**המחלקה להנדסת תוכנה**

**פרויקט גמר תשע"ז**

**אבטחת נתבים ברשת בייתית**

**Securing wireless networks for home routers**

**ליאור ספיר liorsap1@gmail.com**

**יועד שירן shooki@gmail.com**

**מנחה אקדמי: ד'ר אללוף מרים.**

**אישור: תאריך:**

**רכזי הפרוייקטים: ד'ר אללוף מרים ו-ד'ר יגל ראובן.**

**אישור: תאריך:**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **#** | **מערכת** |  |
| **1** | **מאגר קוד** | **https://github.com/sh00ki/JCE-Project** |
| **2** | **יומן** | **https://trello.com/b/Ter3qxak/yoad-lior-project** |
| **3** | **ניהול פרוייקטים** | **Github** |

**1. מבוא**

היום, השימוש ברשתות אלחוטיות (WIFI) הופך להיות כל כך שכיח, יש צורך בנקיטת אמצי הגנה ואבטחה על הרשתות האלחוטיות. מעצם טיבעה, תקשורת אלחוטית מתאפיינת בכך שהמידע המשודר מהמחשב ואליו חשוף להאזנה. באמצעות כלים פשוטים, ניתן להאזין לתשדורת האלחוטית, מה שעלול להביא לחשיפה של מידע רגיש ומקורות שאין אנו רוצים לחשוף בפני אחרים.

בנוסף על כך, רשת אלחוטית בייתית או משרדית שאינה מאובטחת כיאות לעולם הגדול, חושפת את הנתב ומשתמשי הרשת הביתית עצמה, להאקרים וגורמים זרים המעוניינים לזרוע בה הרס, לגזול רוחב פס ולדלות אינפורמציה רגישה מבלי שמשתמשי הרשת ידעו על כך.

על מנת לפרוץ לנתב האלחוטי ולרשת הביתית, כל מה שנדרש הוא מחשב נייד, תוכנה וקצת סבלנות. לכן יש צורך חיוני ליישם מנגנוני אבטחה שיגנו על הרשת האלחוטית.

ברצוננו להדגיש כי אין אבטחה ברמה מושלמת לשום רשת אלחוטית. פורץ או גורם זר עיקש וחדור מטרה ברורה, עם אמצעים להשגתה, יוכל להתגבר על כל מנגנון אבטחה שניישם במהלך הפרויקט. עם זאת ובהנחה שעל המחשבים לא שמורים סודות חשובים ביותר, יישום האבטחה שנציג בפרויקט, יגביר את בטחון הרשת האלחוטית בבית ובמשרדים קטנים.

על מנת להבין את הבעיה שאנו רוצים להציב בפרויקט שלנו ולפתור אותה במהלך הפרויקט עלינו להבין את כל נושא האבטחת מידע הרולוונטים עבור הפרויקט שלנו. הנושאים הרלוונטים עבור הפרויקט שלנו אלה פרוטוקולים של תקשורת אלחוטית העובדים בתקן IEEE 802.11.

IEEE 802.11 זהו אוסף סטנדרטים הנושאים את הרשת המקומית האלחוטית בתדרים 2.4Ghz, 5Ghz.

תקן זה מכיל שיטות אפנון לצורך העברת המידע ברשת האלחוטית ושימוש בפרוטקול בסיסי שמשמש לרשת מקומית (LAN).

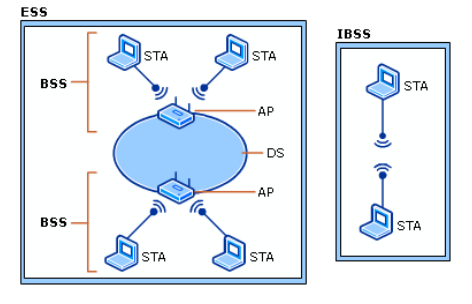
המבנה הבסיסי של 802.11 מכיל מספר מרכיבים עיקרים : תחנה (STA) , נקודת גישה אלחוטית (AP), מערך שירות בסיסי עצמאי (IBSS), מערך שירות בסיסי (BSS), מערכת הפצה (DS), ומערכת מורחבת(ESS).

IBSS זה רשת אלחוטית המכילה לפחות שתי STA שעובדות ללא תלות במערכת הפצה (DS). רשת זאת נקראת Ad-hoc.

BSS זה רשת אלחוטית שמכילה AP אחד התומך בלפחות STA אחד. רשת זו נקראת רשת אלחוטית בסיסית.

כל STA ברשת BSS מתקשר דרך ה AP והAP משמש כמתווך לרשת LAN הקווית בין תחנות STA שמחוברות מחוץ לרשת האלחוטית.

דוגמה לכך אפשר לראות באיור הבא:



חשוב לציין שצורת הגישה לרשת אלחוטית שונה מצורת הגישה לרשת קווית וזה כי לרשת אלחוטית חסר את הפרטיות המינמלית שמקבלים ברשת הקווית. בעוד שהרשת הקווית יכולה להיחשף רק למי שיש גישה פיזית לנקודת הרשת.

עקב חוסר הפרטיות ברשת האלחוטית נצטרך לספק אמצעי אבטחה שמחולק לשלושה חלקים:

1. אימות – כל STA מחויב להזדהות וליצור שייכות עם AP לפני שהוא משדר מידע, השייכות מתבצעת באמצעות שני קיטריונים:

- אימות במערכת פתוחה – זאת מערכת AP שמבצעת אימות ללא סיסמה וכולם יכולים להתחבר

- אימות במפתח משותף – זאת מערכת AP שמחויב במפתח משותף ועל ידי כך מקשה את ההתחברות לרשת האלחוטית עבור STA שאינו רצוי.

וזאת ע"י כך ש:

1. STA מנסה להתקשר לAP ע"י יצירת תקשורת (הקמת קשר).

2. ה-AP עונה לSTA ע"י מחרוזת רנדומלית כאתגר זיהוי.

3.STA מצפין את המחורזת בעזרת מפתח משותף שלו ומחזיר את המחרוזת לAP.

4.הAP מפענח את הקוד שקיבל בעזרת המפתח המשותף ובודק האם המחרוזת שהתקבלה זהה לזו ששלח בשלב 2, אם כן הSTA יקבל הודעה שהוא הצליח להתחבר ואחרת הוא יקבל הודעת שגיאה.

2. סינון – הAP מבצע יכולות לסנן תחנות שמתחברות אליו ע"י סינון כתובות MAC או סינון כתובות IP.

השיטות סינון ע"י MAC או IP יכולות להיות מיותרות כאשר האקר יכול לזייף את הכתובת MAC/IP וע"י להתחזות לגורם שמחובר לרשת. ההאקר עושה זאת ע"י האזנה למידע שעובד ברשת ודגימה של המידע הזה.

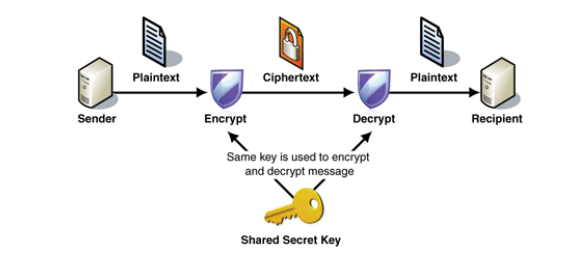
3. הצפנה – זהו תהליך שהAP הופך מסך מקורי למספר מוצפן.

הAP עושה זאת בשביל להבטיח פרטיות עבור הSTA שמחוברים ברשת האלחוטית ובשביל שהמידע אינו יגיע לגורם שאינו מחובר לרשת (מאזין).

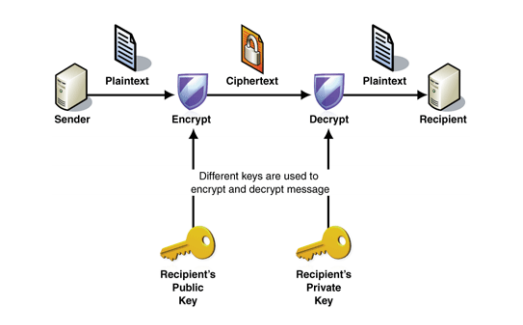
ההצפנה מתבצעת ע"י העברת המידע דרך נוסחת הצפנה מסויימת (מפתח).

קיום יש שני סוגים של הצפנות נפוצות.

1. הצפנה סימטרית – הצפנה שבה אותו מפתח מושמש כדי להצפין את המידע. בהמשך נפרט על מנגון WEP שעובד על הצפנה סימטרית.



2. הצפנה אסימטרית – הצפנה שבה משתמשים במפתח אחד להצפנת המידע ובמפתח אחר לפענוח ההצפנה.(WPA)



Wep – Wired Eqivalent Privacy – הוא אלגוריתם לאבטחת רשת נתונים אלחוטית העומדת בתקן IEEE 802.11. מנגנון אשר מאפשר הצפנה סימטרית. WEP משתמש במפתחות הצפנה באורכים של 40 bit או 104 bit. דרך פעולתו של האלגוריתם היא: הצפנת זרם סימטרי אשר לוקח את גוך הframe אר מכיל את המידע הרצוי לשליחה. מעביר אותו דרך הצפנה שעליה נפרט בהמשך ומשדר אותו לאוויר. התחנה (משץמש קצה או AP) קולטת את המידע המשודר ומשתמשת באותה דרך הצפנה על מנת לפענח את המידע שנשלח.

WEP מצפין אך ורק את אותו הframe שבו מכיל מידע הרצוי לשליחה ולא את ה-header של חבילת המידע. כך משאיר את כתובת המען והנמען חשופים לכל מאזין. נרחיב על חולשתיו של הפרוטוקול בהמשך.

מנגנון ההצפנה של WEP משתמש באלגוריתם ההצפנה RC4, אשר פותח על ידי אותה חברה אשר פיתחה אלגוריתם הצפנה נוסף ה- RSA. כיום לWEP יש 3 צורות הצפנה ומה שמבדיל בינהם הוא אורך המילה שעל הפרוטוקול להצפין. 64, 128ו- 256 ביט אורך מילה. כל אותם הצפנות פועלות על אותו עקרון רק עם מימוש מעט שונה המבדיל אחד מהשני. נסביר את הרעיון כאן: נדגים זאת על ההצפנה בעלת אורך 64 תווים. כדי ליישם את הפרוטוקול WEP יש לייצר ווקטור אתחול שמטרתו להחזיק 2^24 סדרות תווים שונים אחד מהשני. כל רצף תווים בעל גודל 24 bit נקרא keystream. בנוסף לווקטור האתחול יש להחזיק מפתח קבוע באורך 40 ביט כאשר ל40 ביט של המפתח משורשר כל פעם של שליחה עוד 24 תווים שונים כל פעם מאותו ווקטור אתחול. כל פעם יש לנו תשדורת של 64 ביטים המכילים 40 ביט מפתח ועוד 24 תווים מהווקטור אתחול לפי רצף אשר מגיעים בתבנית קבועה וברצף מסויים, כל פעם 24 תווים אחרים לפי הסדר שנמצאים באותו הווקטור.

מספר חולשות קריטיות התגלו על ידי חוקרים והאקרים, מה שהוביל לכך שהפרוטוקול WEP ניתן לפריצה ובאמצעות כלי תוכנה זמינים ומתאימים תוך זמן קצר יחסית. כעת נסביר כיצד ניתן לנצל את חולשת ה-WEP לצורך הבנת המפתח המועבר דרך הפרוטוקול המדובר. פענוח של המידע המוצפן בעזרת הפרוטוקול נעשה באופן הבא: יש להאזין לכל חבילות המידע הנשלחות ברשת האלחוטית ולשמור את כל המידע שמועבר. לדוגמה ב- WEP של 64 bit יש להאזין 2^24 חבילות מידע ולדגום את כל רצפי התווים הנמצאים בווקטור. כאשר בחבילה הבאה מזהים רצף תווים כזה - keystream שכבר הגיע בעבר, ניצור keystream שהוא זהה לזה שנוצר בתהליך ההצפנה (במידה וגם המפתח הסודי זהה). Keystream זה והקוד (plaintext) עוברים פעולת XOR וכל מקבלים את המידע. על ידי גילוי keystream אחד, תוקף יכול לשדר מידע מוצפן ללא חשש או לפענח חבילת מידע הנשלחת ברשת האלחוטית בעזרת האזנה לאותה הרשת.

עקב חולשותיו של הפרוטוקול WEP, התכנסו חוקרים רבים ומהנדסים מההתאחדות של IEEE 802.11 והחליטו ולשפר את פרוטוקול האבטחה האמון על הרשת האלחוטית WIFI והגיעו לפיתוח תקן חדש IEEE 802.11i. אותה התאחדות הגיעה לפיתוח פרוטוקול אבטחת רשת חדש המיישם את אותו סטנדרט מוזכר הנקרא – WPA.

הגרסה הראשונית של אותו הפרטוקול הייתה במטרה להחליף את הפרוטוקול ה-WEP הישן. אותו פרוטוקול פותח בעקבות פריצות חמורות שנמצאו על ידי מומחים במערכת העובדת על הפרוטוקול הקודם.

WPA – Wi-Fi Protected Access

הפרוטוקול משתמש באותו הרעיון כפי שהפרוטוקול הישן WEP אוחז אך עם מספר שינויים אשר מחזק את אבטחתו ומתגבר על החולשות של הפרוטוקול הקודם.

פרוטוקול WPA מביא איתו שני שיפורים מפרוטוקול WEP:

1. הצפנת נתונים משופרת דרך פרוטוקול אמינות מפתח זמני שנקרא – TKIP : temporal key intergrity protocol. WPA משתמש ב-TKIP שהוא פרוטוקול מפתח זמני. הצפנת המפתחTKIP בפרוטוקול החליפה את המפתח הקטן יחסית אשר נמצא בWEP, בגודל של 40 [ביט](https://he.wikipedia.org/wiki/%D7%A1%D7%99%D7%91%D7%99%D7%AA), שאינו משתנה וקבוע.ה-TKIP הוא מפתח של 128 ביט לכל [חבילת מידע](https://he.wikipedia.org/wiki/%D7%97%D7%91%D7%99%D7%9C%D7%AA_%D7%9E%D7%99%D7%93%D7%A2) והוא יוצר באופן דינאמי ומשתנה מפתח חדש לכל חבילת מידע הנשלחת וכך מונע התנגשויות ורצף תוים חוזרים.

2. אימות המשתמש – בWEP היה תהליך של אימות ע"י 4 הודעות בין הSTA לAP.

ב-WPA יש הרחבה של תהליך האימות ע"י תהליך דומה שנקרא The 4 way handshake.

תהליך ה 4 way handshake הינו תהליך אימות בין STA לבין AP.

בתהליך זה מתבצע אימות שעונה על כל הקריטריונים הבאים :

* Authentication
* Access control
* Replay prevention
* Message modification detection
* Message privacy
* Key protection

תהליך ה 4 way handshake

הAP מוודא שהSTA הינו גורם אמין שמנסה להתחבר לרשת ע"י החזקת מפתח שנקרא Per Master Key(PMK) שאותו הוא יוצר מחדש עבור כל STA.

בשלב הראשון הAP שולח PMK לSTA (הודעה 1), כאשר הSTA מקבל את ההודעה מהAP הוא יוצר הודעה חדשה שנקראת Pairwise Transient Key (PTK), שהיא מכילה את כל הנתונים הבאים :

1. Authenticator nonce – זהו הnonce שהAP שלח בהודעה הראשונה
2. Supplicant nonce – זהו הnonce של הSTA שהוא אשלח בהודעה השניה
3. Authenticator Address – הכתובת של הAP שנשלחה בהודעה הראשונה
4. Supplicant Address – הכתובת של הSTA שתישלח בהודעה השנייה

חוץ מה-4 הנתונים הPTK מחזיק 5 מפתחות שונים שנשתמש בהם בהמשך (64bytes), 5 המפתחות הינם:

1. KCK – Key Confirmation Key - מאפיין זה מכיל בתוכו את הסיסמה שנשלחת ברשת. (16bytes)
2. KEK – Key Encyption Key – מאפיין זה יצפין את הסיסמה שתישלח ברשת (הפריימים (מידע) של הeapol מכיל בתוכו KEK לצורך הצפנה) (16bytes)
3. Temporal Key - זהו מפתח זמני שישמש את הAP להצפין/לפענח את המידע שעובר בין הAP לSTA. (16bytes)
4. Temporal MIC 1 - נועד בשביל לחשב את האימות בתוך הAP האם הPTK נכון.
5. Temproal MIC 2 - נועד בשביל לחשב את האימות בתוך הSTA האם הEAPOL-Key נכון.

והוא שולח את כל המידע הזה לAP (הודעה 2 )

אם כל המידע של הודעה 2 נכון (אומת ע"י הAP) , נמשיך בתהליך להודעה 3, אחרת יפסיק התקשורת בין הSTA לAP.

ברגע שהAP מקבל את ההודעה השנייה מהSTA, הוא מבצע אימות של הדברים הבאים:

1. הוא בודק האם ניתן לגזור מחדש את ה PMK שהתקבל מההודעה הראשונה.
2. הוא בודק האם ה PMK נכון
3. הוא בודק האם ה PTK שנשלח בהודעה השנייה נגזר נכון מהPMK של הסעיף השני.

ברגע שכל המידע נבדק ונמצא אמין הAP מתחיל ליצור GTK – Group Temporal Key שמכיל את פרטי האימות ומאפשר גישה לSTA. (הודעה 3)

במידה והSTA קיבל את ההודעה השלישית הוא שולח ACK של התחברות לAP ומודיע לו שהGTK אושר והותקן על הSTA.

בן הפרוקטולים החשובים שעלינו להכיר WEP,WPA,WPA2.

בפוריקט זה אנו נפרט על הפרוקטלים הנל וננסה להסביר את החולשות של הפרוקטולים האלה.

ראשית נסקור את הפרוטקולים ובהמשך נציג את חולשתיהם.

**תיאור הבעיה:**

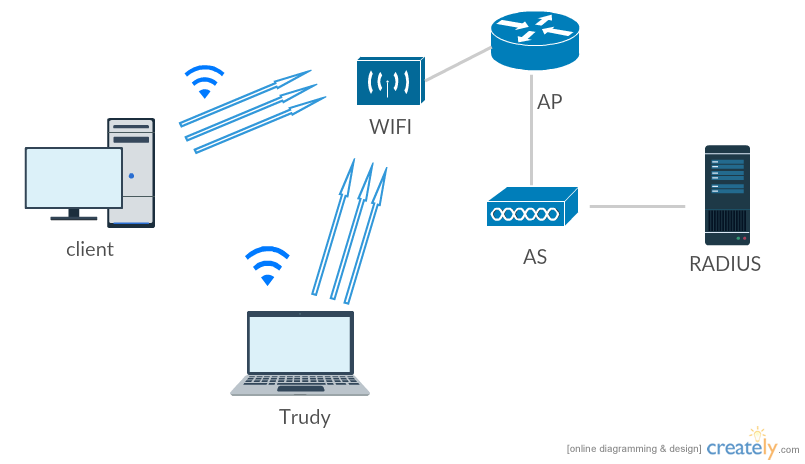
- היום, בעידן בו כולנו שומרים מידע רגיש על מחשבינו הביתיים ומשתמשים בשירותים הנזקקים לרשת אינטרנטית, מאוד קל לצוטט, להאזין ולדגום את המידע של תעבורת תשדורת האינטרנט ע"י האזנה לרשתות שמבוססות WIFI. ישנם כלים רבים חינמים, שניתן בעזרתם לפצח את תהליך האימות ולפצח את סיסמת הכניסה לרשת האלחוטית.

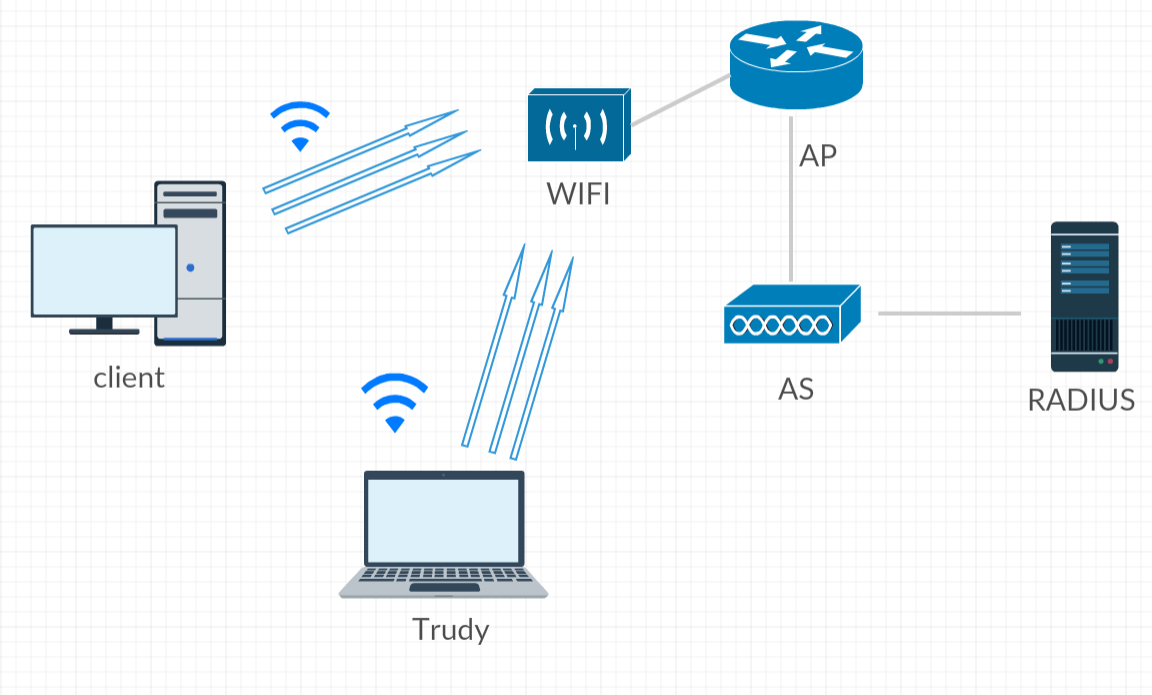
(למשל ע"י הכלי Aircrack-ng וכלים נוספים שנפרט עליהם בהמשך המסמך).

- בפרויקט שלנו נתמקד ב: פתרון הבעיה של האזנה ודגימה של תהליך האימות לצורך כניסה לרשת הWIFI ברשתות בייתיות ומשרדיות כחלק ממתקפת Brute force ו-נציע פתרון ישומי להגנה, שעליו חשבנו (נציג אותו בהמשך המסמך.

בעת דגימה של תהליך האימות (4-way-handshake) ע"י גורם שלישי (האקר או כל גורם זר אחר), המידע המכיל נתונים על הכניסה לרשת האלחוטית חשוף, מה שנשאר זה רק לפצח את אימות הכניסה בעזרת מילון סיסמאות. כל מה שנשאר להאקר, זה להריץ קובץ אשר מכיל אוסף סיסמאות רחב, ללא ידיעה של הנתב\המשתמש על הנעשה מצד הפורץ בכדי לפצח את סיסמת האימות בכדי לקבל כניסה לרשת הביתית אלחוטית.

מתקפה זאת נקראת Brute Force על רשתות שמבוססות WIFI לצורך דגימה של תשדורת הרשת, מתבצעות בשכיחות גבוהה. אחת מהדרכים לבצע מתקפה שכזו, היא בדרך הזו: ה supplicant  (client) שולח בקשה להתחברות לAuthenticator (router) ומתחיל תהליך אימות שמתרחש ברשת. כיו"ם האימות אינו מתבצע בנתב ולכן ניתן להאזין לתהליך האימות דרך הרשת. לדגום את המידע של האימות (לדגום את המפתח של הPreshared Key של הרשת WIFI  ולהיכנס לתוך הרשת, לצפות במחשבים נוספים, האזנה MITM וסוגים שונים של מתקפות)



****