1.Prerequisite

1.1 Challenge 1

Shell 命令用法介绍

- 1s:列出当前路径下的文件和目录
 - 。 -a: 列出所有文件和目录,包括隐藏文件
 - -1:列出详细信息,
- cd path:用于更改当前工作路径
 - o path 中 ~ 代表 home, . 代表当前路径, .. 代表上一级路径。
- mkdir:用于创建新目录
- man:查看 man 文档, man 是 "manual" 的缩写, 是一个用于查看命令、函数、配置文件和系统调用的手册页的命令

Linux 环境下的实操截图

man

```
Is - list directory contents

SYNOPSIS

Is [OPTION]... [FILE]...

DESCRIPTION

List information about the FILEs (the current directory by default).

Help Sort entries alphabetically if none of -cftuvSUX nor --sort is specified.

Mandatory arguments to long options are mandatory for short options too.

-a, --all do not ignore entries starting with .

-A, --almost-all do not list implied . and ..

--author

Manual page ls(1) line 1 (press h for help or q to quit)
```

cd ls ls -a mkdir

1.2 Challenge 2

```
#!/usr/bin/python3

data = input("give me your string: ")
print("length of string:", len(data))

data_old = data
data_new = ""
for d in data:
    if d in 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz':
        data_new += chr(ord(d) - 32)
    elif d in 'ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ':
        data_new += chr(ord(d) + 32)
    else:
        data_new += d
```

Python代码功能解释

- 程序读入用户输入的字符串长度并写入变量 data,在屏幕显示该字符串的长度。
- 程序将用户输入的字符串中大写字母转化为小写字母,小写字母转化为大写字母,组成 data_new ,并输出。

Caluclator

完整代码

```
import socket
from pwn import *
context.log_level = 'debug'
HOST = "10.214.160.13"
PORT = 11002
s = remote(HOST, PORT)
def recv_one_line(socket):
   buf = b""
    while True:
        data = socket.recv(1)
        if data == b'\n':
           return buf
        buf += data
def recv_one_question(socket):
   buf = b""
    while True:
        data = socket.recv(1)
        if data == b'=':
            return buf
```

```
buf += data
recv_one_line(s)
recv_one_line(s) # Mom: finish these 10 super simple calculations,
recv_one_line(s)
                        and you will get a flag
recv_one_line(s) # Melody: that's easy...
recv_one_line(s)
                # Mom: yep, in 10 seconds
recv_one_line(s)
                recv_one_line(s)
question_1 = recv_one_question(s)
a = eval(question_1)
a_str = str(a)
a_bytes = a_str.encode()
s.send(a_bytes)
s.send(b'\n')
while True:
   recv_one_line(s)
   recv_one_line(s)
   question_2 = recv_one_question(s)
   int_answer_2 = eval(question_2)
   str_answer_2 = str(int_answer_2)
   byte_answer_2 = str_answer_2.encode()
   s.send(byte_answer_2)
   s.send(b'\n')
```

成功解决截图



AAA{melody_loves_doing_calculus_qq_qun_386796080}

1.3 Challenge 3

1. What is the value of dh after line 138 executes? (Answer with a one-byte hex value)

```
xor dh, dh
```

异或运算 dh=0x00

2. What is the value of dl after line 141 executes? (Answer with a one-byte hex value)

```
and dl, 0
```

dI = 0x00

3. What is the value of di after line 161 executes? (Answer with a two-byte hex value)

```
mov dx,0xffff
not dx
mov bp,dx
mov di,bp
```

di的值即为dx的值

即为0x0000

4. What is the value of ax after line 178 executes? (Answer with a two-byte hex value)

```
mov ax ,0x0003
int 0x10
mov al,'t'
mov ah,0x0e
```

- 1. mov ax, 0x0003:数0x0003移动到AX寄存器中。因此, AX的值为0x0003。
- 2. mov al, 't': 将字符't'移动到AL寄存器中。因此, AL的值为ASCII码对应的数值, 即0x74。
- 3. mov ah, 0x0e:将立即数0x0e移动到AH寄存器中。因此,AH的值为0x0e。

故ax的值为0x0e74

5. What is the value of ax after line 208 executes for the third time? (Answer with a two-byte hex value)

ah值为0x0e,循环三次后,si指向.string_to_printal的第三个字节,值为0x4f,然后赋值给al 故ax的值为0x0e4f

6. What is the value of dx after line 224 executes? (Answer with a two-byte hex value)

dx的值为0x030f

flag

由上述可得flag 为ACTF{We1com3_7o_R3_00_00_0000_0e74_0e4f_030f}

2.Web

由hint中的浏览器开发工具,获得网页的源代码,利用python爬虫不断爬取新网页的cookie和token,最后得到flag

爬虫相关知识

- requests模块:用于发送HTTP请求的库,提供API使得发送GET,POST请求及处理相应很方便
- tqdm模块:用于在命令行界面显示进度条,可以方便显示迭代过程的进度使得程序运行过程更加可视化
- re模块:用于处理字符串匹配和搜索,用于从文本中提取特定模式的内容

代码及解释

```
import requests
import tqdm
import re
site = "http://pumpk1n.com/"
lab0_suffix = "lab0.php"
flag_suffix = "flag.php"
**site变量表示网站的基础URL。_suffix表示页面的路径后缀,要构建完整的URL,需要将这些部分拼接起来**
r = requests.get(site + lab0_suffix)
assert(r.status_code == 200)
cookie = r.cookies['PHPSESSID']
cookie_data = f'PHPSESSID={cookie}'
print(f"get very first cookie: {cookie_data}")
**使用requests模块发送了一个GET请求,访问了由site和lab0_suffix构建的完整URL,然后用assert语句
对响应的状态码进行断言,确保状态码为200(表示成功)。之后从响应对象获取了名为'PHPSESSID'的cookie
值,并将其保存到cookie变量中,构建cookie_data字符串以便进一步使用**
def get_token_from_data(data:str):
```

```
pattern = '/flag.php?token='
s = data.find(pattern)
return data[s + len(pattern) : s + len(pattern) + 16]
**这个函数get_token_from_data接收一个字符串data作为参数,并尝试从中提取出一个名为token的值。函数通过搜索指定的模式/flag.php?token=来定位data中的相关部分,然后截取出16个字符的token值并返回。
**

token_data = get_token_from_data(r.text)
print(f"get very first token :{token_data}")

for i in tqdm.tqdm(range(1337)):
    r = requests.get(site + flag_suffix + f'?token={token_data}',headers = {'Cookie':cookie_data})
    r = requests.get(site + lab0_suffix,headers = {'Cookie':cookie_data})
    token_data = get_token_from_data(r.text)

r = requests.get(site + flag_suffix + f'?token={token_data}',headers = {'Cookie':cookie_data})
print(r.text)
```

flag

flag{56297ad00e70449a16700a77bf24b071}

3.Pwn

3.1

Bug写在注释之中

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
   int offset;
   int size;
   char buffer[64];
   char *ptr;
   printf("please input: ");
   scanf("%s", buffer);//没检查%s的长度,可能会使buffer溢出
   printf("you input %d characters\n", strlen(buffer));
   printf("your data: %s\n", buffer);
   printf("index: ");
   scanf("%d", &offset);
   getchar();
   buffer[offset] = getchar();//没有检查offset有没有意义
```

```
printf("size: ");
scanf("%d", &size);
if (size >= strlen(buffer))
    printf("size too large");
else {
    ptr = malloc(strlen(buffer));//没有判断是否成功申请到内存
    memcpy(ptr, buffer, size);
    free(ptr);
}

free(ptr);//多余, 否则可能会导致程序崩溃
return 0;
}
```

3.2

- buffer在字符串较长时,程序没有直接崩溃,但是内存溢出
- 对于%s长度的问题,在输入数值比较小的时候程序不会崩溃,但当长度过大时程序崩溃
- 如果内存申请失败,程序崩溃
- 程序因double free 而崩溃

3.3

no_program.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int offset;
   int size;
    char buffer[64];
    char *ptr;
    printf("please input: ");
    scanf("%s", buffer);
    while(getchar()!='\n')//读取多余字符串防止溢出
    printf("you input %d characters\n", strlen(buffer));
    printf("your data: %s\n", buffer);
    printf("index: ");
    scanf("%d", &offset);
    getchar();
    buffer[offset] = getchar();
    printf("size: ");
    scanf("%d", &size);
    if (size >= strlen(buffer))
```

```
printf("size too large");
else {
    ptr = malloc(strlen(buffer));
    if(ptr==NULL){
        printf("Malloc failed");
        return 0;
    }
    memcpy(ptr, buffer, size);
    free(ptr);
}
```

4.Reverse

1.可执行文件的入口点地址

由hint中的文档可得入口点地址信息包含在ELF Header中,从而执行 readelf -h rev_challenge 得到入口点地址

```
Entry point address: 0x1060
```

2.可执行文件无法运行的原因,使其正常运行的方法

执行 readelf -h rev_challenge 发现异常

查看 ELF Header 得知其是X86-64架构,进行动态链接可得:

```
→ Desktop /lib64/ld-linux-x86-64.so.2 ./rev_challenge
where is the flag?
```

3.flag

通过IDA打开rev_challeng文件从main函数开始看,发现函数 wh4t_the_h311_i5_this ,双击进入,注意到 lea rax fl4g mov rdi, rax 得知rdi存的是flag的地址,依次点击之后 call 的函数,可得到 flag:AAA{hope_u_have_fun~}

5.Misc

5.1 Challenge 1

解题过程

• 使用Cyberchef的magic工具可以得到flag: AAA{wELCOm3_7o_CTf_5umMeR_c0uR5E_2023}

5.2 Challenge 2

解题过程

- 使用Cyberchef的View bit plane 工具可以得到图片隐写中的flag前半段 AAA{gr3@t_J08!/et'5
- 使用Cyberchef将图片作为输入,在Input可得到flag的后半段P1@y_m1SC_TOG3Th3R}
- 故flag为AAA{gr3@t_J08!_let'5_P1@y_m1SC_TOG3Th3R}

6.Crypto

解题过程

AddRoundKey

- 该步骤进行将当前状态4 × 4的字节矩阵与当前轮密钥进行异或运算,代码实现思路就是遍历矩阵中的 所有元素,依次进行异或运算
- 代码

```
def add_round_key(s, k):
""" Add round key to the state matrix s """
# 创建一个新的状态矩阵,初始化为零
result = [[0] * 4 for _ in range(4)]

# 对每个位置上的元素进行异或运算
# TODO: You need to finish this!
for i in range(4):
    for j in range(4):
        result[i][j] = s[i][j]^k[i][j]

return result
```

SubBytes

- 该步骤将状态矩阵的每个字节替换为预设16×16查找表 sbox 中的不同字节。而当前状态矩阵中的字节二进制表示中高四位是 sbox 表的行索引,字节的低四位是 sbox 表的列索引。可以通过相应操作获取该元素在 sbox 中的对应替换值。
- 具体方法
 - 高字节:二进制表示中,右移操作会将数字的所有位向右移动指定的位数,并在左侧用零填充空 出的位。便可通过右移运算获得高字节
 - 。 低字节: 可以通过掩码 (低4位为1, 高4位为0) 与原始字节进行位与运算
 - 最后注意到 sbox 是定义为一维元组,通过 row*16+col 的方法寻找索引
- 代码

```
def sub_bytes(s, sbox):
    """ Take each byte of the state matrix s and substitute it for a different byte
in a preset 16x16 lookup table(sbox)"""
    # 创建一个新的状态矩阵,初始化为零
    result = [[0] * 4 for _ in range(4)]

# 对每个位置上的元素使用sbox进行替换

# TODO: You need to finish this!
for i in range(4):
    for j in range(4):
        byte = s[i][j]
        row = byte >> 4
        col = byte & 0x0F
        result[i][j] = sbox[row*16+col]
return result
```

Flag

AAA{AE5_aEs_a1s}