



嵌入式系统

第11课 嵌入式驱动程序设计 (2)

王总辉

zhwang@zju.edu.cn

<http://course.zju.edu.cn>

- 块设备驱动程序设计概要

- 块设备驱动程序设计框架

- MMC/SD卡驱动简介

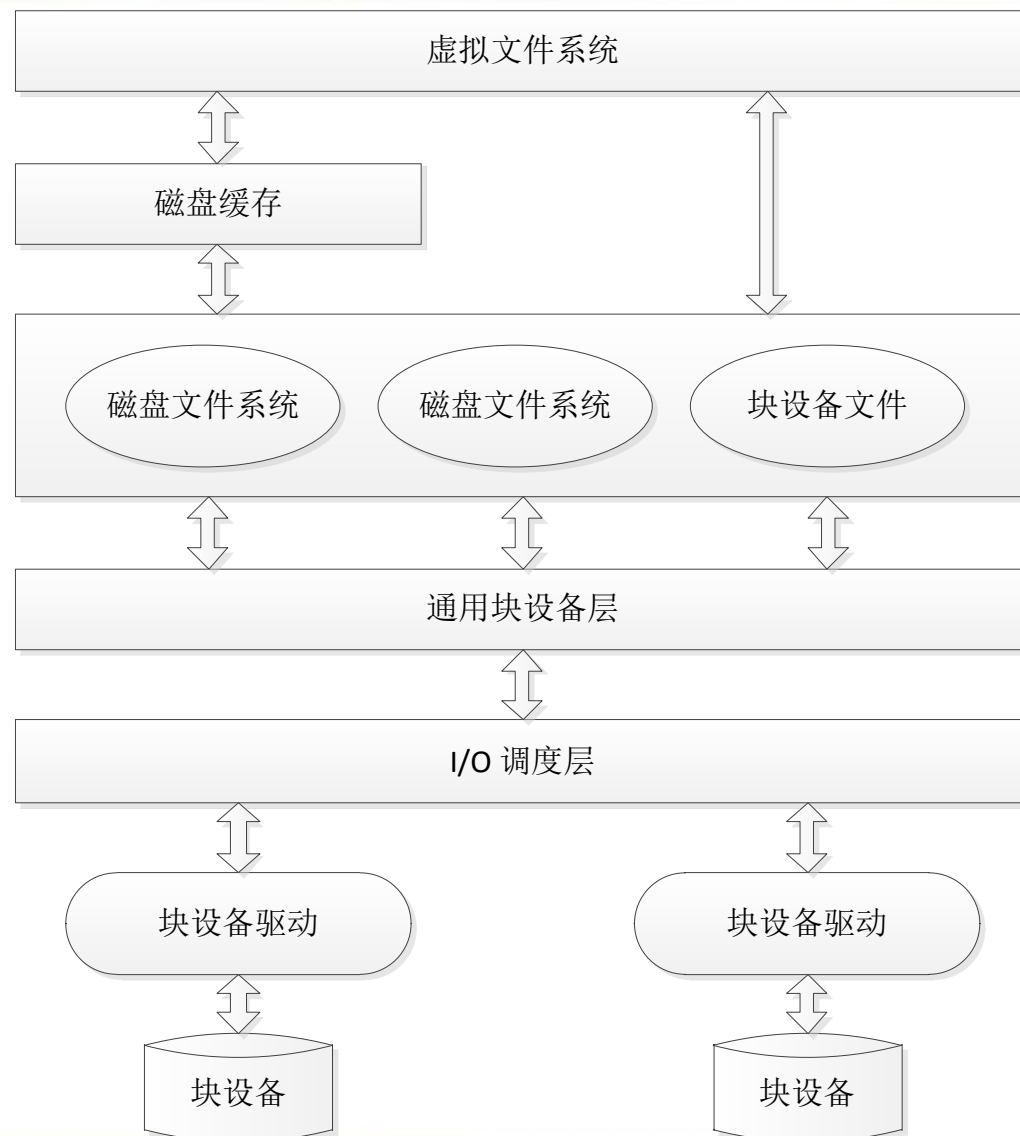


块设备驱动程序设计概要 (1)

- 块设备是Linux系统中的一大类设备，包括IDE硬盘、SCSI硬盘、CD-ROM等设备
- 块设备数据存取的单位是块，块的大小通常为512字节到32K字节不等；块设备每次能传输一个或多个块，支持随机访问，并采用了缓存技术
- 块设备驱动主要针对磁盘等慢速设备，由于其支持随机访问，所以文件系统一般采用块设备作为载体

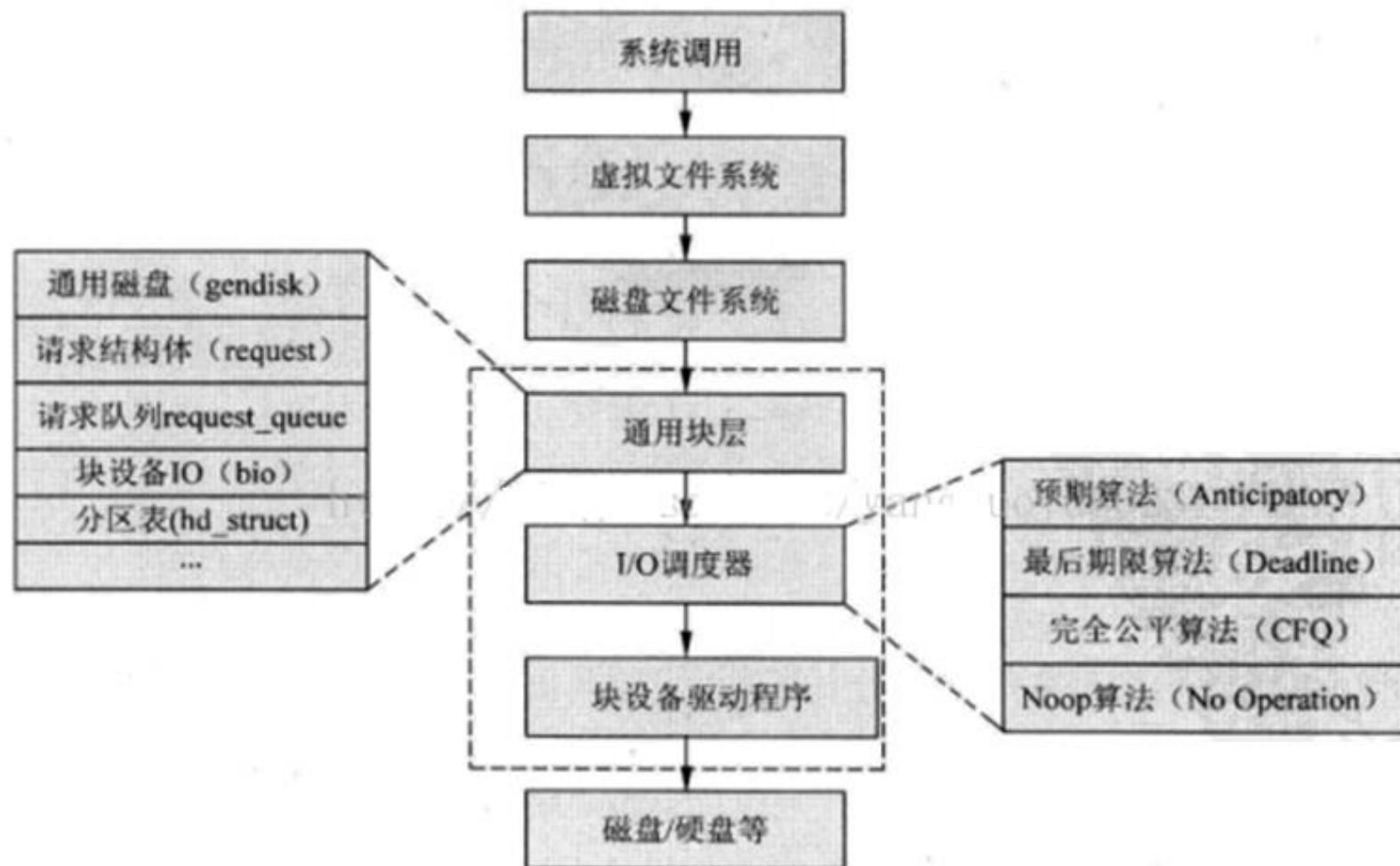
块设备驱动程序设计概要 (2)

□ 虚拟文件系统结构



块设备驱动程序设计概要 (2)

□ 块设备驱动程序和文件系统





块设备驱动程序设计概要 (3)

□ 块设备的数据交换方式

- 字符设备以字节为单位进行读写，块设备则以块为单位
- 块设备还支持随机访问，而字符设备只能顺序访问

□ 块设备的I/O请求都有对应的缓冲区，并使用了请求队列对请求进行管理



块设备驱动程序设计概要 (4)

- 对块设备的读写是通过请求实现，合理的组织请求的顺序（如电梯算法），尽量进行顺序访问，可得到更好的性能
 - No-op I/O scheduler 实现了一个简单FIFO队列
 - Anticipatory I/O scheduler 当前内核中默认的I/O调度器，但比较庞大与复杂的，在数据吞吐量非常大的数据库系统中它会变的比较缓慢
 - Deadline I/O scheduler 改善了AS的缺点
 - CFQ I/O schedule 系统内所有任务分配相同的带宽，提供一个公平的工作环境，比较适合桌面环境



块设备驱动程序设计框架

- 相关重要数据结构与函数
- 块设备的注册与注销
- 块设备初始化与卸载
- 块设备操作
- 请求处理



相关重要数据结构与函数 (1)

□ `gendisk` 结构体表示是一个独立磁盘设备或者一个分区

```
struct gendisk {  
    /* 只有major, first_minor 和minors是输入变量, 不能直接使用, 应当使用  
    disk_devt() 和 disk_max_parts(). */  
    int major; /* 主设备号 */  
    int first_minor;  
    int minors; /* 次设备号的最大值, 若为1 则该盘不能被分区 */  
    char disk_name[DISK_NAME_LEN]; /* 主驱动名称 */  
    char *(*nodename)(struct gendisk *gd);  
    /* 磁盘分区的指针数组, 使用partno进行索引. */  
    struct disk_part_tbl *part_tbl; /* 分区表 */  
    struct hd_struct part0;  
    struct block_device_operations *fops;  
    struct request_queue *queue; /* 请求队列 */  
};
```



相关重要数据结构与函数 (2)

```
void *private_data;  
int flags;  
struct device *driverfs_dev;  
struct kobject *slave_dir;  
struct timer_rand_state *random;  
atomic_t sync_io;          /* RAID */  
struct work_struct async_notify;  
int node_id;  
};
```

- 分配gendisk: `struct gendisk *alloc_disk(int minors);`
- 增加gendisk: `void add_disk(struct gendisk *disk);`
- 释放gendisk: `void del_gendisk(struct gendisk *gp);`
- 引用计数: `get_disk`和`put_disk`;
- 设置和查看磁盘容量: `void set_capacity(struct gendisk *disk, sector_t size);` `sector_t get_capacity(struct gendisk *disk);`



相关重要数据结构与函数 (3)

□ request结构

```
struct request {  
    struct list_head queuelist;  
    struct call_single_data csd;  
    int cpu;  
    struct request_queue *q;  
    unsigned int cmd_flags;  
    enum rq_cmd_type_bits cmd_type;  
    unsigned long atomic_flags;  
    sector_t sector; /* 下一个传输的扇区 */  
    sector_t hard_sector; /* 下一个完成的扇区 */  
    ~unsigned long nr_sectors; /* 未提交的扇区数 */  
    unsigned long hard_nr_sectors; /* 未完成的扇区数 */  
    /* 当前段中未提交的扇区数 */  
    unsigned int current_nr_sectors;
```



相关重要数据结构与函数 (4)

```
/* 当期段中未完成的扇区数 */
unsigned int hard_cur_sectors;
struct bio *bio;
struct bio *biotail;
struct hlist_node hash;    /* 混合hash */
void *elevator_private;
void *elevator_private2;
struct gendisk *rq_disk;
unsigned long start_time;
unsigned short nr_phys_segments;
unsigned short ioprio;
void *special;
char *buffer;
int tag;
int errors;
int ref_count;
...
```

```
};
```



相关重要数据结构与函数 (5)

□ request_queue队列

```
struct request_queue
{
    struct list_head    queue_head;
    struct request      *last_merge;
    struct elevator_queue *elevator;
    ...
    unsigned long        queue_flags;
    /*自旋锁，不能直接应用，应使用->queue_lock访问*/
    spinlock_t           __queue_lock;
    spinlock_t           *queue_lock;
    struct kobject kobj;
    /* 队列设置 */
    unsigned long        nr_requests;    /* 最大请求数 */
    unsigned int          nr_congestion_on;
    ...
}
```



相关重要数据结构与函数 (6)

□ 请求队列的初始化和清除

```
request_queue *blk_init_queue_node(request_fn_proc *rfn, spinlock_t *lock, int node_id);  
void blk_cleanup_queue(struct request_queue *q);
```

□ 提取和删除请求

```
struct request *elv_next_request(struct request_queue *q);  
void blkdev_dequeue_request(struct request *req);  
void elv_requeue_request(struct request_queue *q, struct request *rq);
```

□ 队列的参数设置

```
void blk_stop_queue(struct request_queue *q);  
void blk_start_queue(struct request_queue *q);
```

□ 内核通告

```
void blk_queue_segment_boundary(struct request_queue *q, unsigned long mask);
```



相关重要数据结构与函数 (7)

- request实质上是一个bio结构的链表实现。bio是底层对部分块设备的I/O请求描述，其包含了驱动程序执行请求所需的全部信息。通常一个I/O请求对应一个bio。I/O调度器可将关联的bio合并成一个请求。

```
struct bio {  
    sector_t          bi_sector;  
    struct bio         *bi_next;    /*请求队列指针 */  
    struct block_device *bi_bdev;  
    unsigned long      bi_flags;    /* 状态，命令等*/  
    unsigned long      bi_rw;      /*最后一位为读写标志位,  
                                   * 前面的为优先级*/  
    unsigned short     bi_vcnt;    /* bio_vec数*/  
    unsigned short     bi_idx;     /* 当前bio_vec中的索引 */  
};
```



相关重要数据结构与函数 (8)

```
/* 该bio的分段信息（设置了物理地址聚合有效） */
unsigned int          bi_phys_segments;
unsigned int          bi_size;
unsigned int          bi_seg_front_size;
unsigned int          bi_seg_back_size;
unsigned int          bi_max_vecs; /* 最大bvl_vecs数 */
unsigned int          bi_comp_cpu;
atomic_t              bi_cnt;      /* 针脚数 */
struct bio_vec        *bi_io_vec; /* 真正的vec列表 */
...
};

struct bio_vec {
    struct page    *bv_page;
    unsigned int   bv_len;
    unsigned int   bv_offset;
};
```




块设备的注册与注销

□ 注册

```
int register_blkdev(unsigned int major, const char *name);
```

□ 注销

```
void unregister_blkdev(unsigned int major, const char  
*name);
```



块设备初始化与卸载

□ 初始化

- 注册块设备及块设备驱动程
- 分配、初始化、绑定请求队列（如果使用请求队列的话）
- 分配、初始化gendisk，为相应的成员赋值并添加gendisk。
- 其它初始化工作，如申请缓存区，设置硬件尺寸（不同设备，有不同处理）

□ 卸载

- 删除请求队列
- 撤销对gendisk的引用并删除gendisk
- 释放缓冲区，撤销对块设备的应用，注销块设备驱动



块设备操作

```
struct block_device_operations {  
    /* 打开与释放*/  
    int (*open) (struct block_device *, fmode_t);  
    int (*release) (struct gendisk *, fmode_t);  
    /* I/O操作 */  
    int (*locked_ioctl) (struct block_device *, fmode_t, unsigned, unsigned long);  
    int (*ioctl) (struct block_device *, fmode_t, unsigned, unsigned long);  
    int (*compat_ioctl) (struct block_device *, fmode_t, unsigned, unsigned long);  
    int (*direct_access) (struct block_device *, sector_t, void **, unsigned long *);  
    /*介质改变*/  
    int (*media_changed) (struct gendisk *);  
    unsigned long long (*set_capacity) (struct gendisk *, unsigned long long);  
    /* 使介质有效 */  
    int (*revalidate_disk) (struct gendisk *);  
    /*获取驱动器信息 */  
    int (*getgeo)(struct block_device *, struct hd_geometry *);  
    struct module *owner;  
};
```



请求处理

- 块设备不像字符设备操作，它并没有保护read和write。对块设备的读写是通过请求函数完成的，因此请求函数是块设备驱动的核心
 - 使用请求队列：使用请求队列对于提高机械磁盘的读写性能具有重要意义，I/O调度程序按照一定算法（如电梯算法）通过优化组织请求顺序，帮助系统获得较好的性能
 - 不使用请求队列：但是对于一些本身就支持随机寻址的设备，如SD卡、RAM盘、软件RAID组件、虚拟磁盘等设备，请求队列对其没有意义。针对这些设备的特点，块设备层提供了“无队列”的操作模式



MMC/SD卡驱动

- 驱动简介
- 硬件原理图和工作模式
- 驱动请求处理流程
- 驱动结构



MMC/SD驱动简介 (1)

- MMC卡 (Multimedia Card) 是一种快闪记忆卡标准。在1997年由西门子及SanDisk共同开发，该技术基于东芝的NAND快闪记忆技术。它相对于早期基于Intel NOR Flash技术的记忆卡（例如CF卡），体积小得多
- SD卡 (Secure Digital Memory Card) 也是一种快闪记忆卡，同样被广泛地在便携式设备上使用，例如数字相机、PDA和多媒体播放器等。SD卡的数据传送协议和物理规范是在MMC卡的基础上发展而来。SD卡比MMC卡略厚，但SD卡有较高的数据传送速度，而且不断地更新标准



MMC/SD驱动简介 (2)

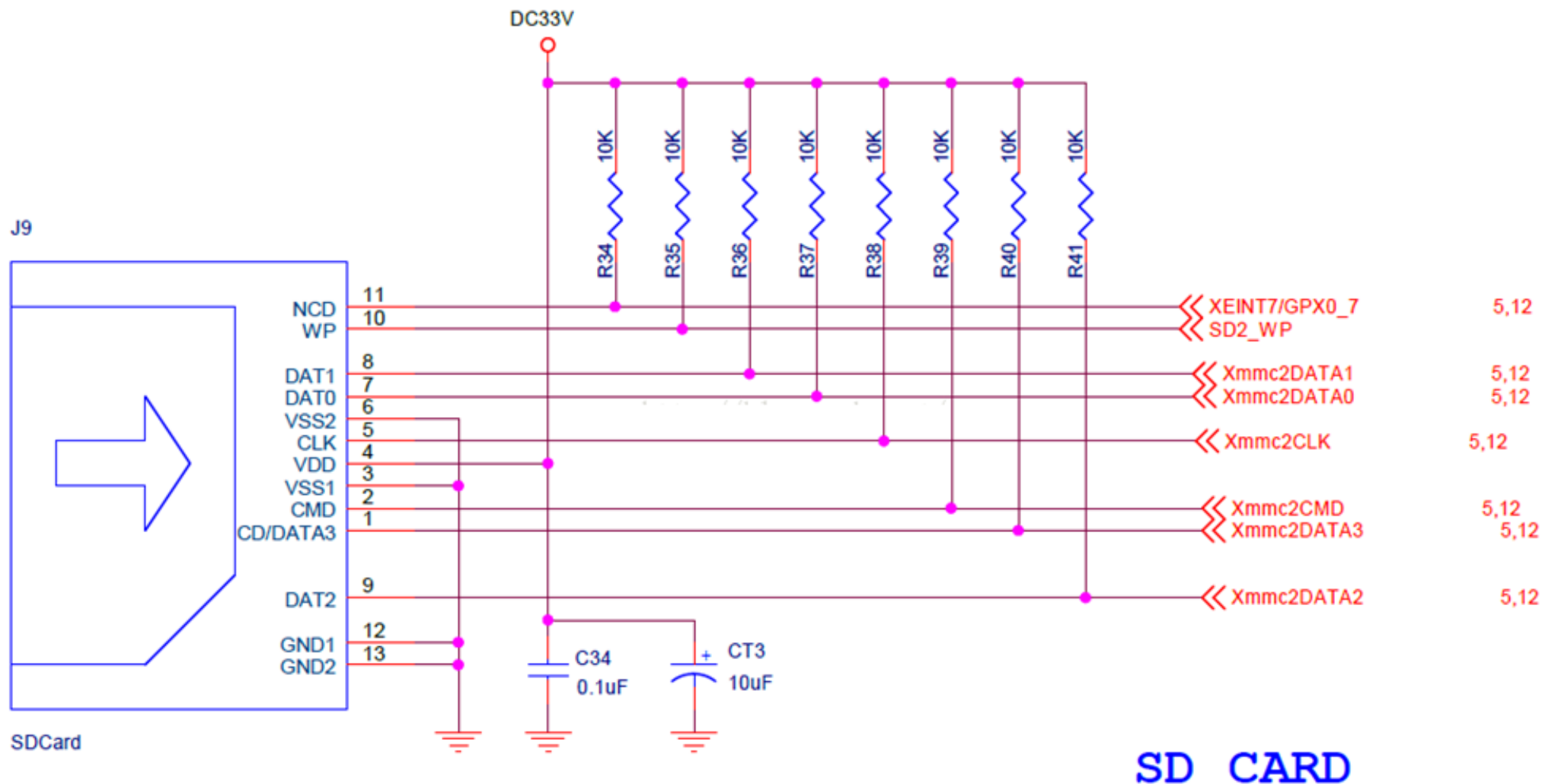
- SDIO是在SD标准上定义了一种外设接口，它和SD卡规范上增加了低速标准。在SDIO卡只需要SPI和1位SD传输模式。低速卡的目标应用是以最小的硬件开销支持低速IO能力。
- 手机或是手持装置都支持 SDIO 的功能，许多SDIO外设也都被开发出来
 - Wi-Fi card （无线网络卡）、CMOS sensor card
 - GPS card、GSM/GPRS modem card、Bluetooth card
- SDIO 的应用将是未来嵌入式系统最重要的接口技术之一，并且也会取代目前GPIO式的SPI接口。

MMC/SD驱动简介 (3)

| 卡属性 \ 卡类型 | MMC 卡 | SD 卡 | SDIO 卡 |
|------------|----------|-----------|-----------|
| 引脚个数 | 7 | 9 | 9 |
| 宽度 | 24mm | 24mm | 24mm |
| 长度 | 32mm | 32mm | 32mm+ |
| 厚度 | 1.4mm | 2.1mm | 2.1mm |
| SPI 传输模式 | 可选 | 支持 | 支持 |
| 1 位传输模式 | 是 | 是 | 是 |
| 4 位传输模式 | 否 | 可选 | 可选 |
| 时钟频率 | 0-20MHz | 0-25MHz | 0-25MHz |
| 最高传输率 | 20Mbit/s | 100Mbit/s | 100Mbit/s |
| 最高 SPI 传输率 | 20Mbit/s | 25Mbit/s | 25Mbit/s |

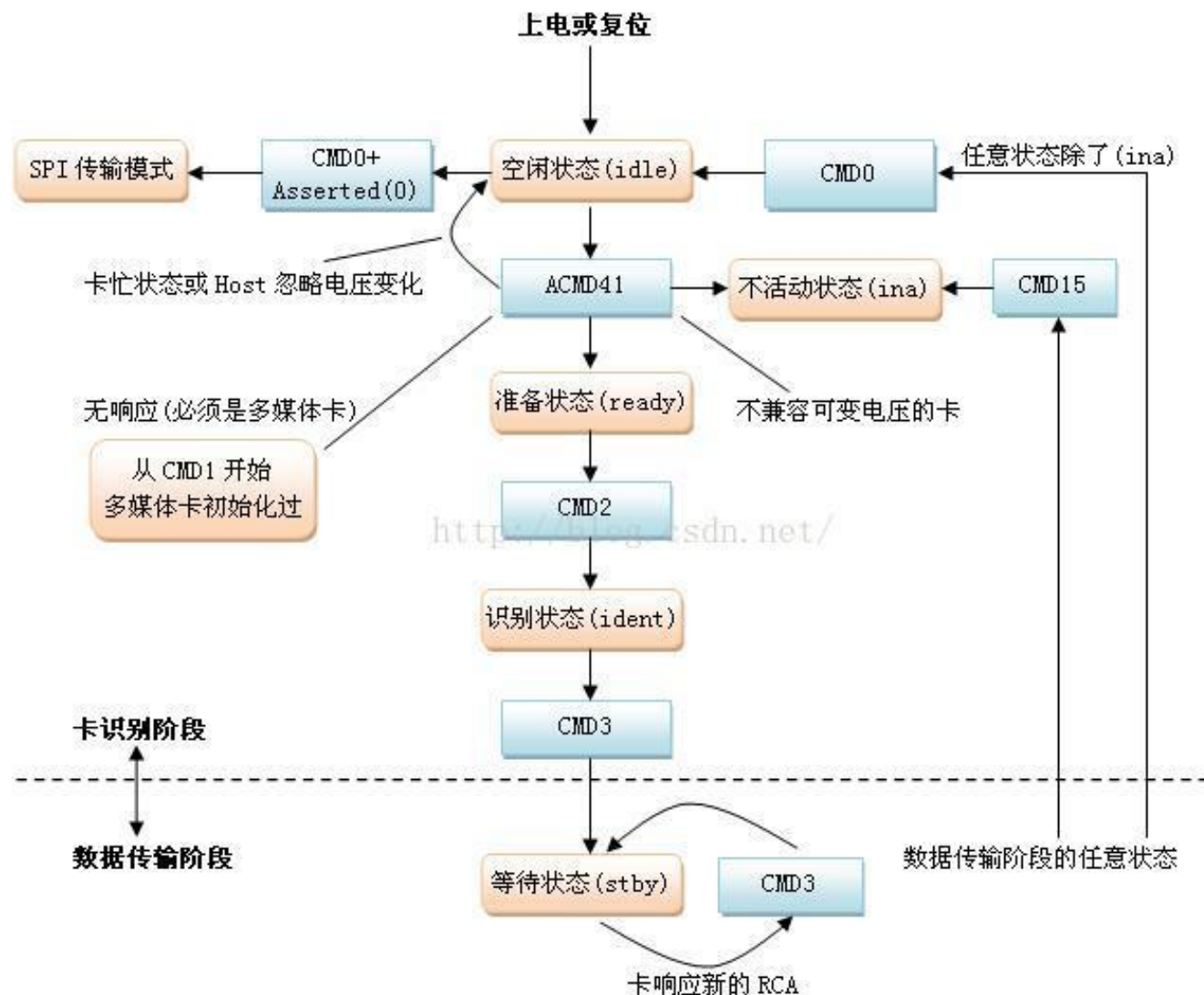
- MCI是Multimedia Card Interface的简称，即多媒体卡接口。上述的MMC, SD, SDIO卡定义的接口都属于MCI接口。MCI这个术语在驱动程序中经常使用，很多文件，函数名字都包括”mci”

硬件原理图

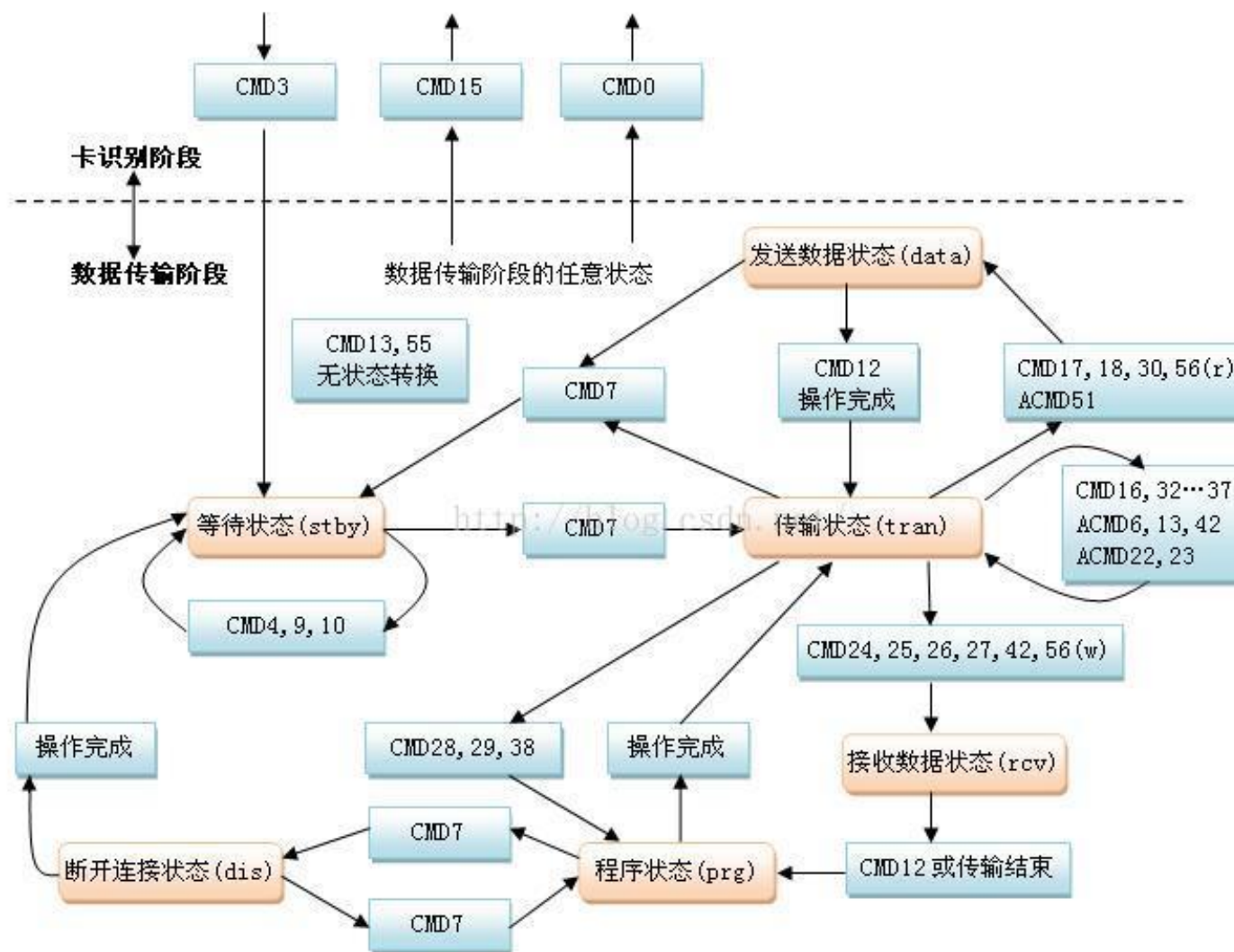


- MMC/SD卡两种工作模式，MMC模式是默认工作模式，具有MMC的全部特性。而SPI模式则是MMC协议的一个子集，用于低速系统
 - MMC模式物理层定义：
 - D0-D3 数据传送
 - CMD 进行CMD 和Respon
 - CLK HOST时钟信号线
 - VDD VSS 电源和地
 - SPI模式物理层定义：
 - CLK HOST时钟信号线
 - DATAIN HOST SD Card数据输入信号线
 - DATAOUT HOST SD Card数据输出信号线

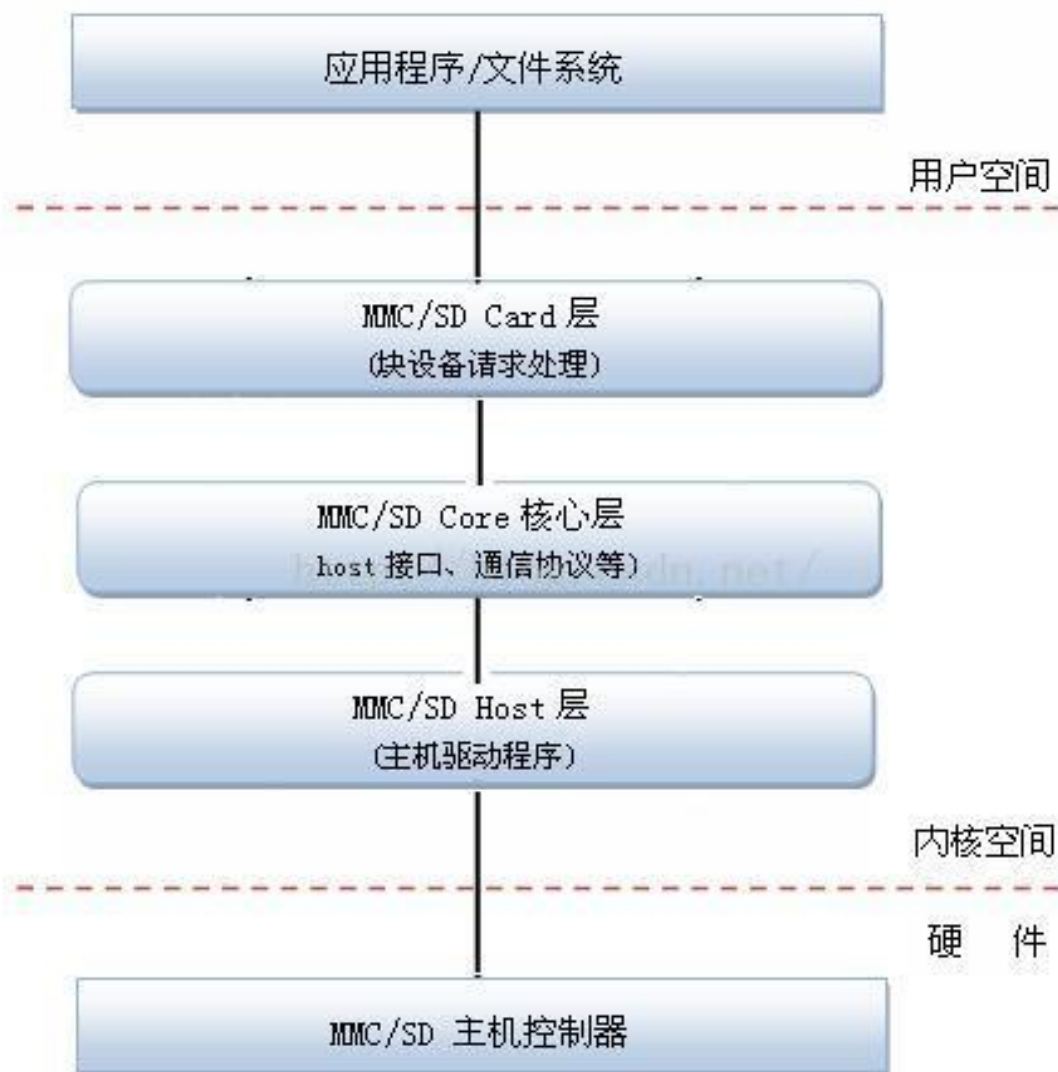
请求处理流程—卡识别



请求处理流程—数据传输



MMC/SD卡驱动结构





MMC/SD卡驱动结构

- 整个MMC/SD模块中最重要的部分是Core核心层，提供了一系列的接口函数，对上提供了将主机驱动注册到系统，给应用程序提供设备访问接口，对下提供了对主机控制器控制的方法及块设备请求的支持。
- 对于主机控制器的操作就是对相关寄存器进行读写，而对于MMC/SD设备的请求处理则比较复杂



MMC卡块设备驱动案例

□ 注册与注销

- `mmc_blk_init`
- `blk_exit`

□ 设备加载与卸载

- `mmc_blk_probe`
- `mmc_blk_remove`

□ 设备的打开与释放

- `mmc_blk_open`
- `mmc_blk_release`

□ MMC驱动的请求处理函数

- `mmc_prep_request`
- `mmc_blk_issue_rq`
- `mmc_requset`



□ 谢 谢！