任务一

步骤一

```
pore@localhost:~$ cd lab8/task

pore@localhost:~/lab8/task$ LD_LIBRARY_PATH=./ ~/gdbserver 127.0.0.1:1234 ./Wann

aMedia.naive

Process ./WannaMedia.naive created; pid = 321

Listening on port 1234

Remote debugging from host 10.0.2.2
```

启动 gdbserver

```
target remote localhost:5555
Remote debugging using localhost:5555
Reading /lib/ld-linux-aarch64.so.1 from remote target...
warning: File transfers from remote targets can be slow. Use "set sysroot" to ac
cess files locally instead.
Reading /lib/ld-linux-aarch64.so.1 from remote target...
Reading symbols from target:/lib/ld-linux-aarch64.so.1...
Reading /usr/lib/debug/.build-id/6f/3b3489a317658fc47876d1d5fa707059844368.debug
 from remote target...
Reading /usr/lib/debug/.build-id/6f/3b3489a317658fc47876d1d5fa707059844368.debug
 from remote target...
Reading symbols from target:/usr/lib/debug/.build-id/6f/3b3489a317658fc47876d1d5
Reading /usr/lib/debug/.build-id/b6/23e64d015dc5559de45c0023608651a61503f5.debug
 from remote target...
X0 : 0x0
X1 : 0x0
X2 : 0x0
X3 : 0x0
X4 : 0x0
X5 : 0x0
```

gdb-multiarch WannaMedia.naive

#等待调试器启动完成

peda-arm> target remote localhost:5555 #localhost:5555 即 QEMU 中 1234, 详见 QEMU 虚拟机启动文件--start_vm.sh

步骤三:

```
Breakpoint 1, 0x00000aaaaaaab7018 in table_retrieve_val ()
peda-arm > x /s $x0
0xaaaaaaacd900: "/tmp/media"
```

任务二

通过 info function 来定位 0xaaaaaaab7018 是哪个函数的位置,找到函数是

```
0x0000aaaaaaab6f9c table_retrieve_val
```

所以函数的开头地址是 Oxaaaaaaab6f9c, 在末尾加上 FuncStart('*Oxaaaaaaab6f9c')

```
FuncStart('*0xaaaaaaab6f9c')
FuncEnd('*0xaaaaaaab7018') #
```

最后打印出来的开头参数:

```
HID: 0x36
```

结尾参数:

```
peda-arm > c
Continuing.
Decoded String: /tmp/media
```

gdb.execute("run")不需要添加,原因有二:

- 1.target remote 不支持 run 指令只支持 c 指令
- 2.加上 c 后会直接自动执行程序, 不如手动输入 c 灵活

任务三:

在 main 函数之前就会被杀死, 所以在 premain 打断点。然后发现 premain 调用了 magi_init 。 在 libmagi.so 中 找 到 magi_init 函 数 反 编 译 。

```
void __cdecl magi_init()
{
  unsigned int v0; // eax
  time_t t; // [rsp+8h] [rbp-18h] BYREF
  pthread_t id_0[2]; // [rsp+10h] [rbp-10h] BYREF

  id_0[1] = __readfsqword(0x28u);
  v0 = time(&t);
  srand(v0);
  id_0[0] = pthread_self();
  pipe(pipefd);
  pthread_create(id_0, 0LL, (void *(*)(void *))killer, 0LL);
  monitor();
  if ( !firstCheck )
    sleep(1u);
  anti_dbg_running = 1;
}
```

关键在于 monitor 函数。在 monitor 函数中, 创建子进程, 并且子进程会尝试通过 ptrace 来检测自身是否被调试。

```
lVar1 = *(long *)(in_FS_OFFSET + 0x28);
 pid = getpid();
 sprintf(filename, "/proc/%d/status", (ulong)(uint)pid);
 p = fork();
  Var2 = p;
 if (p == 0) {
   close(pipefd[0]);
   alive = 0:
   lVar3 = ptrace(PTRACE_TRACEME, 0, 0, 0);
   pt = (int)lVar3:
   while( true ) {
     fd = (FILE *)fopen(filename, "r");
     if ((FILE *)fd == (FILE *)0x0) {
       puts("Parent have already been killed\n");
                    /* WARNING: Subroutine does not return */
       exit(0x7f);
     }
     do {
       pcVar4 = fgets(line,0x100,(FILE *)fd);
       if (pcVar4 == (char *)0x0) goto LAB_0010167d;
       lVar3 = FUN_00101330(line, "TracerPid");
     } while (lVar3 == 0);
     statue = atoi(line + 10);
     write(pipefd[1],&statue,4);
     fclose((FILE *)fd);
     firstCheck = true;
      _Var2 = childpid;
     if (statue != 0) break;
_AB 0010167d:
     sleep(1);
```

通过 puts 的内容"Parent have already been killed"可以推测 p==0 那么就会杀死父进程, 所以不能跳进去。

具体来说, fork() 函数创建一个子进程, 并且返回子进程的 PID, 通过改变 p 能够改变了父进程在控制子进程上的逻辑, 从而避免了其中的子进程退出逻辑。

类 似 于 ppt9

回顾: 自Trace

弋码实现

- fork一个子进程 (行02-03)
- 用子进程调试父进程(行07)
- 此时外部调试器便无法调试父进程
- 补充知识
 - 此类反调试机制,往往会在子进程中加一个状态报告过程(行16-行19)
 - 父进程收不到状态报告时,会进行退 出等操作

所以不能跳进去子进程

在这里可以看到在 0xfffff7fa0fd0 打上断点,把 w0 (即 x0) 改为非 0 的值,直接 set \$w0=1 就可以绕过反调试机制。

```
pore@localhost:~/lab8/task$ LD_LIBRARY_PATH=./ ~/gdbserver 127.0.0.1:1234 ./Wann

aMedia

Process ./WannaMedia created; pid = 484

Listening on port 1234

Remote debugging from host 10.0.2.2

Detaching from process 484

opendir failed: No such file or directory

opendir failed: No such file or directory
```

绕过后不会再触发 kill 机制

如果运气够好可以看到循环跳出来的字符/tmp/media, 和上一个任务一样

未绕过反调试机制的情况:

```
peda-arm > c
Continuing.

Program terminated with signal SIGKILL, Killed.
The program no longer exists.
```

显然触发了 kill 机制

这个反调试机制的关键在于子进程调用 ptrace(PTRACE_TRACEME, 0, 0, 0)允许自身被调试,然后通过检查 TracerPid 字段来确认是否有调试器正在跟踪。

如果发现调试器存在,会发送信号给父进程,父进程可以根据这个信息采取相应的行动。