Lab03 实验报告

姓名: 何伟 学号: <u>171240537</u>

2018年11月24日

摘要

完成了三个任务, 找到程序入口, 加载了程序, 并实现了简单的 bt 功能.

1 寻找正确的程序人口

讲义上提示内容很充分. 按照讲义提示, 遍历整个符号表, 找到类型为 FUNC 的符号, 在 elf.h 中为 STT_FUNC. 锁定为 FUNC 类型的符号之后在字符串表中根据偏移量找到对应的字符, 判断是否为"main", 如果是则返回函数地址. 实现如下:

```
153 uintptr_t get_entry(void) {
154     for(int i=0;i<nr_symtab_entry;i++){</pre>
                 if((symtab[i].st_info&Oxf)!=STT_FUNC)
156
                       continue;
                 char *name = strtab+symtab[i].st_name;
//if(name[0]=='m'&&name[1]=='a'&&name[2]=='i'&&name[3]=='n'&&name[4]=='\0'){
    //printf("hello\n");
157
                       //assert(0);
//printf("%x",symtab[i].st_value);
//printf("%d\n",strcmp(name,"main"));
160
161
162
                       //return symtab[i].st_value;
164
                 //}
if(strcmp(name,"main")==0){
165
                       return symtab[i].st_value;
166
168
169
        return 0;
170 }
```

图 1: 寻找入口

2 加载程序

第一步中跳到了 main 函数的地址,但是并没有把程序加载到相应的内存中.关心的是 segment 的内容.声明了一个存储程序头表的结构体,从 elf 文件中读入内容.之后遍历这个表项,找到属性为 PL_LOAD 的项之后按照对应的地址和偏移量加载到正确的虚拟内存位置,并进行清零.一开始没有将 elf 中所有的内容都读入数组,出了点问题,无法加载相应的程序,已解决.实现如下:

3 打印栈帧链 2

```
//load program header table
uint32_t ph_size = elf->e_phentsize * elf->e_phnum;
nr_prog_size = ph_size/sizeof(ph[0]);
ph = malloc(ph_size);
fseek(fp, elf->e_phoff,SEEK_SET);
ret = fread(ph, ph_size, 1, fp);
assert(ret == 1);
```

图 2: 获取程序头表

```
173 void loader(char *filename) {
174 int ret;
    int size;
175
176
     int i=0;
177
    FILE *fp = fopen(filename, "rb");
178
179
     assert(fp != NULL);
180
181
     fseek(fp,0,SEEK END);
182  size = ftell(fp);
183
    //printf("%d\n",size);
184
    fclose(fp);
185
186
    char *buf;
187
      fp = fopen(filename, "rb");
188
    buf = (char *)malloc(sizeof(char)*size);
189
     while(!feof(fp)){
          ret=fscanf(fp,"%c",&buf[i]);
190
191
          assert(ret==1||ret==-1);
192
         i++;
193
194
      //Elf32 Ehdr *elf = (void *)buf;
195
196
      for(int i=0; i<nr prog size;i++){</pre>
197
          if(ph[i]. p_type == PT LOAD){
198
              //assert(0);
199
             //cnt++;
```

图 3: 加载程序

图 4: 加载程序

3 打印栈帧链

做之前先用 gdb 试了一下,看打出来大概是什么样子.在实现时,首先写了一个 getname 用于得到相应的函数名,之后遍历"链表"并打印栈帧中保存的信息.实现时有个 3 打印栈帧链 3

纠结的地方, 就是遍历什么什么时候截止, 如果直接根据 ebp 判断, 会在 main.c 中的函数截止, 由于不在符号表中, 打印???, 如果根据 ebp 指向地址中的存的信息判断, 就在加载的程序中截止, 最后一个会打印 main(). 最后还是选择了第一种, 顺便验证一下找不到函数的情况. 实现如下:

图 5: getname

```
219 void bt(uint32 t ebp, uint32 t eip) {
220
        int num = \overline{0};
        while(ebp!=0)
             //eip = *(uint32_t *)(ebp+1);
//ebp = *(uint32_t *)ebp;
222
223
224
             char *ret = getname(eip);
225
             uint32_t *args;
            args = (uint32_t *)ebp+2;
if(ret!=NULL){
226
227
                 printf("#%d 0x%x in %s() ",num++,eip,ret);
228
                 printf("(%d %d %d %d)\n",args[0],args[1],args[2],args[3]);
229
230
231
             else{
232
                printf("#%d 0x%x in ??? ",num++,eip);
233
                 printf("(%d %d %d %d)\n",args[0],args[1],args[2],args[3]);
234
235
            eip = *((uint32 t *)ebp+1);
236
             //eip = *(uint32 t *)eip;
237
             ebp = *(uint32_t *)ebp;
238
239 }
```

图 6: bt

```
maruko@me ~/lab3 / master • ./a.out prog/segmentfault entry = 0x80489af
This is prog/segmentfault.c
catch SIGSEGV
ebp = fff301a8, eip = 80488ea
#0 0x80488ea in die() (-850844 134515119 -851496 134515058)
#1 0x8048941 in recursive()
                                     (5 5 1 2)
#2 0x8048972 in recursive()
#3 0x8048972 in recursive()
                                      (5 4 1 2)
                                      (5\ 3\ 1\ 2)
#4 0x80489a6 in recursive()
                                      (5 3 1 1)
(5 3 1 0)
#5 0x80489a6 in recursive()
#6 0x804898c in recursive()
                                      (5300)
#7 0x8048958 in recursive()
                                      (4 \ 3 \ 0 \ 0)
#8 0x8048958 in recursive()
                                      (3\ 3\ 0\ 0)
#9 0x8048972 in recursive()
                                      (3 2 0 0)
#10 0x8048972 in recursive() (3 1 0 0)
#11 0x8048958 in recursive() (2 1 0 0)
#12 0x8048958 in recursive()
                                      (1\ 1\ 0\ 0)
(1\ 0\ 0\ 0)
#13 0x8048972 in recursive()
#14 0x8048958 in recursive()
                                       (0\ 0\ 0\ 0)
#15 0x80489e7 in main() (-850844 134515119 -851016 1448753312)
#16 0x565a38a0 in ??? (-135483392 -135483392 0 -137302399)
maruko@me ~/lab3 / master •
```

图 7: 执行示例

4 思考题 4

4 思考题

4.1 堆和栈在哪里?

二者都在 cpu 的 RAM 中. 栈是内存分配的程序执行分配的暂存带, 粗略的理解为流水线的存储. 在进程开始时, 栈就会被创建, 而且大小固定, 会存储函数调用的信息和一些局部变量. 在函数调用时, 栈保存函数用到的信息. 由于后进先出的性质, 栈使得进程的执行流程变得十分清晰.

堆是内存中的可以动态分配的空间,会在程序运行时分配,退出时回收.用户可以通过函数申请堆中的空间,并随时回收.

4.2 如何识别不同格式的可执行文件

ELF 文件开头几个字节可以用来确定文件的类型或格式. 在加载时,会根据魔数判断文件类型是否正确.

4.3 消失的符号

符号表中存三种符号: 1. 在模块m中定义并被其他模块引用的全局符号; 2. 由其他模块定理并被m引用的外部符号; 3. 在模块m中定义并在m中引用的本地符号. 因此,在程序中定义或引用的函数名和全局变量会出现在符号表中. 宏定义的 N 在预编译被替换,不会出现在符号表中,形参和局部变量不是全局变量,不会出现在符号表中. 符号可以理解为内存和字符串的一种映射.

4.4 寻找"Hello World"

在字符串表中的偏移量为 0x603f68, 对应了 elf 文件节中的.rodata 节..rodata 存储只读数据, 如 printf 语句中的格式串, 开关语句中的跳转表等.

4.5 冗余的符号表

在可执行文件中去掉了符号表,程序仍正常运行,但是链接是去掉了 hello.o 的符号表,连接失败找不到"main"定义的地方。链接器在生成一个可执行目标文件时,必须完成符号解析,而要进行符号解析,就需要用到符号表,去掉符号表,在解析"main"时就已经发生了错误。连接完成之后生成了可执行文件,加载程序时就不会再用到程序头表,正如 task 中实现的 loader 一样,因此程序正常运行。

4.6 冗余的属性

在找到了程序的人口之后需要加载 elf 文件中的部分内容到对应的虚拟地址空间,程序才能正常执行. FileSiz 属性指明了需要加载的文件的大小,MemSize 是这段加载内容占用的虚拟地址中的内存,因为要将这个文件加载到内存中的区域,因此文件的大小通常不会大于内存的大小.

4.7 为什么要清零

没搞懂,一开始以为是防止有数据段写到这个区域,预留了一段空白内存预防这种情况,后来发现如果不清零,程序无法正常加载.但是没有想明白为什么会出现这种情况.

5 实验中遇到的问题

可能刚开始比较难吧,要熟悉一下 elf 文件的结构可以利用的各种结构体. 在熟悉了之后做起来也挺流畅. 通过字符串表与符号表和程序头表的映射关系完成 3 个部分的内容. 可能也是做了 PA3 的原因, 对程序的加载有了初步的认识, 但是花了很久还是没有弄清楚为什么不清零就无法正常的加载程序. 之后自己写了一下文件进行测试, 不过测试的时候没有输出, 是群里大佬们讨论的没有换行符, 字符串留在了缓冲区的问题.