

20180CTF udp writeup

原创

Flying_Fatty 于 2018-04-30 08:12:04 发布 376 收藏

分类专栏: [CTF之旅 reverse](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: <https://blog.csdn.net/kevin66654/article/details/80147048>

版权



[CTF之旅](#) 同时被 2 个专栏收录

84 篇文章 2 订阅

订阅专栏



[reverse](#)

24 篇文章 0 订阅

订阅专栏

一道linux下的父子进程调试题

首先分析main:

A: 绑定了5999端口

```
29 | addr.sa_family = 2;
30 | *( _DWORD *) &addr.sa_data[2] = htonl(0x7F000001u);
31 | *( _WORD *) &addr.sa_data = htons(5999u);
```

B: fork了4000个子进程, 并对齐进行阻塞

```
38 | for ( main_for_i = 0; (unsigned int)main_for_i <= 3999; ++main_for_i )
39 | {
40 |     printf("setup worker %d\n", (unsigned int)main_for_i);
56 |     if ( recvfrom(fd, &buf, 4uLL, 0, (struct sockaddr *) &s, &addr_len) != 4 ) // waiting for sth
```

C: 对于fork的4000个子进程的每一个, 进行一次数据交互, 先发送, 再等待接收

```
83 | v17 = htonl(0x7F000001u);
84 | v16 = htons(i + 6000);
85 | if ( sendto(fd, &v7, 4uLL, 0, (const struct sockaddr *) &s, 0x10u) != 4 ) // sending sth to son
92 | if ( recvfrom(fd, &buf, 4uLL, 0, (struct sockaddr *) &s, &addr_len) != 4 ) // waiting sth
```

D: 持续和子进程0进行交互, 发送3过去, 当接收回来是4, flag++, 接收回来是5, 输出flag

```
118 | v17 = htonl(0x7F000001u);
119 | v16 = htons(6000u); // first son
120 | if ( sendto(fd, &v7, 4uLL, 0, (const struct sockaddr *) &s, 0x10u) != 4 ) // sending 3 to first son
140 | if ( buf != 4 && buf != 5 )
141 | {
142 |     fwrite("[ERROR]\n", 1uLL, 8uLL, stderr);
143 |     fflush(stderr);
144 |     _exit(1);
145 | }
146 | if ( buf != 4 )
147 |     break;
148 | printf("0x%x\n", ++v13); // buf == 4 printf(sth)
149 | }
150 | printf("flag{%lx}\n", v13); // buf == 5 printf(flag)
151 | return 0LL;
```

然后就是另一个重要函数: 0x400B45, son_udp

```

48     if ( !v12 )
49     {
50         close(fd);
51         send_udp();
52     }

```

在main中每一个子进程fork成功时，都会调用该函数

A: 与main交互，发送数据

```

44     buf = 0;
45     v12 = 16;
46     v17.sa_family = 2;
47     *(_DWORD *)&v17.sa_data[2] = htonl(0x7F000001u);
48     *(_WORD *)&v17.sa_data = htons(5999u);
49     if ( sendto(fd, &buf, 4uLL, 0, &v17, 0x10u) != 4 )
50     {
51         fwrite("[ERROR]\n", 1uLL, 8uLL, stderr);
52         fflush(stderr);
53         _exit(1);
54     }

```

B: 在子进程中，开始对main中的数据值进行判断，并针对操作

当recvbuf为3时，说明是子进程0在操作

```

88     if ( recvbuf == 3 )
89     {
90         sendbuf = 5; // sendbuf == 5 -> main: printf(flag)
91         if ( main_for_i == 1 )
92         {
93             sendbuf = 4; // sendbuf == 4 -> main: printf(sth)
94         }

```

C: 在之后的分析中，多次发现一个重要数据字段

```

140         if ( v5 == 4 )
141         {
142             --*( QWORD *)(8LL * i + qword_8014110);
143             sendbuf = 4;
144         }
145         else if ( v5 != 5 )
146         {
147             exit(1);
148         }
149         if ( sendbuf == 4 )
150             break;
151     }
152 }
153 }
154 if ( sendbuf == 4 && v13 != -1 )
155     ++*( QWORD *)(8LL * v13 + qword_8014110);

```

其实在该函数最前面有过初始化的

```

26     qword_8014110 = 3200LL * (unsigned int)main_for_i + 0x6020E0;

```

剩下的逻辑，看这篇writeup，很详细了

<https://www.jianshu.com/p/d906619a01b7>