

פרויקט סיום – רשתות תקשורת

מגישות:

- אופק כץ
- מוריה אסתר אוחיון

תוכן עניינים:

- מטרת המטלה
- הסבר כללי על ה־DHCP server , API DNS server
- הסבר על הרצת התוכנית
- דיאגרמת מצבים של המערכת
- פירוט DHCP server
- פירוט DNS server
- פירוט APP
- מערכת באיבוד פקטות
- תשובות לשאלות
- ביבליוגרפיה

סרטון הרצה מצורף בשם "network_final.mp4"

מטרת המטלה:

במטלה זו הקמנו לקוח ושרתים שונים אליהם הוא ניגש.

תחילה הלקוח ניגש לDHCP לקבל את נתוני הרשת.

לאחר מכן הלקוח ניגש לDNS לקבלת הIP של האפליקציה.

לבסוף הלקוח ניגש אל האפליקציה.

האפליקציה שאנו בחרנו הינה http redirect - הקמנו שרת APP שמהווה כ"proxy" - הלקוח ניגש לAPP לבקשת תמונה, הAPP ניגש לSERVER לבקשת נתיב התמונה, הAPP מקבל את הנתיב ושולח את התמונה ללקוח.

הסבר כללי

:DHCP server

שרת DHCP אחראי על הקצאת כתובות IP והעברת נתוני הרשת ללקוחות.

השרת שאנו יצרנו עובד מעל UDP כאשר טווח הIPים אותם הוא יכול לספק הינה:
10.0.0.17-10.0.0.254 (במידה והגענו לסוף הטווח הDHCP יחזיר IP "0.0.0.0")
השרת מחזיק רשימת IPים תפוסה ובהגעת לקוח חדש בודק IP שאינו ברשימה, שולח ללקוח ומכניס את אותו הIP לרשימה בכדי להימנע משליחת אותו IP ללקוחות שונים, בנוסף שולח ללקוח את הIP של הDNS.

סה"כ מועברות 4 פקטות: לקוח לDHCP - DISCOVER

DHCP ללקוח – OFFER

לקוח לDHCP - REQUEST

DHCP ללקוח – ACK

:DNS server

שרת DNS אחראי על התאמת דומיין לIP.

השרת שאנו יצרנו עובד מעל UDP, השרת מכיל מילון עם key- דומיין, IP-value.

לאחר בקשת לקוח, הDNS בודק האם הדומיין נמצא במילון -
במידה וכן- יחזיר ללקוח את המידע
במידה ולא- הDNS יחזיר "0.0.0.0"

סה"כ מועברות 2 פקטות: לקוח לDNS – DNS query

DNS ללקוח – DNS response

:APP

האפליקציה שאנחנו בחרנו הינה http redirect.

המימוש שלנו- האפליקציה היא "proxy" – הלקוח ניגש לAPP עם בקשה לתמונה, הAPP ניגש לSERVER עם בקשה לנתיב התמונה, הSERVER מעביר לAPP את הנתיב, והAPP מעביר ללקוח את התמונה.

החיבור בין הלקוח לAPP ממומש ע"י rudp או TCP לפי בחירת המשתמש. החיבור בין הAPP לSERVER ממומש ע"י TCP.

הסבר על הרצת התוכנית:

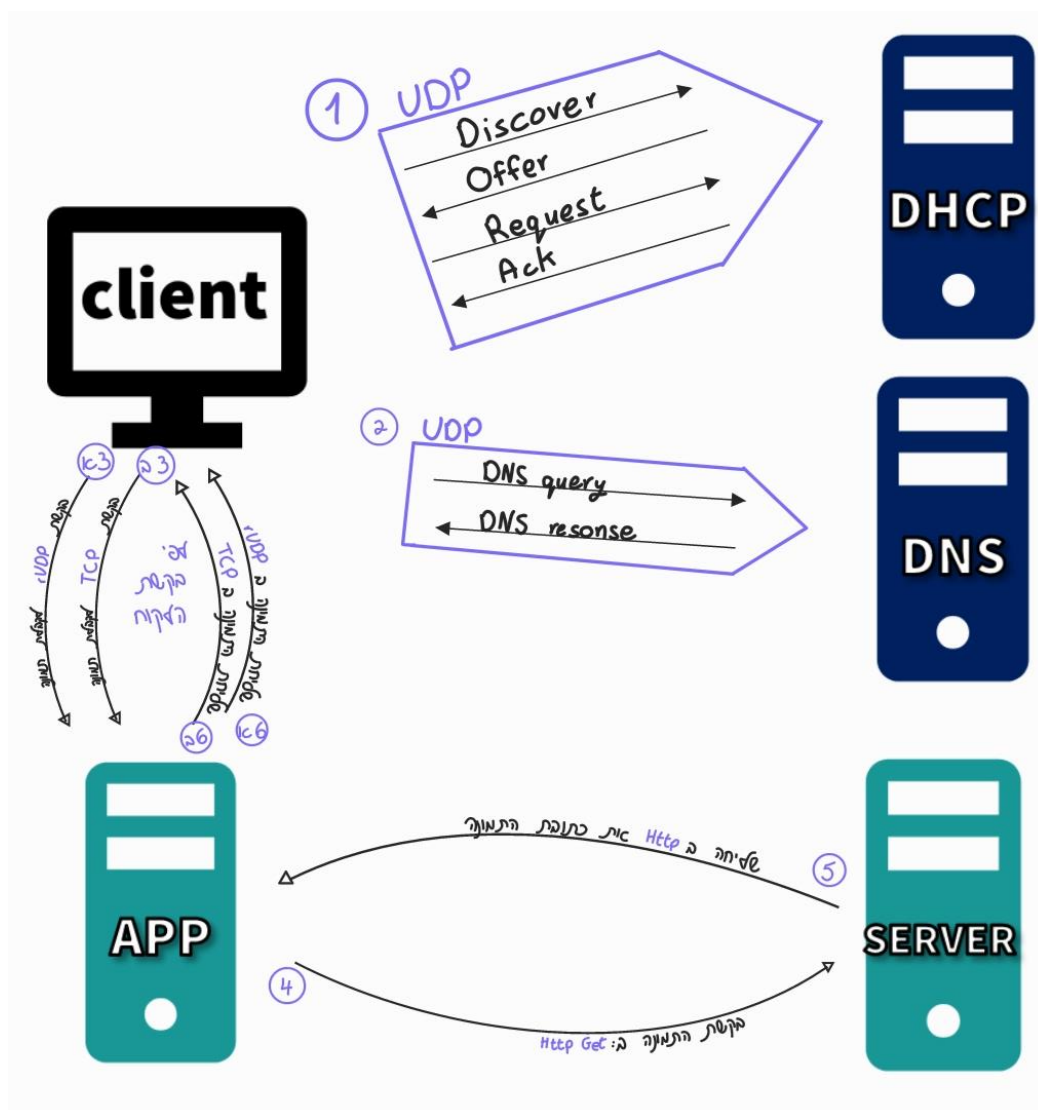
חלק א' - נדרש:

1. קובץ DHCP.py
2. קובץ DNS.py
3. קובץ APP.py
4. קובץ SERVER.py
5. קובץ client.py
6. image_TCP.jpg
7. image_UDP.jpg

הרצת התוכנית:

1. הקוד רץ על סביבת עבודה ubuntu
2. פתיחת 5 טרמינלים שונים (בתיקייה בה נמצאים הקבצים הדרושים)
3. בכל טרמינל נריץ קובץ אחר: **sudo python3 *******
(כאשר "*****" מייצג שם הקבצים מ-1-5)
4. **את הלקוח יש להריץ אחרון (client.py)!**
5. לאחר שהלקוח קיבל את הקו של הAPP הוא יבקש מהמשתמש להכניס T בשביל Ui tcp
בשביל rudp
6. לאחר קבלת התמונה, הלקוח יבקש מהמשתמש להכניס C בשביל לחזור לפעולה 5 או
E ליציאה
7. לאחר שהלקוח נסגר ניתן לסגור את השרתים ב ctrl c

דיאגרמת מצבים של המערכת



DHCP

שימוש בספריית scapy וחיבור UDP

צד לקוח:

- א. בונה פקטת discover
- נשלח בברודקאסט מ 0.0.0.0 ל 255.255.255.255.
 - יוצא מפורט 68 ונשלח לפורט 67 (הפורטים של בקשות DHCP)
 - סוג הפקטה היא discover (1)
- ב. שולח בעזרת פונקציית sendp()
- ג. ממתין לקבלת פקטת offer משרת DHCP בעזרת פונקציית sniff()
- ד. שולח את הפקטה שקיבל לפונקציה dhcp_request()
- ה. מוציא מתוך הפקטה את הקו של client ואת הקו של שרת DNS
- ו. אם הקו שהקליינט קיבל הוא '0.0.0.0' נגמרו ל DHCP IP הפנויים והוא יוציא את clientn מהתוכנית.
- ז. בונה פקטת request
- נשלח בברודקאסט מ 0.0.0.0 ל 255.255.255.255.
 - יוצא מפורט 68 ונשלח לפורט 67 (הפורטים של בקשות DHCP)
 - מאשר את כתובת הקו שה DHCP סיפק yiaddr
 - סוג הפקטה היא request (3)
- ח. שולח בעזרת פונקציית sendp()
- ט. ממתין לקבלת פקטת ack משרת DHCP בעזרת פונקציית sniff()

צד שרת:

- א. מסניף פקטות שמגיעות לפורט 67, הפורט של שרת DHCP
- ב. מכין רשימת ip תפוסים
- ג. בודק שהפקטה שהגיעה מהלקוח היא אכן discover
- ד. מכין את הקו הפנוי הבא בפורמט 10.0.0.17-254
- ה. בונה פקטת offer
- נשלח בברודקאסט מ 0.0.0.0 ל 255.255.255.255.
 - יוצא מפורט 67 ונשלח לפורט 68 (הפורטים של DHCP)
 - מספק את הכתובת הקו ללקוח תחת yiaddr ואת כתובת הקו של שרת DNS תחת name-server
 - הקו ינתן ל 86400 שניות (ליום שלם)
 - סוג הפקטה היא offer (2)
- ו. שולח בעזרת פונקציית sendp()

ז. ממתין לקבלת פקטת request מהלקוח בעזרת פונקציית sniff()

ח. שולח את הפקטה שקיבל לפונקציה dhcp_ack()

ט. מוסיף את הקו שהלקוח מבקש לרשימת הקו התפוסים

י. בונה פקטת ack לאישור סופי

- נשלח בברודקאסט מ 0.0.0.0 ל 255.255.255.255.

- יוצא מפורט 67 ונשלח לפורט 68 (הפורטים של DHCP)

- סוג הפקטה היא ack (3)

יא. חוזר לסעיף א

צילומי מסך

Wireshark: (מהקלטה DHCP.pcap)

1	0.000000000	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	288 DHCP Discover	- Transaction ID 0x11111111
2	1.023492861	10.0.0.17	255.255.255.255	DHCP	312 DHCP Offer	- Transaction ID 0x11111111
3	2.047691528	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	288 DHCP Request	- Transaction ID 0x11111111
4	3.083016116	10.0.0.17	255.255.255.255	DHCP	306 DHCP ACK	- Transaction ID 0x11111111

צד לקוח:

```
to DHCP
.
Sent 1 packets.
sent DISCOVER
got OFFER
dns: 10.0.0.18
client: 10.0.0.20
.
Sent 1 packets.
sent REQUEST
got ack
done with DHCP
```

צד שרת:

```
DHCP on
got DISCOVER
ip: 10.0.0.17 is already in use
ip: 10.0.0.18 is already in use
.
Sent 1 packets.
send OFFER
got REQUEST
IP approved, DHCP append the IP to list
['10.0.0.17', '10.0.0.18', '10.0.0.10', '10.0.0.19']
.
Sent 1 packets.
send ACK
done with client
```

DNS

שימוש בספריית scapy וחיבור UDP

צד לקוח:

1. בונה פקטת query לבקשת ip של www.myApp.com
 - שולח מה IP שקיבל מה DHCP ל IP של ה DNS (גם כן קיבל מה DHCP) מפורט 20308 (308-ספרות אחרונות בתז של מוריה אסתר) ל פורט 53
 - דגל rd דלוק (במידה ול DNS אין את המידע שיבדוק בצורה רקורסיבית ויחזיר תשובה)
 - qd מכיל את הדומיין (www.myApp.com) ואת סוג הבקשה – A (בקשת IP ל domain)
2. שולח בעזרת פונקציית sendp()
3. ממתיין לקבלת פקטת response משרת ה DNS בעזרת פונקציית sniff()
4. מוציא מתוך הפקטה את ה ip של האפליקציה

צד שרת:

1. ממתיין לפקטות בפורט 53 שנשלחות ל IP של ה DNS ("10.0.0.18") בעזרת פונקציית sniff()
2. אם התקבלה פקטה ה DNS עובר לפונקציה handle_dns_request
 - 2.1. מוציא מהפקטה את ה domain שמחפשים לו את ה IP
 - 2.2. קורא לפונקציה check_domain_to_ip להחזרת ה IP
 - 2.2.1. פונקציה זו בודקת האם ה domain קיים במילון של ה DNS
 - 2.2.2. במידה וכן- תחזיר את ה IP
 - 2.2.3. במידה ולא- ע"י שימוש בפונקציה socket.gethostbyname(domain) בודקת את ה IP, אם הוחזרה תשובה- מחזירה את ה IP אם לא- מחזירה '0.0.0.0'
 - 2.3. בניית פקטת התגובה-
 - id זהה לבקשה
 - qr דולק – מציין תגובת DNS
 - aa דולק- סמכות להחזיר את ה IP
 - rd דולק כי המשתמש ביקש רקורסיבי במידה ואין את התשובה
 - qdcount – שאלה אחת
 - ancount – תשובה אחת
 - nscount – ללא רשומות סמכות
 - arcount – ללא רשומות נוספות
 - 2.4. שליחת הפקטה בעזרת הפונקציה sendp()
3. חזרה לסעיף 1

צילומי מסך

Wireshark: (מהקלטת DNS.pcap)

1	0.000000000	10.0.0.23	10.0.0.18	DNS	75 Standard query 0x0000 A www.myApp.com
2	2.021211741	10.0.0.18	10.0.0.23	DNS	104 Standard query response 0x0000 A www.myApp.com A 10.0.2.50

צד לקוח:

```
to DNS
sending DNS query to 'www.myApp.com'
.
Sent 1 packets.
got DNS response
ip of the app: 10.0.2.50
done with DNS
```

צד שרת:

```
listening to DNS request...
domain: www.myApp.com
DNS dict= {'www.myApp.com': '10.0.2.50'}
domain in dict!, IP- 10.0.2.50
Received DNS query for www.myApp.com
10.0.2.50
.
Sent 1 packets.
send DNS response
done with query
```

APP:

שימוש בספריית socketi scapy, חיבורים TCP ו rUDP

הסבר כללי על מימוש חיבור rUDP:

1. גודל פקטת מידע מינימלית: 1000 ביטים (גודל חלון השליחה)
2. שליחת מידע עם seq_num
3. ניסיון לקבל ack במשך 5 שניות (timeout=5)
4. אם התקבל ack ב seq_num שנשלח- החלון יגדל פי 2 (או יהיה גודל החלון המקסימלי של הלקוח פחות headers)
5. אם לא התקבל ack או התקבל ack על seq_num קודם-
 - a. פעם ראשונה עד שלישית: נחלק את החלון ל 2 (אם קטן מ 2000 נחזיר לגודל המינימלי- 1000)
 - b. פעם שלישית: גודל החלון יקטן לגודל המינימלי- 1000

צד לקוח:

1. מחכה לקבל מידע במשך 5 שניות (timeout=5)
2. במידה והגיעה פקטה - שמירת ה seq_num של הפקטה
3. במידה וה seq_num שווה ל seq שאנו מצפים לו- תגדיל את seq של ack שנשלח
4. אחרת- תשלח שוב ack עם ה seq האחרון שהגיע

חיבור בין האפליקציה לשרת:

שימוש בספריית socket וחיבור TCP

צד אפליקציה (פונקציית (get_image):

1. נפתח חיבור TCP IPv4 בין האפליקציה לשרת ע"י הפונקציה `socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)`
2. נחבר את האפליקציה ל ip והפורט הספציפיים ע"י `connect()`
3. נשלח בקשת `http get` לקבלת הכתובת של התמונה המבוקשת (rUDP/TCP – לפי בחירת המשתמש, לכל בחירה נתיב תמונה שונה) ע"י `sendall()`
4. נמתין לקבלת התשובה ע"י `recv()`
5. נשמור את הכתובת במשתנה `addr_image`
6. נסגור את החיבור

צד שרת:

1. נפתח חיבור TCP IPv4 בין השרת לאפליקציה ע"י הפונקציה `socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)`
2. נעשה שיוך בין הפורט לכתובת שנרצה באמצעות פונקציית `bind()` (פורט 40693, 693 - ספרות אחרונות בתז של אופק)
3. נקבל את בקשת `http get` מהאפליקציה ע"י פונקציית `recv()`
4. נבדוק איזו תמונה התבקשה (rUDP/TCP) ונשלח את כתובת התמונה המבוקשת ע"י `sendall()`

לקוח UDP:

חיבור ראשוני לאפליקציה: שימוש בספריית *scapy*

המשך חיבור ב *UDP socket*

צד לקוח:

1. גודל החלון של הלקוח הינו 16384 ביטים
2. בלולאה עד קבלת ack :
 - a. יצירת פקטה של שליחת גודל החלון לאפליקציה
 - b. שליחת הפקטה בעזרת פונקציה `send()`
 - c. קבלת הack בעזרת פונקציה `sniff()` מוגדר `timeout` של 5 שניות- במידה ולא קיבלנו בזמן זה תשלח פקטת גודל החלון פעם נוספת
3. קריאה לפונקציית `get_image()`
 - a. פתיחת `UDP socket`
 - b. `bind` לפורט 40693 (693 – סוף תז של אופק)
 - c. הגדרת הסוקט ללא בלוקינג (בשביל מימוש `timeout` אמין) - `sock.setblocking(False)`
 - d. שינה למשך כ-4 שניות (לאפשר לאפליקציה לסיים תקשורת עם השרת)
 - e. יצירת קובץ חדש בשם "received_image.jpg"
 - f. קבלת התמונה ב `rUDP`
- i. שמירת משתנה `wanted_seq` ששומר את מספר ה `seq_num` אותו הלקוח רוצה לקבל כרגע (הבא ממה שהוא כבר קיבל, מאותחל ב0)
 - ii. לולאת קבלת תמונה:
 1. הגדרנו משתנה `num` מאותחל ב5 (למימוש `timeout`)
 2. לולאת קבלת מידע:
 - a. קבלת מידע בעזרת פונקציה `recvfrom` (עם גודל החלון המקסימלי של הלקוח)
 - b. שנייה של שינה
 - c. אם התקבל מידע:
 - i. אם התקבל "final" נגמר המידע ונצא מהלולאה
 - ii. שמירת ה `seq_num`
 - iii. אם ה `seq_num` שקיבלנו שווה ל `wanted_seq` (מה שאנחנו מצפים לקבל) אז נכתוב את המידע שקיבלנו לקובץ ("received_image.jpg") ונגדיל את `wanted_seq`
 - iv. נצא מהלולאה בסעיף c
 - d. אם לא התקבל- נכנס ללולאה 5 פעמים ואז נצא (`timeout=5`)
 3. אם התקבל "final" נגמר המידע ונצא מהלולאה
 4. נשלח `ack` עם ה `wanted_seq` פחות 1 (מספר ה `seq` האחרון שקיבלנו וכתבנו את ה `data` שלו לקובץ)
 - g. סגירת הסוקט עם האפליקציה
 - h. פתיחת התמונה שהתקבלה

צד אפליקציה:

1. ממתניה לבקשה בעזרת פונקציה `sniff()`
2. במידה והבקשה שהגיעה הינה מעל `UDP` קריאה לפונקציה `get_request_rUDP(pkt)`
 - a. הוצאת גודל חלון הלקוח מהפקטה שהגיעה
 - b. בניית פקטת `ack`
 - c. שליחה של ה `ack` בעזרת פונקציית `send`

d. קריאה לget_image – תקשורת אפליקציה שרת מפורטת בעמ 10

e. קריאה לimage_to_client()

- i. הגדרת שליחת חלון מינימלי ל1000 ביטים בשם buffer_size
- ii. הגדרת החלון המקסימלי של הלקוח פחות headers
- iii. פתיחת נתיב התמונה שהתקבלה מהשרת
- iv. פתיחת socket UDP
- v. bind לפורט 40308 (308 ספרות אחרונות בתז של מוריה אסתר)
- vi. הגדרת הסוקט ללא בלוקינג (בשביל מימוש timeout אמין)- sock.setblocking(False)
- vii. שמירת count (יאותחל ב0) לבדיקת של 3 ack'ים זהים
- viii. שמירת file_pos – המציין את המיקום סמן הקריאה בתמונה
- ix. שמירת seq_num – המספר שישלח בפקטת המידע (יאותחל ב0)
- x. שמירת seq_ack – המספר שהגיע בack (יאותחל ב-1)
- xi. לולאת שליחת התמונה:

1. אם ה seq_num שווה לseq_ack פחות 1:

- a. נעביר את סמן הקריאה בקובץ לfile_pos בעזרת הפונקציה seek
- b. נשמור chunk של קריאת buffer_size ביטים מהקובץ
- c. אם אין יותר מידע בקובץ נצא מהלולאה
- d. נשלח את chunk המידע ללקוח בעזרת הפונקציה sendto
- e. לולאת קבלה: נחכה במשך 5 שניות לקבלת ack בעזרת פונקציית recvfrom
- f. אם קיבלנו מידע-
 - i. אם הack היה על השליחה האחרונה – נגדיל את הbuffer_size פי 2 (מקסימום גודל החלון של הלקוח פחות headers)
 - ii. אם הack אינו עבור הפקטה האחרונה שנשלחה:
 - 1. פחות מ3 פעמים: נחלק ב2 את הbuffer_size ונגדיל את count למספר הtimeout)
 - 2. 3 פעמים: נחזיר לגודל המינימלי- 1000 (נחזיר את count ל0)
 - iii. נצא מלולאת הקבלה
 - xii. נשלח פקטה אחרונה "final" להודעה ללקוח שאין יותר מידע לקבל
 - xiii. סגירת הסוקט בעזרת הפונקציה sock.close()

התמונה שנשלחת:



צילומי מסך

Wireshark: (מהקלטת rUDP.pcap)

1	0.000000000	10.0.0.27	10.0.2.50	UDP	65 50 → 20693 Len=54
2	1.003190301	10.0.2.50	10.0.0.27	UDP	65 50 → 20693 Len=21
3	1.079793070	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	76 40996 → 40993 [SYN] Seq=0 Win=65495 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSval=3586115604 TSecr=0 WS=128
4	1.079849049	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	76 40993 → 40996 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65495 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSval=3586115604 TSecr=3586115604 WS=128
5	1.079861521	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68 40996 → 40993 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=0 TSval=3586115604 TSecr=3586115604
6	1.079913795	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	116 GET /image HTTP/1.1
7	1.079918563	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68 40993 → 40996 [ACK] Seq=1 Ack=49 Win=65536 Len=0 TSval=3586115604 TSecr=3586115604
8	1.080000451	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	116 40993 → 40996 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=49 Win=65536 Len=48 TSval=3586115604 TSecr=3586115604 [TCP segment of a reassembled
9	1.080037845	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68 40996 → 40993 [ACK] Seq=49 Ack=49 Win=65536 Len=0 TSval=3586115604 TSecr=3586115604
10	1.080054475	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	68 HTTP/1.1 200 OK
11	1.080220000	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68 40996 → 40993 [RST, ACK] Seq=49 Ack=50 Win=65536 Len=0 TSval=3586115604 TSecr=3586115604
12	1.091159551	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	1053 40308 → 20693 Len=1009
13	2.095546213	10.0.0.27	10.0.2.50	UDP	98 20693 → 80 Len=54
14	4.187798250	10.0.0.27	10.0.2.50	UDP	98 20693 → 80 Len=54
15	6.247687050	10.0.0.27	10.0.2.50	UDP	98 20693 → 80 Len=54
16	8.320352616	10.0.0.27	10.0.2.50	UDP	98 20693 → 80 Len=54
17	11.094153269	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	1053 40308 → 20693 Len=1009
18	21.119671605	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	1053 40308 → 20693 Len=1009
19	22.412454340	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
20	25.124986528	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	2053 40308 → 20693 Len=2009
21	26.424268055	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
22	29.127255653	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	4053 40308 → 20693 Len=4009
23	30.443225747	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
24	33.130811720	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	8053 40308 → 20693 Len=8009
25	34.445620497	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
26	37.132345345	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	10037 40308 → 20693 Len=15993
27	38.452014039	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
28	41.142240814	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	10037 40308 → 20693 Len=15993
29	42.456372064	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
30	45.149464812	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	10037 40308 → 20693 Len=15993
31	46.462975718	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5
32	49.157130566	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	10037 40308 → 20693 Len=15993
33	50.157000000	127.0.0.1	127.0.0.1	UDP	49 20693 → 40308 Len=5

עד לקוח:

```
Enter U for rUdp or T for TCP: U
you chose rUDP!
client max window= 16384
```

```
.
Sent 1 packets.
send max window
wait for ack
wait for ack
wait to recv
got packet seq: 0
send seq: 0
wait to recv
got packet seq: 1
send seq: 1
wait to recv
got packet seq: 2
send seq: 2
wait to recv
got packet seq: 3
send seq: 3
wait to recv
got packet seq: 4
send seq: 4
wait to recv
got packet seq: 5
send seq: 5
wait to recv
got packet seq: 6
send seq: 6
wait to recv
got packet seq: 7
send seq: 7
wait to recv
got packet seq: 8
send seq: 8
wait to recv
wait to recv
got all the image!
opening image...
back to main
```

```

seq_num 2
wait for ack
ack seq: 2
got ack! double the size of buffer!
send new packet, buffer size= 8000
seq_num 3
wait for ack
ack seq: 3
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
seq_num 4
wait for ack
ack seq: 4
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
seq_num 5
wait for ack
ack seq: 5
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
seq_num 6
wait for ack
ack seq: 6
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
seq_num 7
wait for ack
ack seq: 7
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
seq_num 8
wait for ack
ack seq: 8
got ack! buffer = max client window!
send new packet, buffer size= 15984
got pkt
got pkt UDP
max window of client = 16384
.
Sent 1 packets.

connect to sever
connecting to ('127.0.0.1', 40693)
send get path of image to server: b'GET /image HTTP/1.1\r\nHost: ww
w.myApp.com\r\n\r\nrUDP'
wait to recv from server
addr image = image_UDP.jpg
done with server

send new packet, buffer size= 1000
seq_num 0
wait for ack
didn't recv
send new packet, buffer size= 1000
seq_num 0
wait for ack
didn't recv
send new packet, buffer size= 1000
seq_num 0
wait for ack
ack seq: 0
got ack! double the size of buffer!
send new packet, buffer size= 2000
seq_num 1
wait for ack
ack seq: 1
got ack! double the size of buffer!
send new packet, buffer size= 4000

no more data to send
done with client

```

לקוח TCP:

שימוש בספריית socket וחיבור TCP

צד לקוח:

1. בלולאה עד קבלת ack בעזרת פונקציה sniff()
2. פתיחת socket TCP בIPv4
3. bind לפורט 30693 (693 – סוף תז של אופק)
4. שליחת בקשת כתובת התמונה ע"י http get
5. קבלת התמונה ב TCP:
 - a. קבלת תשובת 200 ok
 - b. שמירת משתנה response שיאסוף לתוכו את כל חלקי התמונה
 - c. קבלת התמונה בצ'אנקים של 1024 (כולל הדרים)
6. פתיחת קובץ לתמונה בשם received_image.jpg וכתובת התמונה
7. פתיחת התמונה שהתקבלה
8. סגירת הסוקט עם האפליקציה

צד אפליקציה:

3. ממתנה לבקשה בעזרת פונקציה sniff()
4. בניית פקטת ack ושליחתה בעזרת פונקציית send()
5. קריאה לפונקציה get_request_TCP
 - a. פתיחת קשר TCP עם הלקוח בIPv4
 - b. קישור כתובת ופורט ע"י הפונקציה bind() (פורט 30308 , 308 ספרות אחרונות בתז של מוריה אסתר)
 - c. קבלת בקשת http get לכתובת התמונה
 - d. קריאה לפונקציה get_image() – **מפורט בעמ 10**
 - e. פתיחת התמונה לקריאה בינארית ע"י: as f: open(addr_image, 'rb') כך ש
addr_image זה כתובת התמונה המתקבלת מפונקציית get_image()
 - f. שליחת תשובת 200 ok ללקוח על בקשת התמונה
 - g. שליחת כל התמונה בפעם אחת (היא תתקבל בצ'אנקים של 1024 כולל headers)

התמונה שנסלחת:



צילומי מסך

Wireshark: (מהקלטה TCP.pcap)

1	8.980898980	10.0.0.20	10.0.0.20	TCP	50	TCP Window Update	30693 → 80 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=8192 Len=0	
2	1.003213567	10.0.0.27	10.0.0.27	TCP	50	80 → 30693 [ACK] Seq=1-Ack=2 Win=8192 Len=0		
3	0.973556326	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	70	30693 → 30308 [SYN] Seq=Win=65495 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSV=358538102 TSrc=8 W=128		
4	2.037874920	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	70	30693 → 30693 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSV=358538102 TSrc=358538102 W=128		
5	2.073582544	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	70	30693 → 30308 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
6	2.673845467	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	112	GET /image HTTP/1.1		
7	2.673845467	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30693 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
8	2.673845467	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	70	40792 → 40693 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=65495 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSV=358538102 TSrc=8 W=128		
9	2.673845467	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	70	40693 → 40792 [SYN, ACK] Seq=1-Ack=1 Win=65495 Len=0 MSS=65495 SACK_PERM=1 TSV=358538102 TSrc=358538102 W=128		
10	2.673845467	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	40792 → 40693 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
11	1.073856244	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	115	GET /image HTTP/1.1		
12	1.073856244	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	40693 → 40792 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
13	1.073856244	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	116	40693 → 40792 [PSH, ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102 [TCP segment of a reassembled		
14	1.073856244	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	40792 → 40693 [ACK] Seq=408-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
15	1.274561984	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	68	HTTP/1.1 200 OK		
16	1.274561984	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	40792 → 40693 [ACK] Seq=1-Ack=1 Win=6536 Len=0 TSV=358538102 TSrc=358538102		
17	2.676270900	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	112	30308 → 30693 [PSH, ACK] Seq=1-Ack=4 Win=6536 Len=4 TSV=358538104 TSrc=358538102 [TCP segment of a reassembled		
18	2.676270900	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=4-Ack=4 Win=6536 Len=0 TSV=358538104 TSrc=358538104		
19	2.676270900	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	3216	30308 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=32768 TSrc=358538104 [TCP segment of a reassembled P		
20	2.676234459	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=4-Ack=32813 Win=4812 Len=0 TSV=358538104 TSrc=358538104		
21	2.676343223	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	3238	30308 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=32613 Ack=4 Win=6536 Len=32768 TSV=358538104 TSrc=358538104 [TCP segment of a reass		
22	2.676343223	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=4-Ack=32613 Win=4812 Len=0 TSV=358538104 TSrc=358538104		
23	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	15812	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=65581 Ack=4 Win=6536 Len=18744 TSV=358538310 TSrc=358538310 [TCP		
24	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
25	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
26	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
27	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
28	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
29	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
30	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
31	2.822663931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=4-Ack=1125 Win=0 TSV=358538310 TSrc=358538310		
32	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	TCPOF Window Full 30693 → 30693 [ACK] Seq=81324 Ack=4 Win=6536 Len=0 TSV=358544131 TSrc=358544131		
33	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	12836	30308 → 30693 [PSH, ACK] Seq=81325 Ack=4 Win=6536 Len=17924 TSV=358544131 TSrc=358544131 [TCP segment of a reass		
34	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	32782	30308 → 30693 [ACK] Seq=81325 Ack=4 Win=6536 Len=17924 TSV=358544131 TSrc=358544131 [TCP segment of a reass		
35	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=81325 Ack=4 Win=6536 Len=0 TSV=358544131 TSrc=358544131 [TCP segment of a reass		
36	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=81325 Ack=4 Win=6536 Len=0 TSV=358544131 TSrc=358544131		
37	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	30693 → 30308 [ACK] Seq=81325 Ack=4 Win=6536 Len=0 TSV=358544131 TSrc=358544131		
38	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	32836	30308 → 30693 [ACK] Seq=813117 Ack=4 Win=6536 Len=32768 TSV=358544131 TSrc=358544131 [TCP segment of a reasemb		
39	37.082831924	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	5874	HTTP/1.1 200 OK		

צד לקוח:

```
you chose TCP!  
.  
Sent 1 packets.  
send get image  
recv ack  
connecting to ('127.0.0.1', 30308)  
bind  
wait to recv  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got packet  
got all the image!  
opening image...  
done  
back to main  
Enter E to exit or C to chose protocol again:
```

צד שרת:

```
starting up on 127.0.0.1 port 30308
waiting for a connection
connection from ('127.0.0.1', 30693)
got from client = b'GET /image HTTP/1.1\r\nHost: www.myApp.com\r\n\r\n'

connect to sever
connecting to ('127.0.0.1', 40693)
send get path of image to server: b'GET /image HTTP/1.1\r\nHost: ww
w.myApp.com\r\n\r\nTCP'
wait to recv from server
addr image = image_TCP.jpg
done with server

send all the image to client
finally
```

```
timeout!!! buffer decreases by half, count= 0
send new packet, buffer size= 4001
seq_num 3
wait for ack
```

תשובות:

1. מנה לפחות ארבעה הבדלים עיקריים בין פרוטוקול TCP ל-QUIC-

a. הבדל בדרך החיבור:

TCP משתמש בדרך של 3 פקטות (SYN, SYN ACK, ACK) - לחיצת יד (handshake) ואילו QUIC משתמש ב-2 פקטות בלבד - הלקוח שולח בקשה לחיבור עם מזהה והשרת מאשר.

b. הבדל בשליחת מנות שאבדו:

TCP מחכה לtimeout או למספר שכפולי ACK לפני שליחה מחדש של פקטה שאבדה. לעומת QUIC שלא מחכה לTIMEOUT ושולח פקטה נוספת במידה ויש שכפול ACK אחד. בנוסף הוא משתמש ב-FEC (מוסיף לכל חבילה מידע נוסף שיכול לעזור במידה ויהיה איבוד פקטות לשחזור המידע ללא שליחה מחדש של כל הפקטה).

c. הבדל מבחינת אבטחה :

ל-TCP אין אבטחה שמובנת בתוך הפרוטוקול (בדרך כלל מתבסס על TLS - מנגנון חיצוני). לעומת QUIC שכבר יש לו מנגנוני אבטחה מובנים כמו הצפנה ואימות.

d. הבדל במספר החיבורים:

ב-TCP אם לקוח צריך יותר מזרם מידע יחיד הוא יצטרך חיבור TCP נוסף לעומת QUIC שתומך בשליחת כמה זרמי מידע שונים בו זמנית עם חיבור יחיד

2. מנה לפחות שני הבדלים עיקריים בין Cubic ל-Vegas

a. הבדל בין CUBIC ל-VEGAS :

CUBIC שומר על חלוקה שווה של רוחב פס בין זרמים שונים של מידע לעומת VEGAS שאינה מבטיחה חלוקה שווה אלא נותנת עדיפות לזמני עיכוב נמוכים ואובדן פקטות נמוך מה שעלול לגרום לאי אחידות ברוחב הפס.

b. הבדל נוסף - VEGAS מגיבה מהר יותר לשינויים ברשת ע"י התאמת קצב השליחה

מאשר CUBIC שתהיה איטית יותר בהגבה לשינויים (VEGAS מקטינה את חלון השליחה ביותר אגרסיביות לעומת cubic שמורידה באופן הדרגתי).

3. הסבר מהו פרוטוקול BGP במה הוא שונה מ-OSPF והאם הוא עובד על פי מסלולים קצרים

a. פרוטוקול BGP: הוא פרוטוקול המאפשר לכל רשת למצוא את הנתיב הטוב ביותר לרשת אחרת (פרוטוקול חיצוני)

b. לעומת זאת OSPF שהוא פרוטוקול פנימי ברשת המוצא לכל ראוטר את הדרך הקצרה ביותר לכל ראוטר אחר

c. BGP לא תמיד עובד על פי המסלול הקצר ביותר אלא לפעמים יקח מסלול ארוך יותר אך זול יותר (או התחשבות בכל מיני גורמים נוספים)

4. אם יהיה NAT בין המשתמש ל-APP המשתמש ישלח את אותן הודעות בעוד ה-APP ישלח ל-IP של הנתב החיצוני של ה-NAT של הלקוח והנתב ינתב אותם פנימה ברשת הפנימית ללקוח.

5. הסבירו את ההבדלים בין פרוטוקול ARP ל-DNS

הבדלים:

a. ARP מקבל כתובת IP ומחזיר כתובת MAC

DNS מקבל דומיין ומחזיר IP

b. ARP משמש לתקשורת פנימית ברשת בעוד DNS משמש לתקשורת אינטרנט בין

מכשירים ברשת שונה

c. ARP בשכבת הלינק , DNS בשכבת האפליקציה

ביבליוגרפיה:

- https://he.wikipedia.org/wiki/Domain_Name_System .1
- https://he.wikipedia.org/wiki/Dynamic_Host_Configuration_Protocol .2
- https://he.wikipedia.org/wiki/Address_Resolution_Protocol .3
- <https://he.wikipedia.org/wiki/BGP> .4
- https://he.wikipedia.org/wiki/Open_Shortest_Path_First .5
- <https://www.techtarget.com/searchnetworking/tip/BGP-vs-OSPF-When-to-use-each-protocol> .6
- <https://inapp.com/blog/quic-vs-tcp-the-full-story> .7
- https://en.wikipedia.org/wiki/TCP_Vegas .8
- https://en.wikipedia.org/wiki/CUBIC_TCP .9
- <https://www.youtube.com/watch?v=3P2PCCNavCM> .10
- <https://www.youtube.com/watch?v=cu1BVjAPcTU> .11
- <https://serverfault.com/questions/729025/what-are-all-the-flags-in-a-dig-response> .12
- https://he.wikipedia.org/wiki/Network_Address_Translation .13
- <https://blog.apnic.net/2019/03/04/a-quick-look-at-quic> .14
- <https://en.wikipedia.org/wiki/QUIC> .15
- מצגות הקורס .16