## מטלה 3

# **Packet Sniffing and Spoofing**

## <u>תוכן העניינים:</u>

עמוד 2

Task a 3-4 עמודים

Task b 5-6 עמודים

Task c 7-9 עמודים

#### :מבוא

במטלה זו נדרשנו לממש מימושים שונים של הסנפה וזיוף פקטות בתעבורת רשת. המטלה מחולקת ל4 משימות:

משימה 1 - הינה לכתוב את הקובץ "sniffer.c" המממש מסניף פקטות מסוג tcp , ומדפיס על גבי מסמך טקסט את המאפיינים הייחודיים של כל פקטה . נדרשנו להריץ לצורך משימה זו את מטלה 2 .

משימה <u>2</u> - הינה לכתוב את הקובץ "spoofer.c" המממש מזייף פקטות מסוג icmp, והמאתחל בהתאם לרצונו של המשתמש את כלל השדות הנמצאים בפקטה.

משימה 3 - הינה שילוב בין משימה 1 למשימה 2, כאשר נדרשנו לממש קוד המסניף ומזייף פקטות icmp המועברות ברשת בין מכשירים שונים.

זיוף זה בא לידי ביטוי באמצעות החלפת כתובת ה ip של היעד בכתובת ה ip של המקור, שינוי סוג הפקטה מ "icmp Echo-reply", וכן שליחת הפקטה לאחר שינוי סוג הפקטה מ "icmp Echo-request", וכן שליחת הפקטה לאחר ביצוע פעולת הזיוף אל המקור ממנו נשלחה. על ידי ביצוע פעולות אלו, ה spoofer למעשה מתחזה ליעד אליו ממוענת החבילה.

את הקוד נדרשנו להריץ באמצעות docker-compose לצורך הדמיית קשר בין מכשירים שונים על אותו LAN.

משימה 4 <u>–</u> הייתה לממש את הקובץ gateway.c באמצעות שימוש בפרוטוקול <u>ששימה 4 – הייתה לממש את הקובץ</u> המבטא רשת אינטרנט לא אמינה עם איבוד נתונים בשיעור של כ50%.

#### Task a:

#### :תיאור הקוד

בקוד זה השתמשנו בספריית pcap.h לצורך מימוש מסניף פקטות מסוג tcp... קבלת הפקטות התבצעה באמצעות הפונקציה pacp\_loop השייכת לספרייה pcap.h. ניתוח המידע שבפקטות התבצע דרך הפונקציה "print\_tcp\_packet". פונקציה זו, המועברת כפרמטר דרך הפונקציה pcap\_loop, מקבלת לתוך הארגומנטים היחודיים לה, את סך כל המידע הנמצא בפקטה המועברת ברשת.

את המידע הזה היא מנתחת ומדפיסה בהתאם בקובץ txt מיוחד אשר שמו מורכב מתעודות הזהות שלנו.

השתמשנו לצורך גילוי המידע הזה ב struct מיוחד בשם data\_head, שתפקידו הוא להכיל בשורכו את השדות היחודיים לheaders שבמטלה 2, המפורטים בקובץ ההוראות למטלה.

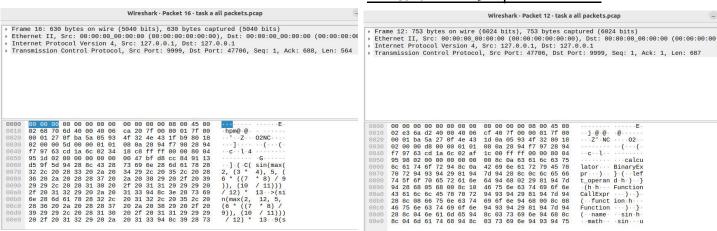
### <u>להלן תיאור הרצת הקוד ע"פ קובץ הטקסט:</u>

```
NEW TCP PACKET:
           Source IP
           Destination IP
                                      : 127.0.0.1
                                      : 47706
           Source Port
           Destination Port
                                     : 9999
                                      : 1674386028
           Time stamp
           Total_length of data : 687
275
276
277
278
279
280
281
           Cashe flag
           Step_flag
           Type flag
           Status
           Cache control
                                     : 65535
        63 CD 1A 6C 02 AF 1C 00 FF FF 00 00 80 04 95 98 02 00 00 00 00 00 00 8C 0A 63 61 6C 63 75 6C 61
        74 6F 72 94 8C 0A 42 69 6E 61 72 79 45 78 70 72
            93 94 29 81 94 7D 94 28 8C 0C 6C
                   72 61 6E 64
                                   94 68 02 29 81
        68 05 68 00 8C 10 46 75 6E 63 74 69 6F 6E 43 61
        6C 6C 45 78 70 72 94 93 94 29 81 94 7D 94 28 8C 08 66 75 6E 63 74 69 6F 6E 94 68 00 8C 08 46 75
```

```
NEW TCP PACKET:
                             127.0.0.1
                            : 127.0.0.1
        Destination IP
        Source Port
                            : 9999
        Destination Port
                            : 47706
                            : 1674386028
        Time stamp
        Total_length of data :
        Cashe_flag
        Step_flag
        Type_flag
        Status
                            : 200
390
391
        Cache control
                            : 65535
      63 CD 1A 6C 02 34 18 C8 FF FF 00 00 80 04 95 1D
395
396
397
      20 28 33 20 2A 20 34 29 2C 20 35 2C 20 28 36 20
      2A 20 28 28 37 20 2A 20 38 29 20 2F 20 39
                                             29 29
         20 28 31 30 20 2F
                          20 31 31 29 29 29
              20 2A 20
                       31 33 94 80
                                  3E 28
      6D 61 78 28 32 2C 20 31 32 2C 20 35 2C 20 28 36
```

בתמונות אלו ניתן להבחין בבקשה מצד לקוח כלפי השרת באורך 687 bytes ובתשובת שרת ללקוח באורך 564 bytes.

#### <u>תיאור הרצת הקוד על פי הwireshark :</u>



בהקלטות אלו ניתן לראות את המידע על חבילת בקשה זו , וכן את המידע על חבילת התגובה לבקשה זו .

### Task a – continue:

לצורך הפעלת ה sniffer עלינו להשתמש בהרשאת מנהל, מכיוון שהפונקציות הממומשות בספריית pcap.h מבוססות על שימוש ב

ללא שימוש בהרשאת מנהל, התוכנה תקרוס כבר בשלבים הראשונים של הקוד.

יכולותיו של ה sniffer הן הסנפת פקטות המועברות ברשת וניתוח המידע השייך להן. בעזרת ניתוח זה ניתן לפתור בעיות שונות ברשת, לעקוב באופן צמוד אחר פעילות הרשת על מנת לוודא את תקינותה, ואף לזהות בעיות אבטחה במידת הצורך.

ל sniffer ישנן מספר מגבלות.

- 1) הוא אינו יכול לדעת בהכרח אם הפקטות אותן הוא מסניף הן מזויפות או אמיתיות.
  - 2) הוא עלול להיות בעייתי בכל הנוגע לניתוח תעבורה מוצפנת.
    - 3) ניתן לזיהוי וחסימה על ידי מערכות אבטחת רשת.

## Task b:

ברשת. icmp במשימה זו נדרשנו לממש תוכנה המזייפת פקטות

תוכנה זו יוצרת למעשה פקטה חדשה , כאשר היא מאתחלת בהתאם לרצון המשתמש, את כלל השדות האפשריים בפקטה, הניתנים לעיצוב כפי רצונו.

#### תיאור הקוד:

בקוד זה אנו משתמשים למעשה בשני structs(מבנים) שונים.

המכיל מצביעים לכלל השדות הנמצאים ב header המכיל מצביעים לכלל השדות הנמצאים ב -struct ipheader של הפקטה. -struct icmpheader של הפקטה.

כמו כן נעשה אצלנו שימוש בפונקצייה "in\_chksum" המחשבת את שדה ה checksum עבור כל פקטה אותה אנו יוצרים.

באמצעות השדות הנמצאים במבנים שברשותנו ובפונקציה "in\_chksum" אנו למעשה יוצרים פקטה חדשה כרצוננו.

.raw-socket לאחר מכן אנו שולחים אותה ליעדה באמצעות שימוש ב

### :wireshark תיאור הרצת הקוד על פי

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info	
	29 6.827970434	8.8.8.8	10.0.2.15	ICMP	44 Echo (ping) request	id=0x0000, seq=0/0, ttl=20
	30 6.827982811	10.0.2.15	8.8.8.8	ICMP	44 Echo (ping) reply	id=0x0000, seq=0/0, ttl=64

בתמונה זו ניתן לראות כיצד זייפנו פקטה מסוג icmp Echo-request המציגה את המונה זו ניתן לראות כיצד זייפנו פקטה מסוג source ip של הפקטה בתור 8.8.8.8 השייכת לגוגל, וכן כיצד התקבלה תגובה לבקשה מזוייפת זו.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info				
-	1 0.000000	1.2.3.4	10.0.2.15	ICMP	44 Echo (ping) request id=0x0000,	seq=0/0, ttl=20			
4-	2 0.000011	10.0.2.15	1.2.3.4	ICMP	44 Echo (ping) reply id=0x0000,	, seq=0/0, ttl=64			

בתמונה זו ניתן להבחין כיצד התבצע זיוף פקטה מסוג icmp Echo-request עם כתובת 1.2.3.4 source-ip

את שדה האורך השייך לפקטה אנו יכולים לזייף כרצוננו, ולכן ניתן להכניס לו אילו ערכים שאנו רוצים, כל עוד ערכים אלו נמצאים במקומם השמור להם בheader של הפקטה ואינם חורגים מגודלה המקסימלי האפשרי של הפקטה.

במקרה של חוסר התאמה בין גודלה האמיתי של הפקטה לבין ערך הגודל שלה כפי שהוא זויף ,ייתכן שחלק מנתבי הרשת יחסמו את תעבורת הפקטה.

בכל פקטה אותה אנו יוצרים באמצעות raw-sockets, עלינו לחשב עבורה את השדה check\_sum , על מנת שהביצועים ואופן השליחה של הפקטה יהיו תקינים.

## Task b – continue:

ל spoofer אותו יצרנו ישנן מגוון יכולות:

- 1) הוא יכול לשבש פעילות רשת תקינה באמצעות זיוף נתונים קריטיים המצויים בפקטות הנמצאות בתעבורת הרשת.
  - 2) הוא יכול לאפשר התחזות לגורמים מסוימים ברשת בהתאם לאינטרסים של מזייף הפקטות.
- 3) הוא יכול להסתיר את זהותו האמיתית של המזייף, באמצעות שינוי כתובת המקור של החבילה.

## מגבלותיו של ה spoofer הן:

- 1) ניתן לזיהוי על ידי אמצעי הגנה שונים ברשת.
- . עלול להיחסם על ידי אמצעי אבטחה שונים ברשת.
- 3) את חלק מהפקטות הוא עלול לא להצליח ללכוד, בין היתר בשל אמצעי אבטחה והצפנה

## Task c:

במשימה זו נדרשנו לממש קוד המסניף פקטות icmp icmp במשימה זו נדרשנו לממש קוד המסניף פקטות מסוג "icmp Echo-request" ולאחר מכן מזייף אותן.

זיוף זה אמור לבוא לידי ביטוי באמצעות החלפה בין כתובת היעד לכתובת המקור של הפקטה המקורית, וכן שינוי סטטוס הפקטה , מ"בקשה" ל"תגובה". מ "icmp Echo-request" ל

## <u>תיאור הקוד:</u>

לצורך מילוי דרישות המשימה יצרנו קובץ c לצורך מילוי דרישות המשימה יצרנו ל

קובץ זה למעשה אמור לשלב בין יכולת הסנפת הפקטות הממומשת בקובץ "sniffer.c", לבין יכולת זיוף הפקטות הממומשת בקובץ "snoofer.c".

לצורך הסנפת הפקטות השתמשנו בספריית "pcap.h", ובפונקציות הממשות הסנפת פקטות שבספרייה זו.

בפונקציה "pcap\_loop" מהספרייה "pcap\_h", אנו העברנו מצביע אל הפונקציה "got packet", ולאחר מכן גם לזייף אותה. "got packet"

לצורך הזיוף השתמשנו ב structs (מבנים) הבאים:

-struct ipheader המכיל מצביעים לכלל השדות הנמצאים ב header של הפקטה.
-struct icmpheader המכיל מצביעים לכלל השדות הנמצאים ב icmp-header של הפקטה.
-בעזרת השימוש במבנים אלו, אנו למעשה יצרנו פקטה חדשה, המאותחלת בערכיה של הפקטה אותה הסנפנו, כאשר ההבדל היחיד ביניהן מתבטא בשינוי סטטוס הפקטה מ"בקשה" ל"תגובה", וכן בהחלפת כתובת המקור בכתובת היעד.

את השדה "check\_sum" אשר בפקטה החדשה, אתחלנו באמצעות שימוש בפונקציית "raw-socket", ולאחר מכן שלחנו אותה ליעדה באמצעות שימוש ב

את הקובץ "snoofer.c" אנו הרצנו בקונטיינר של ה"attacker" הנמצא ב snoofer.c" את הקובץ "Labsetup" שבמודל, בהתאם להוראות המטלה.

לצורך בדיקת המטלה יש לשים את הקובץ "snoofer.c" אותו הגשנו, בתיקייה "volumes" הנמצאת בתיקייה "Labsetup" שבמודל.

בתוך תיקייה זו ישנם 3 קונטיינרים: host A, host B, attacker כאשר לכל אחד מהם ישנה כתובת ip משלו, לצורך דימוי רשת

יש לשים לב לפרמטר הראשון הנמצא בפונקציית "pcap\_open\_live" שיהיה זהה לסוג interface הייחודי לרשת הLAN שב

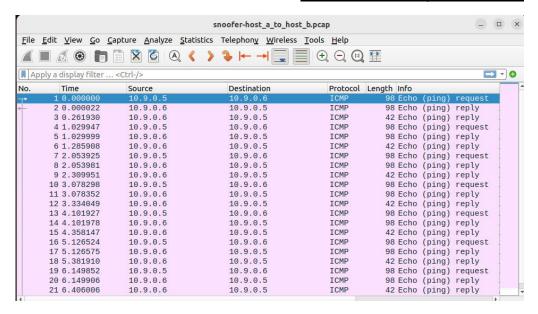
#### אנו הרצנו את הקוד ב3 שלבים:

- 1) שליחת הודעת ping מ host A ל
- 2) שליחת הודעת ping מ host A ל כתובת ה ip של bost A של 2
  - 3) שליחת הודעת ping מ host A שליחת הודעת

כאשר בכל שלב הפעלנו את הקוד הממומש בקובץ "snoofer.c" בקונטיינר של ה

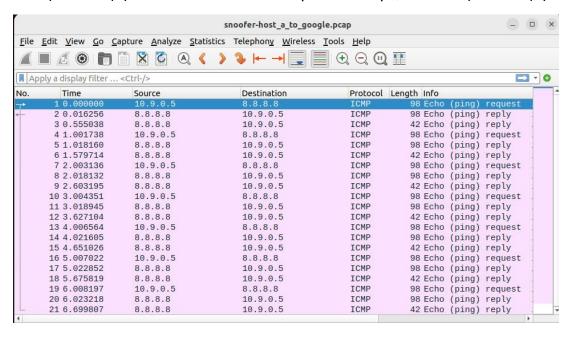
## Task c continue:

#### :Wireshark תיאור הרצת הקוד על פי



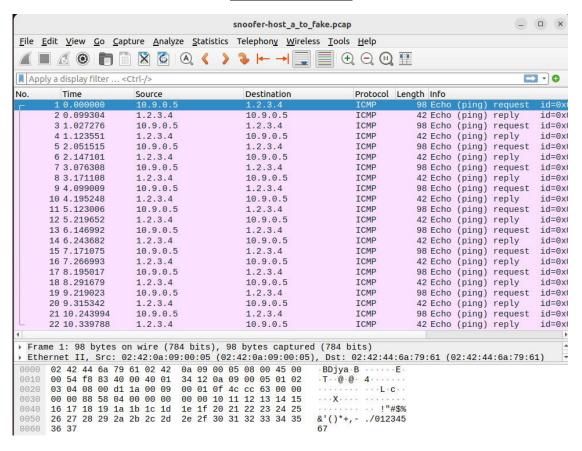
בתמונה זו ניתן לראות כיצד העברנו הודעת ping מ host A שכתובת ה ip שלו היא host A שכתובת ה ip שלו היא host B בתמונה זו ניתן לראות כיצד העברנו ip שלו היא 10.9.0.6 וקיבלנו בחזרה פעמיים ip הודעה מסוג "icmp Echo-reply".

הסיבה לכפילות זו, היא משום שה "attacker" למעשה התחזה ל host B, והעביר הודעת "host B". "icmp Echo-reply"." שמו, כך ש host A קיבל בחזרה פעמיים הודעת "cmp Echo-reply".



גם בתמונה זו ניתן לראות כיצד host A שלח הודעה מסוג "icmp Echo-request" כלפי כתובת ה ip של google, וקיבל בחזרה פעמיים הודעת "icmp Echo-reply". הסיבה לכך, היא ההתחזות של ה "attacker" ל

## Task c continue:



בתמונה זו ניתן להבחין ביכולות זיוף הפקטות של ה "attacker", כאשר הוא למעשה יוצר פקטה מסוג "icmp Echo-reply" עם כתובת ip מזויפת ושולח אותה בחזרה ל host A , לאחר ששלח הודעת פינג אל עבר הכתובת המזויפת.