# 链接与加载

蒋炎岩

南京大学 | 计算机软件研究所 | 系统与软件分析研究组













# 该回答 "程序是如何在OS上执行的" 了

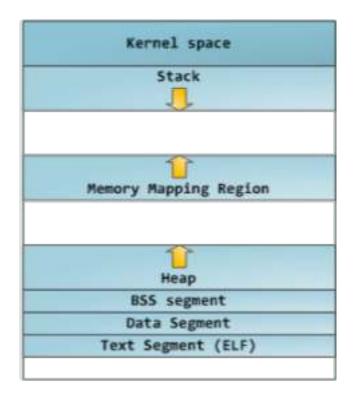
• 需要的成员都到齐了

• 进程抽象: 执行的程序、系统调用

• 虚存抽象: 地址空间中映射的区域

• 应用程序: busybox

• 库函数: newlib









## 回到那个经典的问题

- 在Shell里运行printf("Hello World\n")程序,从软件到硬件都发生了什么?
- •运行从Shell开始
  - 用fork()创建一个新进程
  - 用execve()执行Hello World的二进制文件
  - 子进程开始执行
- · 从execve之后的第一条指令开始, 软件和硬件都发生了什么?

# 简单的情况







# 简单的情况

- gcc -static hello.c
- 编译成静态二进制文件
  - Idd报错: "not a dynamic executable"







#### execve执行的到底是什么?

- •程序执行的第一条指令来自哪里?
  - main
    - C语言规定的入口
  - section .init中的 init
    - objdump能看到
  - 代码节的 start
    - readelf —h的entry
- 如果我想知道execve之后是从哪里执行的,怎么办?







# 简单的情况

- 用gdb观察指令执行
  - (想办法在执行第一条指令之前停下来)
  - 第一条指令: 0x000000000400892 in start ()
  - backtrace (bt): 只有这一条记录
- So far, so good
  - 从ELF二进制文件中的entry开始执行(readelf -h可以得到)
  - 调用libc中的代码
    - libc代码调用main(int argc, char \*\*argv, char \*\*envp)
    - 在main返回后完成收尾工作(执行atexit注册的函数)
    - 执行\_exit(retval)







# printf("Hello, World\n");

- 用objdump查看编译出的指令
  - 完全没有调用printf



• 4009b2: bf 84 10 4a 00 mov \$0x4a1084, %edi

• 4009b7: e8 d4 f0 00 00 callq 40fa90 <\_IO\_puts>

• 4a1084: rodata "Hello, World\n"

- puts (\_IO\_puts)属于C标准库
  - 可以参考newlib中的代码
  - 经历了一系列操作,调用write打印了Hello World







#### strace的结果

• Hello World到底在操作系统层做了什么?

```
execve("./a.out", ["./a.out"], ...)
uname({sysname="Linux", ...})
brk(NULL)
                                         brk(0x1c1d1c0)
                                         = 0x1c1d1c0
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x1c1c880)
readlink("/proc/self/exe", ..., 4096)
                                         = 51
brk(0x1c3e1c0)
                                         = 0x1c3e1c0
brk(0x1c3f000)
                                         = 0 \times 1 < 3 = 100
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)
                                         = -1 ENOENT
fstat(1, {st_mode=S_IFCHR|0620, ...})
                                         = 0
write(1, "Hello World\n", 12)
                                         = 12
exit_group(0)
```







# 真的是简单的情况?

- 如果是a.cpp
- 何时打印Hello World?

```
1 #include <cstdio>
 3 class A {
4 public:
 5 A() {
     printf("Hello, World\n");
8 };
12 int main() {
13 return 0;
14 }
```







## 为什么用C语言写操作系统实验?

- 你也许不完全理解C++在-ffreestanding -no-rtti的行为
  - 虚函数?
  - 全局变量的构造函数?
  - 异常? dynamic cast?

```
#0 0x080488d1 in A::A (this=0x80eaf9c <a>) at a.cpp:6
#1 0x080488a8 in __static_initialization_and_destruction_0
(__initialize_p=1, __priority=65535) at a.cpp:10
#2 0x080488c3 in _GLOBAL__sub_l_a () at a.cpp:14
#3 0x080493ad in __libc_csu_init ()
#4 0x08048abe in generic_start_main ()
#5 0x08048d0d in __libc_start_main ()
#6 0x08048757 in _start ()
```

# 实际的情况







# 动态链接库

- gcc –o hello hello.c
  - hello二进制文件动态链接libc
- 观察strace的结果
  - Hello World程序执行的系统调用多了很多
- 万事总要开头
  - 还是从执行的第一条指令开始







#### GDB告诉我们答案

- •调用栈
  - 0x00002aaaaaabc33 in start () from /lib64/ld-linux-x86-64.so.2
  - 0×00000000000001 in ?? ()
  - 0x00007ffffffe7db in ?? ()
  - 0x000000000000000 in ?? ()
- 这是操作系统在执行execve时帮我们完成的吗?







#### Hello, OS World

执行execve以后,查看了一下可用内存
 execve("./a.out", ["./a.out"], [/\* 27 vars \*/]) = 0
 brk(NULL) = 0x1a0d000

- 试图访问Id.so.nohwcapaccess("/etc/ld.so.nohwcap", F\_0K) = -1 EN0ENT
- 没这个文件; 申请8KB的空间, 可读可写 mmap(NULL, 8192, PROT\_READ|PROT\_WRITE, MAP\_PRIVATE|MAP\_ANONYMOUS, −1, 0) = 0x7ff4db691000







#### Hello, OS World

Id.so.preload?

```
access("/etc/ld.so.preload", R_OK) = -1
```

- LD有 "preload"功能
  - 演示: Hacking with LD PRELOAD







#### 操作系统眼中的Hello World

• 加载动态链接库(读出动态链接库、mmap赋予正确权限、映射到正确的位置)

```
open("/etc/ld.so.cache", RDONLY|0_CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st mode=S IFREG|0644, st size=75899, ...}) = 0
mmap(NULL, 75899, PROT READ, MAP 0 PRIVATE, 3, 0) = 0 \times 7 \text{ff} 4 \text{db} 67 \text{e} 000
close(3)
access("/etc/ld.so.nohwcap", F OK) = -1 ENOENT
open("/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0"..., 832) = 832
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=1868984, ...}) = 0
mmap(NULL, 3971488, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7ff4db0a4000
mprotect(0x7ff4db264000, 2097152, PROT NONE) = 0
mmap(0x7ff4db464000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1
mmap(0x7ff4db46a000, 14752, PROT READ|PROT WRITE, MAP PRIVATE|MAP FIXED|MAP ANONYMOUS, -1, 0)
close(3)
mmap(NULL, 4096, PROT READ|PROT WRITE, MAP PRIVATE|MAP ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7ff4db67d000
mmap(NULL, 4096, PROT READ|PROT WRITE, MAP PRIVATE|MAP ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7ff4db67c000
mmap(NULL, 4096, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP PRIVATE|MAP ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7ff4db67b000
arch prctl(ARCH SET FS, 0x7ff4db67c700) = 0
mprotect(0x7ff4db464000, 16384, PROT READ) = 0
mprotect(0x600000, 4096, PROT READ)
mprotect(0x7ff4db693000, 4096, PROT READ) = 0
munmap(0x7ff4db67e000, 75899)
```







#### 动态链接库:它到底是什么?

- 用-fPIC选项编译成位置无关代码
- 思考: 以下操作如何编译成PIC?
  - 调用某个外部函数func (func位置可能不固定, 例如来自另一个库)
  - 访问int x (位置也不固定)
- 在静态链接时,外部函数、外部变量的地址可以确定
  - 所以只需要把call/mov等指令的地址留空,链接时填入
  - 动态链接时也可以重填,但有什么坏处?







### 函数调用和全局变量访问

• func();

```
(x64) e8 d5 fe ff ff
                          callq 5a0 <func@plt>
(x32) e8 9c fe ff ff
                          call 3c0 <func@plt>
• y++; // int y;
(x64) 48 8b 05 0e 09 20 00 mov
                                 0x20090e(%rip),%rax
                                 $0x1,(%rax)
(x64) 83 00 01
                          addl
                                 -0xc(%ebx),%eax
(x32) 8b 83 f4 ff ff
                          mov
(x32) 83 00 01
                                 $0x1,(%eax)
                          addl
```

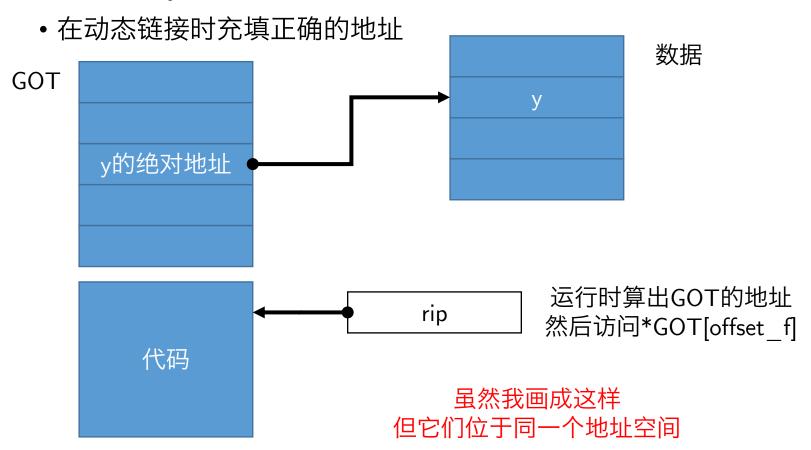






# Global Offset Table (GOT)

• 既然不知道y的地址是什么,就列个表存它的地址









## 嘿!稍等!

- 如果程序想访问动态链接库里的数据呢?
  - 如果我们直接extern int x;
  - x++会被编译成addl \$0x1, 0 (地址等待充填)
- •怎么办?
  - 有个API能根据符号的名字得到动态链接库中的地址
  - 本周的Mini Programming Lab中会用到



程序的GOT

(不是库的)



代码

重填地址

地址



# 终于是时候调用printf (puts)了

- 在Hello World程序链接时,并不知道puts的地址
  - 只有libc被动态链接时才知道
  - 程序可能有大量库函数调用
    - 如果全部重填相当浪费时间和内存

• 解决办法: 使用Procedure Linkage Table (PLT)

```
0000000000400400 <puts@plt>:
```

400400: ff 25 12 0c 20 00 jmpq \*0x200c12(%rip)

400406: 68 00 00 00 00 pushq \$0x0

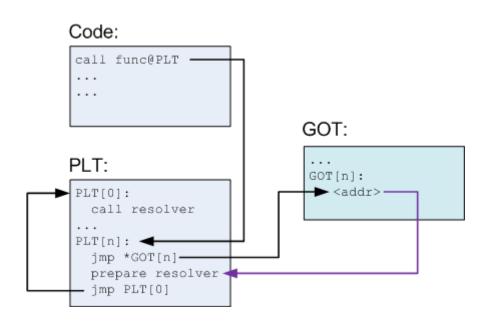
40040b: e9 e0 ff ff ff jmpq 4003f0 <\_init+0x28>



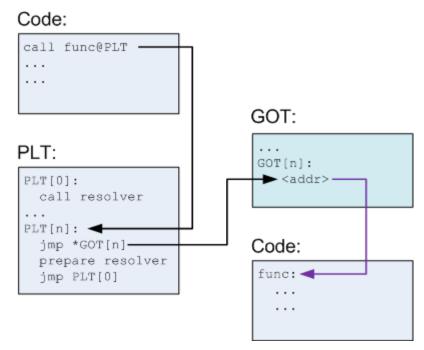




# 动态链接: 过程



首次调用func@plt



后续调用func@plt







## Finally, Hello World!

- 终于我们知道printf是如何调用的了
- 之后和静态链接时看到的一样

- Hello, OS World!
- 没想到运行printf竟然如此复杂:理论 ≠ 实践
  - happy hacking!