Linux设备驱动

杨少华

报告主要内容

●基本原理

◉一个典型设备驱动的实现

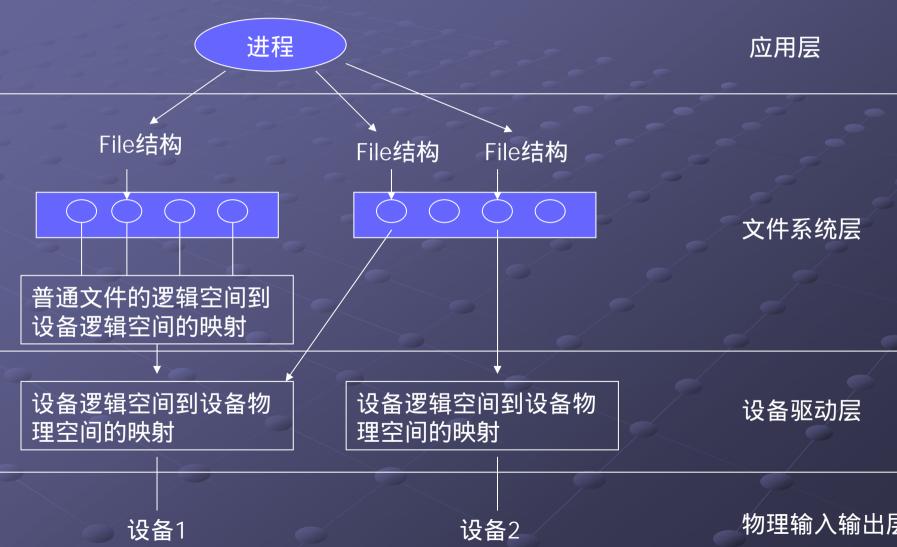
●驱动程序的安装

• 驱动程序的使用

基本原理

- ●设备驱动分层结构
- ●可安装模块(module)
- ●数据结构
 - 文件系统、module、字符设备、块设备
- 几个系统调用
 - mknod、create_module、init_module query_module、delete_module

设备驱动分层结构



可安装模块

module

- 经过编译但尚未连接的目标代码(.o)文件,可在系统 运行时动态地"安装"到内核中
- 模块可以使用内核"移出"的一些符号,如子程序入口、 全局变量
- module如果引用内核移出符号,声明为extern外部变量

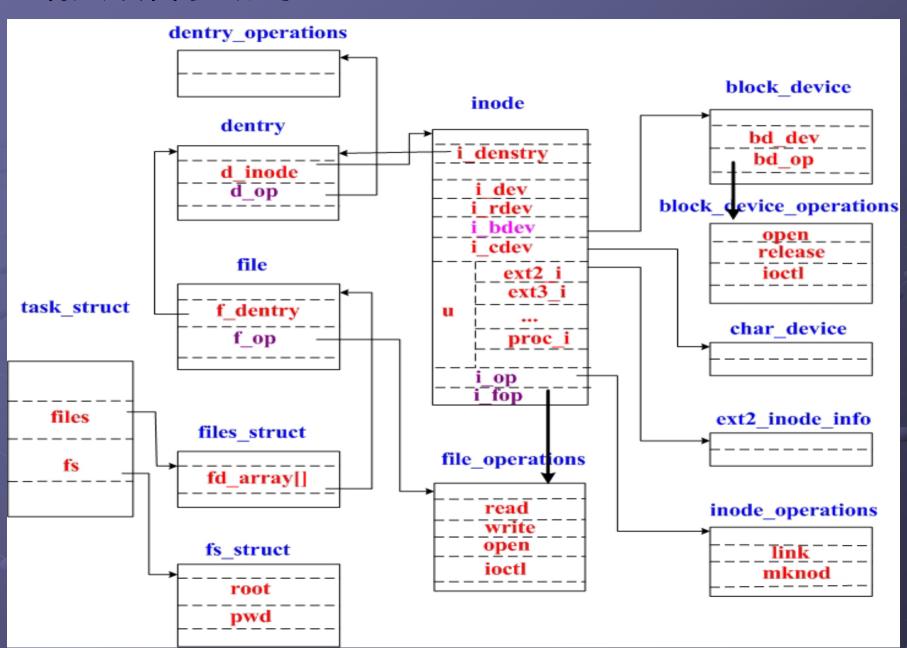
/sbin/insmod

■ 负责模块的装入和与内核的连接

mknod

■ 建立设备文件节点,之后通过open、read、write、ioctl 对设备进行操作

纳入设备驱动的FS



字符设备驱动

- #define MAX_CHRDEV 255
- struct device_struct {
- const char * name;
- struct file_operations * fops;
- }
- static struct device_struct chrdevs[MAX_CHRDEV];

```
内核提供注册、注销字符设备操作函数的方法(在模块的init函数调用):
devfs_register_chrdev
devfs_unregister_chrdev
输入:
主设备号
模块名
操作函数入口表
```

```
struct file_operations {
    struct module *owner;
    Ilseek;
    read;
    write;
    readdir;
    ioctl;
    ... ...
```

块设备驱动

- #define MAX_BLKDEV 255
- static struct {
- const char *name;
- struct block_device_operations *bdops;
-) blkdevs[MAX_BLKDEV];

```
内核提供注册、注销块设备操作函数的
方法(在模块的init函数调用):
devis_register_blkdev
devis_unregister_blkdev
输入:
主设备号
模块名
操作函数入口表
```

```
struct block_device_operations {
    open;
    release;
    ioctl;
    check_media_change;
    revalidate;
    struct module *owner;
}:
```

module

```
struct module
    unsigned long size_of_struct;
                                  // module结构体大小
    struct module *next;
                              // 链表指针
                              // 模块名称
    const char *name;
                              // 模块映象大小
    unsigned long size;
                              // 使用计数
    atomic_t usecount;
                              // 标志,指示模块状态等信息
    unsigned long flags;
```

<u>其他标志位:MOD_AUTOC</u>LEAN、MOD_VISITED、MOD_USED_ONCE

MOD_DELETED、MOD_JUST_FREED

模块状态有:MOD_UNINITIALIZED、MOD_INITIALIZING、MOD_RUNNING、

```
module
```

```
struct module
```

```
• {
```

- unsigned nsyms;
- unsigned ndeps

```
struct module_symbol *syms;
struct module_ref *deps;
```

- struct module_ref *refs;
- int (*init)(void);
- void (*cleanup)(void);
- //异常入口表开始与截止地址
- const struct exception_table_entry *ex_table_start;
- const struct exception_table_entry *ex_table_end;
-

```
unsigned long value; struct module *dep; const char *name; struct module *ref; struct module_ref *next_ref
```

Struct module rer

//符号计数 , 指明符号表syms大小

//依赖模块计数,指明deps大小

Struct module Symbol

//模块符号表

//引用模块链表

//依赖模块数组

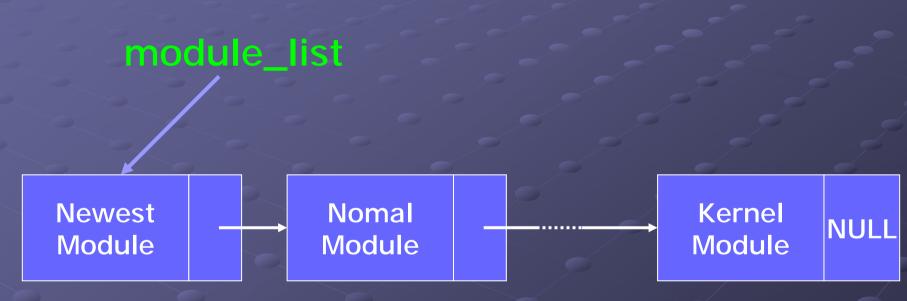
//指向模块的init函数

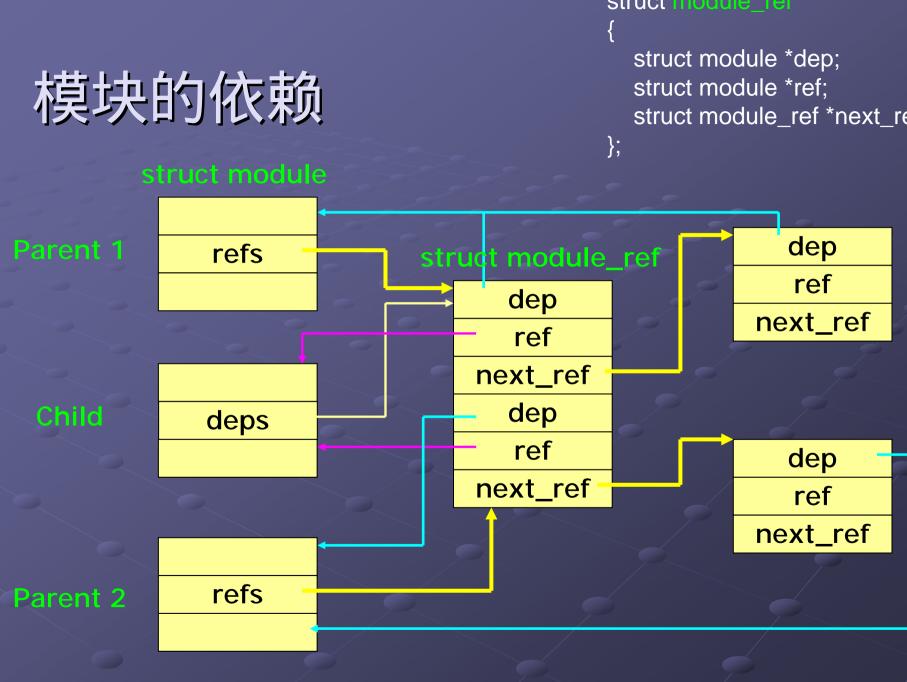
//指向模块的cleanup函数

module

```
struct module
    // 持久性数据
     const struct module_persist *persist_start;
     const struct module_persist *persist_end;
     int (*can_unload)(void);
     int runsize;
     const char *kallsyms_start;
     const char *kallsyms_end;
     const char *archdata_start;
     const char *archdata_end;
     const char *kernel_data;
```

模块队列





mknod

```
vfs_mknod
         mknod
filenamiext2_mknod
mode:权限及标志
dev:高8位主设备号,低8位的论设备权限块格
   init_special_inode
                              inode->i_cdev = cdget(rdev);
dentry:欲创建设备节点之dentry
                          ret \frac{1}{2} else if (S_p I SB_p K(mode)) \{ p \}:
mode:权限及标志
                              inode->i_fop = &def_blk_fops;
dtati高级位驻设备号pe倾的位次设备
                          returnnede->i_rdev = to_kdev_t(rdev);
chr_fops = {
                             else
            chrdev open,
      open:
```

create_module

```
sys_create_module(const char *name_user, size_t size)
    参数及权限检查;
    为module映象申请空间;
          //包括module结构体和其余部分(节)如
          //指令、数据、符号表等
    初始化module的名称及大小;
       //大小有size_of_struct和size(module映象)
    链入module_list队列;
```

query_module

- 模块查询系统调用
- sys_query_module(const char *name_user, int which, char *buf, size_t bufsize,size_t *ret)
 - name_user:查询对象所在模块,0则为内核
 - which:查询内容,QM_MODULES、QM_DEPS QM_REFS、QM_SYMBOLS、QM_INFO
 - buf:查询结果缓冲区
 - bufsize: buf大小
 - ret:写入buf的实际大小

init_module

- 完成module映象从用户空间向系统空间的拷贝,最后调用模块中用户编写的init_module函数(与同名系统调用相区别)对模块进行初始化
- sys_init_module(const char *name_user, struct module *mod_user)
 - name_user:模块名
 - mod_user:模块映象:module结构 + 各种"section"(详见下页)
- 调用init_module前需由应用程序(insmod)在用户空间 完成模块与内核符号的连接,即mod_user指向已连接好 的模块映象

.o文件与module映象

.o文件

module映象

ELF头	
section头表	
sections	.strtab
	.symtab
	.data.init
	.dynamic
	.text.init



modu

init_module

```
sys_init_module(const char *name_user, struct module
*mod_user)
{ // name_user模块名, mod_user指向module映象
 权限检查;
 参数检查;
 从用户空间拷贝module结构到系统空间;
 module映象中的指针检查(指针落在映象范围内);
 拷贝映象的其余部分(各种"section");
 检查依赖和设置引用关系;
 调用模块的init函数(mod->init());
```

由此可见一个模块映象装入内核空间的过程非常简单(只是拷贝的过程),模块映象转入后即可顺利运行,有点不可思议!这些都是insmod做了大量的工作。在后面会较详细的说明insmod的过程。

delete_module

```
sys_delete_module(const char *name_user)
● { // name_user非0:拆除一个特定模块,为0:拆除所有可拆除模块
   mod = find_module(name);
      free_module(mod);
    else { // 拆除所有可拆除模块
      循环拆除可拆除的模块;
```

free_modue首先调用目标模块的 cleanup_module()函数,通常 在这个函数中要将模块在系统中 的"登记"撤销,检查该模块所依赖 的模块,看是否可以置成可拆除 状态。

一个典型设备驱动的实现

- 这里以声卡驱动程序sparcaudio为例介绍一个典型的模块
- 一个典型模块包括:
 - 一组文件操作函数的实现
 - 一个file_operations结构存放文件操作函数指针(如果是块设备还 得准备一个block_device_operations结构)
 - init_module()函数
 - cleanup_module()函数
 - 移出符号(函数或变量),使用EXPORT_SYMBOL宏,允许其 他模块访问
 - 内核符号声明,使用extern关键字
 - 其他自定义的一些函数或变量

- 一个file_operations结构sparcaudio_fops存放文 件操作函数指针
 - static struct file_operations sparcaudio_fops = {
 - owner: THIS_MODULE,
 - Ilseek: no_llseek,
 - read: sparcaudio_read,
 - write: sparcaudio_write,
 - poll: sparcaudio_poll,
 - ioctl: sparcaudio_ioctl,
 - open: sparcaudio_open,
 - release: sparcaudio_release,
 - **.** };

- init_module函数
 - static int __init sparcaudio_init(void)
 - {
 - /* Register our character device driv with the VFS. */
 - if (devis_register_chrdev(SOUND_MAJOR, "sparcaudio", &sparcaudio_fops))
 - return -EIO;
 - devfs_handle = devfs_mk_dir (NULL, "sound", NULL);
 - return 0;
 - }

注:sparcaudio并非直接操作声卡,所以只是新建一个devfs的目录

SOUND_MAJOR 主设备号 "sparcaudio" 驱动程序名 Sparcaudio_fops文件操作 函数

cleanup_module函数

```
    static void __exit sparcaudio_exit(void)
    {
    devis_unregister_chrdev(SOUND_MAJOR, "sparcaudio");
    devfs_unregister (devfs_handle);
```

提供给下层模块的注册/ 撤销函数,相当于 devfs_register_chrdev

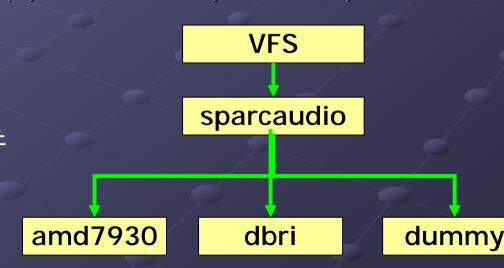
提供给下层模块在完成输入/输出时使用的

回调函数

- ●移出符号
 - EXPORT_SYMBOL(register_space)
 - EXPORT_SYMBOL(unregister_sparce to_unver);
 - EXPORT_SYMBOL(sparcaudio_output_done);
 - EXPORT_SYMBOL(sparcaudio_input_done);

注:

模块也可以类似文件系统一样分为不同层次,形成一个"模块堆栈",sparcaudio并不直接操作硬件,而是提供一个声卡驱动的虚拟层,层次结构如有图



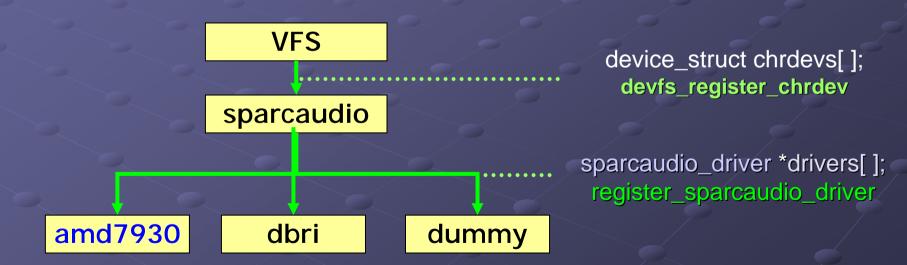
static struct sparcaudio_driver *drivers[3];

```
struct sparcaudio_driver
    const char * name;
    struct sparcaudio_operations *ops;
    void *private;
     register_sparcaudio_driver
    unregister_sparcaudio_driver
```

open
release
ioctl
start_output
stop_output
start_input
stop_input

amd7930

- 此sparcaudio底层的一个模块
- ●"模块栈"



amd7930

- static struct sparcaudio_driver drivers[MAX_DRIVERS];
- 定义一组sparcaudio_operations
 - amd7930_open、amd7930_release、amd7930_ioctl、 amd7930_start_output、.....
- Init_module函数:amd7930_init
 - 探测sbus总线上的AMD7930芯片(音频信道),给每个探测到的芯片从上面的drivers数组中分配一个数据结构,然后调用amd7930_attach

amd7930_init

amd7930_attach

amd7930

```
static int amd7930_attach(struct sparcaudio_driver *drv, int node,
              struct sbus_bus *sbus, struct sbus_dev *sdev)
{ // 初始化amd7930和向上层sparcaudio注册
     drv->private = kmalloc(sizeof(struct amd7930_info), GFP_KERNEL);
     drv->ops = &amd7930_ops; // 操作函数
     // 寄存器映射到内存空间
     info->regs = sbus_ioremap(resp, 0, regs.reg_size, "amd7930");
     // 初始化硬件
     sbus_writeb(AMR_DLC_EFCR, info->regs + CR);
     // 注册中断向量
     request_irq(info->irq, amd7930_interrupt,SA_INTERRUPT, "amd7930", drv)
     // 向上层注册sparcaudio_driver 结构
     err = register_sparcaudio_driver(drv, 1);
```

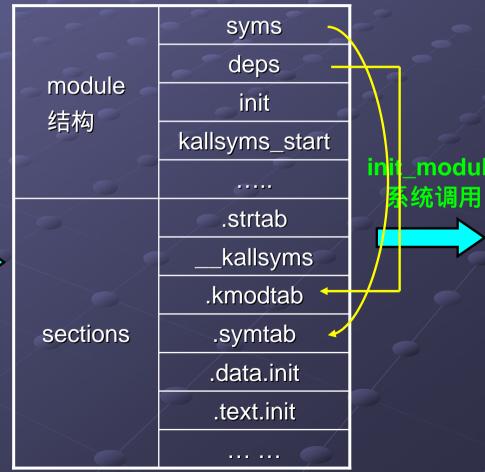
驱动程序的安装

.o文件





module映象



.o文件到module映象的转化

- 链接
 - 模块中尚未定义的符号进行赋值,关键:在内核符号表中找到相应的符号
- module映象中特殊数据结构的构造
 - .o文件的section并没有模块依赖数组dep等模块特有的数据结构, 关键:建造数据结构并加入模块映象中
- 重定位
 - 模块映象要求是连续的,最后需要重新组织各"section"的位置, 传给sys_init_module时要求是已重定向的映象

● 1 通过系统调用query_module取得kernel中已注册的modules的信息,从内核空间拷贝至用户态,放入module_stat 结构数组中

```
struct module_stat {
                   // 模块名
 char *name;
 unsigned long addr; // 模块module结构在内核中的起始地址
 unsigned long modstruct; // module结构大小
                     // 模块映象的大小
 unsigned long size;
 unsigned long flags;
                     // 标志
 long usecount;
                     // 使用计数
                     // 符号个数,指示syms数组大小
 size_t nsyms;
 struct module_symbol *syms; // 符号数组,数组已拷贝至用户态
 size_t nrefs;
                  // 应用计数
 struct module_stat **refs; // 引用模块的module_stat结构的指针数组
 unsigned long status; // 用于指示是否依赖该模块
};
```

注:所有module_stat中的指针都指向用户态,所有已注册的模块信息将保存在一个module_stat结构数组由。为下一步的链接做准备。

- 2 检查是否已有同名的module , 只需跟module_stat数组 的每一个元素中的name相比较即可判断
- 3 将.o文件读入到struct obj_file结构中,要求.o文件格式 是ELF格式

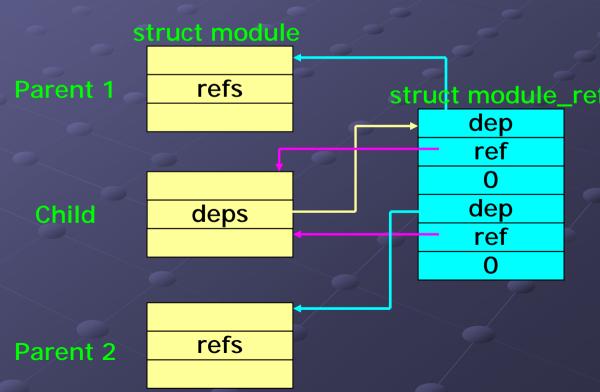
```
struct obj_file
{
   ElfW(Ehdr) header;
   ElfW(Addr) baseaddr;
   struct obj_section **sections;
   struct obj_section *load_order;
   struct obj_symbol *symtab
        [HASH_BUCKETS];
```

```
struct obj_section
{
    ElfW(Shdr) header;
    const char *name;
    char *contents;
    struct obj_section *load_nexion int idx;
}
```

- 4 对.o文件中未定义的符号指定其符号值(链接)
 - .o文件已读入struct obj_file结构中
 - 内核中各模块移出符号也已存入module_stat结构数组的符号表中
 - 查找module_stat结构数组的符号表,将.o文件未定义的值填上
 - 如果引用到某个模块的符号,那么该模块的module_stat结构中的 status置1,表示依赖于该模块,后面构造模块依赖数组dep时有用
- 5 在用户态申请一个module结构,并将结构作为一个名为 ".this"的section链入struct obj_file结构中,并增加一个符号 "__this_module",最后将作为模块映象的头

- 6 再一次检查是否还有没定义的symbol
- 7 在struct obj_file结构创建并加入". .kmodtab "节,依赖的模块已由 module_stat的status域指示(为1则表示依赖),模块的地址由 module_stat的addr域指示

注:.kmodtab节存放模块的依赖数组,由于引用关系refs在内核空间,在用户空间无法设置,所以next_ref域置为0,其设置推到调用系统调用sys_init_module进行设置



- 8 如需要创建并加入."__archdata"节和"__kallsyms"
- 9 至此可以计算module映象的大小m_size,即是struct obj_file结构的每一节大小的总和,不包括节的头部,调用系统调用create_module(),传入模块名和映象大小m_size,设系统调用在内核空间申请一个大小m_size的空间,并链入module_list中
- 10 非常重要的一步:重定位
 - 每一节并不是连续的,而最终传给内核的将是一个连续的模块映象
 - 修改每一节中涉及到地址的部分
 - 重定位module文件中.text中的地址

- 11 初始化在用户空间申请的module结构,module->init和 module->cleanup也是在这时设置的
- 12 到此可以建构module映象了, ^_^
 - struct obj_file结构有两个域:
 - struct obj_section **sections; // 所有的section指针数组
 - struct obj_section *load_order; // 指向第一个section:.this
 - 申请一块空间,用于存放module映象,从load_order开始遍历, 将所有section的contents所指的空间拷贝至模块的映象中
 - 调用系统调用sys_init_module,传入模块名和模块映象
 - section主要有:.this、__ksymtab、.kmodtab、_ex_table、.text.init、data.init、__archdata、__kallsyms等

驱动程序的使用

●主动方式:应用程序调用操作函数open, read, write, ioctrl对设备进行操作

• 被动方式:中断方式

谢谢!