

# 嵌入式系统工程师





# Linux字符设备驱动设计

### 大纲



- > 概述
- ▶ 1inux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计



- > 概述
- ▶ linux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计

# 概述



- ➤ 驱动概述内容 (Device Driver):
  - •驱动的定义与功能
  - •驱动程序与应用程序
  - •驱动/库/内核/应用



▶驱动的定义与功能

进程管理

内存管理

文件系统

设备控制

网络

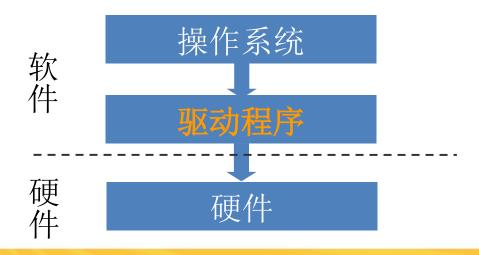
操作系统的五大功能

# 概述



### ▶驱动的定义与功能

- 计算机系统中存在着大量的设备,操作系统要求能够控制和管理这些硬件,而驱动就是帮助操作系统完成这个任务。
- ·驱动相当于硬件的接口,它直接操作、控制着我们的硬件,操作系统通过驱动这个接口才能管理硬件。



# 概述

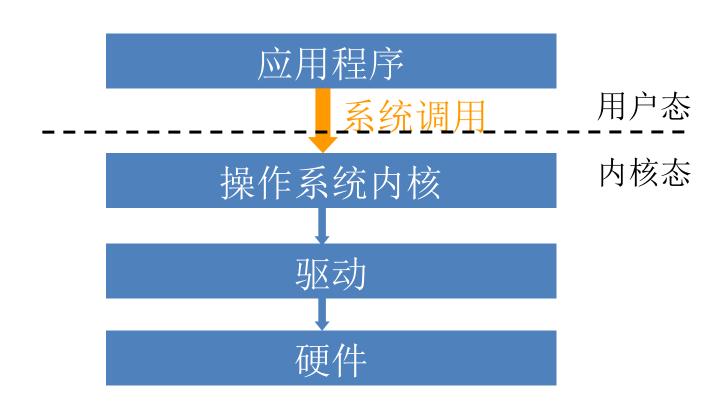


- ▶驱动程序与应用程序
- ·驱动程序本身也是代码,但与应用程序不同,它不会主动去运行,而是被调用。这调用者就是应用程序。
- ·驱动与应用是服务与被服务的关系。驱动是为应用服务的。 因为应用程序很多时候需要用到硬件设备,但不能直接操作硬件设备,所以通过系统调用陷入内核调用驱动,从而操作硬件。
- •应用与驱动程序在系统中所处位置不同,决定了它们代码运行模式也不一样。
  - •应用程序运行在用户空间(用户态)。
  - •驱动代码运行于内核空间(内核态)。





才能使用硬件设备。应用要"过五关斩六将

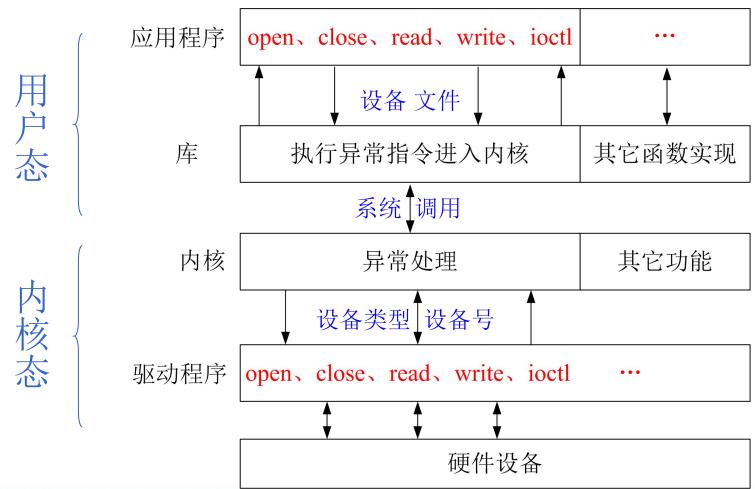


系统调用:内核提供给用户程序的一组"特殊"函数接口,用户程序可以通过这组接口获得内核提供的服务。



# 概述

### ▶应用/库/内核/驱动



# 概述



- ▶应用/库/内核/驱动
- ·应用程序调用函数库完成一系列功能,一部分库函数通过系统调用由内核完成相应功能,例如: printf、fread函数等等。
- 内核处理系统调用,内核在实现系统调用时会根据需要调用设备驱动程序操作硬件。
- •设备驱动是硬件设备的直接控制者,它完成了内核和硬件的通信任务。



▶库属于用户态,驱动属于内核态,所以驱动无法使用标准C库里面的函数。

eg.printf() / sprintf() / strlen()...

▶内核实现了大部分常用的函数,供驱动使用。有些函数名 尽管相同,实现方式是不一样的。

eg.printk() / sprintf() / strlen()...

▶驱动涉及到的常用函数,随着课程深入,后面会为大家详细讲解。

## 大纲



- > 概述
- ▶ 1inux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计



▶面对成千上万的设备,每一种设备的驱动类型都不一样呢?还是都一样呢?

以上都不是。在linux世界里面,驱动可分为三大类:

- •字符设备
- •块设备
- •网络设备



### ▶驱动的种类:

- ▶字符设备
  - ·I/0传输过程中以字符为单位进行传输。
- ·用户对字符设备发出读/写请求时,实际的硬件读/写操作一般紧接着发生。

#### 块设备

- ·块设备与字符相反,它的数据传输以块(内存缓冲)为单位传输。
- ·用户对块设备读/写时,硬件读/写不会紧接着发,即用户请求和硬件操作是异步的。
  - •磁盘类、闪存类等设备都封装成块设备。



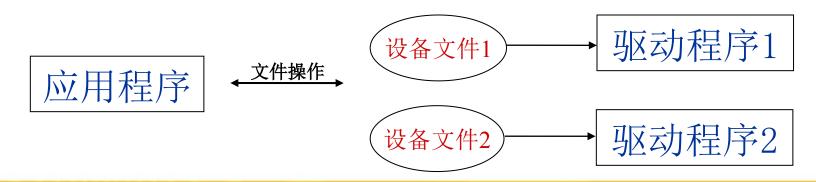
### ▶网络设备

网络设备是一类特殊的设备,它不像字符设备或块设备那样通过对应的设备文件访问,也不能直接通过read或write进行数据请求,而是通过socket接口函数进行访问。

### 那么设备文件究竟是什么呢?



- ▶设备文件和主/从设备号
- ·linux把设备抽象成文件,"一切设备皆文件"。 所以对硬件的操作全部抽象成对文件的操作。
- ·驱动是硬件的最直接操作者,设备文件是用户程序与设备驱动的一个接口,应用程序通过操作设备文件来调用设备驱动程序。





- ▶设备文件存放于/dev目录下,可以用1s -1或11查看
- >每个设备文件都有其文件属性,属性包括:
  - •设备类型(首字母 c=字符设备 b=块设备)
  - •主/从设备号 ??

• • • • •

```
1 root
                                      204.
                                            64 Nov 20 19:55 /dev/s3c2410 serial0
crw-rw----
                           root
                                            65 Nov 20 19:55 /dev/s3c2410 serial1
               1 root
                                      204.
                           root
crw-rw----
               1 root
                           root
                                      204.
                                            66 Nov 20 19:55 /dev/s3c2410 serial2
crw-rw----
                                            67 Nov 20 19:55 /dev/s3c2410 serial3
crw-rw----
               1 root
                           root
                                      204.
                                      31.
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock0
brw-rw----
               1 root
                           root
                                             0 Jan
               1 root
                                      31.
                                             1 Jan
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock1
brw-rw----
                          root
                                      31,
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock2
brw-rw----
               1 root
                           root
                                             2 Jan
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock3
               1 root
                           root
                                      31.
                                             3 Jan
brw-rw----
brw-rw----
               1 root
                           root
                                      31.
                                             4 Jan
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock4
               1 root
                           root
                                      31.
                                              Jan
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock5
brw-rw----
                                      31,
                                                    1 00:00 /dev/mtdblock6
brw-rw----
               1 root
                           root
                                             6 Jan
```



### 应用程序如何通过设备文件找到设备驱动?

- ·主设备号:用于标识驱动程序,主设备号一样的设备文件将使用同一类驱动程序。(1-254)
- ·从设备号:用于标识使用同一驱动程序的不同具体硬件。(0-255)

☆例如: 210开发板中的串口设备,主设备号标识串口这 类设备,从设备号标识具体的某个串口。

cat /proc/devices命令可以查看当前系统中主设备号的使用情况和其对应的硬件设备。

## 大纲



- > 概述
- ▶ linux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计



## 1inux内核模块简介

linux内核整体结构非常庞大,包含的组件非常多。 我们怎样选择性的把需要的部分包含在内核中呢?

拆 Linux内核抛弃把所有功能模块都编译到内核的做法,采用了模块化的方法将各组件灵活添加和删减,并且驱动模块还可以动态加载、删除。

- ▶使用模块的好处:
  - 1) 内核体积小: 不需要的组件可以不编入内核
- 2) 开发灵活:模块可以同普通软件一样,从内核中添加或删除
  - 3) 平台无关、节省内存...



# linux内核模块简介

# 如何写一个简单的模块?



### 1inux内核模块的程序结构

```
/*模块加载函数*/
     init xxx module init (void) { ... }
/*模块卸载函数*/
void exit xxx module exit (void) { ... }
/*声明模块加载函数宏*/
                               linux/module.h>
module init(xxx module init);
                               linux/kernel.h>
/*声明模块卸载函数宏*/
                               linux/init.h>
module_exit(xxx module exit);
/*声明模块作者*/
MODULE AUTHOR("sunplusedu");
/*模块许可证明,描述内核模块的许可权限*/
MODULE LICENSE("GPL");
```



## linux内核模块的程序结构

### ▶模块加载函数

- •完成相关资源申请、硬件初始化以及驱动的注册
- •若初始化成功返回0,失败返回错误值
- •模块加载函数必须以"module init(函数名)"形式进行声明

### ▶模块卸载函数:

- •释放己申请资源、注销驱动
- •在模块卸载时被执行,不返回任何值
- ·函数需要以"module exit(函数名)"的形式进行声明

参考代码,练习一下模块的实现... 🙂





## 1inux内核模块的编译

- ▶Linux内核模块的编译方法有两种:
  - ·放入Linux内核源码中编译
  - •采用独立的方法编译模块
- ➤放入Linux内核源码中编译
  - 1. 将写好的模块放入Linux内核任一目录下
  - 2. 修改相应目录下的Kconfig和Makefile文件
  - 3. 执行make modules
  - 4. 会在相同目录下生成与源文件同名的. ko文件

#### [注]可参考平台部分讲解过的:

《Linux内核开发.ppt》的"内核的配置与编译"。



## 1inux内核模块的编译

### >采用独立的方法编译模块

linux内核还提供了一种方法可以独立编译模块,我们可以在自定义的目录下编译驱动程序,其makefile内容如下:

```
#this is a makefile
ifeq ($(KERNELRELEASE), 2. 6. 35. 7)
obj-m := module test.o #模块名字,与C文件同名
else
KERNELDIR = /.../unsp210 linux 2.6.35 #内核路径
PWD = $(shell pwd) #当前路径
default:
                       #编译过程
  $(MAKE) -C $(KERNELDIR) M=$(PWD) modules
clean:
     rm -rf *.ko
endif
```



# 1inux内核模块的编译

```
KERNELDIR = /.../unsp210_linux_2.6.35 /*内核路径*/
PWD := $(shell pwd) /*当前路径*/
```

```
$(MAKE) -C $(KERNELDIR) M=$(PWD) modules
找到内核的makefile
/.../unsp210_linux_2.6.35
/home/driver/module/
```

编译出. ko为后缀模块文件,但如何加载进内核呢?



## 1inux内核模块的使用

### ▶Linux内核模块的使用:

1smod 列举当前系统中的所有模块

insmod xxx.ko 加载指定模块到内核

rmmod xxx 卸载指定模块(不需要.ko后缀)

#### 注意事项:

若卸载时出现以下提示:

rmmod:chdir(2.6.35.7): No such file or directory

在开发板根文件系统下建立以下目录:

/lib/modules/2.6.35.7 (跟当前内核版本同名)

## 大纲



- > 概述
- ▶ linux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计



- ▶前面我们讲解了linux内核模块,那它和我们的字符驱动有什么关系呢?
- •模块是linux内核进行组件管理的一种方式,驱动是基于模块进行注册和注销的。
- ·不单单是字符设备,块设备驱动和网络设备驱动都是基于模块进行加载和删除的。



# 字符设备驱动

字符设备是最基本、最常用的设备。 它将千差万别的各种硬件设备采用一个统 一的接口封装起来,屏蔽硬件差异,简化 了应用层的操作。

☆例如: 按键 LED灯 触摸屏 温湿度传感器 ...



- ▶大家首先了解三个知识点:
  - ➤应用程序的open、read、write函数最终会调到驱动里面的open、read、write函数。
  - ▶与系统调用函数类似,驱动的这几个函数参数都是固定不变的,但函数名可以自己编写。
  - ▶ 这几个函数是由我们在驱动代码上去实现的,也就是说,read/write函数要对硬件进行怎样的操作是驱动决定的。



## 字符驱动数据结构

- ➤ file\_operations结构体
  - ➤ 驱动的open/read/write函数实际上是由一个叫file\_operations的结构体统一管理的。
  - ➤ 这是字符驱动最重要的一个结构体(之一), 里面包含了一组函数指针。这组函数指针指 向驱动open/read/write这几个函数。
  - ➤一个打开的设备文件就和该结构体关联起来,结构体中的函数实现了对文件的系统调用,这样file\_operations中的函数就和open/read/write等系统调用函数一一对应



### 字符驱动数据结构

➤ 让我们看一下file\_operations的庐山真面目:

```
struct file_operations {
    struct module *owner;
    loff_t (*llseek) (struct file *, loff_t, int);
    ssize_t (*read) (struct file *, char __user *, size_t, loff_t *);
    ssize_t (*write) (struct file *, const char __user *, size_t, loff_t *);
    ssize_t (*aio_read) (struct kiocb *, const struct lovec *, unsigned long, loff_t);
    ssize_t (*aio_write) (struct kiocb *, const struct iovec *, unsigned long, loff_t);
    int (*readdir) (struct file *, void *, filldir_t);
    unsigned int (*poll) (struct file *, struct poll_table_struct *);
     int (*ioctl) (struct inode *, struct file *, unsigned int, unsigned long);
     long (*unlocked_ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
     long (*compat_ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
    int (*mmap) (struct file *, struct vm_area_struct *);
    int (*open) (struct inode *, struct file *);
    int (*flush) (struct file *, fl_owner_t id);
    int (*release) (struct inode *, struct file *);
    int (*fsync) (struct file *, int datasync);
```



### 字符驱动数据结构

▶ 精华版的file\_operations(简约而不简单)

```
struct file operations {
   struct module *owner;
   int (*open) (struct inode *, struct file *);
   int (*release) (struct inode *, struct file *);
   ssize_t (*read)(struct file *, char __user *, size_t, loff_t *);
   ssize t (*write)(struct file *, const char user *, size t, loff t *);
```

➤ 在代码中添加file\_operations操作接口...



- ▶下面我们讲解一下字符驱动的注册过程, 当我们执行insmod命令插入一个设备驱动时, 相应的模块初始化函数被执行:
  - 1. 在初始化函数中根据需要申请资源和初始化。
    - ▶中断、内存等资源申请
    - ▶I0口等硬件初始化
  - 2. 利用register\_chrdev()把驱动注册进内核。

条件:主设备号 设备名字 填充好的file operations结构体



➤ 字符设备注册函数
int register\_chrdev(
 unsigned int major,
 const char \*name,
 const struct file\_operations \*fops);

•参数1: 主设备号,一般填0,由内核自动分配。

•参数2: 设备驱动名,注册成功可以使用

cat /proc/device 查看

·参数3: 填充好的file\_operations 结构体变量地址

•返回值:分配好的主设备号

字符设备注销函

void un gister\_chrdev(unsigned int major, const char \*name)

#### **凌阳教育** www.sunplusedu.com

## 字符驱动程序应用

▶字符设备驱动编译成功生成. ko文件后,我们如何使用字符驱动呢?

#### ❶加载驱动程序

- ▶insmod 内核模块文件名.ko
- ➤ cat /proc/devices 查看当前系统中所有设备驱动程序及其主设备号

#### 2手动建立设备文件

- ▶设备文件一般建立/dev目录下,可通过命令创建
- ▶mknod /dev/文件名 c 主设备号 从设备号

和测试程序open()参数名字一样 字符设备 自己指定



- ▶大家可能发现一个问题,采用mknod命令的方式 创建设备文件有些繁琐,就此linux为我们提供了一 种udev机制实现设备文件的自动创建(只需在模块 初始化函数中添加几行代码)。
- ▶该方式的思想是使用insmod 插入模块时自动创建设备节点,使用rmmod 卸载模块时删除设备节点。
- ➤udev是linux2.6内核引入的设备管理器,主要负责管理 /dev下设备节点。



- ▶自动创建功能的实现分两步完成
  - ●首先定义和创建设备类:

```
struct class *my_class;
my_class=class_create(THIS_MODULE, name);
```

2根据类创建设备节点:

```
struct device *my device;
```

my\_device=device\_create(my\_class, NULL,

MKDEV(major\_nr,minor\_nr), NULL, name);

主/次设备号组成一个设备号

设备节点名 (可以与类名不同)

设备类名



- ▶卸载过程也分为两步完成
  - ●首先删除设备节点:
    device\_destroy(my\_class,MKDEV(major\_nr,minor\_nr));
  - 2销毁创建好的设备类: class\_destroy(my\_class);

>参考代码完成该过程的练习....



➤ inode结构体

▶inode结构体记录了文件系统中文件的相关信息,比如文件大小、创建者、创建日期等等,我们也称之为"索引节点",每个文件都有与之对应的inode,也就是说inode表示具体的文件。

inode

inode

文件1 数据 文件2 数据

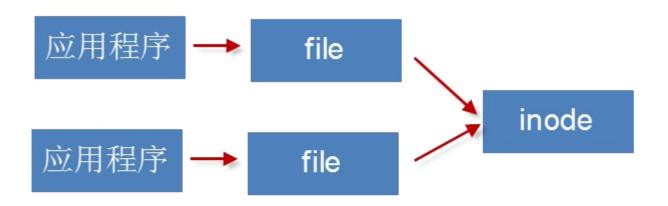
• • • • • •



### ➤ file结构体

- ▶file结构体是一个内核结构,它不会出现在用户程序中,它跟用户空间FILE不是一回事。
- ▶file结构体代表一个打开的文件(文件描述符),在open时它由内核自动创建,并传递给与file\_operations所指向的各个函数,当文件关闭后该结构体被释放。
- ▶该结构体记录了文件的读写模式、文件当前读写位置、还有file\_operations结构体的指针等等。





#### ◎小知识

inode结构体中包含了设备文件的主从设备号,用户可通过以下宏获取:

unsigned int iminor(struct inode \*inode); unsigned int imajor(struct inode \*inode);



### ▶用户态与内核态数据的传输

应用程序与驱动程序分属于不同的地址空间,二者之间的数据应当采用以下函数进行交换。

- ·从内核空间拷贝n字节数据到用户空间 copy\_to\_user(user\_buffer, kernel\_buffer, n)
- ·从用户空间拷贝n字节数据到内核空间 copy\_from\_user(kernel\_buffer, user\_buffer, n)
- ·从内核空间拷贝一数据(任意类型)变量到用户空间 put\_user(kernel\_value, user\_buffer)
- ·从用户空间拷贝一数据(任意类型)变量到内核空间 get\_user(kernel\_value, user\_buffer)



```
copy_to/from_user(dest_buf, res_buf, len)
                     目标首地址 源数据首地址
ssize t demo write(struct file *filp, const char *buf, size t
                                 count, loff t *f pos)
                                 用户传过来的数据
  unsigned char aver[100] = \{0\};
  if(copy from user(aver, buf, count) != 0){
      return -EFAULT;
                               数据的大小
```

return count;

## 大纲



- > 概述
- ▶ linux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计
  - ▶1\*5按键 (gpio操作)
  - ▶ ioct1驱动接口实现



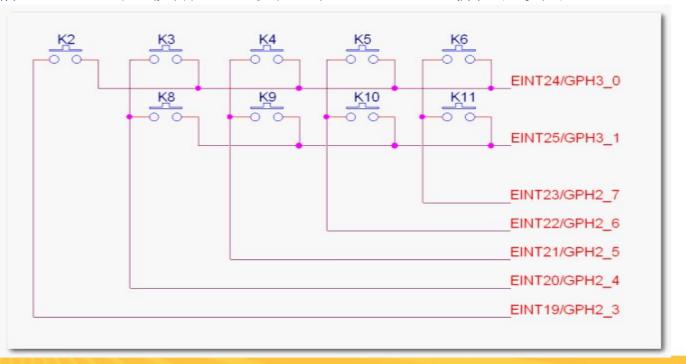
#### ➤S5PV210 GPIO寄存器回顾

GPXXCON	GPXXUP	GPXXDAT	GPXXDRV
输入/输出/ 第三功能	上拉/下拉 使能	高/低电平	驱动能力
每4位配置 GPXX的1个 引脚	每2位配置 GPXX的1个 引脚	每1位配置 GPXX的1个 引脚	每2位配置 GPXX的1个 引脚



### ▶键盘工作原理

1\*5键盘可采用轮训方式检测,首先将GPH3\_0和GPH3\_1输出低电平(接地),接下来配置GPH2\_3至GPH2\_7为输入且上拉使能,最后就是while循环读取GPH2





- ➤ 如何配置I0口相关寄存器成为当前比较疑惑的问题,下面我们介绍两种实现方法:
  - 1. 直接操作gpio相关寄存器
    - ❖和裸机程序gpio配置方式类似,通过移位操作读 写寄存器的值
  - 2. 使用内核的io操作接口函数
    - ❖linux内核为方便用户对io口的配置提供了系列的接口函数,而且我们建议使用该方式,可以提高代码可移植性



- ➤ 方法一:操作gpio相关寄存器(地址映射)
  - 1)包含头文件:

```
#include <asm/io.h>
#include <liinux/ioport.h>
```

2) 寄存器虚拟首地址(地址映射)

```
gph\_base = ioremap(0xe0200c00, 0X80);
```

映射好的虚拟地址 物理地址

字节数

#### 3) 各寄存器虚拟地址

映射后的寄存器地址排列顺序和间隔同映射前一直,因此虚拟首地址+偏移量即可得到具体寄存器地址



- ▶ 方法一:操作gpio相关寄存器(寄存器读写)
  - 4) 读写寄存器,用readl writel: (同上)

```
unsigned int reg;
reg= readl(gph_base+4); //读GPHODAT寄存器
writel(reg,gph_base+4); //写GPHODAT寄存器
```

▶参看代码, key1\*5按键驱动实现···



- ▶方法二:操作gpio相关寄存器(扩展知识)
  - 1) 相关头文件:

```
#include <asm/io.h>
```

- #include <mach/regs-gpio.h>
- 2) 使用内核已映射完成的寄存器虚拟地址 S5PV210\_GPH0\_BASE为GPH0组I0寄存器集合的 起始地址,加上偏移量后即可访问具体寄存器
- 3) 使用writel、readl函数读写指定寄存器 unsigned int tmp; tmp = readl(S5PV210\_GPH0\_BASE+4); writel(tmp, S5PV210\_GPH0\_BASE+4);



▶ 方法三: 使用内核提供接口函数

linux内核提供了一组函数来操作I0口寄存器,驱动程序员可直接使用

1)包含头文件:

```
#include <plat/gpio-cfg.h>
#include <mach/gpio.h>
```

2) 使用提供函数

请参考《内核提供的GPIO操作函数.txt》

▶练习代码1ed驱动实现,看下一页



## LED驱动设计

➤ LED硬件连接 GPH0 引脚1/2/3/4 分别连接 led1/2/3/4

➤LED的IO初始化

GPH0CON: 配置输出

GPH0DAT: 低电平(缺省)

GPH0UP: 上拉使能 (增加电流能力,非必需)

▶点亮LED

GPH0DAT: 高电平



## LED驱动设计



## 大纲



- > 概述
- ▶ linux驱动相关概念
- ▶ linux模块编程
- > 字符驱动程序框架
- ➤ GPIO驱动程序设计
  - ▶1\*5按键 (gpio操作)
  - ▶ ioct1驱动接口实现



## ioct1驱动接口实现

- ➤ file\_operations结构体中函数很多,那如何来 充分使用这些函数呢?接下来我们进入高级字符 驱动部分
- ➤ 除了读写数据外,大部分驱动程序还需要另一种能力,既通过设备驱动程序执行各种类型的硬件控制,而ioctl可以对此支持
- ➤ ioctl中的cmd与arg参数都是由程序员自行规定的,具有很高的灵活性



### ioct1驱动接口实现

```
struct file operations {
   struct module *owner:
   loff t (*llseek) (struct file *, loff t, int);
   ssize t (*read) (struct file *, char user *, size t, loff t *);
   ssize t (*write) (struct file *, const char user *, size t, loff t *);
   ssize t (*aio read) (struct kiocb *, const struct iovec *, unsigned long,
   ssize t (*aio write) (struct kiocb *, const struct iovec *, unsigned long,
   int (*readdir) (struct file *, void *, filldir t);
   unsigned int (*poll) (struct file *, struct poll table struct *);
   int (*ioctl) (struct inode *, struct file *, unsigned int, unsigned long);
   long (*unlocked ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
   long (*compat ioctl) (struct file *, unsigned int, unsigned long);
   int (*mmap) (struct file *, struct vm area struct *);
   int (*open) (struct inode *, struct file *);
                 int (*ioctl) (struct inode *, struct file *,
                     unsigned int, unsigned long);
```



# ioct1驱动接口实现

- ▶ key1\*5按键驱动ioct1接口添加
  - ▶我们通过ioct1接口实现按键行列io口的初始 化配置
  - > 具体实现参看代码。。。



#### 凌阳教育官方微信: Sunplusedu

Tel: 400-705-9680, BBS: www.51develop.net, QQ群: 241275518

