

# Buffer-Overflows

Johannes Weiß

Januar 2010

# Übersicht

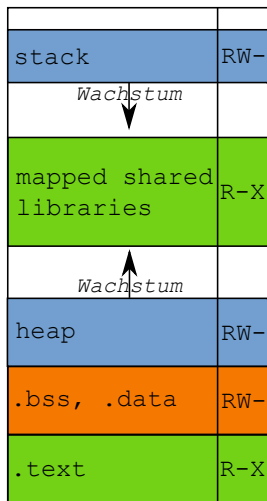
## Übersicht der Vortragsthemen

- Grundlagen
- Klassische Angriffe
- Automatische Schutzmaßnahmen des Betriebssystems
- Überwinden dieser automatischen Mechanismen
- Fazit, Fragen & Diskussion

# Memory-Layout unter UNIX

0xffffffff

max

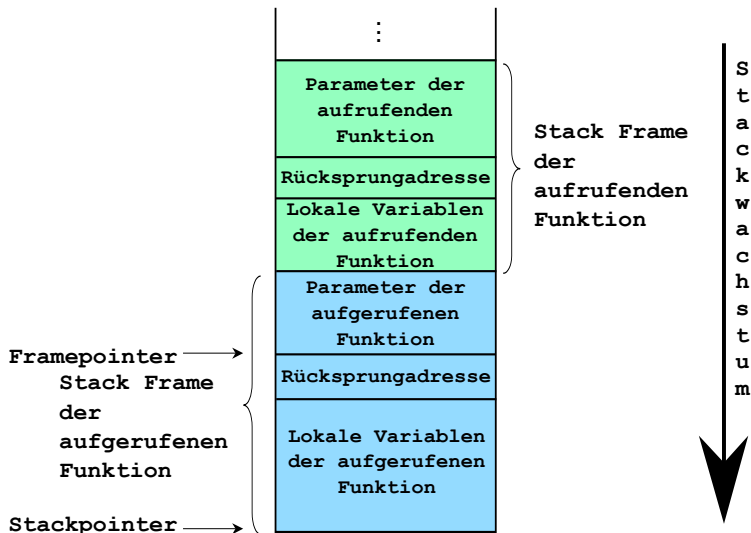


0x0

# Wichtige Maschinenbefehle

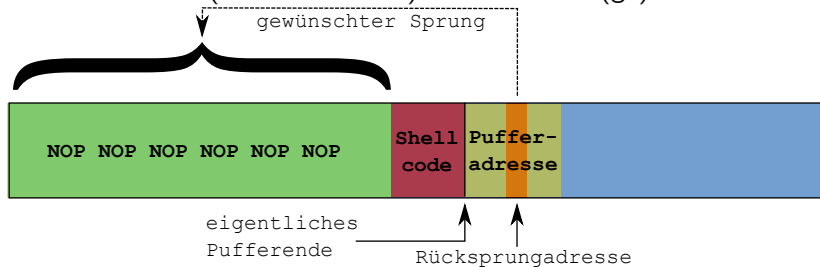
- NOP: *No Operation*: Nichts tun
- POP `%reg`: Nimmt ein Wort vom Stack, inkrementiert den Stackpointer und speichert es im Register `%reg`
- RET: POPt eine Adresse und springt dort hin.  
Entspricht POP `%reg`; JMP `%reg`.

# Stack beim Funktionsaufruf



# Klassische Angriffe auf den Stack

## Buffer-Overflow (return to buffer) mit NOP-Sled(ge)



# Verhindern von klassischen Angriffen

## Nichtausführbarkeitsregeln (NX-Bit)

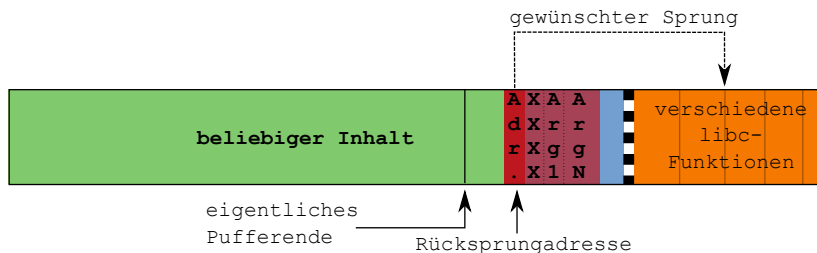
- *Schreibbare* Speicherbereiche als *nicht ausführbar* markieren
- Dadurch kann kein fremder Code mehr eingeschleust werden

## Address Space Layout Randomization (ASLR)

- Einblenden mindestens des Stacks an *zufälligen Adressen*
- Dadurch kann die Pufferadresse kaum noch genau genug erraten werden
- Meistens sind nicht alle Bereiche zufällig eingeblendet. Vor allem der Code des Programms an sich ist meistens statisch eingeblendet.

# return-into-libc-Exploits

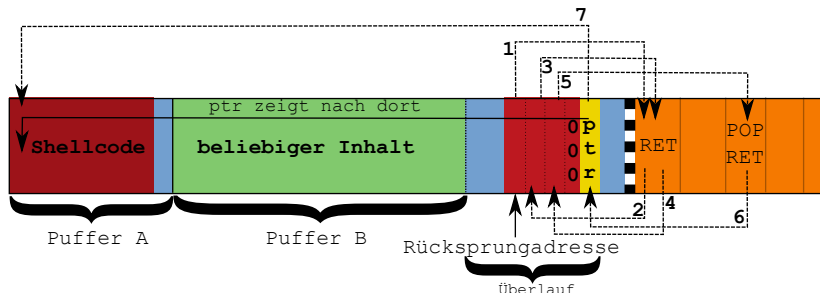
- *Statische Adressen*
- keine *ausführbaren und schreibbaren* Speicherbereiche





# ret2pop-Exploits

- Stack, Heap und dynamischen Bibliotheken an zufälligen Adressen eingeblendet
- Code des Programms ist statisch eingeblendet
- Jeder *lesbare* Speicherbereich ist auch *ausführbar* (Standard-Situation bei x86 mit 32bit)

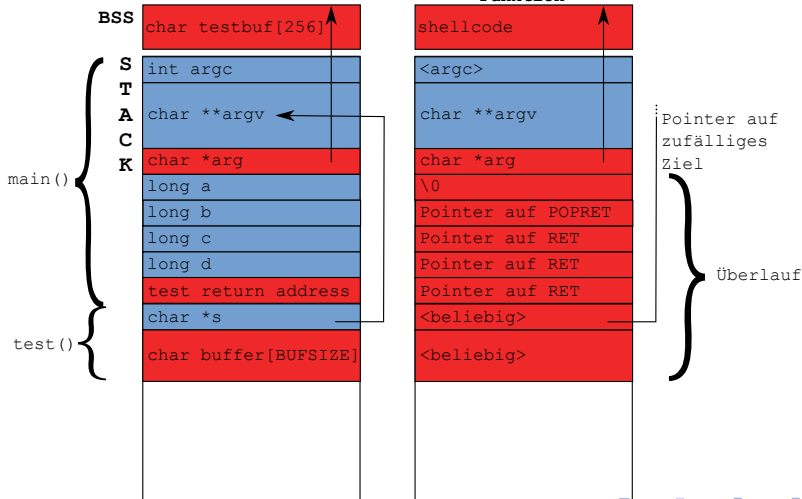


# Beispiel: ret2pop-Exploit: Code

```
1 char testbuf[256];
2
3 void test(char *s) {
4     char buffer[BUFSIZE];
5     memset(buffer, 0, BUFSIZE);
6     strcpy(buffer, s);
7 }
8
9 int main(int argc, char **argv) {
10     char *arg = testbuf;
11     long a = 0; long b = 1; long c = 2; long d = 3;
12     strncpy(testbuf, argv[1], 255);
13     test(argv[2]);
14     return 0;
15 }
```

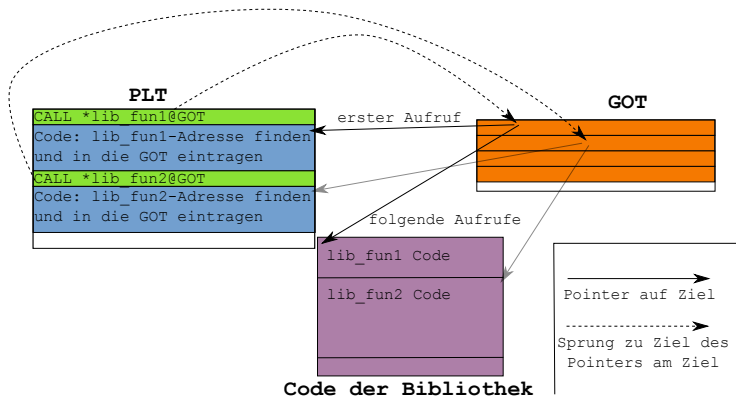
# Beispiel: ret2pop-Exploit: Speicher

nach erfolgreichem Überlauf mit  
gewünschte Bedeutung Exploit am Ende der test-  
Funktion



# Einführung in PLT und GOT

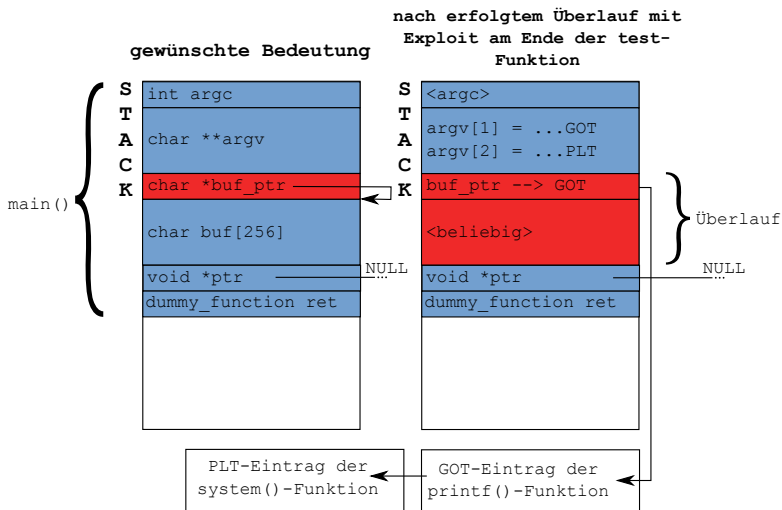
- Programmcode ist an *statischer Adresse* eingebündelt
- Alles andere an *zufälligen Adressen*
- Jeder *schreibbare* Speicherbereich ist *nicht ausführbar*.



# Beispiel: ret2got-Exploit: Code

```
1 int main(int argc, char **argv) {
2     char *buf_ptr = 0;
3     char buf[256];
4     void *ptr;
5     buf_ptr = buf;
6     printf("Hello World! %d\n", 007);
7     //buf_ptr in die GOT umbiegen
8     strcpy(buf_ptr, argv[1]);
9     //Ziel von buf_ptr beschreiben
10    strcpy(buf_ptr, argv[2]);
11    printf("You told me %s and %s!\n",
12          argv[1], argv[2]);
13    printf("Goodbye, World!\n");
14    return 0;
15 }
```

# Beispiel: ret2got-Exploit: Speicher



# Fazit

- In Sprachen wie Java, Python, Haskell, C#, ... bestehen die hier vorgestellten Probleme nicht, da dort keine Buffer-Overflows möglich sind
- ASLR, NX-Bit, StackProtection machen das Ausnutzen von Sicherheitslücken deutlich schwieriger, aber nicht unmöglich
- Fragen?