兰州大学学生创新创业行动计划 项目结项报告书

项目名称: ELF Database System(E1fdbs)

作者单位: 信息科学与工程学院

指导教师: 周庆国

类别:

自然科学类

□社会科学类

共青团兰州大学委员会

1. 作者资料登记表

	项目名称	ELF Database System(E1fdbs)					
申报者情况	项目负责人	孙建蛟	所属学院	信息科学与工程学院			
	专业	计算机科 学与技术	年 级	2006			
<i>沈</i> 	联系电话及邮件	Te1:136	59499671 Email	:sunjianjiao@gmail.com			
	指导教师	周庆国	所在学院	信息科学与工程学院			
其紐	姓名	学院	专 业	年级			
其他合作者情况	郭林丽	信息科学 与工程学 院	计算机科学 与技术专业	2006			
	谭龙	资源与环 境学院	水文专业	2007			

项目摘要	打造出一个ELF文件的存储、查询统计、裁减和优化的平台甚至为下一代可执行文件格式的开发提供依据。 互联网(Internet)已经进入了Web 2.0的时代,Elfdbs 充分利用"互联网这个平台"。通过web接口,用户通过浏览器,无需安装就可以使用Elfdbs。最终实现: • 嵌入式系统需要的ELF可执行文件的裁减平台 • 下一代可执行文件格式的研发平台 • 程序开发人员的技术理论的实践平台 • 计算机病毒技术研究平台 • 基于web2.0,不用安装,就可以使用					
学院						
创新						
创业						
领导小组						
小组 意见	组长:					
	公章 (团委代章)					

注: 联系电话包括寝室电话、手机或其他可能的联系方式。

二. 结项作品情况(自然科学类)

说明: 1、必须由申请者本人填写;

2、作品分类请按作品的学术方向或所涉及的主要学科领域填写。

申请项目全称	ELF Database System					
作	(B) A. 机械与控制(包括机械、仪器仪表、自动化控制、					
	工程、交通、建筑等)					
品	B. 信息技术(包括计算机、电信、通讯、电子等)					
	C. 数理(包括数学、物理、地球与空间科学等)					
分	D. 生命科学(包括生物、农学、药学、医学、健康、					
	卫生、食品等)					
类	E. 能源化工(包括能源、材料、石油、化学、化工、					
	生态、环保等)					
项目的目的和	立项目的:					
基本思路	• 互联网(Internet)已经进入了Web 2.0的时代, Elfdbs 充分利用"互联网这个平台"。通过web 接口, 用户通过浏览器, 无需安装就可以使用Elfdbs。					
	• ELF 是很多操作系统广泛支持的可执行文件格					
	式,GNU 工程的编译器 GCC 的最新版本更是对 ELF					
	提供全面支持。					
	• 打造出一个 ELF 文件的存储、查询统计、裁减和					
	优化的平台,甚至为下一代可执行文件格式的开					
	发提供依据。					

基本思路:

1) 项目调研及准备

包括制定初步的项目计划:组建项目组:熟悉ELF 格式标准、数据库等相关技术等。

2) 项目设计

包括数据库设计:系统总体设计以及各子功能模块 设计(如查询统计、裁减、优化);系统测试方案设计等

3) 项目实施

包括数据库的创建和系统各模块的编码实现。计划 先实现具有基本功能的原型系统,然后逐步完善和改进。

4) 系统测试

包括模块测试和整体测试, 包括功能测试和性能测 试等。

5) 项目维护

项目最终以开放源代码的方式发布到兰大开源社区, 让广大用户自由使用、报告 bug 并由项目组成员进行相 关维护。

项目的科学性 材学性: 先进性及独特 之处

互联网(Internet)已经进入了Web 2.0的时 (1)代,网络普及使得人们可以随时随地连接到 Elfdbs 的 服务器。

(2) ELF 存入数据库可行性分析 ELF 文件的格式:

Linking View

ELF header
Program header table
Optional
Section 1
Section n
www.
Section header table

Eecution View₽

ELF header	可见,
Program header table	_ ELF 文件
(E)	的相关
Cormont 1	数据结
Segment 1	构具有
	关系表
Segment 2	的特征,
	能够方
	便地存
	储到关
Section header table	系数据
Optional	库系统
	一 (如

MySQL) 中。

(3) ELF 文件可小型化的分析

ELF 可执行文件有许多节区在链接时是没有用的,例如:从.comment 之后 Addr 的值都为 0,所以.comment 之后的内容都是可以裁减掉的。

先进性及独特之处:

到目前为止,还没有发现一个这样的系统。

项目的实际应 用价值和现实 意义

- 嵌入式系统需要的 ELF 可执行文件的裁减平台
- 下一代可执行文件格式的研发平台
- 程序开发人员的技术理论的实践平台
- 计算机病毒技术研究平台
- 基于 web2.0, 不用安装, 就可以使用。

指导教师意见

该项目组认真负责,到目前为止,已经基本完成项目的预期功能。

在研究过程中,遇到问题,既能独立思考解决方案,又能主动与指导老师,研究生师兄学姐交流。同时该项目组分工明确,注重团队合作。

三、作品打印处

一 引言

1. 相对于其它文件类型,可执行文件是一个操作系统中最重要的文件类型,它们是完成操作的真正执行者。可执行文件的大小、运行速度、资源占用情况以及可扩展性、可移植性等与文件格式的定义和文件加载过程紧密相关。

- 2. 研究可执行文件的格式对编写高性能程序和一些黑客技术的运用都是非常有意义的。
- 3. 为什么针对 ELF

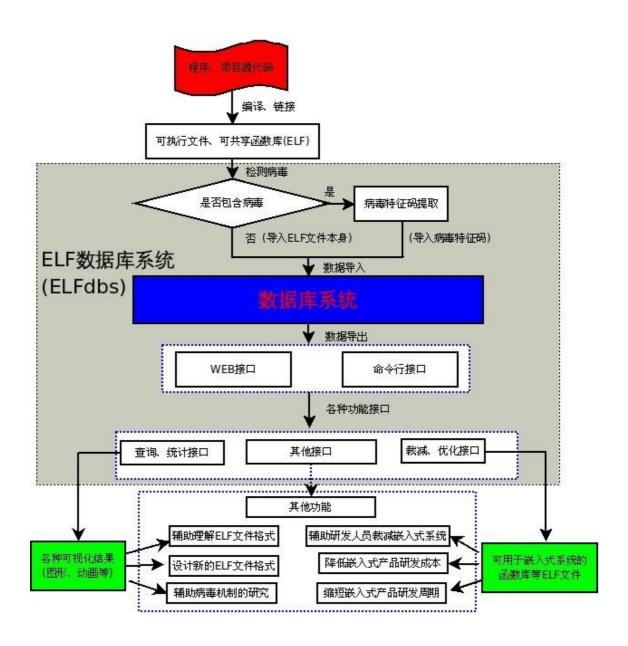
ELF 是很多平台下广泛支持的可执行文件格式, GNU 工程的编译器 gcc 最新版本更是对 elf 全力支持。

- 4. 嵌入式 Linux 一般是指对标准 Linux 发行版本进行 小型化裁剪处理之后,适合于特定嵌入式应用场合的专用 Linux 操作系统。嵌入式系统通常是资源受限的系统,无论 是处理器计算能力还是 RAM 或其他存储器容量都比较" 小"。因此,如何创建一个小型化的可执行文件作为开发成 为首先需要考虑的问题。
- 5. 计算机病毒的传播和感染,造成了极大的财产损失,甚至危急生命。

ELF Database System 正是为了解决上述问题而开发。

二 Elfdbs 基本结构介绍

free



Elfdbs 结构图 (图一)

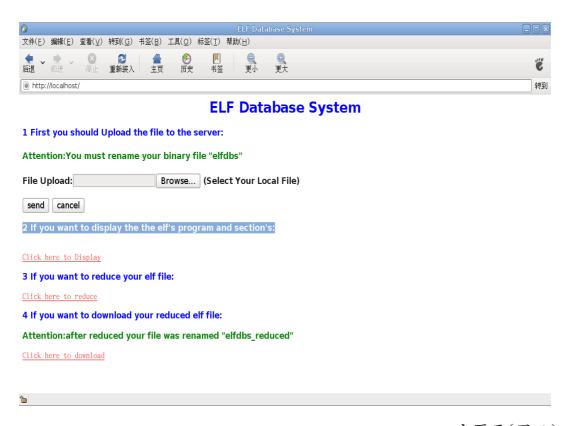
elfdbs使用流程图:



E1fdbs 使用流程图(图二)

三 web接口 - - 方便使用

3.1 通过 cgi 编程实现 web 接口:



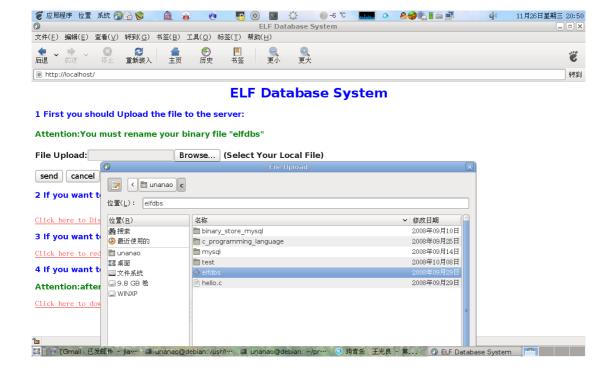
Elfdbs 主页面(图三)

3.2 通 web 接口上传 Elf 文件到 Elfdbs 服务器

兰大开源社区

open free share

http://oss.1zu.edu.cn



Elfdbs 通过 weeb 接口上传 ELF 文件 (图四)

四 ELF文件分析及各部分的读取

ELF 文件格式:

Linking View

Progra	m header table
:E:	Optional
5	Section 1
\$	Section n
	vicinit.
Sectio	n header table

Eecution View₽

ELI	F header
Program	header table
Seg	ment 1
Seg	ment 2
8	
Section	header table
	Optional

兰大开源社区

open free share

http://oss.1zu.edu.cn

4.1 读取 ELF header table:

文件开始处是一个 ELF 头部(ELF Header),用来描述整个文件的组织。节区部 分包含链接视图的大量信息:指令、数据、符号表、重定位信息等等。

```
ELF header table 数据结构:
typedef struct
{
  unsigned char e_ident[EI_NIDENT]; /* Magic number
and other info */
                                        /* Object file
  E1f32 Ha1f
            e type;
type */
                                       /* Architecture
 Elf32 Half e machine;
*/
                                        /* Object file
  E1f32_Word e_version;
version */
  E1f32 Addr e entry;
                                        /* Entry point
virtual address */
                                            /* Program
  E1f32 Off
                e phoff;
header table file offset */
  E1f32 Off
                e_shoff;
                                            /* Section
```

```
header table file offset */
                                         /* Processor-
  E1f32 Word
              e flags;
specific flags */
                                         /* ELF header
  E1f32 Ha1f
            e ehsize;
size in bytes */
                                            /* Program
  E1f32 Ha1f
             e phentsize;
header table entry size */
                                            /* Program
  E1f32 Ha1f
                 e phnum;
header table entry count */
  E1f32 Ha1f
                 e shentsize;
                                            /* Section
header table entry size */
  E1f32_Ha1f
                                            /* Section
                e_shnum;
header table entry count */
                                            /* Section
              e shstrndx;
  E1f32 Ha1f
header string table index */
} E1f32 Ehdr;
读取方法:
 (1) 1seek(fd,0,SEEK SET);
  //找到首地址,定位到文件开始
 (2) size=sizeof(E1f32 Ehdr);
```

```
//确定 ELF header table 的大小
 (3) read(fd,buf,size);
    //读入 buf 中
4.2 读取 program header table
program header table 数据结构:
typedef struct {
    E1f32_Word p_type;
    E1f32 Off p offset;
   E1f32_Addr p_vaddr;
    E1f32 Addr p paddr;
    E1f32 Word p filesz;
    E1f32_Word p_memsz;
    E1f32_Word p_f1ags;
    E1f32_Word p_align;
} E1f32 phdr;
```

可执行目标文件在 ELF 头部的 e_phentsize 和 e_phnum 成员中给出其自身程序头部 的大小, e_phoff 成员给出了程序自身头部的偏移。

读取 program header table 的 方法:

(1) 1seek(fd,E1f32_Ehdr->e_phoff,SEEK_SET)

//通过ELF文件的头部找到 program header table 在文件中的位置

(2) size=E1f32_e_phentsize*E1f32_e_phnum;

//通过ELF 头部找到 program header table 的大小e_phnum和表项数 //目 e_phentsize,相乘得到program header table 的大小

(3) read(fd,buf,size);

//将 program header table 读入 buf 中

4.3 读取 section header table

section header table 的数据结构:

typedef struct{

E1f32_Word sh_name;

E1f32_Word sh_type;

E1f32_Word sh_f1ags;

E1f32_Addr sh_addr;

E1f32_Off sh_offset;

E1f32_Word sh_size;

E1f32 Word sh link;

E1f32_Word sh_info;

E1f32_Word sh_addralign;

E1f32_Word sh_entsize;

}E1f32_Shdr;

可执行目标文件在 ELF 头部的 e_shentsize 和 e_shnum 成员中给出其自身程序头部 的大小, e_shoff 成员给出了程序自身头部的偏移。

读取 section header table 的 方法:

(1) 1seek(fd,E1f32_Ehdr->e_shoff,SEEK_SET)

//通过ELF文件的头部找到 program header table 在文件中的位置

(2) size=E1f32_e_shentsize*E1f32_e_shnum;

//通过 ELF 头部找到 section header table 的大小e_shnum和表项数 //目 e_shentsize, 相乘得到 section header table 的大小

(3) read(fd,buf,size);

//将 program header table 读入 buf 中

4.4 读取 ELF Section

分 2 步读取 ELF 的 section 资讯:

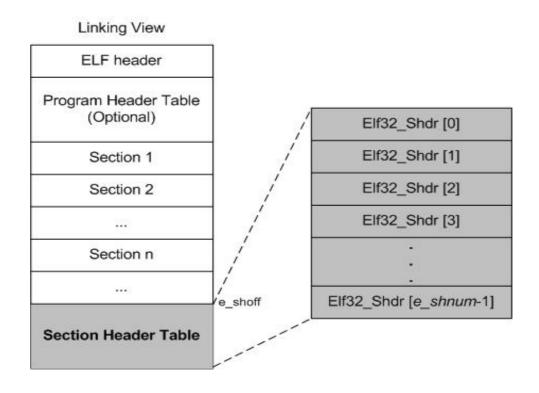
4.4.1 如图四,开始先读取 section header table 的资讯。
Section header table 是所有 section 的记录表格,所有的

section 都要透过 section header table 才能得知其在文件中的偏移位置(offset),如此一来才能读取 section 的内容。4.4.2 如图五,接着再根据 section header table 读取文件

section header table 里的 section 个数(section entries)记录于 ELF header 里的 e_shnum ,每个 section entry 的长度则是记录在 ELF header 的 $e_shentsize$ 中,单位是 bytes。

section header table:

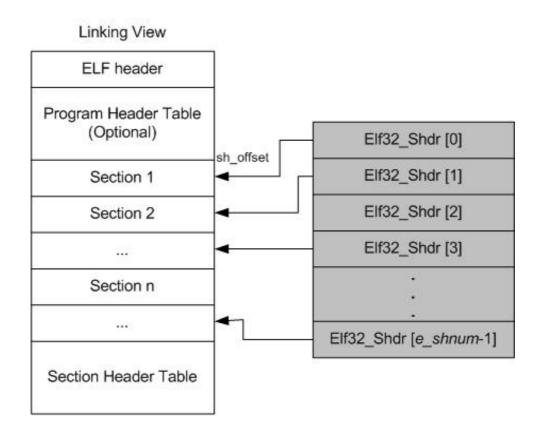
的每一个 section。



section header table(图六)

ELF header 里的 e_shoff ,是 section header table 开始的文件偏移位置(file offset)。因此,我们只要由 e_shoff 偏移值开始读取 e_shnum 个单位,每个单位为 $e_shentsize$ (bytes),即可将整个 section header table 读取出来。

Section Entries:



section entries(图七)

SysV ABI 定义 section entry 的资料结构如下:

```
typedef struct {
  E1f32 Word
                sh name;
  E1f32_Word
                sh_type;
  E1f32 Word
                sh flags;
  E1f32 Addr
                sh addr;
  E1f32_0ff
                sh offset;
  E1f32 Word
                sh size;
  E1f32_Word
                sh_link;
  E1f32_Word
                sh info;
  E1f32_Word
                sh addralign;
  E1f32 Word
                sh_entsize;
} E1f32 Shdr;
```

Section header table 是 $E1f32_Shdr$ data type 的阵列,其元素个数为 e_shnum ,我们可以透过索引 $E1f32_Shdr$ 阵列来读取所有的 section,如图四所示, 读取 Section Header Table。

同时,需要定义1个变量:

E1f32_Shdr header[MAX];

//MAX 是 section 的最多的个数

header[] 用来存放由 section header table 所读取出来的所有 section entry, 其类型为 Elf32_Shdr;

将读指针移到 e_shoff 的地方,准备开始读取 section header table:

1seek(fd, E1f32_Ehdr->e_shoff, SEEK_SET);

然后确定每个 section 的大小,每个 section 的偏移可以被2整除必须把每个 section 本来的偏移位置和大小也存入到数据库中,两个 section 之间有一些没用的信息的,但是这个信息是需要保留的,因为考虑到 cpu 访问内存的时候有个内存地址对齐的问题。

if(E1f32_Shdr->sh_entsize%2!=0)

size=E1f32_Shdr->sh_entsize+1;

e1se

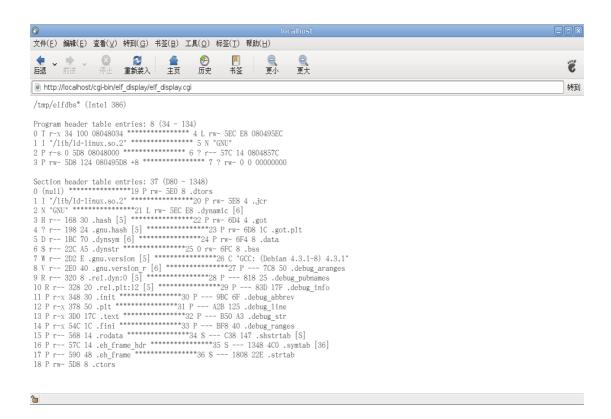
size=E1f32_Shdr->sh_entsize;

//如果不能被2整除,需要加1操作

最后再利用最简单的方式,一次一个将所有的 section entry 读取出来。

```
for (i = 0; i < E1f32_Ehdr->e_shnum; i++) {
    read(fd, &header[i], size);
```

通过 web 接口分析 ELF 文件:



通过web接口显示ELF文件格式(图八)

五 如何将 ELF 二进制文件存入数据库

5.1 MySQL 有一个二进制数据类型 1ongb1ob,可以用来存放二进制数据。

CREATE table elf(id int,data longblob);

```
//为 ELF 的各个部分创建 table
5.2 通过 mysq1_real_escape_string 函数在二进制数据外面加
一层"壳"。
       *end++='\'';
      end+=mysq1 real escape string(conn,end,buf,n);
       *end++='\'';
       *end++=')';
//转换 NUL(ASCII 0)、'\n'、'\r'、'\', 、'''、'"'和 Control-Z
//等等
六 对可执行文件的裁减
```

找出可以裁减掉的部分

unanao@debian:~/c\$ readelf -S hello

There are 37 section headers, starting at offset 0xd80:

Section Headers:

[Nr] Name

ES Flg Lk Inf Al [0] NULL 00000000 000000 000000 00 0 0 0 [1] .interp PROGBITS 08048134

Type

Addr

Off

000134 000013 00	A	0	0	1	
[2] .note.ABI-	tag	S		NOTE	08048148
000148 000020 00	A	0	0	4	
[3] .hash				HASH	08048168
000168 000030 04	A	5	0	4	
[4] .gnu.hash				GNU_HASH	08048198
000198 000024 04	A	5	0	4	
[5] .dynsym				DYNSYM	080481bc
0001bc 000070 10	A	6	1	4	
[6] .dynstr				STRTAB	0804822c
00022c 0000a5 00	A	0	0	1	
[7] .gnu.versi	on			VERSYM	080482d2
0002d2 00000e 02	A	5	0	2	
[8] .gnu.versi	on_	_r		VERNEED	080482e0
0002e0 000040 00	A	6	2	4	
[9] .re1.dyn				REL	08048320
000320 000008 08	A	5	0	4	
[10] .rel.plt				REL	08048328
000328 000020 08	A	5	12	4	
[11] .init				PROGBITS	08048348
000348 000030 00 A	ΑX	0	0	4	

[12] .p1t	PROGBITS	08048378
000378 000050 04 AX 0	0 4	
[13] .text	PROGBITS	080483d0
0003d0 00017c 00 AX 0	0 16	
[14] .fini	PROGBITS	0804854c
00054c 00001c 00 AX 0	0 4	
[15] .rodata	PROGBITS	08048568
000568 000014 00 A 0	0 4	
[16] .eh_frame_hdr	PROGBITS	0804857c
00057c 000014 00 A 0	0 4	
[17] .eh_frame	PROGBITS	08048590
000590 000048 00 A 0	0 4	
[18] .ctors	PROGBITS	080495d8
0005d8 000008 00 WA 0	0 4	
[19] .dtors	PROGBITS	080495e0
0005e0 000008 00 WA 0	0 4	
[20] .jcr	PROGBITS	080495e8
0005e8 000004 00 WA 0	0 4	
[21] .dynamic	DYNAMIC	080495ec
0005ec 0000e8 08 WA 6	0 4	
[22] .got	PROGBITS	080496d4

0006d4 000004 04 WA 0	0 4	
[23] .got.p1t	PROGBITS	080496d8
0006d8 00001c 04 WA 0	0 4	
[24] .data	PROGBITS	080496f4
0006f4 000008 00 WA 0	0 4	
[25] .bss	NOBITS	080496fc
0006fc 000008 00 WA 0	0 4	
[26] .comment	PROGBITS	00000000
0006fc 0000cb 00 0	0 1	
[27] .debug_aranges	PROGBITS	00000000
0007c8 000050 00 0	0 8	
[28] .debug_pubnames	PROGBITS	00000000
000818 000025 00 0	0 1	
[29] .debug_info	PROGBITS	00000000
00083d 00017f 00 0	0 1	
[30] .debug_abbrev	PROGBITS	00000000
0009bc 00006f 00 0	0 1	
[31] .debug_line	PROGBITS	00000000
000a2b 000125 00 0	0 1	
[32] .debug_str	PROGBITS	00000000
000b50 0000a3 01 MS 0	0 1	

[33] .debug_ranges PROGBITS 00000000

000bf8 000040 00 0 0 8

[34] .shstrtab STRTAB 00000000

000c38 000147 00 0 0 1

[35] .symtab SYMTAB 00000000

001348 0004c0 10 36 55 4

[36] .strtab STRTAB 00000000

001808 00022e 00 0 0 1

Key to Flags:

W (write), A (alloc), X (execute), M (merge), S (strings)

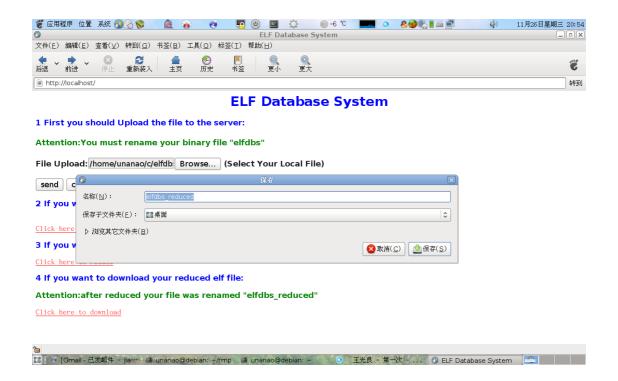
- I (info), L (link order), G (group), x (unknown)
- 0 (extra OS processing required) o (OS specific), p
 (processor specific)

从.comment 之后 Addr 的值都为 0, 所以.comment 之后的内容都是可以裁减掉的。

然后将各个段按照存入数据库的地址,写入文件,就得到裁减后的二进制文件。

七 裁减后文件的下载

搭建配置 vsftp, 通过 vsftp 匿名下载:



通过 web 接口直接下载裁减后的文件 (图九)

八 裁减前后对照

裁减前的二进制文件 elfdbs 大小为 6710Byte, 裁减后的文件 elfdbs reduced 大小为 4936Byte 小了近2 KB, 依然可以执行

```
which afty box of the proposition of the propositi
```

兰大开源社区

九 总结

近年来嵌入式 Linux 技术迅速发展,各种商业和开放源码的 Linux 发 行版为不同的硬件平台、不同的应用环境提供了多种 选择。Linux 已经越来越广泛地应用于各种嵌入式设备中。但是 嵌入式设 备的存储空间相对较小。所以我们如何得到更精简的 可执行文件是我们不断努力的方向,与此同时研究可执行文件 的格式对编写高性能程序有重要意义。所以 Elfdbs 正是为了解 决这些问题而开发。