Sichere Programmierung Projekt 3

David Pierre Sugar (76050) Julian Sobott (76511)

1 Einleitung

Nachdem wir uns während des letzten Praktikums grundlegend mit Assembler und dem GDB auseinander gesetzt haben, wird es nun Zeit diese neu gewonnenen Fähigkeiten zu nutzen um einen größeren Assembler-Code-Block zu analysieren.

Wie auch im letzten Praktikum greifen wir dabei auf die **GEF** Erweiterung für GDB zu.

2 Ein interessanter Shellcode

Auf den ersten Blick scheint der hier vorliegende Shellcode wirklich interessant. Beim überfliegen der Codezeilen fällt dabei auf, dass mittels PUSH und POP Operationen überdurchschnittlich oft der Stack verändert wird. Auch werden in einigen Zeilen bisher noch nicht zuordnungsbare Konstanten auf den Stack gepushed. Am Schluss wird jedoch ein Systemcall ausgeführt was dafür spricht, dass die für den Systemcall nötigen Daten auf dem Stack vorbereitet werden.

Da sich der Ablauf jedoch nicht so ohne weiteres ablesen lässt, wird im ersten Schritt der Shellcode Zeile für Zeile analysiert.

2.1 Analyse

Bei der Analyse von Assembler Code sollte man sich als erstes bewusst machen, welche Register involviert sind und wie der zugehörige Stack Frame ausgelegt ist. Dafür beginnt man in der ersten Zeile, analysiert diese und hält mögliche Veränderungen von Registern und Stack fest. Diesen Schritt wiederholt man Schritt für Schritt in jeder Code Zeile. Dabei sollte man dem Programmfluss folgen, d.h. bei einem Branch fährt man, mit der Analyse, beim angegebenen Sprungziel fort.

Das folgende Diagramm zeigt die vollständige Analyse des Shellcodes. Dabei werden teilweise mehrere Instruktionen in einem Schritt behandelt, wenn diese logisch zusammenhängen.

```
Vorbedingung:
 STACK:
 ----- <- RSP
 REGISTER: -
 9
 Code:
10
 xor rcx, rcx
 push
     rcx
12
13
 STACK:
14
15
       0x0
16
 ----- <- RSP
17
 REGISTER: RCX = 0x0
19
20
 21
22
 Code:
 mov rcx, 0x68732f6e69622fff
^{24}
25
 STACK:
26
 -----
27
       0x0
28
 ----- <- RSP
 REGISTER: RCX = 0x68732f6e69622fff
31
32
 33
34
 Code:
 shr rcx, 0x8 ; rcx >> 8
36
37
 STACK:
38
 _____
39
        0x0
 ----- <- RSP
41
42
 REGISTER: RCX = 0x0068732f6e69622f
43
44
45
 46
47
 Code:
48
 push rcx
```

```
50
 STACK:
51
52
          0x0
53
54
   0x0068732f6e69622f
57
 REGISTER: RCX = 0x0068732f6e69622f
58
59
 61
 Code:
62
 push rsp
63
64
 STACK:
65
66
         0x0
67
68
   0x0068732f6e69622f
69
70
71
  ----- <- RSP
73
 REGISTER: RCX = 0x0068732f6e69622f
74
75
 76
77
 Code:
78
 pop rdi
79
80
 STACK:
81
82
        0x0
83
   0x0068732f6e69622f
85
   ----- <- A/ RSP
86
87
 REGISTER: RCX = 0 \times 0068732 f6e69622 f
88
          RDI = A
89
91
 92
93
 Code:
94
 xor rcx, rcx
 push
      rcx
96
97
 STACK:
98
```

```
0x0
100
101
   0x0068732f6e69622f
102
103
         0x0
104
  ----- <- RSP
105
106
  REGISTER: RCX = 0x0
107
         RDI = A
108
109
  111
  Code:
112
  push word 0x632d
113
114
  STACK:
        0x0
117
118
   0x0068732f6e69622f
119
  ----- <- A
120
         0x0
122
                          2-Bytes
    0x632d
123
  ----- <- RSP
124
125
  REGISTER: RCX = 0x0
126
         RDI = A
128
  129
130
  Code:
131
  push rsp
132
  STACK:
134
135
         0x0
136
137
  0x0068732f6e69622f
  ----- <- A
         0x0
140
  _____
141
     0x632d
                          2-Bytes
142
143
      В
144
  ----- <- RSP
REGISTER: RCX = 0x0
```

```
RDI = A
148
149
  150
151
  Code:
152
  pop rbx
153
154
  STACK:
155
156
        0x0
157
  0x0068732f6e69622f
159
  ----- <- A
160
         0x0
161
  -----
162
    0x632d
                       2-Bytes
163
  ----- <- B/ RSP
164
165
  REGISTER: RCX = 0x0
166
        RDI = A
167
         RBX = B
168
169
  171
 Code:
172
  xor rcx, rcx
173
 push
      rcx
174
175
  STACK:
177
         0x0
178
  _____
179
   0x0068732f6e69622f
180
  ----- <- A
181
         0x0
183
                        2-Bytes
        0x632d
                  184
  ----- <- B
185
        0x0
186
  ----- <- RSP
187
  REGISTER: RCX = 0x0
189
         RDI = A
190
         RBX = B
191
192
  194
195
196 Code:
```

```
jmp command
197
       execve
  call
198
  data: db "ls -lA" ; Die Adresse des Strings wird
199
                   ; wird als Rücksprungadresse auf den Stack
200
                   ; gepushed
201
  STACK:
202
203
         0x0
204
   -----
205
   0x0068732f6e69622f
206
  ----- <- A
207
          0x0
208
209
      0x632d
                            2-Bytes
210
  ----- <- B
211
          0x0
212
213
           x-----> "ls -lA"
214
  ----- <- RSP
215
216
  REGISTER: RCX = 0x0
217
          RDI = A
218
          RBX = B
220
  221
222
  Code:
223
  pop rdx
push rdx
224
225
226
  STACK:
227
228
         0x0
229
  _____
230
  0x0068732f6e69622f
  ----- <- A
232
          0x0
233
  -----
234
                            2-Bytes
      0x632d
235
  ----- <- B
          0x0
237
238
           x-----> "ls -lA"
239
  ----- <- RSP
240
241
  REGISTER: RCX = 0x0
242
          RDI = A
243
          RBX = B
244
          RDX = PTR to "ls -lA"
245
```

```
246
  247
248
  Code:
249
  xor byte [rdx+5], 0x41; ersetze A durch (ASCII 0x41 = 'A')
250
251
  STACK:
252
253
          0x0
254
  _____
255
   0x0068732f6e69622f
256
257
          0x0
258
259
                          2-Bytes
    0x632d
260
  ----- <- B
261
          0x0
262
263
          x-----> "ls -1\0"
264
     ----- <- RSP
265
266
  REGISTER: RCX = 0x0
267
          RDI = A
268
          RBX = B
269
          RDX = PTR to "ls -1 \0"
270
271
  272
273
  Code:
274
  push rbx
275
276
  STACK:
277
278
         0x0
279
   0x0068732f6e69622f
281
  ----- <- A
282
          0x0
283
  _____
284
    0x632d
                          2-Bytes
285
  ----- <- B
          0x0
287
   ______
288
          x-----> "ls -1\0"
289
290
291
          В
   ----- <- RSP
292
293
  REGISTER: RCX = 0x0
294
```

```
RDI = A
295
            RBX = B
296
            RDX = PTR to "ls -1 \0"
297
298
299
  300
301
  Code:
302
  push rdi
303
304
  STACK:
305
306
           0x0
307
308
    0x0068732f6e69622f
309
310
            0x0
311
312
          0x632d
                                2-Bytes
313
314
            0x0
315
316
            x-----> "ls -1\0"
318
            В
319
320
            Α
321
  ----- <- RSP
322
323
  REGISTER: RCX = 0x0
324
            RDI = A
325
            RBX = B
326
            RDX = PTR to "ls -1\0"
327
328
  329
330
  Code:
331
  push rsp
332
333
  STACK:
334
            0x0
336
337
    0x0068732f6e69622f
338
339
340
            0x0
341
          0x632d
                                2-Bytes
342
  ----- <- B
343
```

```
0x0
344
345
           x-----> "ls -1\0"
346
347
           В
348
349
           Α
350
351
           С
352
  ----- <- RSP
353
354
          RCX = 0x0
  REGISTER:
355
          RDI = A
356
           RBX = B
357
           RDX = PTR to "ls -1\0"
358
359
  360
361
  Code:
362
  pop rsi
363
364
  STACK:
365
366
         0x0
367
368
    0x0068732f6e69622f
369
370
371
          0x0
  _____
372
                            2-Bytes
     0x632d
373
   ----- <- B
374
          0x0
375
   -----
376
           x-----> "ls -1\0"
377
           R
379
380
           Α
381
  ----- <- C/ RSP
382
383
  REGISTER:
          RCX = 0x0
384
           RDI = A
385
           RBX = B
386
           RDX = PTR to "ls -1 \0"
387
           RSI = C
388
389
  390
391
392 Code:
```

```
xor rdx, rdx
  mov al, 0x3B
394
395
  STACK:
396
397
      0x0
398
399
  0x0068732f6e69622f
400
  ----- <- A
401
        0x0
402
403
          0x632d
                              2-Bytes
404
  ----- <- B
405
           0x0
406
407
            x-----> "ls -1\0"
408
409
           В
410
411
      A
412
    ----- <- C/ RSP
413
414
  REGISTER: RCX = 0x0
415
           RDI = A
416
           RBX = B
417
           RDX = 0x0
418
           RSI = C
419
           RAX = 0x00000000000003B
420
421
422
  423
424
                     SYSCALL
425
  Code:
```

Zum Zeitpunk des Systemcalls liegt folgender Zustand vor.

```
STACK:
             0x0
      0x0068732f6e69622f
             0x0
                      | <-----
            0x632d
             0x0
11
12
             x-----> "ls -1\0" |
13
14
15
17
18
19
  REGISTER:
             RCX = 0x0
20
             RDI = A
21
             RBX = B
22
             RDX = 0x0
23
             RSI = C
24
             RAX = 0x00000000000003B
25
```

Als nächstes gilt es zu klären, welcher Systemcall aufgerufen wird und welche Argumente dabei übergeben werden. Dazu muss man sich jedoch über die Systemcall Calling Convention, für x86-64Bit, im klaren sein.

2.1.1 Systemcalls

Der Linux Kernel stellt eine Reihe von Operationen bereit, die er stellvertretend für andere Prozesse ausführen kann. Dazu zählen u.a. Operationen zum allozieren von Speicher auf dem Heap oder auch Zugriffe auf Dateien. Die Schnittstelle bildet dabei die syscall Instruktion für neuere 64-Bit Systeme, bzw. die **0x80** Instruktion für ältere 32-Bit Systeme.

Calling Convention

Die Operation, die der Kernel für einen Prozess ausführen soll wird durch die sog. **Syscall Number** spezifiziert, die in das RAX Register geschrieben wird. So wird ein READ Befehl z.B. durch die Nummer **0x0** angegeben.

Die Argumente für jeden Systemcall werden **mittels Register** übergeben. Für 64 Bit

Programme wären dies, in der angegebenen Reihenfolge: RDI, RSI, RDX, RCX, R10, R8, R9.

Nachdem die jeweilige Syscall Number in das RAX Register geschrieben wurde und die Argumente ebenfalls in die entsprechenden Register, kann mit dem syscall Befehl eine Anfrage abgesetzt werden.

Ablauf

Durch die syscall Instruktion wechselt der Prozessor vom User Mode in den Kernel Mode und ruft den Trap Handler auf. Dieser überprüft ob es sich bei dem in RAX hinterlegten Wert um eine valide Syscall Number handelt und ob zulässige Argumente übergeben wurden. Falls ja indiziert der Trap Handler die Sycall Tabelle um die Adresse der zur Syscall Number gehörenden Systemcall Service Routine zu erhalten und springt zu dieser.

Die Systemcall Service Routine führt dann die gewünschte Aktion aus. $AUSF\ddot{U}HRLICHER$

Eine vollständige Liste aller Systemcalls und der zu übergebenden Argumente findet sich online, z.B. hier.

2.2 Analyse Fortsetzung

Da die Syscall Number immer über das **A-Register** angegeben wird, ist es nun eine Leichtigkeit herauszufinden, welcher Syscall im gegebenen Shellcode verwendet wird. Der Wert der zur Zeit des Syscalls in RAX steht ist **59**. Durch eine kurze Onlinerecherche ergibt sich damit, dass es sich hierbei um den **execve** Syscall handelt. Dieser hat folgende Struktur.

```
execve(const char* filename, const char* const argv[],
const char* const envp[])
```