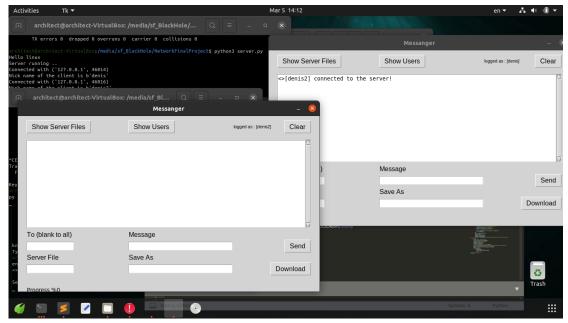
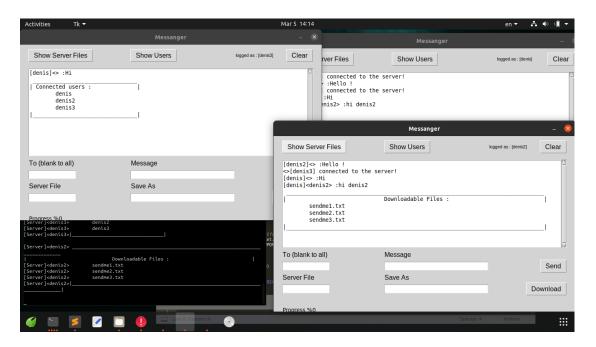
חלק א (תמונות):

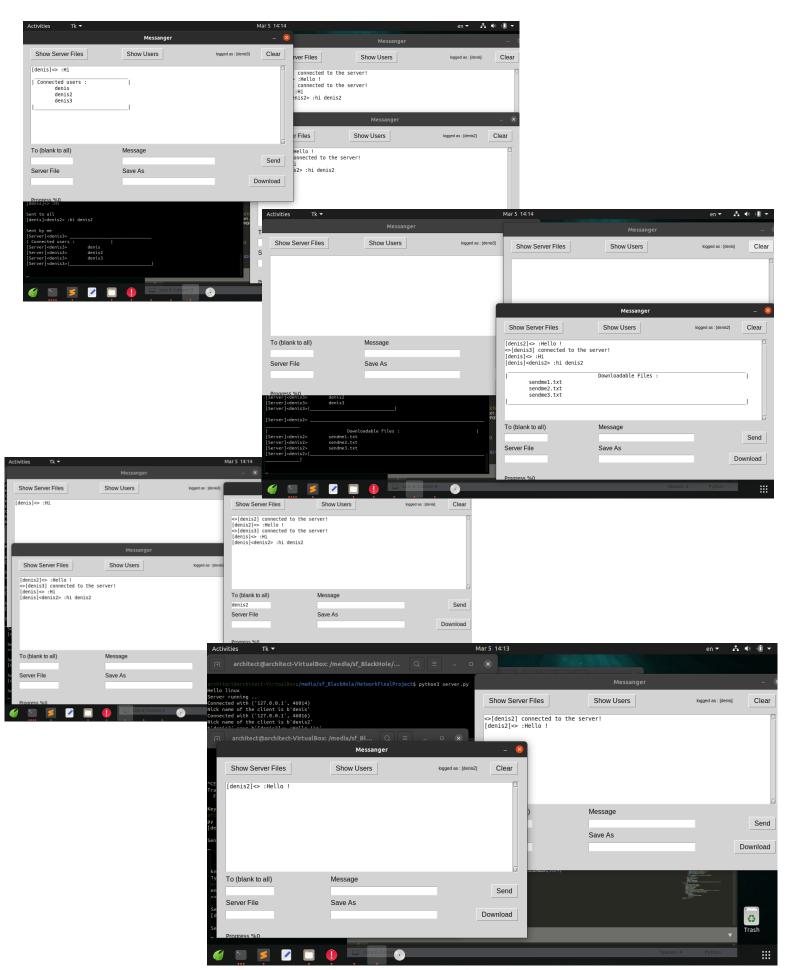
ישנה אפשרות לבחור שם משתמש נשלחת הודעה גם בכניסה וגם בעזיבה לחברי הצ'אט





אפשר לשלוח הודעות פרטיות למשתמשים שמחוברים לקבוצה ורק אתם והם תוכלו לראות את ההודעות , בנוסף לראות אנשים שמחוברים עכשיו ובנוסף אפשר לראות קבצים להורדה , כל ההודעות צד שרת לקוח (ולא לקוח לקוח) מופיעות אך ורק אצל אותם המחוברים שמבקשים את השירות



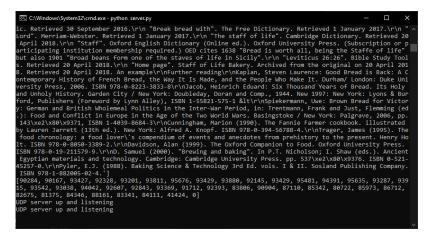


כמו כן אפשר לנקות את הצ'אט של המשתמש שמבקש לעשות את זה

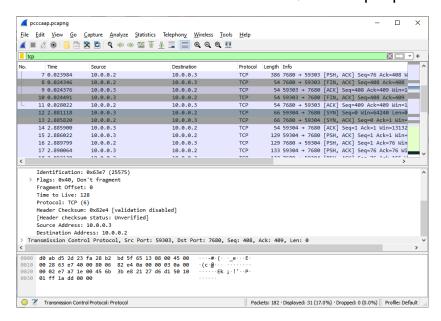
אפשר לראות את גודל הבייט האחרון שצריך להישלח

Messanger		_	□ ×
Show Server Files	Show Users	logged as : [deniiiis1]	Clear
sendme2.txt sendme3.txt			^
sendme5.txt	Downloading File :		_
hiii.txt	Saving File As :		_'
Last Byte :	520		~
To (blank to all)	Message		Send
Server File	Save As		Download
Progress %0	,		Jowindad

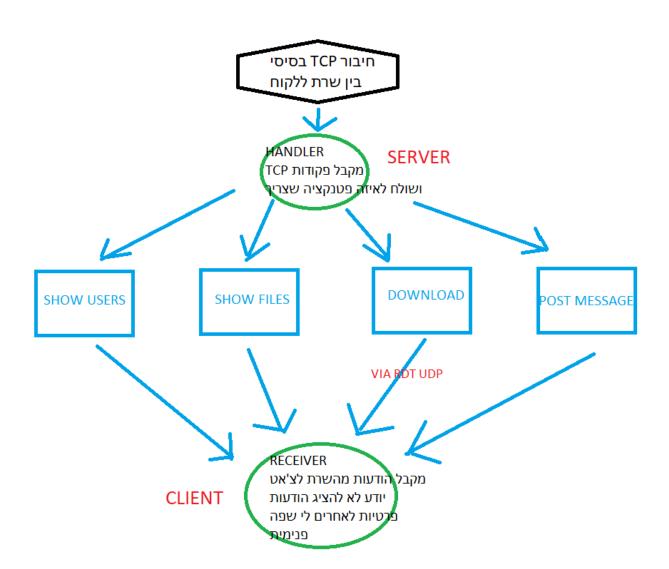
ורואים את רשימת הבייטים שצריכים לשלוח "קובץ טקסט , מחרוזת לקראת סוף הטקסט אפשר להבחין ברשימת צ'אקסאם שמיועדת לשליחה ללקוח

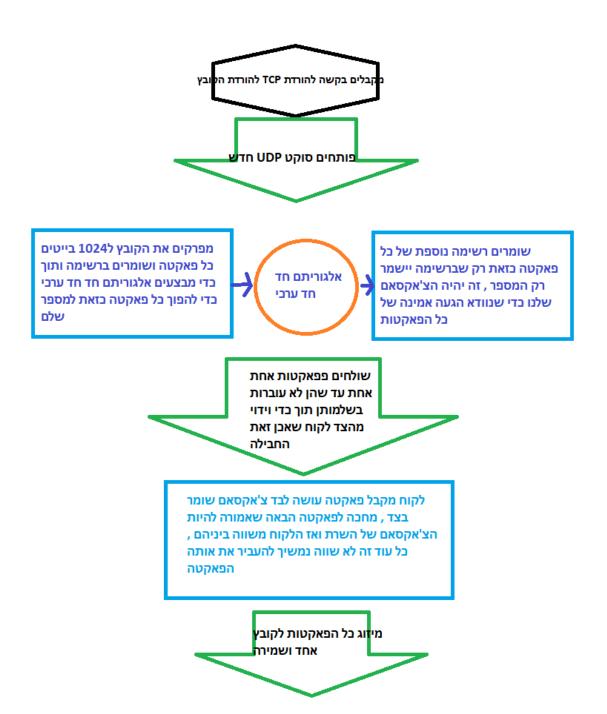


כמו כן ניתן לראות תעבורת TCP של כניסה לשרת ותכתובת



חלק ב:





התרשים הזה פועל בTHREAD משלו ולכן בהצטברות של לקוחות נוספים הם מתפרשים באופן שווה על רוחב הפס הקיים , בנוסף לזה הבקשות של הTCP פועלות לפי עקרון CC קיוביק (שהוא הדיפולטיבי)

:חלק ג

1.נניח שיש רק מחשב אחד ברשת הפנימית שלו

טבלת NAT

אחרי שהראוטר מקבל כתובת MAC אחרי שהראוטר מקבל

- סוג הודעה TCP כתובת מקור 10.0.0.3 כתובת יעד TCP -

130.57.299.8 = SA

מודם

10.0.0.0\29 -

אינטרנט

הדלקת תוכנת ההודעות ללא הורדת קבצים

- דכתובת מקור 130.57.299.8:55001 כתובת יעד TCP - (בהנחה שהתוכנה נמצאת על שרת לא ברשת הפנימית שלי)

שימוש בהורדת קבצים

לתובת מקור 130.57.299.8:55001 כתובת יעד UDP -

CRC זה אלגוריתם שמוצא שגיאות בהעברת נתונים , CRC יהיה שארית החלוקה אשר נצמד לצד CRC מהמני של הביטים שאמורים לעבור , לדוגמא נמצא את הCRC של 100100 בחלוקה ב1101

4 נחפש את האורך של המחלק (1101) הוא

נוסיף אורך מינוס 1 ביטים לצד הימני של הביטים שאנחנו מעבירים

CRCה כעת נבצע חלוקה והשארית תיהיה , 100100000

2001 בעת נוסיף אותו לביטים CRC כעת נוסיף אותו לביטים 1101/10010000 אחרי חילוק בינארי נקבל שארית 100 זהו ה100100001 ואת זה נשלח

3. http1.0 ההבדל העיקרי הוא בצורה בא הפרוטוקול מאפשר לדבר עם השרת בגירסא 1.0 ניתן להעביר בכל פעם בקשה אחת כלומר הלקוח יבקש דף HTML השרת יחזיר לו את מה שהוא מבקש , אחרי זה הלקוח יבקש תמונה שהוא צריך בשביל הHTML השרת יחזיר לו אותה וכן הלאה ..

http1.1 בגירסא הזאת ניתן לבקש כמות של דברים אחרי לחיצת היד , הלקוח יבקש דף

השרת יחזיר לו דף HTML , אחרי זה הלקוח יבקש את כל התמונות שהוא צריך עבור הדף HTML השרת יוכל להחזיר לו אותם אחד אחרי השני מבלי שהלקוח יצטרך לבקש אותם כל הזמן

http2.0 זה כבר פרוטוקול פחות תלותי , הוא יכול להבין מה הלקוח צריך ולשלוח לו את המידע מבלי שהוא יבקש , הלקוח יבקש דף HTML והשרת יחזיר לו דף HTML בנוסף לכל התמונות שהוא צריך עבור הקובץ הזה

http3.0 QUIC פיתוח של גוגל , בעוד שהפרוטוקולים הקודמים מתבססים על TCP לחיצות ידיים , פיתוח של גוגל , בעוד שהפרוטוקולים הקודמים מתבססים על UDP , ומכיל גם לחיצות ידיים יותר בטוחות quic (הצפנה)

4.בעיקרון בהנחה שיש רק שני מחשבים בעולם שמעבירים מידע מסוג אחד בלבד לא צריך פורטים אבל בגלל שאנחנו משתמשים בהמון מוצרים מעל הרשת והמון מידע מידע מכל מיני סוגים בכל מיני פרוטוקולים אנחנו חייבים דרך להבדיל בין סוגים שונים של תעבורה וזה גם מגן לנו אבטחתית על המכשיר והמידע שאנחנו מקבלים\שולחים , לדוגמא פורט 80 בדרך כלל מקבל HTTP ופורט 443 מקבל HTTP בלינוקס פורטים מתחת ל1000 הם בעלי הרשאת מנהל ולכן צריך להשתמש בפקודת SUDO כדי לקבל\לשלוח מידע בפורט הזה

- 5. Subnet היא תת רשת , רשת בתוך ה-רשת, היא מייעלת את הרשת , באמצעותה ניתן להקטין את המרחק בה התעבורה מטיילת ברשת מבלי להגיע לראוטרים מיותרים כדי להגיע ליעד , אפשר להסתכל על דוגמא פשוטה שבה לחברה גדולה יש 200 מחשבים שכולם מחוברים לאותה התת רשת , כאשר מחשב כלשהוא בעולם מחפש כתובת ושואל ראוטרים בדרך איפה ולאן ללכת הוא יפנה לPI ברירת מחדל אשר יחזיר לו תשובה מהירה או שיגיד לו שלא יחפש כאן בכלל וכך המחשב הזה חסר את הטרחה בלעבור ראוטר ראוטר בחברה
 - 6. הראוטר יודע לאן לשלוח את הפאקטות הנכנסות בעזרת כתובת הMAC ולא בעזרת מידע OUP\TCP

כאשר TCP\UDP לא יודע לזהות מכונות, אנו צריכים לזהות חיבור ברמת הרשת , כתובת הMAC מזהה את מתאם הLAN בשכבה מספר 2 (מלמטה למעלה) לעומת כתובת IP שרק עובד בשכבת הPD שכבה 3

7. נתחיל מהכי יוצא דופן NAT , זהו שירות החלפת IP שראוטרים משתמשים בו המטרה שלו היא לתרגם קבוצה של כתובות IP ולקבוצה אחרת של כתובות IP , והסיבה לזה היא כדי לשמור על החד חד ערכיות של המספר המוגבל של כתובות IP הציבוריים אשר קיימים בעולם בערך ארבעה מליארד CP שזמינות בגרסא 4 של IP ,

SWITCH הוא מכשיר בעל כמה פורטים אשר מקבל חיבור ETHERNET ממכשירים ברשת , הסוויץ' הוא מכשיר אינטיליגנטי והוא יכול ללמוד את הכתובות הפיזיות למכשירים שהוא מחובר אליהם ושומר את הכתובות MAC אצלו בטבלה, כשפאקטה מגיעה לסוויץ' היא מיועדת אך ורק לפורט היעד

Router הוא מכשיר שמעביר מידע מרשת אחת לשנייה בהתבסס על כתובת הPI שלהם , כשפקטת מידע מגיעה לראוטר , הראוטר בודק את כתובת הPI של הפאקטה ובודק האם היא מיועדת לרשת שלו או לרשת אחרת , כשהפקטה לא מיועדת לרשת של הראוטר הוא שולח אותה לרשת אחרת

8. יש לנו פיתרון של להשתמש בכתובות Pv6 אשר יכול להכיל כמות הרבה יותר גדולה של כתובות

עוד פיתרון זה לשחרר ולמחזר כתובות IPv4 ראינו איך הNAT מקצה כתובות למכשירים הוא לוקח כתובות פנויות שסביר להניח שמישהו אחר השתמש בהם בעבר השירות הזה יכול גם להקצות לחברות גדולות כתובות IP פרטיות

פיתרון נוסף זה CIDR שאומר לחלק את כתובות הPI ל5 מחלקות מA לE וקח לייצר עדיפויות וחוסר עדיפויות לכתובות IP ברשת

.9

- RIP כי הדרך היחידה שלו להגיע לX היא דרך AAS כי הדרך היחידה שלו להגיע ל
- RIP .f כמו סעיף קודם כי התת עץ שהוא מקבל מ־OSPF זה בעצם קודקוד A3 שמחובר לB3 שמחובר לCSP שמחובר לC3 שמחובר לCD שמחובר לCD שמחובר לCD וכן הלאה , לא קיבלנו פה עץ קיבלנו פה רשימת קפיצות
 - RIP.g אותו דבר אותה סיבה
 - OSPF .h כיוון שיש לו כמה אפשרויות להגיע ו2AS משתמש בOSPF ולכן הוא בונה מסלול הכי קצר