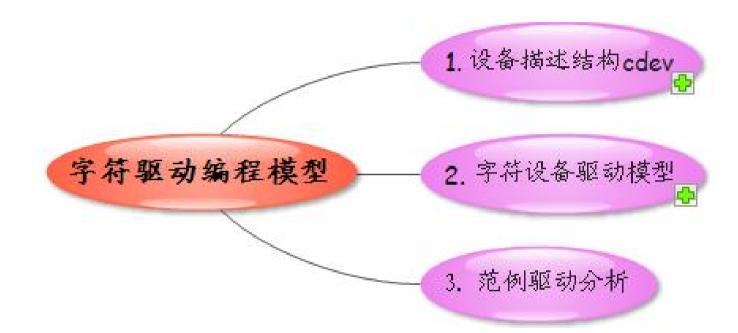


字符驱动编程模型 (v2014)

法律责任。

课程索引

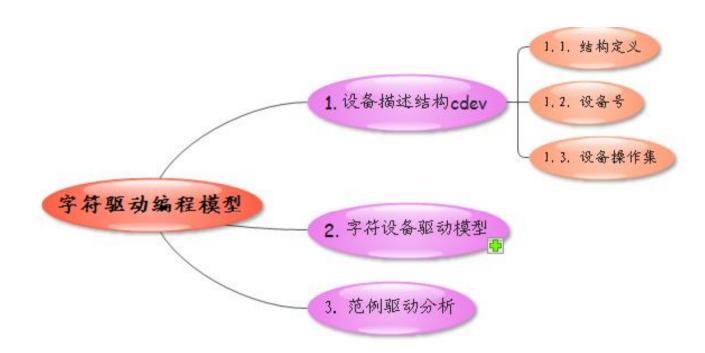






1.设备描述结构







1. 驱动模型

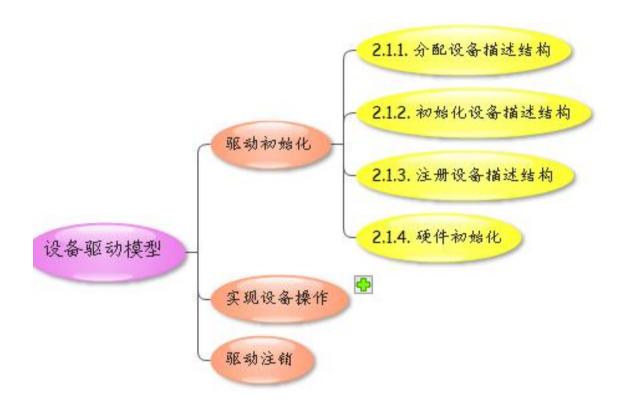


在Linux系统中,设备的类型非常繁多,如:字符设备,块设备,网络接口设备,USB设备,PCI设备,平台设备,混杂设备.....,而设备类型不同,也意味着其对应的驱动程序模型不同,这样就导致了我们需要去掌握众多的驱动程序模型。那么能不能从这些众多的驱动模型中提炼出一些具有共性的规则,则是我们能不能学好Linux驱动的关键。



1. 驱动模型







1. 设备描述结构



在任何一种驱动模型中,设备都会用内核中的一种结构来描述。我们的字符设备在内核中使用struct cdev来描述。

```
struct cdev {
    struct kobject kobj;
    struct module *owner;
    const struct file_operations *ops; //设备操作集
    struct list_head list;
    dev_t dev; //设备号
    unsigned int count; //设备数
};
```



1.1 设备号



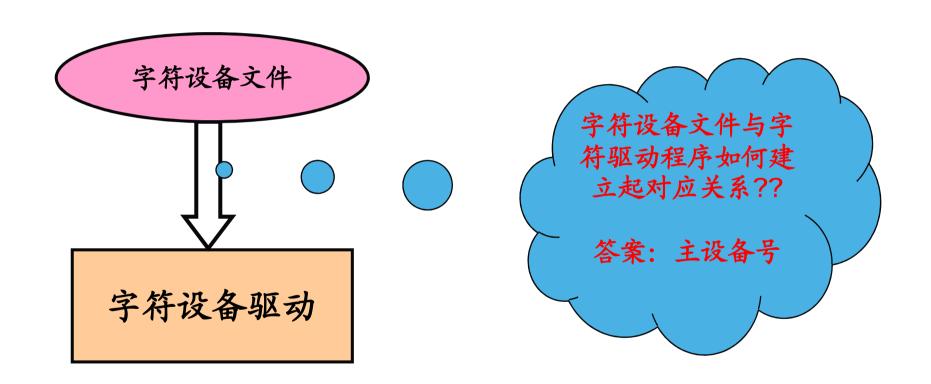


查看/dev目录下 设备号



1.1 主设备号

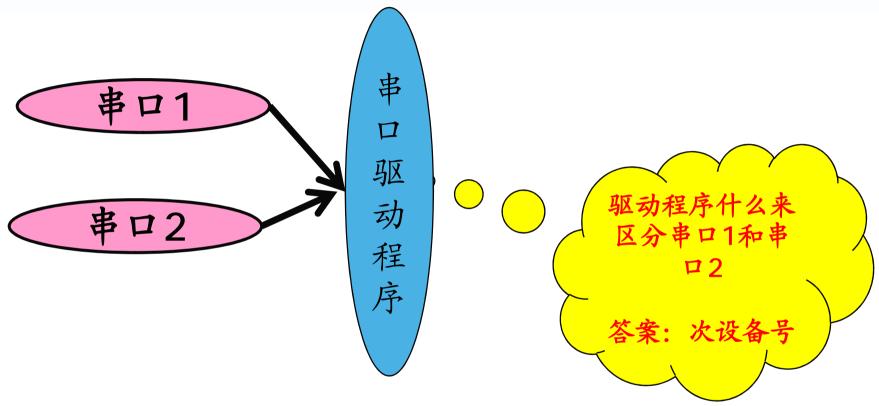






1.1 次设备号





嵌入式Linux技术咨询QQ号: 550491596

嵌入式Linux学习交流QQ群: 65212116



1.1 设备号-操作



Linux内核中使用dev_t类型来定义设备号,dev_t这种类型其实质为32位的unsigned int,其中高12位为主设备号,低20位为次设备号.

问1:如果知道主设备号,次设备号,怎么组合成dev_t类型

答: dev_t dev = MKDEV(主设备号, 次设备号)

问2: 如何从dev_t中分解出主设备号?

答: 主设备号 = MAJOR(dev_t dev)

问3: 如何从dev_t中分解出次设备号?

答:次设备号=MINOR(dev_t dev)



1.1 设备号-分配



如何为设备分配一个主设备号?

Ⅴ静态申请

开发者自己选择一个数字作为主设备号,然后通过函数 register_chrdev_region向内核申请使用。缺点:如果申请使用的设备号已经被内核中的其他驱动使用了,则申请失败。

∨ 动态分配

使用alloc_chrdev_region由内核分配一个可用的主设备号。 优点:因为内核知道哪些号已经被使用了,所以不会导致分配到已经被使用的号。

1.1 设备号-注销



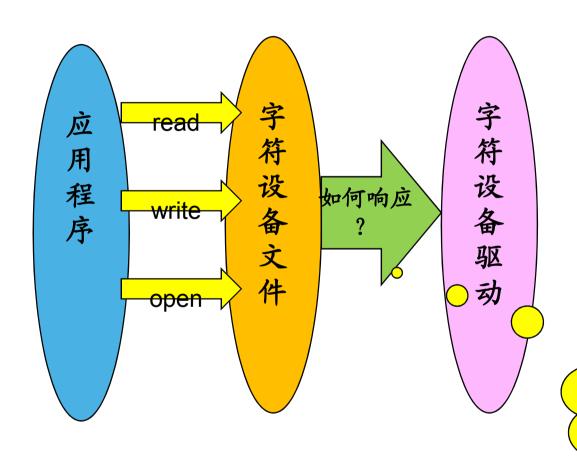
不论使用何种方法分配设备号,都应该在驱动退出时,使用unregister_chrdev_region函数释放这些设备号。





1.2 操作函数集





分析 file_operations 定义

嵌入式Linux技术咨询QQ号: 550491596

嵌入式Linux学习交流QQ群: 65212116

1.2 操作函数集



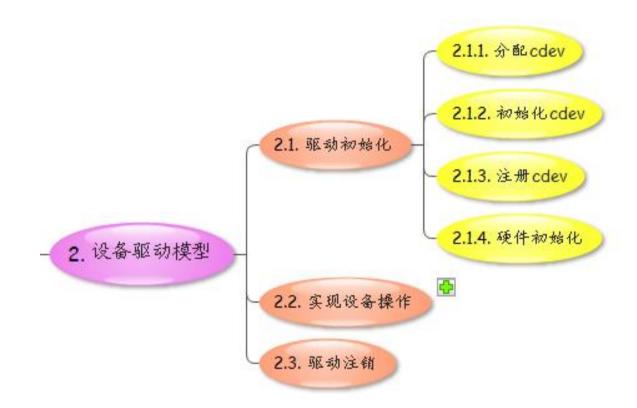
Struct file_operations是一个函数指针的集合,定义能在设备上进行的操作。结构中的函数指针指向驱动中的函数,这些函数实现一个针对设备的操作,对于不支持的操作则设置函数指针为 NULL。例如:

```
struct file_operations dev_fops = {
.llseek = NULL,
.read = dev_read,
.write = dev_write,
.ioctl = dev_ioctl,
.open = dev_open,
.release = dev_release,
};
```



2.1 字符设备初始化







2.1 描述结构-分配



cdev变量的定义可以采用静态和动态两种办法

• 静态分配

struct cdev mdev;

• 动态分配

struct cdev *pdev = cdev_alloc();



2.1 描述结构-初始化



struct cdev的初始化使用cdev_init函数来完成。

cdev_init(struct cdev *cdev, const struct file_operations *fops)

参数:

cdev: 待初始化的cdev结构

fops: 设备对应的操作函数集



2.1 描述结构-注册



字符设备的注册使用cdev_add函数来完成。

cdev_add(struct cdev *p, dev_t dev, unsigned count)

参数:

p: 待添加到内核的字符设备结构

dev: 设备号

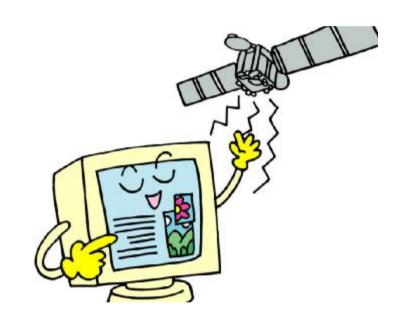
count: 该类设备的设备个数



2.1 硬件初始化



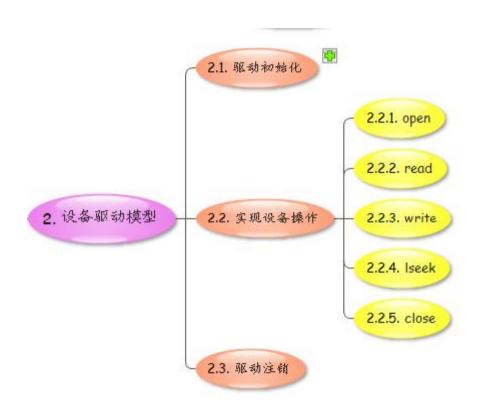
根据相应硬件的芯片手册,完成初始化。





2.2 实现设备操作





嵌入式Linux技术咨询QQ号: 550491596

嵌入式Linux学习交流QQ群: 65212116



2.2 手把手带你来分析





分析 file_operations



2.2 设备操作原型



- ∨ int (*open) (struct inode *, struct file *) 打开设备,响应open系统
- ✓ int (*release) (struct inode *, struct file *);

 关闭设备,响应close系统调用
- V loff_t (*Ilseek) (struct file *, loff_t, int)
 重定位读写指针,响应Iseek系统调用



2.2 设备操作原型



- ssize_t (*read) (struct file *, char __user *, size_t, loff_t *)从设备读取数据,响应read系统调用



2.2 Struct file



在Linux系统中,每一个打开的文件,在内核中都会关联一个struct file,它由内核在打开文件时创建,在文件关闭后释放。

∨ 重要成员:

loff_t f_pos /*文件读写指针*/
struct file_operations *f_op /*该文件所对应的操作*/



2.2 Struct inode



每一个存在于文件系统里面的文件都会关联一个inode 结构,该结构主要用来记录文件物理上的信息。因此,它和代表打开文件的file结构是不同的。一个文件没有被打开时不会关联file结构,但是却会关联一个inode 结构。

∨重要成员:

dev_t i_rdev: 设备号



3.2 设备操作-open



open设备方法是驱动程序用来为以后的操作 完成初始化准备工作的。在大部分驱动程序 中, open完成如下工作:

- **V**标明次设备号
- V启动设备



3.2 设备操作-release



release方法的作用正好与open相反。 这个设备方法有时也称为close,它应 该:

V关闭设备。



2.2 设备操作-read



read设备方法通常完成2件事情:

- V从设备中读取数据(属于硬件访问类操作)
- Ⅴ将读取到的数据返回给应用程序

filp: 与字符设备文件关联的file结构指针, 由内核创建。

buff:从设备读取到的数据,需要保存到的位置。由read系统调用提供该参数。

count: 请求传输的数据量,由read系统调用提供该参数。

offp: 文件的读写位置,由内核从file结构中取出后,传递进来。



2.2 设备操作-read



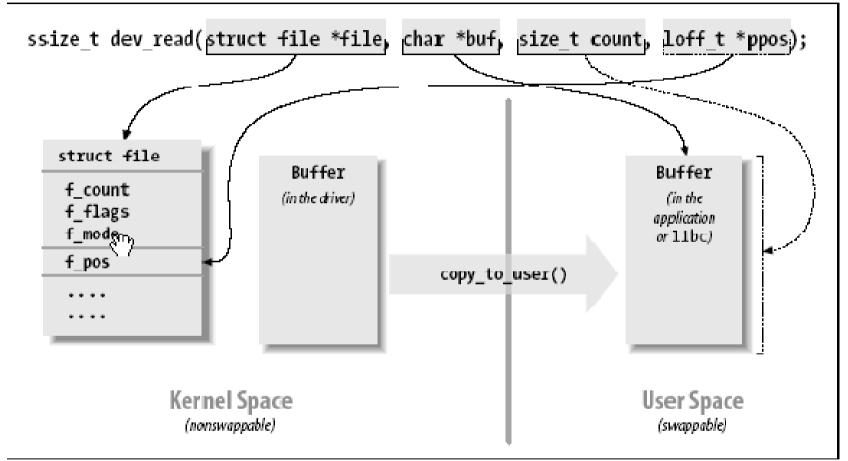
buff参数是来源于用户空间的指针,这类指针都不能被内核代码直接引用,必须使用专门的函数

- v int copy_from_user(void *to, const void __user *from, int n)
- int copy_to_user(void __user *to, const void *from, int n)



2.2 设备操作-read







2.2 设备操作-write



write设备方法通常完成2件事情:

- V从应用程序提供的地址中取出数据
- ∨将数据写入设备(属于硬件访问类操作)

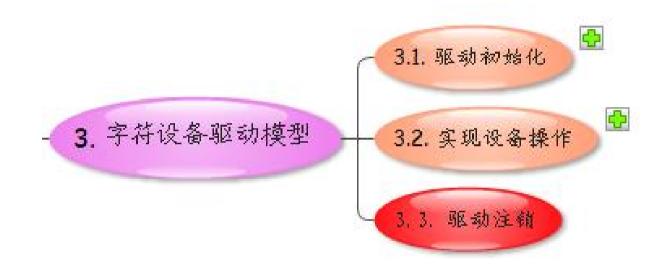
ssize_t (*write) (struct file *, const char __user *, size_t, loff_t *)

其参数类似于read



2.3 驱动注销



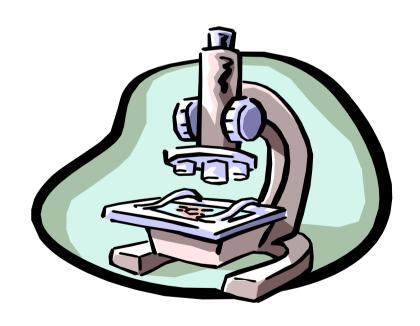




2.3 驱动注消



当我们从内核中卸载驱动程序的时候,需要使用cdev_del函数来完成字符设备的注销。





3. 手把手带你读代码





分析 字符设备驱动范例

