Pwnable.kr - mistake -

ssh mistake@pwnable.kr -p2222

pw: guest

0. 문제 살펴보기

mistake - 1 pt [writeup]

We all make mistakes, let's move on. (don't take this too seriously, no fancy hacking skill is required at all)

This task is based on real event
Thanks to dhmonkey
hint: operator priority
ssh mistake@pwnable.kr -p2222 (pw:guest)

pwned (9050) times. early 30 pwners are: singi

실제 일어날 수 있는 일을 바탕으로 한 문제라고 한다. 그러면서 연산자 우선순위에 대하여 힌트를 주고 있다.

1. SSH 접속 및 살펴보기

```
lli® kali)-[~]
sh mistake@pwnable.kr -p2222
œ@pwnable.kr's password:
 mmstake@pmmable:-$
flag mistake mistake.c password
mistake@pwnable:-$ cat mistake.c
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#define PW_LEN 10
#define XORKEY 1
             int i;
for(i=0; i<len; i++){
    s[i] ^= XORKEY;
int main(int argc, char* argv[]){
             int fd;
if(fd=open("/home/mistake/password",0_RDONLY,0400) < 0){
    printf("can't open password %d\n", fd);
    return 0;
             printf("do not bruteforce...\n");
sleep(time(0)%20);
              char pw_buf[PW_LEN+1];
int len:
             char pw_burin_en
int len;
if(!(len=read(fd,pw_buf,PW_LEN) > 0)){
    printf("read error\n");
    close(fd);
    return 0;
             char pw_buf2[PW_LEN+1];
printf("input password : ");
scanf("%10s", pw_buf2);
             if(!strncmp(pw_buf, pw_buf2, PW_LEN)){
    printf("Password OK\n");
    system("/bin/cat flag\n");
}
                            printf("Wrong Password\n");
             close(fd);
return 0;
```

SSH를 이용해 상단에 표기해 놓은 주소와 포트 번호로 접속하였다. 디렉토리의 파일들을 살펴보자 C 코드 파일이 존재하여 확인해보니 위와 같은 코드를 알 수 있었다. password 파일을 읽어 배열에 저장한 후, 입력을 받아 이 입력을 xor 연산한 후에 비교하는 것 같다.

2. 취약점 파악

```
if(fd=open("/home/mistake/password",0_RDONLY,0400) < 0){
    printf("can't open password %d\n", fd);
    return 0;
}</pre>
```

첫 번째 if 문부터 봐보자.

힌트로 연산자 우선순위에 대하여 얘기를 하고 있기 때문에 이 점을 유심히 볼 것이다.

현재 언뜻보기에는 open 함수의 return 값을 fd에 저장하여 0보다 작은지에 대해 비교하는 것으로 보인다. 하지만 연산자 우선순위에서 '<'는 '='보다 우선순위를 가진다.

따라서, 위의 if 문에서는 open 함수의 return 값을 0보다 작은지에 대한 결과 값을 fd에 저장한다는 뜻이다.

open 함수의 return 값은 파일이 정상적으로 존재하고 열리므로 양의 정수를 가질 것이다. 이 양의 정수는 0보다 크기 때문에 그에 대한 결과 값은 0(false)이다. 따라서, fd = 0으로 저장된다.

```
if(!(len=read(fd,pw_buf,PW_LEN) > 0)){
    printf("read error\n");
    close(fd);
    return 0;
}
```

두 번째 if 문을 봐보자.

여기서는 괄호로 인해 len에 read 함수의 return 값이 len에 정상적으로 저장될 것이다. 하지만, 지금 read 함수의 fd 값을 보면 0으로 초기화 되어 있었다.

read 함수에서 fd 값이 0 이면 표준 입력을 가지게 되므로, 현재 pw_buf 배열에 PW_LEN 의 길이만큼 입력을 받아 저장한다는 의미가 된다.

즉, password 를 우리가 조작할 수 있다는 뜻과 같다.

```
char pw_buf2[PW_LEN+1];
printf("input password : ");
scanf("%10s", pw_buf2);
```

우리는 pw_buf 의 값을 지정할 수 있기 때문에, 이후 scanf 를 통해 받는 입력에 대한 결과인 pw_buf2 배열의 값과 같게 만들면 될 것이다.

```
#define XORKEY 1
xor(pw_buf2, 10);

void xor(char* s, int len){
    int i;
    for(i=0; i<len; i++){
        s[i] ^= XORKEY;
    }
}
```

이 xor 함수를 통해 각 배열의 원소를 xor 연산으로 처리하기 때문에 pw_buf2의 각 원소의 값이 0과 1만 있을 때를 가정하여 1과 같으면 0,1과 다르면 1이 배열에 다시 저장될 것이다.

따라서, 우리는 pw_buf에는 pw_buf2를 xor 연산을 한 값이 들어가게 하면 된다.

※ 연산자	· 우선순위		
	기호 1	연산 유형	associativity
	[] ()> ++(후위)	식	왼쪽에서 오른쪽
	sizeof & * + - ~ ! ++(전위)	단항	오른쪽에서 왼쪽
	형식 캐스팅	단항	오른쪽에서 왼쪽
	* / %	곱하기	왼쪽에서 오른쪽
	H H	더하기	왼쪽에서 오른쪽
	<< >>	비트 시프트	왼쪽에서 오른쪽
	⟨ ⟩ ⟨= ⟩=	관계	왼쪽에서 오른쪽
	== [=	같음	왼쪽에서 오른쪽
	&	비트 AND	왼쪽에서 오른쪽
	۸	비트 제외 OR	왼쪽에서 오른쪽
	I	비트 포함 OR	왼쪽에서 오른쪽
	&&	논리 AND	왼쪽에서 오른쪽
	11	논리 OR	왼쪽에서 오른쪽
	?:	조건식	오른쪽에서 왼쪽
	= *= /= %= += -= <<= >>= &= ^= =	단순 및 복합 할당 ²	오른쪽에서 왼쪽
	j.	순차적 계산	왼쪽에서 오른쪽
		(출처: miscrosoft)	

3. 공격

mistake@pwnable:~\$./mistake do not bruteforce... 111111111 input password : 0000000000 Password OK

만약, 우리가 scanf로 입력할 문장이 '0000000000'이라면 1과의 xor 연산으로 인해 '111111111'로 바뀔 것이다. 따라서, 처음 read 함수를 통해 받는 문장을 '1111111111'로 입력하고 scanf에서 '0000000000'으로 입력하면 flag를 얻을 수 있다.

mistake@pwnable:~\$./mistake do not bruteforce... 00000000000 11111111111 input password : Password OK

반대로 우리가 scanf로 입력할 문장이 '11111111111'이라면 xor 연산으로 인해 '0000000000'이 되므로 처음 read 함수를 통해 입력하는 문장을 '0000000000'으로 하면 된다.