

一、上半部与下半部

起源:

1. 中断处理程序执行时间过长引起的问题
2. 有些设备的中断处理程序必须要处理一些耗时操作

二、下半部机制之tasklet ---- 基于软中断

(或直接,或定时)

6.1 结构体

struct tasklet_struct

```
{
    struct tasklet_struct *next;

    unsigned long state;

    atomic_t count;

    void (*func)(unsigned long);

    unsigned long data;
};
```

器, 都软中断)

(阻塞不可)

得 workqueue)

(耗时的, 故之后处理)

初始化

调 schedule

6.2 定义tasklet的中断底半部处理函数

```
void tasklet_func(unsigned long data);
```

6.3 初始化tasklet

```
DECLARE_TASKLET(name, func, data);
```

/*

定义变量并初始化

参数: name: 中断底半部tasklet的名称

func: 中断底半部处理函数的名字

data: 给中断底半部处理函数传递的参数

*/

一般不

```
void tasklet_init(struct tasklet_struct *t, void (*func)(unsigned long), unsigned long data)
```

6.4 调度tasklet

```
void tasklet_schedule(struct tasklet_struct *t)
//参数:t:tasklet的结构体
```

(上半部内最后调)

三、按键驱动之tasklet版

四、下半部机制之workqueue ----- 基于内核线程

8.1 工作队列结构体:

```
typedef void (*work_func_t)(struct work_struct *work)
```

```
struct work_struct {
```

```
    atomic_long_t data;
```

```
    struct list_head entry;
```

```
    work_func_t func;
```

```
#ifdef CONFIG_LOCKDEP
```

```
    struct lockdep_map lockdep_map;
```

```
#endif
```

```
};
```

(耗时的取之后处理)

初始化.

调 schedule.

8.2 定义工作队列底半部处理函数

```
void work_queue_func(struct work_struct *work);
```

8.3 初始化工作队列

```
struct work_struct work_queue;
```

初始化: 绑定工作队列及工作队列的底半部处理函数

```
INIT_WORK(struct work_struct * pwork, _func);
```

参数: pwork: 工作队列

func: 工作队列的底半部处理函数

8.4 工作队列的调度函数

```
bool schedule_work(struct work_struct *work);
```

五、按键驱动之workqueue版

六、下半部机制比较

Q what? 具体点

- ✓ 任务机制
- ✓ workqueue ----- 内核线程 能睡眠 运行时间无限制
- ✓ 异常机制 ----- 不能睡眠 下半部执行时间不宜太长 (< 1s)
- ✓ 软中断 ----- 接口不方便
- ✓ tasklet ----- 无具体延后时间要求时
- ✓ 定时器 ----- 有具体延后时间要求时