\xaa\xb1(\xbeb\xa9\xb1\xf5;\x86\xf9\xe8C\xdc\x88\xbc\x9c\xd9\xd6V\x10[\xf8M\xe5T\x07[\xa3)K3\0<\x96\n\x90\x92\x99\xcb\xd9o\xd9o\xba\xa7\xdcmr\xd5\x9b\x02\xe1A\xf9\xc4\xc5iE\xd4\xdd\x18\xcb\xdb\xd6S\x9c\xd1\xf6F\x90\xd6S\x9c\xd1\xf6F\x90\x02\xfb\x87\x14\x9f\x07\x93\x90;_P\xac\xaa\xf0\xa9\xa1\xd3W\xac!\x91\r\xcb\xe3\xae\d\xbfF\xc4\xf4\xf7+E\xfc\xd0\x93P\x9c@\xe9c\#y\xee\x95\t!\xcb7\xbe\x10t\xc2ES\xcaerh\xdd\xec\xd1\x1d\xce\xc3\(\x1d-\xa6FC]\xea\xcf\xf5(m\xd8\xca\xdfs\x04s)A\x88>\x86\xb7$

 $9\x13\x86U\xa4_{(x12\x0c/q\xd5\xc2\xc0\x0e_\xc4\xddi\x87gJ/x13\xe8\x03\xfa\xa7\x06\xb4\x83\xc7)6\xc3m\x10\x85l\xd9^4\x97\xe4kg\xc6)\xe2P\x8a]\x01D\xb5\xa6\xabW\xd9\x99G\x88\xa17\x02\xa7\x9b4T\xa6\xc0\x89\xba\x83K\xc9\x1f6\x15\xa3\xafH\xa7\x0fY\xbb\xf7\x05\xc9d\x01k\x83)\x7f\x1f\x96\xfe\xc5\x11\xe6C3\x7f\}z\xa2\xbb\xe9k+\xc7L\xf1I\xc37\xea\xf7\}+\x7f;\xdd\xee\x90\xa7|x\x9ae\x0f\x03^\xa2q\xe1g\xe9o\xdc\xa3\xebQUm\xe3\x0e!\xa1\x17\tMu\xf3\xabr\x13\xa9\xb8\xd6B]\xb5\x10\xaf>\x86\xeb@f\xd5\x08\xa1\xa8v\xabhi3v);\xfa\xfc\x84 r\xe2c\x1fyin\xff:\x9f\x01\x0c\xd4\x08\xc3\xbf\x84\x8e|\xe2\x21\x98\xa6\xa3/\x07"D\xa9\xa7\x1b\x86\xeb(\x04\x08\x5+\xff?\xcer\x1c-\x1f~\xc8\xaem\x8cG\xd7i]]o\xc4\xaa\xe0|\xcc\xe88\x1aM^/\xb2gO<\xd61\t\xa2\x6\xe6\x03\x95G {\xd5(h\xf8y)}$

ערך המשתנה l_3 שיצא לאליס הוא:

 $B \times 3 \times 8 d \times 5 \cdot V \times 2 \cdot x \times 2 \cdot x$ $x8a \times de \times aejx \times 97 = (a) \times bc! \times d3 \times e0S \times ebc \times 88 \times a0 \times b9 \times e3 \times 03 \times D \times 1e/Z$ $\x15\xa9N\xfaH]\x1e\'\xae\xac\xaaI\xae\x83P\x9eql\x07m\xe82j\xc6\x98$ $P\xcd\x8fS\xf0\xb2$A^\x1f\xae\xde/D\xdd\x00\x0fo\x05\xfan^\x85\xd8\x84at\x84$ $x84\x82\xeaG\xe3\xc4W\xca\sim\xfcg\xee\xcd\xa0[\x05\xe8G\xa4 &\x91a^\x9fe\xeq$ $c0\x18=W\x84Iyo\xde\xaa>\t\xf7\xe3\xcc\x07^{*}Z^{\xba}\x1aw\xc5\xce\xef\x$ $ff \times f3Y \times a9 \times 10 \times 88L \times c8 \times 19y \{4 \times 88 \times fc \times 92 \times d9 \times 02m \times c3 \times 85 \times 94g \times c \times b\}$ $3\xae\xb5\x9f\x1fZ\xc6,T\xf3\xa9\xaf\xbcB]\x8d\xae8\x1ehN3\x83\x147\xbe\x$ $18\x85\xca\xc7<\,\x1f\xd4w\xa4\xf2k;$)EhiX\xa1T\x83P\xb0\xc6:b\x8a\xb7i\xb $5Rm8\x9e\xf7\x86\x02m\xf7\xc0\xf7o\xb1,q\xa8\x11\xe7,\xa1\x83\xe1y\x1d.$ $m \times eaeC \times f6L \times b43Hp \times 9fGq \times ac \times x08 \times x16 < x898 \times x16 < x898 \times x16 < x$ $\x 16bSY \x e0N \x cc \x e1C \x 9b \x f19k \x c2-q \x b12R \x fd \x c6 \x 9e \x d0 \x e1AN \x de \n$ $\xb2\%g\xe0arh\xbb\x04\x85=c\x89H\xf2\x11\xe74\x11@\xab\x86\x0b\x98\xe0arh\xe0$ $xfeJT\x91\xb3j\xe4\'+00,U[\&\xdf<Tm\xf1yk\xb73\xd4\xb9\x90j:\x0f\xff}\xa2d)$ $\xc3\x98]A\xd9\xd2\r'l\xc2\x14\x853\xbe'S'',\x05=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\''\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\xo5=\xe8,\xbd9\xf8\xe7\xf7!\xo5=\xe8,\xbd9\xe7\xe7\xe7\xe7$

 $xafP \times a9t2 \times 9a@ \times bf7 \times 14 \times be \times a10 \times 87 \times d2 \times fb \times 93 \times 8bGP \times fb \times 96 \times 80 \times 99 \times b6K \times b5 \times a3 \times b7 \times 07 \times 99 \times cc \times e7[\times 1a \times 9dM < \times 88U \times 93 \times e0 \times 93 \times 91X \times b8 \times b4 \times 03I \times ae \times e2 \times fe@ \times 98RG\&]f \times 0fAo \times f5 \times 15 \times df \times 08 \times d0 \times f4h \times 0c \times 93 \times 1d \times 98y \times d9 \times 18 \times a8 \times c7 \times d2 \times fd \times be \times f3g \times e3 \times f7E \times 98 \times 81vc1nS \times ixa0L \times aeR \times bd) \times b5 \times 17$

 $\label{thm:c2} $$\x8e{\xadK\x07\x90\xf8\xe57\t\xecn''\xbeD\xb2P\x17\xafZ\xf3\xe45:\x11\xc2\xe6N\x9eNA\x14\x90-\xd6\xfbZ\xe3_\xeeLf\xe7\x02\xfa\xe4\''\xcepA\x1afb\xc37\xae\x82\x05@<\x8dQ\xf76\x8b\xab1\x9d\x2\xc2?\xf8g\xda\xaf\xaa\xb6\xee\x10\x8eG\x84H\x13\x15\xf4\xe2\xceSo\x0c\xb6`\x93\x15V\xcd\xac^1\xb6t P\xa1\xdfz3A\xe8\xa715/\x96\x7fUWZeU\x82W\xd7\x15\x18\x0f\xed\x1b\xdcj\xc3\xabWB\x8e\xbc\xea\xb8\xc6\xdbtWD\x80\x87\xdeZ\x01\x0c\x13o\x\wa6\x12\x\x4\x2\x13\xd5O\x00\x10\xbc5\xa9\xf7n&j\xx8\xc4OF\xd1\x88~\x0f\x0b\xc7\x1 d\xd4\xa3\x17Gn\x90\x1cP\x08\xab\xd2\x96''\x963\x89\xd9\xcb\xd9\t>K\xc0\xeeY\x19\xe8\xe8\xe5\xc5E\x0e\\\xa1\xfb\x01\x11\xb8\xfd\x02\xe32\x 94VB\xf9\x84w\x99\xefP\xb3tR\x91\xba}XJ\xd1\x84\x90,''?-\xdfB\x18\xeaY\xe8\x^2\xc4EH\x92\xaa\xd7\x04q\xd3\x16\xa1\xf4\x02y\xadS\x0b\xa2\xbfK\xf2\x146\xcb fy\x80\xc5NJ\xadO\x8a\xddt\x96\x04\xab\xd5Q\xf0\x13ug<\xc4O0\xc18T]\xc4\xc2\x13\\\xdb\xf5iQ\x8d\xb5JD\x18+\xe4\x9b\xe8\xac\xbe\xf5\xe4\xc3\xc4$

. ${\rm IP}_3, {\rm Port}_3$ כעת אליס מעבירה את ההודעה ${\rm l}_3$ לשרת המיקס שכתובתו השבירה את השרת מפענח את ההצפנה.

הוא ממתין שיגמר הסיבוב, ואז שולח לכתובת הIP והפורט שהופיעו בהודעה את התוכן. שימו לב, לא שולחים את הPI והפורט, אלא רק את התוכן המוצפן של ההודעה.

השרת המיקס השני עושה כנייל וכן השרת השלישי.

השרת השלישי שולח ללקוח המקבל, שמפענח ומדפיס:

ddd 16:51:45