מטלת סיום בתקשורת ומחשוב:



<u>מגישים:</u>

. 20823615 - ניב קוטק

אביב שמח - 313131476.

<u>תאריך הגשה לועזי:</u> 05.03.2022.

<u>תאריך הגשה עבר:</u> ב׳ באדר ב׳ ה׳תשפ״ב.

<u>יום הגשה:</u> שבת.

<u>שם המרצה:</u> ד"ר דביר עמית זאב.

<u>מחלקה:</u> מדעי הטבע במחלקת מדעי המחשב ומתמטיקה.

<u>מספר קורס:</u> 3-7028310.



- 1. קובץ pdt
- 2. מחלקה של פייתון
- 3. 3 קבצים של ווייר שארק



תוכן עניינים:

עמודים 3-11 שאלות ותשובות – חלק ג.

עמודים 16-19 מחלקת לקוח

עמודים 20-24 מחלקת קבצי לקוח

עמודים 25-29 מחלקת ממשק גרפי של לקוח.

עמודים 30-34 מחלקת שרת

. עמודים 35-38 מחלקת קבצי שרת

עמודים 40-39 מחלקת ממשק גרפי של השרת

עמודים 41-42 ווייר שארק

עמודים 43-44 שאלות ותשובת חלק ב

עמוד 45 – איך להריץ + רעיון כללי

<u>שאלות ותשובת</u>

שאלה: מה ההבדל בין http 1.0, http 1.1, http 2.0, QUIC, מה

תשובה:

<u>הגדרה אפליקציה</u>: כינוי לתוכנה שבה אנו עושים שימוש במחשב , סמארטפונים, טאבלטים. אפליקציות עושות שימוש בתקשורת אינטרנט על מנת לשלוח ולקבל הודעות.

<u>פרוטוקול(protocol):</u> הוא אוסף כללים שיחד יוצרים שפה משותפת או נוהל התקשרות בין הצדדים המעורבים בתקשורת. תפקידו להסדיר את העברת המידע בין הצדדים.

הגדרה שכבת האפליקציה (Application Layer): היא אוסף הפרוטוקולים בהם עושות האפליקציות שימוש באופן ישיר, והיא מספקת הפשטה מעל תקשורת הנתונים ברשת האינטרנט

לשכבה זו קיימים פרוטוקולים רבים שבהם HTTP (פרוטוקול הגלישה באינטרנט), SMTP (פרוטוקול דואר),FTP, (פרוטוקול העברת קבצים), ועוד.



<u>הגדרת :HIIH.</u> Hyper Text Transter Protocol פרוטוקול של רמת האפליקציה בו נזשוננזשים ב-web.-הוא מדמה מודל של שרת לקוח ,כאשר הלקוח הוא הדפדפן אשר מבקש, מקבל ומציג אובייקטים, והשרת הוא שרת ה web-ששולח את האובייקטים ללקוח על פי בקשתו .פרוטוקול זה משתמש תמיד ב, TCP-כאשר מספר הport מתחבר הלקוח הוא 80.

ישנם 3 סוגים של חיבורי HTTP:

(Non-persistent Http)HTTP <u>1.0</u>: יצירת חיבור TCP, שליחת אובייקט אחד וסגירת החיבור. שיטה זו לא יעלה עקב פתיחה וסגירה של החיבור. בנוסף לכך יכו לגרום לעיכובים רבים ברשת.

יצירת חיבור TCP, יצירת חיבור דור אובייקטים ביחד וסגירת החיבור. שיטה זו יותר (persistent Http)HTTP 1.1 שליחת כמה אובייקטים ביחד וסגירת החיבור. שיטה זו יותר יעילה ומשפרת את זמן הגלישה.

לגישה זו יש 2 תתי-גישות:

- 1. persistent הלוקח שולח בקשה חדשה רק לאחר שקיבל תשובה עבור הבקשה הקודמת.
- 2. persistent pipeline הלקוח שולח בקשה חדשה מבלי לחכות לתשובה על הבקשה הקודמת.
- <u>HTTP 2.0 :</u> הפרוטוקול מבוסס על פרוטוקול הרשת SPDY שפותח על ידי גוגל. לפרוטוקול הנ"ל ישנם מספר שיפורים:
 - 1.מחלקת את האובייקטים ל-frames וכך התעבורה עוברת מהר יותר.
- 2. מולטיפלקסינג (MULTIPLEXING)– היכולת של השרת והלקוח להשתמש בחיבור TCP אחד בשביל להעביר מספר אובייקטים.
 - 3. תעדוף ותלות (Dependency, Prioritization) –יכולת לתת תעדוף של משאבים שונים על פני אחרים, על מנת לייעל את תהליך זרימת הנתונים.
- 4. דחיפת קבצים על ידי השרת (Server Push) —דחיפת קבצים למטמון הדפדפן לפני הבקשה על מנת לייעל את הזמן.

הפרוטוקול מאפשר חיבור (Quick UDP Internet Connection)QUIC): הוא פרוטוקול המפותח על גבי UDP . הפרוטוקול מאפשר חיבור מאובטח ומהיר בין הלקוח לבין האתר . על פי גוגל, פרוטוקול זה גורם לעמודי אינטרנט להטען 75% מהר יותר מאובטח ומהיר בחיבור מעל TCP.

שאל<u>ות ותשובת</u>

שאל<u>ה:</u> למה צריך מספרי port:

<u>תשובה:</u>

מערכות הפעלה מודרניות תומכות בריבוי משימות ,כלומר הן מאפשרות למשתמש להפעיל בו-זמנית כמה יישומים. זיהוי מחשב היעד באמצעות כתובת או שם תחום אינו מספיק כדי לזהות את תהליך היעד כאשר מפעילים כמה יישומי תקשורת. לכן כדי לזהות תהליכים אלו קובעים לכל אחד מספר שנקרא מפתח (port). מפעילים כמה יישומי תהליך, והוא מאפשר לשכבת התעבורה לנתב את המנות אל תהליך היישום המתאים(תוכנות שונות עובדות עם פורטים שונים). כלומר כתובת ה-IP מנתבת את המידע למכשיר הנכון ובאמצעות פנייה לפורט מסוים בבקשה, השרת יכול לדעת לאיזו תוכנה אנו פונים . לדוגמה, אם נשלח הודעה לפורט מספר 80 (באמצעות פרוטוקול,TCP) השרת צפוי להבין שאנו פונים לתוכנת ה HTTP- ולא לתוכנה המייל, מכיוון שתוכנת ה HTTP-מאזינה על פורט 80. כמו כן,קיימים 65,536 מספרי פורט. כאשר מתכנתים כותבים אפליקציה, הם בוחרים את מספר הפורט שייעשה בו שימוש, כלומר מספר הפורט שבו יאזין השרת, ושאליו יפנו הלקוחות

Well known ports הוא כינוי למספרי פורט בטווח 0–1023 השמורים לשרתים שעובדים בפרוטוקולים מוכרים וחשובים.

דוגמאות לפורטים חשובים:

(FTP) פרוטוקול העברת קבצים - 20,21

(SMTP) דואר יוצא - 25

53 - פרוטוקול DNS

(DHCP) פרוטוקול הקצאת כתובות דינמית - 67,68

80 - פרוטוקול העברת דפי אינטרנט

(POP3) דואר נכנס - 110

SNMP - פרוטוקול - 161,162

להעברת דפי אינטרנט מאובטחים - 443 - פרוטוקול

SQL - פרוטוקול גישה לשרתי - 1433

מזהה הבניין הוא כתובת IP מזהה הדירה נקרא פורט





מזהה הבניין: הרצל 1, תל אביב

שאלה: הסבירו מה זה CRC

<u>תשובה:</u>

Cyclic Redundancy Check הוא בקרת שגיאות הנקבע בהתאם לפרוטוקול השידור שהוסכם בין שני המתקשרים. ה crc מבוסס על קוד מחזורי שמקודד הודעות ע"י הוספה של ערך בדיקה בעל גודל קבוע. הוא מבוסס על האיזומורפיזם שבין וקטורים לפולינומים (מסתכלים על כל וקטור באורך N כפולינום שמקדמיו הם קואורדינטות הווקטור).

כלומר ה crc:

- מאפשר גילוי שגיאות, בודדות או רבות
 - לא מאפשר תיקון שגיאות •
 - מוגדר ע"י פולינום יוצר כלשהו •
- מספר סיביות הביקורת הן כמעלת הפולינום היוצר •

:אופן פעולה

בהינתן פולינום יוצר מדרגה r והודעה M:

- 1. הוספה של r אפסים מימין להודעה.
- 2. חילוק בפולינום תוך שימוש בחילוק של מודלו 2.
 - 3. חיסור השארית תוך שימוש ב xor.
 - 4. צירוף התוצאה מימין להודעה המקורית
 - 5. שליחת ההודעה.

הצד המקבל יבצע את שלבים 1 ו-2 ויוודא ש-r הביטים האחרונים שנשלחו זהים לתוצאה שהתקבלה.

. מזדקק ל7 סיביות מיוצר $G(x) = x^7 + x^5 + x^3 + 1$ עם הפולינום היוצר CRC לדוגמא

 $x^rM(x)$ נוסיף מימין מספר אפסים כדרגת הפולינום היוצר (r) ונקבל (M(x). נוסיף מימין מספר אפסים כדרגת הפולינום היוצר (m) נוסיף מימין מחסר את חישוב זה נחלק בפולינום היוצר מודולו 2. את השארית (שבהכרח קטנה ממעלת הפולינום היוצר) נחסר מהמילה ונקבל את מילת הקוד (T(x), שאותה נשדר.

יה? ולמה צריך את זה? subnet שאלה: מה זה

תשובה:

חלוקה של רשת לתתי רשתות .זה תת-רשת שלא עוברת דרך ראוטר אלה דרך מתג, כלומר בין מחשבים באותו התת-הרשת אין להם צורך להשתמש בראוטר כדי לתקשר אחד עם השני. כך לדוגמא אם מחובר לאינטרנט הביתי עם המחשב ושולח הודעה לאדם נוסף המחובר באותו רשת ביתית אז נתקשר תחת אותו subnet.

:מדוע צריך

- 1. כדי שמידע יעבור ממחשב למחשב, חשוב להבחין: האם המידע עובר בין שני מחשבים הנמצאים ברשת מקומית , כמו רשת ביתית או ארגונית, או בין שני מחשבים הנמצאים ברשתות שונות
- 2.הסיבנוט נועד לחלק את הרשת בהתאם לצרכים שלנו.-כך לדוגמא חברה יכולה להגדיר תנאים וחוקים שונים לכל רשת .
 - 3. הקטנה משמעותית על עומס ברשת- אם הרשת הייתה מחולקת רק באמצעות נתבים העומס היה הופך להיות גדול. לכן ורק packets שמיועדים לרשתות אחרות יורשו לצאת מחוץ לרשת הביתית דרך הנתבים.
 - 4. חיבור זול יותר של רשתות אין צורך בכמות גדולה של נתבים וחיבורים לרשתות אחרות.
 - 5. הקטנת טבלאות הראוטינג אם כל נתב באינטרנט היה צריך לדעת על קיום של כל רשת קיימת , אז טבלאות הראוטינג היו הופכות להיות גדול ובכך זמן הריצה שלהם הופך להיות גדול אשר משפיע על העומס ברשת.
- 6. טיפול בשגיאות בעזרת חלקות הרשת לתתי רשתות נוכל לטפל ולזהות שגיאות מקומיות וטפל בהן באופן פרטני.

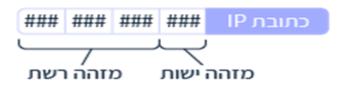
איך ניתן לזהות:

צורת הסימון הנפוצה לסימון מזהה רשת היא Subnet Mask, או בעברית: מסכת רשת.

Subnet Mask היא שורה של ארבעה מספרים שבה כל מספר יכול לקבל את הערך 0 או 255. הספרות Subnet Mask מגדירות את מזהה הרשת, בכתובת ה-IP המופיעות במיקום המקביל למיקום של הערך 255 ב-Subnet Mask מגדירות את מזהה הישות. ואילו הספרות המופיעות במיקום המקביל למיקום של הערך 0 מגדירות את מזהה הישות.

- 1. **מזהה רשת :Network ID** לאיזו תת-רשת (subnet) שייכת כתובת ה IP-האם זו הרשת של הבית, של בית הקפה או אולי של מקום העבודה?
 - 2. מזהה ישות :Entity ID לאיזה כרטיס רשת (Network Interface Controller) בתוך תת-הרשת שייכת הכתובת? האם זהו כרטיס הרשת של המחשב שלי או של אדם אחר שגולש באותה רשת.

כעת נוכל להפריד את שני חלקי הכתובות:



ip למה צריך כתובות mac למה לא מספיק לעבוד עם כתובות

<u>תשובה:</u>

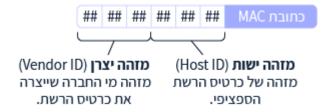
כתובת qi:

מהי כתובת Pו?

pp קיצור של Internet Protocol הוא אמצעי הזיהוי, הכתובת, של כל שרת אינטרנט ושל כל ציוד קצה שמחובר לאינטרנט. כתובת IP היא ייחודית ומוקצית בדרך כלל באופן אוטומטי. בתקשורת בין שרת ולקוח, כתובות IP מוצמדות לכל בקשה ותגובה שעוברת ביניהם. IP, מורכבת מרצף של ארבעה מספרים ובינהם נקודות. כל מספר נמצא בטווח שבין 0 ל-255.

מהי כתובת (Media Access Control Addresses) mac):

בכל ציוד תקשורת יש כרטיס רשת אשר במהלך הייצור מוטבעת עליו כתובת MAC אשר ייחודית ובלתי משתנה. כתובת ה- MAC מורכבת משישה צירופים של זוגות אותיות (A-F) ומספרים, המופרדים ביניהם. הכתובת מחולקת לשני חלקים מזהה יצרן ומזה ישות.



: ip וגם mac מדוע צריך גם

בשכבת הקו המידע עובר בין שתי תחנות סמוכות המחוברות זו לזו, בעזרת כתובות MAC.

לפקטה מוצמדות 3 כתובות: כתובת MAC ושתי כתובות IP של מחשב המקור ושל היעד הסופי של הפקטה. כתובות IP לא משתנות במהלך הדרך אותה עושה הפקטה עד למחשב היעד. לעומת זאת כתובת שהיא הכתובת של הראוטר הבא בדרך אל היעד משתנה. כל ראוטר שמקבל את הפקטה משנה את הכתובת ה mac לזו של הראטור הבא עד שהפקטה מגיעה לכתובת ה mac של כרטיס הרשת, אשר מגלה כי הכתובת ה ip של היעד שייכת למחשב זה.

MAC Address	IP Adress	
🗸 כתובת פיזית	כתובת לוגית	כינוי בעברית
קבועה	🗸 יכולה להשתנות	קבועה/ משתנה
צרובה פיזית על כרטיס הרשת	במערכת ההפעלה 🗸 של המחשב	איפה היא שמורה
נקבעת בעת הייצור	אחראי רשת או בעל המחשב	מי קובע אותה
✓ מלמדת על היצרן שייצר את הכרטיס	מלמדת על הרשת אליה המחשב מחובר	משמעות הכתובת

<u>שאלות ותשובת</u>

שאלה: מה ההבדל בין NAT , Router, Switch.

תשובה:

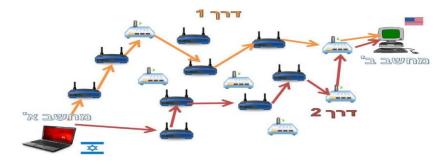
<u>מתג (Switch):</u> הוא רכיב ברשת מחשבים (הנמצא בשכבת הקו) המחבר בין צמתים שונים ברשת, בין אם הם מכשירי קצה ובין אם הם מרכיבי רשת בסיסיים. ה-Switch מכיר כתובות MAC מבין את המבנה של מסגרות בשכבה הקו ויודע ל חשב Checksum לאחר שה-Switch למד את הרשת, הוא מעביר מסגרת מהפורט בה הוא קיבל אותה אל הפורט הרלוונטי.



נתב (Routers) – נתב(מלשון לנתב) משמש לניתוב נתונים מרשת אחת לרשת אחרת.

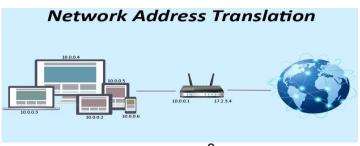
תפקידה של שכבת הרשת הוא למצוא את המסלול הטוב ביותר מאיתנו אל היעד ובחזרה.

שכבה זו לא מתעסקת בתקשורת בין ישויות סמוכות , אלא אחראית על המסלול בין שתי נקודות קצה. ניתוב המידע מתבצע על -ידי רכיבים המכונים Router(נתבים) , אשר מנתבים את הפקטות בין הרשתות השונות. כך יכולה פקטה לצאת מקו אחד, לעבור דרך מספר קווים שונים ולבסוף להגיע אל הרשת אליה היא מיועדת. את הניתוב של הפקטה הנתב עושה על ידי טבלת ניתוב.הטבלה הכוללת מזהי רשת ולאן להעביר חבילות המיועדות למזהי רשת. ברוב המקרים, הטבלה היא דינאמית ועשויה להשתנות בהתאם למצב הרשת



ממיר כתובת פנימית לכתובת חיצונית. -(Translation Address Net) NAT

לכל התקן רשת ב subnet -יש כתובת IP פנימית (בדויה) שמוכרת רק לראוטר ברשת שלה. כאשר יש צורך לשלוח פקטה מחוץ לרשת הפנימית נשתמש ב NAT אשר תחליף את הכתובת הפנימית של הישות בכתובת חיצונית. דבר זה שימושי לצורך צמצום כתובות ה-IP, בכך שבמקום שלכל מחשב תינתן כתובת IP חיצונית, כל המחשבים מיוצגים ככתובת אחת בלבד (כתובת חיצונית של ה NAT)



שאלה: שיטות להתגבר על המחסור בIPv4 ולפרט.

תשובה:

מבנה ה-IP הנפוץ כיום הוא IPv4 (קיצור של IP version 4). במבנה זה כל כתובת IP מורכבת מרצף של ארבעה מספרים וביניהם נקודות. כל מספר נמצא בטווח שבין 0 ל-255. עבור כל מספר בכתובת קיימות 256 אפשרויות (בין 0 ל-255).

בעבר מספר זה נראה עצום, אך כיום כבר קיים מחסור בכתובות IP.

הפתרון:

ליצור גירסה חדשה של פרוטוקול , IP שתתמוך בהרבה יותר כתובות מאשר 2^32 הכתובות , ע"י מעבר למבנה כתובת IP שבאפשרותו לייצג 2^128 כתובות. למבנה החדש קוראים IPv6, כלומר IP מעבר למבנה בדרך זו אפשר לייצר כמות עצומה של כתובות IP.

IPv6		IPv4
1999	שנת השקה	1989
128 ביט	גודל	32 ביט
סימון הקסדצימלי 2001:00B8:0234:AB00:0123:4567:8901:ABCD	פורמט	סימון עשרוני 192.0.2.0
2128	מס' כתובות	232

ראוטר NAT ממיר כתובת פנימית לכתובת חיצונית - עד אשר החל השימוש ב-NAT- היה צורך לספק כתובת IP יחודית לכל אחת מהישויות ברשת. דבר זה חיובי מהרבה בחינות , אך במציאות בה אין כבר כתובות IP לתת .אי לכך, נוצר הרעיון של.NAT לפי רעיון זה , כל הישויות בתוך הרשת יקבלו כתובות פרטיות – כלומר כתובות שיזהו אותן בתוך הרשת בלבד , ולא בעולם החיצוני ואם ישות רוצה לשלוח פקטה לישות מרשת אחרת, הנט תחליף את הכתובת הפרטית לכתובת חיצונית ותשלח את החבילה ברשת. בצורה זו , הרשת "מבזבזת" רק כתובת IP אחת – זו של הנתב שלה, ולא n(כמספר הישויות המחברות באותו הרשת) כתובות כמו שהיא הייתה צורכת לפני השימוש ב -NAT.

<u>שאלה:</u> בהינתן מחשב חדש המתחבר לרשת אנא תארו את כל ההודעות שעוברות החל מהחיבור

ועד שההודעה מתקבלת בצד השני של הצאט. אנא פרטו לפי הפורמט הבא:

:סוג הודעה, פירוט הודעה והשדות הבאים. a

ו מקור/יעד, פרוטוקול שכבת התעבורה. IP מקור/יעד, כתובת IP מקור/יעד, פרוטוקול שכבת התעבורה. i

משובה:

א. המחשב החדש שולח broadacast (חבילת discovery) לכל המחשבים ברשת המקומית על מנת לאתר שרת DHCP

Discovery:

Ethernet: source=new computer's MAC; destination=FF:FF:FF:FF:FF

IP: source=0.0.0.0; destination=255.255.255.255

UDP: source port=68; destination port=67

ב. אם קיימים שרתי DHCP ברשת המקומית בעלי כתובת פנויה לחלוקה, הלקוח יקבל חבילת דב. אם קיימים שרתי IP מכל אחד מהם.

Offer:

Ethernet: source=DHCP's MAC; destination=new computer's MAC

IP: source=DHCP_ip; destination=255.255.255.255

UDP: source port=67; destination port=68

ג. הלקוח שולח חבילת request עם הנתונים אותם בחר, גם כן בשידור - broadcast על מנת לעדכן את כל השרתים בכתובת שנבחרה.

:Request

Ethernet: source=new computer's MAC; destination=FF:FF:FF:FF:FF

IP: source=0.0.0.0; destination=255.255.255.255;[a]

UDP: source port=68; destination port=67

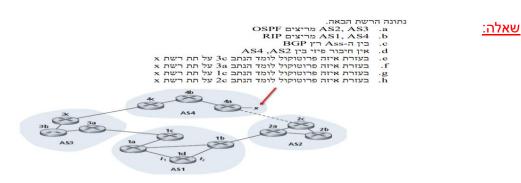
ד. השרת שולח - acknowledge אישור שהוא קיבל את הבקשה.

:Acknowledment

Ethernet: source=DHCP's MAC; destination=new computer's MAC

IP: source=DHCP_ip; destination=255.255.255.255

UDP: source port=67; destination port=68



תשובה:

open shortest path first) OSPF) הוא פרוטוקול ניתוב היררכי אשר משתמש באלגוריתם ניתוב של תלוי מצב (Link-state). בבסיס הפרוטוקל עומד אלגוריתם דייקסטרה.

נתב המנתב חבילות בהתב00 על OSPF מנהל רישום של כל הנתבים שהוא "מכיר", והנתיבים אליהם. כאשר מגיעה אליו חבילה הוא מעביר אותה אל נתב היעד דרך הנתיב בו עלות התעבורה היא הזולה ביותר. נתבים שונים המשתמשים ב-OSPF מחליפים ביניהם רשימות על מנת להישאר מעודכנים לגבי שינויים בטופולוגיית הרשת, ולגלות נתיבים חדשים

(Routing Information Protocol) RIP) - הוא פרוטוקול ניתוב המתבסס על ספירת צעדים (Hop Count) על מנת לבצע החלטות ניתוב.

נתב המשתמש ב־RIP מנהל רישום של כל הנתבים אותם הוא "מכיר", הרשתות המחוברות אליהן, וכמות הצעדים בכל נתיב לכל יעד. כאשר מגיעה חבילה אל הנתב הוא יעביר אותה בנתיב בו היא תעבור מינימום צעדים עד לרשת היעד, שיטה זו מכונה ספירת צעדים (hop count). הנתב מבקש עדכונים לגבי שינויים בטופולוגית הרשת מהנתבים המחוברים אליו כל שלושים שניות, וכך הוא נשאר מעודכן לגבי שינויים בנתיבים המובילים אל היעד, ומקבל מידע על נתבים חדשים שחוברו אל הרשת.

:(Border Gateway Protocol) BGP

הוא פרוטוקול ניתוב המהווה את ליבת מערכת הניתוב של רשת האינטרנט. BGP הוא פרוטוקול ניתוב מבוסס קשר (Path-vector), המתפקד בשכבת היישום של מודל ה-OSI וכן בשכבת היישום של מודל ה-TCP/IP. נתב שפועל באמצעות BGP מנהל טבלה של הרשתות המחוברות אליו, והקשרים ביניהן לבין רשתות אחרות, ומבצע החלטות ניתוב על בסיס הקשרים בין הרשתות ומדיניות המוכתבת בצורה ידנית על ידי מנהל הרשת.

לכן התשובה:

- BGP ידבר עם x הוא צריך לעבור דרך c4 ברשת c4 ידבר עם .e
- OSPF בפרוטוקול AS3 באותה רשת a3 בפרוטוקול a3.
 - BGP בפרוטוקול AS3 ברשת c1 מדיר עם x הוא צריך לדבר עם .g
- OSPF בפרוטוקול AS2 באותה בא בא בריטוקול x בפרוטוקול c2 בדבר עם. h

ממשק גרפי

- ,clientgui.py, servergui.py את ממשק הגרפי הן של השרת והן של הלקוח ניתן לראות בקבצי. בהתאמה.
- הממשק הגרפי פותח על ידי ממשק של שפת התכנות פייתון לערכת התצוגה TK, ונחשב לכלי הסטנדרטי לבניית GUI בפייתון. השם Tkinter נובע מהצירוף Tk Interface, שכן הוא ממשק של ערכת Tk.
 - 3. הממשק הגרפי מחלק ל2 חלקים: 1 אתחול שדות. 2 שימוש ע"י המשתמש.

<u>שרת:</u>

חלק 1: אתחול שדות.

1א. נכתוב את מספר ip של השרת בתוך החלונית

במידה ולא נכתוב ונלחץ על המשך – השדה יאתחל ל "0.0.0.0"

1ב. נכתב את מספר port של השרת בתוך החלונית

במידה ולא נכתוב ונחלץ על המשך – השדה יאתחל ל 5555

1 ג. במידה ולא נוצר קשר עם השרת נקבל חלונית הזהרה.

במידה ונרצה להמשיך , נצטרך להגדיר בשנית את השדות.



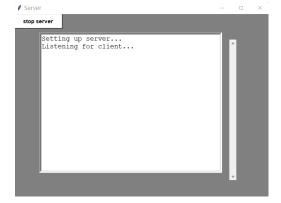


אישור

חלק 2: שימוש ע"י המשתמש.

בחלק זה תופיע תצוגה של חלון השרת עי אתחול השדות לפי חלק 1. בחלונית קיים כפתור "stop server" אשר סוגר את חיבור השרת. בנוסף בחלון הלבן של השרת מתקבלים מספר דיווחים:

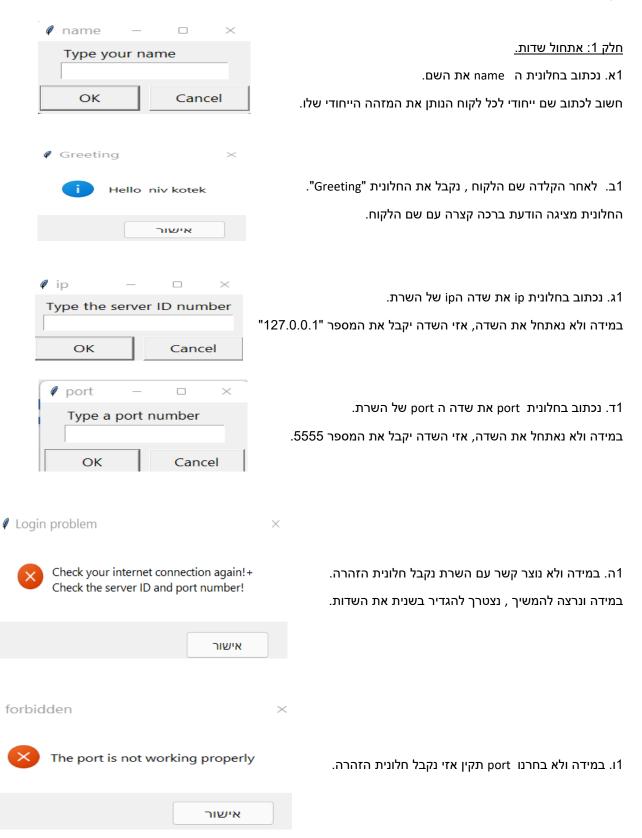
- 1. התחברות לקוח.
 - 2. עזיבה לקוח.
 - 3. בקשות לקוח.



יש לציין כי אם קיים ריבוי הודעות אזי קיים לשרת גלגלת הנמצא בצד ימין של המסך הלבן.

ממשק גרפי

<u>לקוח:</u>



<u>ממשק גרפי</u>

חלק 2: שימוש ע"י המשתמש.

בחלק זה תופיע חלון של הלקוח לאחר אתחול השדות בחלק 1.

עליון:

כפתור Logout: זהו כפתור אשר שולח לשרת בקשה לניתוק הלקוח.

לאחר לחיצה על כפתור זה מתנתק הקשר בין לקוח והשרת ונסגר חלון הלקוח.

Name: כותרת אשר מציינת לאחר מכן את שם הלקוח.

Address: כותרת אשר מציינת לאחר מכן את ip כותרת אשר מציינת

Port: כותרת אשר מציין לאחר מכן את מספר Port של השרת.

Online: כפתור אשר שולח לשרת בקשה לקבל את כל הלקוחות המחוברים

לשרת. לאחר לחיצה על כפתור זה נקבל רשימת כל הלקוחות המחוברים כעת.



ניתן לראות את החלון הלבן אשר עליו מתקבלים כל הדיווחים והבקשות בין הלקוח והשרת.

כמו כן נתן למצוא גלגלת בצד ימין של החלון הלבן למקרה בו קיים ריבוי הודעות.

תחתון:

TO: כותרת אשר מתחת לכותרת הנ"ל ניתן לכתוב למי תרצה לשלוח את ההודעה.

במידה ולא נכתוב למי נרצה לשלוח את ההודעה אזי ההודעה תשלח לכל האנשים המחוברים כעת.

Message: כותרת אשר מתחת לכותרת הנ"ל ניתן לכתוב את תוכן ההודעה לשליחה.

Send: זהו כפתור אשר שולח לשרת את תוכן ההודעה ולמי לשלוח את ההודעה.

(TO, Message לאחר עדכון של השדות)

File names: זהו כפתור אשר שולח בקשה לשרת לקבל את כל הקבצים נמצאים אצל השרת.

לאחר לחיצה על כפתור זה נקבל את רשימת כל הקבצים (כולל סיומת).

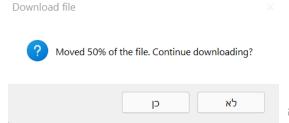
zipב אשר נמצא file כמו כן את הקבצים של השרת ניתן למצוא בתיקה

Server file Name : זהו כותרת אשר מתחת לכותרת הנ"ל ניתן לכתוב את שם הקבוץ (כולל סיומת) אותו נרצה להוריד מהשרת.

Client file Name : זהו כותרת אשר מתחת לכותרת הנ"ל ניתן לכתוב את שם הקובץ החדש אותו נרצה לשמור אצל הלקוח לאחר הורדה מהשרת.

Download : זה כפתור אשר שולח בקשה לשרת להוריד את הקבוץ משדה Server file Name ולשמור אותו בשם לפי השדה Client file Name .לאחר הורדה מהשרת ללקוח ניתן לראות את הקובץ החדש בתיקיית ה client.

ממשק גרפי



:הורדה

לאחר לחיצה על ההורדה תופיעה לאחר פרק זמן חלונית אשר תבדוק עם הלקוח האם ירצה להמשיך להוריד את הקובץ לאחר קבלה של 50% מהקובץ. במידה והלקוח לחץ על "yes" אזי ההורדה תיפסק.

סקלת ההורדה – לאחר 50% תופיעה בחלון הלקוח סקלה המציינת כי ירד 50% מהקובץ.

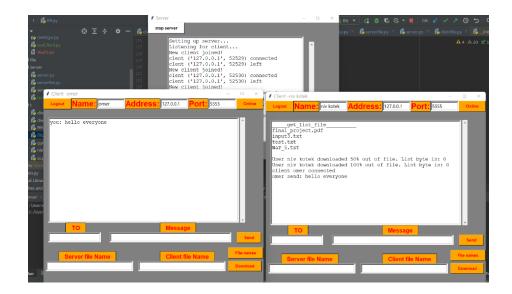
מספר הבית:

לאחר כ 50% מהקובץ תופיע אצל הלקוח (בחלון הלבן) את מספר הבית האחרון אשר נשלחה ללקוח. לאחר כ 100% מהקבוץ תופיע אצל הלקוח (בחלון הלבן) את מספר הבית האחרון אשר נשלחה ללקוח.

עדכונים מהשרת:

לאחר חיבור / ניתוק של לקוח נקבל עדכון מהשרת.

במידה ולקוח אחר שולח הודעה לכולם אזי נקבל ממי נשלחת ההודעה ואת תוכן ההודעה הנשלחת. במידה ואנחנו נשלח את ההודעה אזי ההודעה תופיע גם בחלון הלבן שלנו.



```
import socket
infort struct
import threading
import time
from src.client.clientfile import ClientFile
from src.client.clientgui import ClientGui
threadLock = threading.Lock()
MSG = struct.struct('!I')
PORT = 5555
HOST = "127.0.0.1"

# socket.gethostbyname(socket.gethostname())

def red_message(soc) -> str:
    mes = soc.recv(MSG.size)
    mesage_len = MSG.unpack(mes)[0]
return soc.recv(mesage_len)

def write_message(soc, message) -> None:
    message = message.encode()
    message_len = len(message)
    message = MSG.pack(message_len) + message
soc.sendall(message)
```

שורה 1 – שימוש בספרית סוקט.

שורה 2 – שימוש בספרית מבנים.

שורה 3 - שימוש בספרית תהליכים.

שורה 4 – שימוש בספרת זמנים.

שורה 5-6 קישור בין החלקות.

שורה 7 – שימוש בבלוק תהלכים.

שורה 8 – שימוש במבנים בשביל קריאה גנרית של אורך ההודעה המתקבלת והנשלחת. המבנה הנ"ל בגדול 4 ביטים על מנת להחזיק את אורך ההודעה.

שורה 9 – מספר פורט שרירותי.

שורה 10 – מספר localhost :ip

שורה 14 – 17 – מתודה סטטית אשר קוראת את ההודעה המתקבלת. המתודה יודעת מהי אורך ההודעה על ידי שימוש במבנים. כלומר כאשר מתקבלת הודעה , אזי 4 הביטים הראשונים מציינם את אורך ההודעה.

שורה 20-24 – מתודה סטטית אשר מקבלת את הסקוט ואת ההודעה עצמה ושולחת אותו. כמו כן המתודה שולחת את ההודעה בצירוף אורך ההודעה.

שורות 28-40 : בשורות האלה נאתחל את שדות המחלקה.

מספר פורט, מספר מזהה, שם הלקוח, חיבור סוקט, חיבור לפרוטוקול שליחת קבצים. שם הקבוץ להורדה. מספר הפורט להורדת הקובץ, מזהה לבדיקות מחלקה, אתחול ממשק גרפי. אתחול פתיחת סוקט למול השרת המאזין, אתחול תהליכים במקביל.

שורה 42-43: מתודה לקבלת אובייקט הסוקט.

שורה 45-46:מתודה לקבלת אובייקט שם הלקוח.

שורה 48-49: מתודה לקבל מספר הפורט.

```
def get_ip(self) -> str:
    return self._host

def set_name(self, name) -> None:
    if not name == "" and not name == None:
        self._name = name

def set_ip(self, ip) -> None:
    if not ip == "" and not ip == None:
        self._host = ip

def set_port(self, port) -> None:
    if not port == "" and not port == None and not port < 123 and not port > 65535:
        self._port = port

def start_thread(self) -> None:
    gui_thread = threading.Thread(target=self.start_gui)
    receive_thread = threading.Thread(target=self.receive)
    gui_thread.start()
    receive_thread.start()
```

שורה 51-52 : מתודה לקבלת מספר ip של השרת.

שורה 54-56: מתודה לשינוי שם הלקוח.

שורה 58-60: מתודה לשינוי ip שורה

שורה 62 – 64: מתודה לשינוי פורט השרת.

שורה 66- 70: מתודה לאתחול התהליכים.- אתחול ממשק הגרפי, אתחול מאזין קבלת הודעות מהשרת.

שורה 72 – 81 : מתודה לפתיחת הקשר מסוג TCP. וחיבור בין השרת והלקוח לפי הפורט ipi. כמו כן שליחה לשרת על חיבור לקוח הכולל את השם.

במידה והקשר לא מצליח נפתחת חלונות הזהרה אשר מציינת כי החיבור נכשל בין 2 הצדדים.

שורה 83 – 84 : מתודה לשליחת הודעה לצד השרת על ידי מתודה סטטית.

שורה 86 – 87: מתודה להתחלת ממשק הגרפי של הלקוח.

```
def file_Protocol(self, de, list_down) -> None:
    threadLock.acquire()
    write_message(self._socket, list_down)
    time.steep(0.3)
    if self._gui.get_running():
        self._protocolo_file = ClientFile(de, self._port_file, self._host, self._gui)
    threadLock.release()

def download(self, txt_Server, txt_Client) -> None:
    sr = txt_Server.get()
    de = txt_Client.get()
    txt_Server.delete(0, "end")
    if sr == "" or sr == None or len(sr) == 0 or de == "" or de == None or len(de) == 0:
        return
    list_down = "download" + " " + sr
    thread_server_file = threading.Thread(target=self.file_Protocol, args=(de, list_down,))
    thread_server_file.start()
```

שורה 89 – 95: מתודה המקבלת את שם הקובץ שאותו נרצה לשמור אצל הלקוח וכן הודעה לשרת עם שם הקובץ ממנו נרצה להוריד. במתודה זו נשתמש בבלוק סנכרון תהליכים ובכך במידה והלקוח רוצה להוריד קובץ נוסף אזי התהליך נעצר עד לקבלת הקובץ הראשון.

שורה 97 – 106 : מתודה המקבלת את תיבת הטקסט של שם קבוץ השרת וכן שם הקובץ שאליו נרצה לשמור. המתודה קוראת מתוך תיבות הטקסט ופותחת תהליך להורדת הקובץ.

שורה 108 – 115 : המתודה מקבלת את השם אליו נרצה לשלוח את ההודעה וכן את תוכן ההודעה.

המתודה קוראת מתוך 2 תיבות הטקסט ושולחת לשרת בקשה לשיחת הודעה. במידה ולא מצוין למי לשלוח את ההודעה אזי ההודעה נשלחת לכל הלקוחות המחוברים בשרת.

שורה 117-130: המתודה מקשיבה לכל ההודעת המתקבלות. במידה ומתקבלת הודעה שאינה קשורה למספר הפורט להורדת הקבוץ אזי ההודעה תופיע בממשק הגרפי בחלון הלבן של אותו לקוח.

במידה וקיים בעיה אזי ממשק הגרפי נסגר וכן נסגר שקע הלקוח.

:רעיון כללי

מחלקה זו מראה את צד הלקוח.

. ipi מתחבר לשרת על ידי מספר פורט וכתובת

הלקוח שולח בקשות לשרת לפי רצון המשתמש והשרת שולח לו את מבקשתו.

במידה ולא קיים אצל השרת בקשה מסוימת אזי הבקשה נשלחת אך השרת לא שולח בחזרה את התשובה לבקשה.

בין הלקוח לשרת קיים שפת דיבור משותפת להבנת השאלה והתשובה.

```
import pickle
import socket
size_bits = 2000
time_out = 6

class UDP_MSG:
    def __init__(self, seq, dat):
        self.seq = seq
        self.seq = seq
        self.dat = dat

class ClientFile:
    def __init__(self_file_name_port_ip_gui) -> None:
    self._injaip
    self._injaip
    self._file_name_file_name
    self._gui_gui
    self._window_size = 5
    self.seq_num = 0 # Sequence number
    self.index_data_buffer = {} # data and index buffer
    self.index = []
    self.lost_packages = []
    self.lost_packages = []
    self._stop_False
    self._file_size=0
    try:
        self.UDP_socket = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_DGRAM)
    except Exception :
        return
    self.start_soc_udp()
    self.UDP_socket.close()
```

שורה 2: שימוש בספרית pickle על מנת ליצור שפה פקטות עם מספר מזהה.

שורה 3: שימוש בספרית סוקט.

שורה 4: גודל קריאה של הודעה.

שורה 5: זמן קצוב עד לקבלת ההודעה.

שורה 7-10: מחלקה צדדית בשביל שימוש בספרית pickle על מנת לבדוק את התוכן ואת מספר המזהה של הפקטה.

שורה 12-24: אתחול שדות המחלקה המקבל כקלט את שם הקובץ. מספר פורט, ip ואובייקט של ממשק הגרפי.

אתחול שדות: מספר פורט, מספר ip , שם הקובץ, אובייקט ממשק הגרפי, גודל חלון השליחות. מספר מזהה של הפקטה , מבנה נתונים של מילון לאחזקת הפקטה על מפתח וערך, רשימה של מזהים , רשימה של פקטות אבודות, ערך בוליאני לעצירת לאר קבלה של 50% מהקובץ. גודל הקובץ.

שורה 25-30 : חיבור שקע מעל UDP והתחלת הרצת מעבור הקובץ. בסיום – סגירת השקע.

```
def start_soc_udp(self) -> None:
    self.UDP_socket.sendto("SYN".encode(), (self._ip, self._port))
        server_response = self.get_response()
    if server_response == "SYN_ACK":
        self.UDP_socket.sendto("ACK".encode(), (self._ip, self._port))
        self.ran()
    self.UDP_socket.close()
def ran(self) -> None:
    server_window_size = self.UDP_socket.recvfrom(size_bits)
    if int(server_window_size[0]) != self.window_size:
        self.UDP_socket.sendto("NACK".encode(), (self._ip, self._port))
        self.UDP_socket.sendto("ACK".encode(), (self._ip, self._port))
    self._file_size= int(self.UDP_socket.recvfrom(size_bits)[0])
    if self._file_size > 0:
        self.UDP_socket.sendto("ACK".encode(), (self._ip, self._port))
        self.UDP_socket.sendto("NACK".encode(), (self._ip, self._port))
    self.len_data = 0
    self.loop()
```

שורה 32-42 – מתודה אשר בודקת חיבור מהצד השרת. מתודה זו פותחת קשר על ידי socket -3 -way-Handshake כלומר כדי לפתוח קשר , בצד השני צריך להיות socket פתוח ומאזין וצריך לפתוח קשר , בצד השני צריך להיות להיות socket פתוח ומאזין וצריך לפתוח קשר , בצד השני צריך להיות ללקוח , המתודה קוראת למתודה ran להתחלת ניהול העברת הקובץ.

שורה 44-58: מתודה זו בודקת מספר דברים: האם גדול החלון של הלקוח ושל השרת זהה, וכן שליחת מצד השרת את גדול הקובץ להורדה. בדיקת הדברים נעשה באופן בטוח על ידי שיחת ACK במידה ונכון. ושליחת NACK במידה ואינו נכון. נוסף על כך המתודה קוראת למתודה Dop ללולאה להעברת הקבצים.

שורה 60-88: מתודה זו רצה בלולאה אין סופית עד להעברת כל הקובץ.

בתנאי הראשון 63-68 המתודה בודקת האם לא עברנו את גדול החלון של הלקוח. כאשר מתודה נכנסת לתוך התנאי אזי קיים אתחול של פרק זמן לקבלת תשובה לפקטה מהשרת. קריאה של ערך הקובץ לפי חלוקה לפקטות (כאשר נשלחת פקטה מהשרת – אזי נשלח גם ערך הפקטה וגם המזהה הסידורי של הפקטה). בהמשך התנאי המתודה קוראת את ההודעה מהשרת לפי שימוש בספרית pickle (הוסבר לפני).

תנאי השני 69-76: מתודה בודקת האם השרת שלח על סיום שליחת הקובץ. במידה והתנאי מתקיים נבדוק האם הפקטות הגיעו על ידי מתודה check , לאחר מכן נכתוב לקובץ ובסוף נסיים עם סגירת קשר אמין(כל אחד מהצדדים חייב לסגור את החיבור ולהגיב ל FIN של הצד השני ב ack). במידה והתאני לא מתקיים מוספים את הערך והמספר הסידורי של הפקטה למבנה נתונים יעיל ומוסיפים אחד לחלון שליחות .

תנאי 77-79 : בודק האם אחד מהפקטות שהגיע נמצא ברשימת הפקטות האבודות. במידה וזה מתקיים הפקטה תמחק מהפקטות האבודות.

תנאי 81-95: תנאי זה הוא על מנת לבדוק האם הגיעו 50% מהפקטות. במידה והגיע אזי נשלח הודעת חלון ללקוח האם רוצה להמשיך בהורדה. במידה והתשובה היא לא אזי התהליך נעצר באופן בטוח.

שורות 96-110:

תנאי 96: תנאי זה בודק האם קיים איבר ברשימה של כל מספרים של הפקטות. במידה וקיים בודק האם המספר הקודם +1 שווה למספר הפקטה החדשה. במידה והתנאי מתקיים מוסיף ומידה והתנאי לא מתקיים במתודה שולחת למתודה של פקטות אבודות.

במידה והגנו לחלנו מקסימלי את המתודה בודקת על ידי מתודה check שאכן כל הפקטות הגיעו.

לאחר מכן מאפסת את השדות. כמו כן במידה וקיים תקלה , החיבור נסגר.

```
def get_response(self):
    try:
        rec_msg = self.UDP_socket.recvfrom(size_bits)
        return rec_msg[0].decode()

116    except Exception as e:
        print(e, " ", "End of time")
        return "End_time"

120    def send_request(self, msg, server_addr) -> bool:
    try:
        self.UDP_socket.sendto(msg, server_addr)
        return True
    except:
    return False
```

שורות 112-118: מתודה זו מקבלת את ההודעות אשר נשלחות מהשרת. במידה והזמן עבר נשלחת הודעה על סיום זמן.

שורה 120-125 : מתודה זו שולחת הודעה לשרת. במידה וקיים תקלה מחזירה False.

```
def check(self) -> None:
    if len(self.lost_packages) == 0:
        print("ACK_ALL")
        self.UDP_socket.sendto("ACK_ALL".encode(), (self._ip, self._port))
        win = int(self.get_response())
        self.window_size_win
        return

self.UDP_socket.sendto(("NACK" + str(self.lost_packages[0])).encode(), (self._ip, self._port))

da = self.UDP_socket.recvfrom(size_bits)[0]

MSG = pickte.loads(da)
        ind_len = MSG.seq
        data = MSG.dat
        self.len_data += len(data)
        self.index_data_buffer[ind_len] = data
        print("ind_len",ind_len)
        self.lost_packages.remove(int(ind_len))

# self.index.sappend(ind_len)

self.index.sappend(ind_len)

self.check()
```

שורות 127 -146: מתודה זו בודקת את כל הפקטות אשר נשלחו בגודל החלון.

128-133 – תנאי זה בודק האם לא קיים פקטות אבודות. במידה ולא קיים הלקוח שולח הודעה אשר אומרת שהגיעו כל הפקטות. ולאחר מכן מתעדכן גדול החלון לפי בדיקת התעבורה אצל השרת.

134-146 – במידה וקיים פקטות אשר אבדו אזי הלקוח שולח לשרת את כל הפקטות אשר אינם הגיעו. לאחר ששולח הכל בודק הלקוח שוב האם הגיע כל הפקטות. בשליחה מצורף כי ההודעה אינה הגיעה NACK בצירוף מספר הסידורי של הפקטה.

```
def writing(self) -> None:

with open(self._file_name, 'ab') as f:
    for i in range(len(self.index_data_buffer)):
        f.write(self.index_data_buffer[i])

f.close()
```

שורות 148 – 152 : מתודה זו פותחת קובץ ומעתיקה את כל התוכן אשר התקבל מהשרת לקובץ.

בסוף המתודה סוגרת את הקובץ.

```
def packages_lost(self, ind) -> None:
    print("packages_lost"_ind)
    self.index.sort()

if (ind - 2) == self.index[-1]:
    self.index.append(ind - 1)
    self.lost_packages.append(ind - 1)
    self.index.append(ind)
    self.seq_num += 1

else:
    ind2 = self.index[-1]
    ind1 = ind
    self.index.append(ind)

i = 1
    while ind2 + i < ind1:
    print(ind2, "!!", ind1 - i)
    self.index.append(ind1 - i)
    self.lost_packages.append(ind1 - i)
    self.lost_packages.append(ind1 - i)
    self.seq_num += 1
    i += 1

self.index.sort()</pre>
```

שורות 173-154: מתודה זו מוסיפה לרשימה את כל הפקטות אשר אינם הגיעו (פקטות אבודות).

שורה 157 – 161: בתנאי בודק האם ההבדל המספר הסידורי הוא 1. במידה וזה נכון מוספים את הפקטה האבודה לרשימת הפקטות האבודות.

שורה 162-173 : במידה והתנאי אינו מתקיים אזי עוברים בלולאה על כל הפקטות החסרות ומוסיפים אותם.

```
def fin(self) -> bool:
self.UDP_socket.sendto("FIN".encode(), (self._ip, self._port))
da = self.UDP_socket.recvfrom(size_bits)[0]
MSG = pickle.loads(da)
server_response = MSG.dat
if server_response == "FIN":
self.UDP_socket.sendto("ACK".encode(), (self._ip, self._port))
self._gui.fin_file((100.0 * self.len_data / self._file_size)_xself.index[-1])

return True
else:
return False
```

שורות 175- 186: מתודה זו סוגרת את השקע באופן אמין על ידי שליחת FIN לשרת. – כלומר כל אחד מהצדדים חייב לסגור את החיבור באופן בטוח, ולהגיב ל FIN של הצד השני ב

שורה 2-5 : שימוש בספרית ממשק הגרפי של פייתון.

שורות -9-19: אתחול שדות: המתודה מקבלת כקלט אוביקט מסוג המחלקה לקוח.

שדות: לקוח , שדה בוליאני הבודק את הרצת התוכנית, שדה בוליאני להרצת הממשק, שדה של שורש החלון, שדה של חלון הכתיבה , שדה של תצוגת אחוזי העברת הקובץ. לבסוף אתחול הרצת ה ממשק.

```
def get_running(self) -> bool:
    return self._running

def get_gui_ran(self) -> bool:
    return self._gui_ran

def writing_window(self, message) -> None:
    self._chatWindow.config(state="normal")
    self._chatWindow.insert("end", message)
    self._chatWindow.yview("end")
    self._chatWindow.config(state="disabled")

self._chatWindow.config(state="disabled")
```

שורה 19 – 20: מתודה זו מחזירה האם הממשק עדיין פעיל.

שורה 22-23: מתודה זו מחזירה האם החלון עדיין פעיל.

שורה 25-29: מתודה זו מקבלת הודעה וכותבת אותה לחלון הצאט.

```
def start_mode(self) -> None:
    # # Draw start name
    name_cl = Tk()
    name_cl.withdraw()
    self._client.set_name(simpledialog.askstring("name", "Type your name", parent=name_cl))
    mb.showinfo("Greeting", f" Hello {self._client.get_name()}")

# # Draw start ip
    ip = Tk()
    ip.withdraw()
    self._client.set_ip(simpledialog.askstring("ip", "Type the server ID number", parent=ip))

# # Draw start port
    pr = Tk()
    pr.withdraw()
    port = simpledialog.askstring("port", "Type a port number", parent=pr)
    if port = "':
        port = self._client.get_port()
    else:
        port = int(port)

if port < 123 or port > 65535:
        self._gui_error("forbidden", "The port is not working properly")
    exit(0)
    self._client.set_port(port)
```

שורות 31-55: מתודה זו מאתחלת את החלק הראשון של הממשק הגרפי.

.33-36 בחירת שם הלקוח

ip בחירת:39-41

.44-46 בחירת מספר פורט

. במידה ולא קיים מספר פורט : 47-50

.52-55 בדיקת האם הפורט תקין.

```
def stop_gui(self) -> None:
    message = "disconnect"
    self._client.send_message(message)
    self._running = False
    self._gui_ran = False
    self._root.quit()
    self._client.get_soc().close()
    exit(0)

def gui_error(self, title, mes) -> None:
    mb.showerror(title, mes)
    self.stop_gui()
```

שורות 57-64: מתודה זה מפסיקה את הרצת התוכנית ושלוחת לשרת הודעה על ניתוק הלקוח.

שורה 66-68: מתודה זו מציגה חלון הזהרה על ידי שליחת כקלט את כותרת ההודעה ותוכן ההודעה.

```
def ranGui(self) -> None:
    self._root = Tk()
    self._root.titte("client -" + self._client.get_name())
    self._root.titte("client -" + self._client.get_name())
    self._root.titte("client -" + self._client.get_name())
    self._root.titte("client -" + self._client.get_name())
    self._root.configure(hackground="grey")

# Draw a button logout
button_logout = Button(self._root, text="Logout', bg="orange", fg="red",
    font=("Arial Bold", 10), pady=5, command=self.stop_gui,
    padx=20)

button_logout.grid(row=0, column=0)

# Draw a label name
label_name = Label(self._root, text="Name:", bd=1, relief=SolID, font=("Arial Bold", 20), bg="orange",
    fg="red", anchor=NE,
    wraplength=200)

label_name.grid(row=0, column=1)

# Draw a txt name
txt_name = Entry(self._root, width=10, borderwidth=6)
txt_name.grid(row=0, column=2)
txt_name.grid(row=0, column=2)

# Draw a label address
label_address = label(self._root, text="Address:", bd=1, relief=SolID, font=("Arial Bold", 20), bg="orange",
    fg="red",
```

שורה 70: מתודה זו מבצעת לולאה אינסופית על חלון הממשק.

.71-74 הגדרת החלון.

.77-80 הגדרת לחצן יציאה.

83-86: הגדרת כותרת השם.

.89-91 שם הלקוח

```
# Draw a label address

label_address = Label(self._root, text="Address:", bd=1, relief=$OLID, font=("Arial Bold", 20), bg="orange", fg="red", anaplengtn=200)

# Draw a txt address = Entry(self._root, width=10, borderwidth=0)

txt_address.grid(row=0, column=4)

# txt_address.grid(row=0, column=4)

# Draw a txt address.grid(row=0, column=4)

# txt_address.grid(row=0, column=4)

# txt_address.grid(row=0, self._client.get_ip())

# Draw a label_port = Label(self._root, text="Port:", bd=1, relief=$OLID, font=("Arial Bold", 20), bg="orange", gg="red", ancho=*ME, waslength=200)

label_port = Entry(self._root, text="Port:", bd=1, relief=$OLID, font=("Arial Bold", 20), bg="orange", ge="red", ancho=*ME, waslength=200)

label_port.grid(row=0, column=5)

# Draw a txt port

txt_port.grid(row=0, column=0, column=2)

txt_port.insert(0, self._client.get_port())

# Draw a button Online

Online = Button(self._root, text="Online", bg="orange", fg="red", font="Calient.send_message("get_users"), page=20

page=20

Online.grid(row=0, column=8)
```

.ip הגדרת כותרת ה

.ip מספר :101-103

-106-110 הגדרת כותרת פורט.

.113-115 מספר פורט

118-121: לחצן לבדיקת מי מחובר כעת.

```
# Add a Scroll bar to chatWindow
scroll = Scrollbar(self._root, orient=VERTICAL)
# Draw a txt Message board
self._chatWindow = Text(self._root, bd=1, width=50, borderwidth=6, yscrollcommand=scroll.set)
self._chatWindow.place(height=385, width=700, borderwode=OUTSIDE, relx=0.02, rely=0.1)
scroll.config(command=self._chatWindow.yview)
scroll.place(x=720, y=70, height=385)

# Draw a label TO
label_to = Label(self._root, text="TO", bd=1, relief=SOLID, font=("Arial Bold", 15), bg="orange",
fg="red",
anchor=NE,
wraplength=200, pady=5,
padx=20)
label_to.place(relx=0.1, rely=0.65)

# Draw a txt TO
txt_to = Entry(self._root, width=20, borderwidth=0)
txt_to.place(relx=0.02, rely=0.7)

# Draw a label Message
label_Message = Label(self._root, text="Message", bd=1, relief=SOLID, font=("Arial Bold", 15), bg="orange",
fg="red",
anchor=NE,
wraplength=200, pady=5,
padx=20)
label_Message.place(relx=0.53, rely=0.65)
```

.124-129 הגדרת חלונית הצאט עם קישור לגלגלת במידה וקיים ריבוי הודעות.

132-137: הגדרת כותרת למי לשלוח את ההודעה.

140-141: חלון לכתיבה למי לשלוח את ההודעה.

144-149: כותרת של ההודעה.

152-153: חלון לכתיבת ההודעה.

.156-160 לחצן לשליחת ההודעה

163-169: כותרת לשם הקובץ של השרת.

172-173: חלון לכתיבת שם קובץ של השרת להורדה.

176-182: כותרת לכתיבת שם קובץ הלקוח.

185-188: לחצן לקבלת רשימת הקבצים הנמצאים אצל השרת.

191-192: חלון לכתיבת שם קובץ הלקוח.

.195-199 לחצן להורדת הקבוץ.

200-202: הגדרות של המשכיות החלון.

```
def download_question(self, byte) -> bool:
    # Draw a Download bar
    self.mpb = Ttk.Progressbar(self._root, orient="horizontal", length=000, mode="determinate")
    self.mpb["asknum"] = 100
    self.mpb["value"] = 50
    self.mpl["value"] = 50
    self.mp
```

204-217: מתודה המציגה חלון האם להמשיך בהורדת הקובץ מהשרת לאחר 50%. כמו כן המתודה מעדכנת את סקלת ההורדה.

219-227: מתודה אשר מסיימת את שליחת הקבצים ומעדכנת את שדה הסקלה.

```
import select
import socket
import struct
import threading
import time
import src.file.path as p
from src.server.serverfile import ServerFile

from src.server.servergui import ServerGui

threadLock = threading.Lock()

IP = "0.0.0.0"

# socket.gethostbyname(socket.gethostname())

PORT = 5555

MSG = struct.Struct('!I')

def red_message(soc) -> str:
    mes = soc.recv(MSG.size)
    mesage_len = MSG.unpack(mes)[0]
    return soc.recv(mesage_len).decode()

def write_message(soc, message)

def write_message(soc, message)
message = message.encode()
message = MSG.pack(message_len) + message
soc.sendall(message)
```

שורה 1: שימוש ספרית select אשר מזהה האם קיים חיבור נוסף לשרת/ קיים הודעה לשרת מלקוח (מאזינה לשקע) לשקע)

שורה 2: שימוש בספרית סוקט.

שורה 3: שימוש בספרית מבנים.

שורה 4: שימוש בספרית תהליכים.

שורה 5: שימוש בזמנים.

שורות 8-6: קישור מחלקות.

שורה 10: בלוק לתהליך.

שורה11: ip דיפולטיבי.

שורה 13: פורט דיפולטיבי.

שורה 14: הגדרת מבנה בגדול 4 ביטים.

שורה 20 – 17 – מתודה סטטית אשר קוראת את ההודעה המתקבלת. המתודה יודעת מהי אורך ההודעה על ידי שימוש במבנים. כלומר כאשר מתקבלת הודעה , אזי 4 הביטים הראשונים מציינם את אורך ההודעה.

שורה 23-27 – מתודה סטטית אשר מקבלת את הסקוט ואת ההודעה עצמה ושולחת אותו. כמו כן המתודה שולחת את ההודעה בצירוף אורך ההודעה.

```
def __init__(self, port: int = PORT, ip: str = IP) -> None:

self._port_file = 55000

self._port: int = port

self._sockets = []

self._file_names = p.get_path()

self._file_name = p.get_poot_path() + "\"

self._file_name_nead: str = ""

self._file_name_read: str = ""

self._gui: serverGui = ServerGui(self)

self._server_socket: socket = None

self._down = False

self.starting_path()

self.starting_processes()

def get_soc(self) -> socket:

return self._server_socket

def get_port(self) -> int:

return self._port

def set_port(self) -> str:

return self._ip

def set_port(self, port: int) -> None:

if port == "" or port == None:

port = PORT

self._port = port
```

שורות 31-45: מתודה לאתחול שדות המחלקה. המתודה מקבלת כקלט את מספר הפורט ואת ip שורות

השדות: מספר פורט להורדת הקובץ. פורט שרת. Ip שרת. מבנה נתונים אשר שומר את שם הלקוח (מפתח) ואת הסוקט (הערך.). רשימה של כל הסוקטים. רשימה של כל הקבצים. נתיב הקובץ. שם הקובץ להורדה. אובייקט ממשק גרפי. אובייקט סוקט. סיום ההורדה. אתחול נתיב. אתחול שקע. אתחול תהליכים.

שורה 47-48: קבלת סוקט.

שורה 50-51: קבלת פורט.

שורה 53-54: קבלת מספר

שורה 56-59: שינוי מספר פורט ובדיקת תקינות הפורט.

```
def set_ip(self, ip: str) -> None:
    if ip == "" or ip == None:
        ip = IP

def starting_path(self) -> None:
        self._ip = ip

def starting_path(self) -> None:
        self._file_names.remove("__pycache__")
        self._file_names.append("\n")

def starting_Processes(self) -> None:
    # thread_server_file = threading.Thread(target=self.file_Protocol)
    gui_thread = threading.Thread(target=self.file_Protocol)
    gui_thread.start()
    # thread_server_file.start()
    time.sleep(0.5)
    receive_thread.start()
```

שורה 61-64: מתודה לשינוי ip ובדיקה.

שורה 66-69: מתודה אשר מוציאה את כל הקבצים הלא שייכים מתוך רשימת הקבצים של השרת.

שורה 71-78: מתודה אשר מאתחלת את כל התהלכים.

אתחול תהליך ממשק הגרפי וכן אתחול קבלת הודעות מלקוחות.

שורות 80-91: מתודה זו מאתחלת את שקע הפתיחה של השרת מעל TCP.

82- פתיחת סוקט

.83 חיבור שקע(קישור כתותב ופורט עם סוקט).

-84 האזנה למספר לקוחות.

85-86: הכנסה נתונים למבנה נתונים.

.87-91 במידה וקיים שגיאה.

שורות 93-96: מתודה זו מוצאת את שם הלקוח לפי הסוקט. לבסוף מחזירה את שם הלקוח.

שורות 98-99: מתודה זו מאתחלת את ממשק הגרפי של השרת.

```
def receive(self) -> None:
    while self._gui.get_running():
        ready, _, _ = $elect.select(self._sockets, [], [])

for user in ready:
        if user is self._server_socket:
            (client_socket, client_address) = user.accept()
            self._gui.writing_window("New client joined!\n")
            self._sockets.append(client_socket)

self._gui.writing_window(f"clent {client_address} connected\n")

else:
            self.send_message(user)

except Exception:
            self._gui.stop_gui()
            exit(0)
```

שורות 101-115: מתודה זו מאזינה לכל החיבורים ∖ההודעות הנשלחים לשרת כל עוד ממשק הגרפי פעיל.

.103 אשר מאזינה לכל ההודעות דרך אותו פורט וכתובת. select

-104 מעבר על כל החיבורים.

-106 אם קיים חיבור חדש אזי מצרף אותו לרשימת הלקוחות וכן שולח הודעה לכולם על חיבור חדר של לקוח.

112- אם הלקוח אינו חדש אזי הוא שלח הודעה. ולכן נשלח את ההודעה ללקוחות בהתאם לתוכן ההודעה.

שורות 117-120: זהו מתודה אשר מקבלת כקלט את תוכן ההודעה ואת הלקוח שאינו אנו רוצים לשלוח לו.

המתודה עוברת על כל הסוקטים הנמצאים אצל השרת במנה נתונים ושולחת לכולם את ההודעה חוץ מהלקוח אשר מצויין בקלט של התודה.

שורות 122-134: מתודה זו מקבלת כקלט את סוקט הלקוח אשר שולח את ההודעה לשרת. ומבצעת את הפעולה לפי דרישת תוכן ההודעה.

124- קריאת ההודעה.

126-132 במידה ולקוח התנתק∖ קיים בעיה – אזי מוחקים את הלקוח הנ"ל מרשימת הלקוחות.

```
if str(data).startswith("connect"):

st = data.replace("connect", '')

print(st)

sstr._clients(st) = client

sstr.sent_all(f"client (st) connected\n", client)

return

if data[0:3] == "download":

if data[9:3] not in self._file_names:

return

write_message(client, "port!" + str(self._port_file))

list_data = data.split()

sslr._port_file + = 1

thread_server_file = threading.Thread(target=ServerFile, args=(self._file_name_read, self._port_file - 1,))

if self._port_file > solo:

self._port_file > solo:

self._port_file > solo:

self._down = Irve

sslr._down = Irve

sslr._down.writing_window(f"User (self.get_name(client)) downloads (list_data[1]) file\n")

return

for vin self._clients(v) is not client:

if v == "server":

write_message(client, "\n")

write_message(client, "\n")

return

if v == "server":

write_message(client, "\n")

return

return

if v == "server":

write_message(client, "\n")

return

return

if v == "server":

write_message(client, "\n")

return
```

שורה 136: אם ההודעה על חיבור לקוח חדש אזי מוספים את הלקוח החדש למבנה הנתונים וכן מעדכנים את כל הלקוחות המחוברים על חיבור של לקוח חדש למערכת השרת.

שורה 142: אם ההודעה הוא על הורדת קובץ אזי קוראים את שם הקובץ ובודקים האם נמצא את השרת. במידה ולא תהליך ההורדה לא לקורה. כמו כן השרת שולח את מספר הפורט ללקוח לפתיחת הסוקט להעברת הקובץ. נוסף לכך נפתח תהליך של חיבור פרוטוקול של שליחת הקבצים של השרת ללקוח מעל UDP.

לבסוף נשלחת הודעה אל השרת על כך שהלקוח מוריד קובץ.

שורה 156: אם ההודעה הוא על בקשת רשימת כל הלקוחות המחוברים אזי נשלחת הודעה לשרת על בקשה של לקוח לקבלת רשימת הלקוחות. לאחר מכן עוברים בלולאה על כל השומות ושולחים את הרשימה ללקוח אשר ביקש.

שורה 166: אם ההודעה הוא על בקשת כל הקבצים אשר נמצאים אשר השרת. אזי נשלחת הודעה לשרת על בקשה זו. לאחר מכן שולחים ללקוח שביקש את כל הרשימה של הלקוחות.

שורה 172: אם ההודעה הוא על ניתוק הקשר. אזי מוחקים את הלקוח מהרשימה ושולחים לכולם הודעה על ניתוק לקוח.

שורה 184: אם ההודעה הוא על שליחת הודעה ללקוח אחד לפי השם: אזי מוצאים את השם שלו ושולחים לו את ההודעה.

שורה 192: אם ההודעה לא נכנסה לשום תנאי אזי ההודעה נשלחת לכל הלקוחות.

:רעיון כללי

מחלקה זו מראה את צד השרת.

השרת מתחבר לשקע על ידי מספר פרט וכתובת.

השרת מאזין לכל החיבורים לפי מספר הפורט והכתובת.

השרת קורא את ההודעה ומבצע את הבקשה של הלקוח לפי תוכן ההודעה.

השרת מעדכן את כל הלקוחות על חיבור נכנס ויוצא.

```
chek_True

self._liner = False

self._liner = Salse

self._liner = False

self._liner = False

self._liner = Salse

self._liner = Salse
```

שורה 2: שימוש בספרית pickle בשביל שימוש בשליחת פקטה עם מספר סידורי.

שורה 3: שימוש בספרית סוקט.

שורה 4: שימוש בספרית זמנים.

שורה 5: שימוש בספרית os בשביל קבצים.

שורה 6: מספר כתובת.

שורה 7: מספר פורט.

שורה 8: זמן עד לקבלת תשובה.

שורה 9: גודל ההודעה.

שורות 11-14: שימוש במחלקה לשימוש בספרית pickle.

שורות 15-31: מתודה המאתחלת את השדות. מקבלת כקלט את שם הקובץ ואת מספר הפורט לחיבור עם הלקוח אשר רוצה להעביר.

שדות: פורט. שם הקובץ. גודל החלון. מספר פקטה. מספר סידורי. מבנה נתונים של מילון המחזיק את מספר הפקטה (מפתח) ותוכן הפקטה (ערך). מספר מקסימלי לשיחת פעם נוספת של פקטה במקרה של time out . מספר ה מספר ה time out. אובייקט של פתיחת קובץ. משתנה בוליאני הבודק האם להגדיל את חלון השליחה. משתנה בוליאני הבודק האם להגדיל את החלון בצורה לינארית . משתנה הסופר את כמו הack . במידה ויש ack 3 אחד אחרי השני אזי נגדיל את חלון השליחה . משתנה זמני לבדיקת חיבור שקע תקין. אורך סך כל הפקטות.

שורות 33-34: חיבור סוקט וחיבור שקע שרת.

שורה 39- שיינוי זמנים.

שורה 40-42 – התחלת הרצת שרת הקבצים. סגירת הקובץ וסגירת הסוקט

```
def ran(self):
    msg, client_addr = self.UDP_socket.recvfrom(fragment_size)
    if msg.decode() == "SYN":
        setr.send_request("SYN_ACK".encode(), client_addr)
    else:
        return
    clint_response = self.get_response()
    if clint_response = "ACK":
        file_size = os.path.getsize(self._file_name)

# Send window
    self.send_request(str(self.window_size).encode(), client_addr)
    server_response = self.get_response()
    if server_response == "NACK" or server_response != "ACK":
        return

print("file", file_size)

self.send_request(str(file_size).encode(), client_addr)

server_response = self.get_response()
    if server_response != "ACK":
        return

self.f = open(self._file_name, "rb")
    data = self.f.read(fragment_size)

final_packet = int(file_size / fragment_size) # Index of final packet
    boo = True
    self.loop(final_packet, client_addr, data_file_size_boo)

else:
    return
```

שורות 45-71: מתודה זו פותחת קשר 3- way – Handshake וכן שולחת ללקוח את גודל החלון.

46-53 - פותחת קשר Socket – כדי לפתוח קשר בצד השני צריך להיות socket פתוח שמאזין.

.96-59 – שליחת גודל החלון.

-60-64 שליחת גודל הקובץ.

65-69 – פתיחת הקובץ לקריאה והמשך למתודה של לולאה אינסופית

```
def loop(self, final_packet, client_addr, data_file_size___boo):

while True:

if self.packet_num == final_packet:

MSG = UDP_MSG(-1, "ACK_END")

D_msg = plokle.dumps(MSG)

self.send_request(b_msg, client_addr)

bo = self.check(client_addr)

if bo == false:
    return

message = self.get_response()

if message == "FIN":
    self.fin(client_addr)

message = self.get_response()

if message == "ACK":
    time.sleep(0.1)
    self.f.close()
    return

if self.seq_num < self.window_size:
    self.packet_num += 1
    self.packet_num += 1
    self.packet_num += 1
    self.packet_num == 5 or self.packet_num == 0 or self.packet_num == 7:
    data = self.f.read(fragment_size)
    continue

MSG = UDP_MSG(self.packet_num, data_)
    b_msg = pickle.dumps(MSG)
    self.send_request(b_msg, client_addr)

time.sleep(0.2)
    self.len_data += len(data)
```

שורות 73-101: מתודה זו מקבלת כקלט את מספר הפקטה האחרונה. את סוקט הלקוח. תוכן ההודעה לשליחה. גודל הקובץ. משתנה בוליאני לבדיקת 50% מהפקטות אשר נשלחו.

75- אם זה הפקטה האחרונה אזי נשלח ללקוח שהשרת סיים שלוח את כל הפקטות. לאחר מכן נבדוק עם הלקוח שאכן כל הפקטות הגיעו ולבסוף נסגור את הקשר באופן אמין על ידי FIN.

90- אם חלון השליחות עדיין פנוי אזי נשים את תוכן ההודעה במבנה נתונים לפי מספר הסידורי של כל פקטה.

.94-96 – בדיקה לאיבוד פקטות

96-199 – שליחת הפקטה ללקוח.

שורה 102-110: בדיקה אם עברו 50% מהקבצים אל הלקוח. במידה ועברו נבדוק את תשובת הלקוח האם רוצה להמשיך בהעברת הקבצים.

.112 הדפסת אחוז העברה

.113 קריאה של קטע נוסף.

115-118: אם עברו את גדול החלון אזי נבדוק האם הלקוח קיבל את כל הפקטות אשר נשלחו על ידי השרת.

שורות 120-126: מתודה אשר קוראת את ההודעה מהלקוח וחזירה אותה. במידה והזמן חלף אזי נשלח ההודעה time out.

```
def send_request(self, msg, client_addr):
    try:
        self.UDP_socket.sendto(msg, client_addr)
        return True
    except:
        return False

def check(self, client_addr) -> bool:
    windo = self.window_size
    self.UDP_socket.settimeout(time_out)
    message = self.get_response()
    if message == "ACK_ALL":
        self.ack_all()
        self.send_request(str(self.window_size).encode(), client_addr)
        return True

if message == "FIN":
    self.fin(client_addr)
    message == "ACK":
    if message == "ACK":
    if
```

שורות 128-133: מתודה זו מקבלת כקלט את תוכן ההודעה ואת ההדר של הלקוח ושלוחת ללקוח את ההודעה.

שורות 135- 149: מתודה זו בודקת את כל הפקטות אשר נשלחו בטווח של החלון שליחות.

139 – אם הלקוח שלך שהגיע הכל – אזי מתודה תשלח למתודה ack_all אשר מגדילה את חלון השליחות בהתאם למספר איבוד הפקטות. ובסוף שולחת ללקוח את גדול החלון החדש.

.fin אם הלקוח שלך שהוא רוצה לסיים אזי ננתקח את הקשר באופן בטוח על ידי שליחה למתודה - 143

```
if message == "time out":
    if self.number_time_out < self.max_time_out:
        self.time_out(client_addr, windo)
        self.check(client_addr)
        self.window_size /= 2
    else:
        self.fin(client_addr)
        self.f.close()
        return False
    if message[0:4] == "NACK":
        self.nack(message, client_addr)
        self.check(client_addr)
    else:
        self.check(client_addr)

def ack_all(self) -> None:
    if self._add_window:
        self._sum_ack += 1
    if self._linar and self._sum_ack < 2:
        self.window_size += 2

        self.window_size *= 2

self._add_window = True
    self.seq_num = 0
    self.number_time_out = 0</pre>
```

שורה 151- אם הזמן עבר (כלומר הלקוח לא ענה לשרת) אזי נשלח שוב ללקוח את כל הפקטות אשר באותו חלון שליחה. וכן נעדכן את גדול החלון בחלקי 2. כמו כן נעלה את השדה של time out. ובמידה והלקוח לא ענה לאחר 3 פעמים של שליחה מחדש של הפקטות אזי השרת סוגרת את הקשר.

שורה 160 – אם ההודעה הוא על אי קבלת פקטה מסוימת אזי השרת שולח ללקוח את אותו הפקטה לפי מספר הסידורי אשר ביקש הלקוח.

שורות 166-176: זהו מתודה אשר מעדכנת את השדות ובודקת האם לבגדיל את החלון בצורה לינארית או בצורה אקספוננציאלית.

```
def fin(self, client_addr) -> None:
    MSG = UDP_MSG(-1, "FIN")
    b_msg = pickle.dumps(MSG)
    self.send_request(b_msg, client_addr)

def time_out(self, client_addr, windo) -> None:
    self.number_time_out += 1
    self._add_window = False
    i = self.packet_num - windo + 1
    while i <= self.packet_num:
        print("i", i)
        data = self.data_buffer[i]
        MSG = UDP_MSG(i, data)
        b_msg = pickle.dumps(MSG)
        self.send_request(b_msg, client_addr)
        time.sleep(0.1)
        i += 1

def nack(self, message, client_addr) -> None:
    print(message)
    self._add_window = False
    self._linar = True
    self._sum_ack = 0
    self._sum_ack = 0
    self._sum_ack = 0
    self.window_size -= 1
    message = int(message[4:])
    data = self.data_buffer[message]
    MSG = UDP_MSG(message, data)
```

שורות 178-181: מתודה זו שולחת סיום ללקוח.(FIN)

שורות 183-194: המתודה מקבלת כקלט את ההדר של הלקוח ואת גדול החלון. המתודה שולחת מחדש את כל הפקטות של חלון השליחות.

שורות 196-204: המתודה מקבלת כקלט את ההדר של הלקוח וכן את ההודעה. המתודה מקטינה את החלון עקב איבוד פקטות וכן שולחת ללקוח את הפקטות אשר לא נשלח.

מחלקת ממשק הגרפי של השרת:

שורה 1-2 : שימוש בספרית ממשק הגרפי של פייתון.

שורות 6-11: מתודה אשר מקבלת כקלט אובייקט מסוג מחלקת השרת. ומאתחלת את השדות.

השדות: השרת. משתנה בוליאני האם הממשק עדיין רץ. אובייקט לכתיבת הודעות בחלון הלבן של השרת.

שורות 13-14: מתודה אשר מחזירה האם הממשק עדיין רץ.

שורות 16-17: מתודה אשר מקבלת כקלט אש ההודעה וכותבת לחלון הלבן של השרת.

שרות 19-24: מתודה את מפסיקה את ממשק הגרפי וסוגרת את השקע.

```
def start_mode(self) -> None:
    # Draw start ip
    ip = Tk()
    ip.withdraw()
    self._server.set_ip(simpledialog.askstring("ip", "Type the server ID number", parent=ip))

# Draw start port
    pr = Tk()
    pr.withdraw()
    self._server.set_port(simpledialog.askstring("port", "Type a port number", parent=pr))
    if int(self._server.get_port()) < 123 or int(self._server.get_port()) > 65535:
        self.gui_error("forbidden", "The port is not working properly")

def gui_error(self, title, mes) -> None:
    mb.showerror(title, mes)
    self.stop_gui()
```

שרות 25-36: מתודה זו מאתחלת את החלק הראשון של הממשק הגרפי.

29 – חלון לבחירת כתובת השרת.(במידה ולא נבחר – הערך יהיה 0.0.0.0.

-34 חלון לבחירת מספר פורט. (במידה ולא נבחר – הערך יהיה 5555)

.25 – בדיקה האם הפורט תקין. -במידה ולא תופיע חלון הזהרה על כך.

שורות 38-40 – מתודה זו מציגה חלון של הזהרות לשרת.

מחלקת ממשק הגרפי של השרת:

שורות 42- 60: מתודה זו מריצה את החלון בלולאה אינסופית.

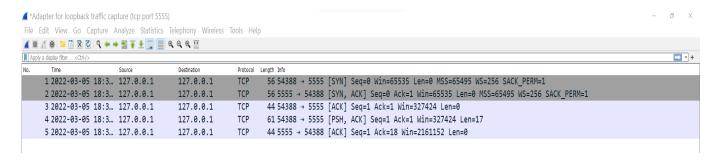
.43 – אתחול שורש החלון

- 44-46 אתחול החלון.

47-52 – אתחול חלון הלבן של השרת שבו השרת מקבל את ההודעות החשובות. כמו כן התאמה לסקלה של חלון השליחות.

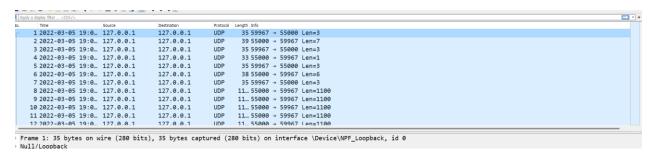
.55-60 לחצן אשר מפסיק את השרת.

Wireshark Network

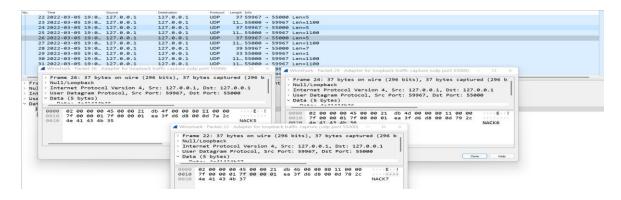


בחלון הנ"ל ניתן לראות את פתיחת הקשר של השרת והלקוח מעל TCP. כאשר השרת מקשיב לפורט 5555 והלקוח עם פורט 54388. ניתן לראות את לחיצת היידים בין הלקוח והשרת.

ניתן לראות את הקובץ ההאזנה בשם tcp.



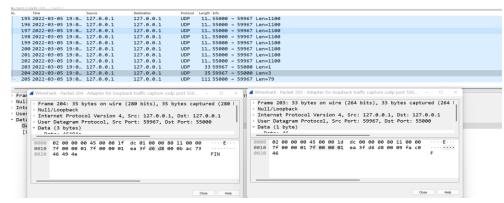
בחלון הנ"ל ניתן לראות את פתיחת הקשר של השרת והלקוח מעל UDP אמין. השרת מאזין לפורט 55000 והלקוח לפורט 59967. ניתן לראות בהחלה (שורות 1-7) את פתיחת הקשר האמין. ולאחר מכן את שליחת הקובץ לפי חלקים. (ניתן לראות את ההקלטה מתוך הקובץ lost_udp)



בחלון הנ"ל ניתן לראות איבוד פקטות בין השרת והלקוח – וכתוצאה מכך הלקוח מבקש מהשרת שליחה נוספת של הפקטות מספר 5, 6, 7. ניתן לראות בין 3 החלוניות את הבקשה לשליחה נוספת על די

NACK5 AND NACK6 AND NACK7 ולאחר כל בקשה ניתן לראות את השליחה של השרת של אותו פקטה שלא NACK5 AND NACK7 (lost udp את ההקלטה מתוך הקובץ)

Wireshark Network



בחלון הנ"ל ניתן לראות כי לאחר קבלה של 50% מהקובץ המשתמש מבקש לא להמשיך את הורדת הקבצים. ולכן ניתן לראות בחלונית הימנית את שליחת ה F אשר מסמלת כי המשתמש אינה רוצה להמשיך.

ולכן נשלח fin לשרת לניתוק הקשר. (ניתן לראות את ההקלטה מתוך הקובץ

```
| State | Stat
```

בחלון הנ"ל ניתן לראות כי החלון גדל בצורה אקספוננציאלית לאחר קבלת ACK_ALL 3 ללא בעיות איבוד חבילות. כלומר כאשר אין בעיה של איבוד חבילות החלון גדל בצורה אקספוננציאלית.

כאשר קיים איבוד חבילות החלון גדל בצורה לינארית. וכאשר יש time out החלון מתקטן לחצי(ניתן לראות את ההקלטה מתוך הקובץ lost_udp)

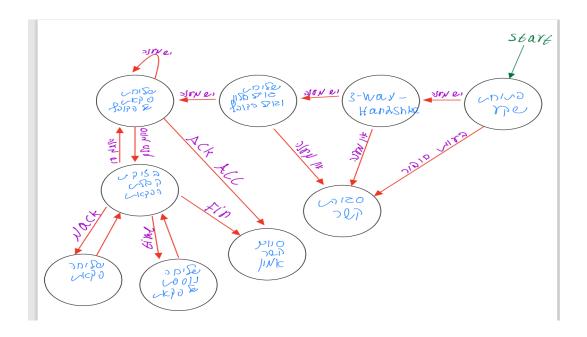
```
| Total | Control | Contro
```

בחלון הנ"ל ניתן לראות כי השרת שלח 3 פעמים את אותם פקטות עקב אי קבלת תשובה מצד הלקוח (לאחר שזמן התגובה הסתיים). ולכן לאחר כ 3 פעמים של שליחת אותם פקטות השרת סוגר את השקע עקב אי קבלת תשובה מצד הלקוח. (ניתן לראות את ההקלטה בקובץ time udp)

שאלות ותשובות חלק ב:

שאלה: ציירו דיאגרמת מצבים בהם המערכת עובדת

תשובה:



.way-Handshake 3 בין 2 הצדדים. פותחים בין 2 הצדדים את הקשר על ידי UDP בין 2 הסבר: פותחים שקע של

במקרה ואין מענה נגיע למצב בור אשר סוגר את הקשר. אם קיים מענה אזי נמשיך בשליחת גדול החלון וגודל קובץ בין 2 הצדדים. אם קיים מענה נמשיך לשליחת הקובץ. כאשר ה windo התמלא אזי נבדוק שכל הפקטות הגיעו. במידה ולא נגיע לאחד המצבים אשר שולח את הפקטות החסרות. לאחר מכן נמשיך בשליחה נוספת עד לקבלת ACK_ALL .

שאלות ותשובות חלק ב:

שאלה: כיצד המערכת מתגברת על איבוד חבילות

תשובה:

במערכת שלנו כאשר נוצר איבוד חבילות אזי אצל הלקוח נכנס לתוך מבנה נתונים מספר הסידורי אשר לא הגיע ללקוח. זאת אומרת כאשר הלקוח מקבל את הפקטות הוא מקבל בנוסף לכך את מספר הסידורי של אותו ללקוח. זאת אומרת כאשר הלקוח מקבל את הפקטות הוא מקבל בנוסף לכך את מספר הסידורי של נתונים פקטה. ולכן כאשר הלקח מגלה שאין רצף סדיר בקבלת הפקטה הבאה אזי הלקוח מכניס לתוך מבנה נתונים את הפקטות החסרות ולאחר שמסתיים גודל החלון הלקוח שולח לשרת בקשה לשליחה נוספת של הפקטות החסרות החסרות . כתוצאה מכך השרת מקבל את ההודעה על הפקטות האבודות ,שולח ללקוח את הפקטות החסרות וכן מקטין את גדול החלון עקב איבוד חבילות.

איך יודע להקטין או להגדיל את החלון:

congestion control:

- א. גודל החלון בהתחלה הוא 5.
- כ. אם לא קיים איבוד חבילות אזי החלון גדל בצורה אקספוננציאלית.
- ... אם קיים איבוד חבילות אזי החלון קטן בגודל של איבוד החבילות ולאחר מכן גדל בצורה לינארית.
 - ד. לאחר כשלוש פעמים שאין איבוד חבילות של אותו חלון. החלון הופך לגדול בצורה אקספוננציאלית.

לסיכום:

בעזרת שליחה נוספת של החבילות האבודות והקטנת החלון המערכת שלנו מתגברת על איבוד החבילות.

שאלה: כיצד המערכת מתגברת על בעיות latency

תשובה:

במערכת שלנו קיים מנגנון של זמנים. כלומר כאשר השרת שולח הודעה ללקוח ולאחר פרק זמן מצפה ממנו לקבל תשובה- במידה ועבר פרק הזמן הקצוב לכל פקטה, השרת שולח פעם נוספת את כל הפקטות של כל חלון השליחה פעם נוספת. במצב זה השרת חוזר על התהליך כ 3 פעמים. במידה ולאחר 3 פעמים הלקוח לא עונה לשרת – השרת מנתק את הקשר. יש לציין כי אם קיים השהייה ברשת החלון קטן פי 2.

לסיכום:

בזכות תזמון זמנים לכל פקטה וכן הקטנת המחלון המערכת מתגברת על הבעיה הנ"ל.

איך להריץ + רעיון כללי

<u>להפעלת השרת:</u>

נכנסים ל cmd ומקשים את התניב לתיקיית server . לאחר מכן כותבים cmd נכנסים ל

להפעלת הלקוח:

נכנסים ל cmd ומקשים את התניב לתיקיית client ומקשים את התניב לתיקיית

אמין UDP רעיון הכללי של

רצף פקטות: השרת שולח את מספר החבילה יחד עם החבילה עצמה. – הדבר מאפשר ללקוח לזהות פקטות של מסודרות או חסרות.

עצור-והמתן לחלון: לאחר שליחת כל החבילות בחלון נתון (אשר משתנה), השרת ממתין לאישור הלקוח לפני שליחת החבילות האחרות. הלקוח בודק את הפקטות החסרות ומדווח לשרת.

שידור חוזר של פקטות אבודות -חזרה סלקטיבית: הלקוח מבקש השרת לשדר מחדש חבילה חסרה אחת או יותר. לאחר מכן נבדקת שוב האם כל החבילות הגיעו .

סידר מחדש של פקטות: פקטות לא מסודרות מסודרות מחדש אצל הלקוח ברגע שכל החבילות התקבלות בחלון הנתון.

אימות לקוח: על הלקוח ליצור תחילה חיבור עם השרת לפני שהוא יוכל לבקש קבצים. השרת משיג זאת על ידי אחסון כתובת ה-IP של הלקוח ומספר היציאה ברשימה כאשר הלקוח מתחבר לראשונה לשרת. כאשר הוא מקבל חבילת בקשה לשליחה, הוא צולב את פרטי הלקוח עם רשימת הלקוחות שלו. אם נמצא התאמה, הוא שולח חבילת ACK כדי לאשר אימות, אחרת הוא דוחה את הבקשה על ידי שליחת חבילת NACK. – כלומר לחיצת ידיים בין השרת ללקוח.

בדיקת גודל חלון: השרת מבטיח שגודל החלון של הלקוח ושל השרת יהיה תמיד אותו דבר. – הדבר נעשה על ידי שליחת גודל החלון כל פעם לאחר סיום החלון.

congestion control:

- א. גודל החלון בהתחלה הוא 5.
- ב. אם לא קיים איבוד חבילות אזי החלון גדל בצורה אקספוננציאלית.
- ג. אם קיים איבוד חבילות אזי החלון קטן בגודל של איבוד החבילות ולאחר מכן גדל בצורה לינארית.
 - ד. לאחר כשלוש פעמים שאין איבוד חבילות של אותו חלון. החלון הופך לגדול בצורה אקספוננציאלית.