

the machine advance

1. the memory layout

Stack

Runtime stack (8MB limit)

E. g., local variables

Heap

Dynamically allocated as needed

When call malloc(), calloc(), new()

Shared libraries /text

Statically allocated data

E.g., global vars, static vars, string constants

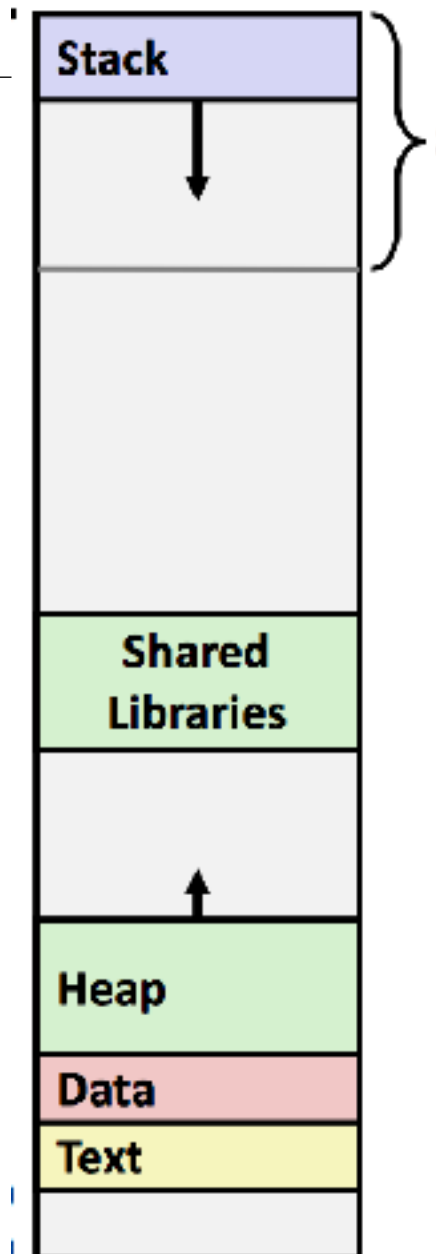
Data

Executable machine instructions

Read-only

相比32位 64 位存在两个heap

高的存高地址的数组，低的存后声明的数组



buffer overflow (缓冲区溢出)

example:

gets function

puts function (对引用数组的边界不进行检查等函数)

reason :

buffer overflow (缓冲区溢出)

example:

gets function

puts function (对引用数组的边界不进行检查等函数)

reason :

1.c语言没有数组应用没有任何检查

2.虽然定义数组时会开辟多余的空间

(比如说char buff[4]实际会开辟24字节的空间)但是当输入的数据稍微超过边界时, 此时的数开始污染寄存器, 当前一步汇编代码执行完后, 寄存器里储存额的数据将不可信, 同理如果数继续增长, 则栈中的返回地址也将被污染。

3. 实例

Code Injection Attacks

通过栈的溢出污染, 修改返回地址, 进而使程序跳转到攻击者想要执行的函数。

4.how to avoid buffer overflow

应用功能相近但是安全性较好的函数 fgets instead of gets

strncpy instead of strcpy

Don't use scanf with %s conversion specification

Use fgets to read the string

Or use %ns where n is a suitable integer

5.System-Level Protections

1.Randomized stack offsets

开始分配一部分空间, 运用的时候并不全部占有, 每次运行时修改栈的地址

2.Setting Up Canary

After call to gets

| Stack Frame for call_echo | | | |
|------------------------------|----|----|----|
| 00 | 00 | 00 | 00 |
| 00 | 40 | 00 | 34 |
| 33 | 32 | 31 | 30 |
| 39 | 38 | 37 | 36 |
| 35 | 34 | 33 | 32 |
| 31 | 30 | 29 | 28 |
| 37 | 36 | 35 | 34 |
| 33 | 32 | 31 | 30 |

在栈中设定一个值， 每次运行的时候检查值是否修改过， 来判断下一步是否运行。

chapter 3 machine level

1.
数据传送指令 目标和源值都不能是储存器
- 2.