# CS: hw4 - profile\_manager

學號: b04902053 姓名: 鄭淵仁

flag: FLAG{I\_HAVE\_N0\_1DEA}

## script

可以取得 shell 的 python3 檔案: profile\_manager.py (requirements: pwntools )

## write-up

#### 程式的漏洞

profile manager 有兩個漏洞:

- add\_profile 在 calloc desc 的時候,如果大小不是 8 的倍數,他會自動「 7 捨 8 入」到 16 的倍數。 所以如果選擇 Øx92 的大小的 desc 時, calloc 只會開一個 Øx90 大小的 chunk,卻會 read Øx91 個 byte,這樣就有少量的 heap overflow 的問題可以利用。
- edit\_profile 在 realloc name 的時候,如果 realloc 的大小是 0 的話,會變成 free 掉 name 然後直接 return 。也就是說,這樣一來只會 free 掉 name ,而且 pointer 沒有設成 NULL ,還有 use after free 的問題。

#### 主要思路

可以利用第 2 個漏洞來達到在任意位置 malloc 的效果,這樣一來就可以 malloc 在想要改的 chunk header 的位置,然後隨自己開心的改寫 chunk header,然後就可以用上課教的 unlink 的技巧去改掉 profile array 裡面的值,就可以 leak GOT 和改寫 GOT了。

但是為了要能 malloc 在想要改的 chunk header 的地方,要先知道 heap 的 address,所以我先 leak 出 heap 的 address,接下來就可以依照剛剛說的方法去取得 shell。

### leak 出 heap 的 address

所以首先製造 2 個 profile · 再利用第 2 個漏洞 free 掉這 2 個 profile 的 name · 這時候 profile[1].name 的值就會是 profile[0].name 的 address ·

接下來再 edit profile[1].name 的最後 1 個 byte · 讓 profile[1].name 的最後 1 個 byte 不是 NULL · 這樣就可以用 show profile(1) 來取得 profile[0].name 的 address · 也就可以推算出 heap 的 address ·

#### 製造 fake chunk

算出 heap 的 address 之後,就可以透過修改 profile[1].name 來讓下下一次的 malloc 的位置變成是 profile[2].desc 的 chunk header 的後 8 個 byte。再利用第 1 個漏洞 (heap overflow) 把 profile[2].desc 的 chunk header 的 prev\_size 的 byte 改成 @x20 來騙過下下一次 malloc 的 size 的檢查。

這樣一來,下下一次 malloc 的時候就會 malloc 在 profile[2].desc 的 chunk header 的後 8 個 byte · 也 就可以把這個 chunk header 的 prev\_inuse 的 bit 設為 0。

最後再利用一次第 1 個漏洞去把 profile[2].desc 的 chunk header 的 prev\_size 改為 @x90 · 同時順便在 profile[1].desc 裡面寫入假的 chunk 的 header。

這樣一來再 delete\_profile(2) · 就會把 profile[1].desc 的 address 從指向 heap 變成指向 profile[0].desc 。 就可以用來編輯 profile[0].desc 的 address 了。

## leak 出 system 的 address 並蓋掉 atoi@GOT

最後·就可以利用改寫 profile[1].desc 來把 profile[0].desc 的 address 改成 atoi@GOT · 再 show\_profile(0) 就可以 leak 出 atoi 的 address · 並推算出 system 的 address。

接著再 edit\_profile(0) 來把 atoi@GOT 的值改成 system · 最後再 choice 的時候送出 ';/bin/sh'; 就可以取得 shell 了。