## [置顶] 亮仔移植u-boot系列之-- S3c2440在最新版本U-boot-2015.10移植(支持SPL模式启动) -- 2

标签:u-boot 移植

## **Ⅲ** 分类:

U-boot2015.10移植(1) -

## 这章讲解BL1的移植方法.

打开Start.S文件,在Cpu上电后的第一条命令b reset后进入这个文件执行后续操作,和老的u-boot版本一样执行了以下步骤

- 1:切换到svc32模式,关闭icache和dcache
- 2:关中断
- 3:关狗
- 4:设置时钟分频比
- 5:设置各个Bank
- 6:搬移BL2的代码从Nand Flash到SDRAM
- 7:跳转到\_main执行

显然过程1-过程5只需要在BL1阶段执行1次,BL2直接在b reset后直接跳转到过程6执行.(++表示添加的)



```
13.
     ++#else //#if defined(CONFIG_SPL_BUILD)
14.
15.
          ldr
                  r0, =0x56000054
16.
          mov
                 r1, #0xffffff8f
17.
          str
                  r1, [r0]
                            //Set Led1 2 3 On
18.
     ++#endif
19.
20.
          bl _main
```

由于2440和2410时钟设置上有区别,因此我将时钟设置这段代码注释了,因为俺的汇编比较渣,所以针对2440的时钟初始化工作我移到设置完sp后跳转到c代码yl\_clock\_init去执行.

还要注意关闭中断,将ldr r1, =0x3ff修改为0x7fff

\_main在arch\arm\lib目录下的Crt0.S文件内,我在yl2440.h目录下设置了

#define CONFIG\_SPL\_STACK 0x1000

即SPL模式下的堆栈指针指向Cpu的Steppingstone的最顶部.

```
    #if defined(CONFIG_SPL_BUILD) && defined(CONFIG_SPL_STACK)
    dr sp, =(CONFIG_SPL_STACK)
    #else
```

```
4. dr sp, =(CONFIG_SYS_INIT_SP_ADDR)
5. #endif
```

当PC指针指向这个点,BL1的任务只剩下之前提到的step4,6,7了,在bl board\_init\_f处做如下处理,即SPL模式下不需要进入

board\_init\_f板块第一次初始化函数,修改为bl yl\_clock\_init通过C语言的方式初始化时钟,具体yl\_clock\_init()功能实现网上很多,本文就不多讲了.

```
[cpp]
               #if defined(CONFIG SPL BUILD)
           bl yl_clock_init
2.
           /* Read u-boot from Nandflash to SDRAM address $CONFIG_SYS_TEXT_BASE */
3.
4.
           ldr r0, =BL2_MTD_OFFSET
           ldr r1, =CONFIG_SYS_TEXT_BASE
5.
           ldr r2, =BL2_MTD_LENTH
6.
7.
8.
           bl yl_copy_code_from_nand_to_sdram
            ldr pc, =CONFIG_SYS_TEXT_BASE
10.
      #else
         board_init_f
11.
12.
      #endif
```

在yl2440.h定义上面上个宏:

BL2\_MTD\_OFFSET因为我板子上的Nand Flash是2K/Page,总共64个Page,那么整个Block大小是128K.规划BL1.bin存放在Block0,BL2.bin存放在Block1,BL2\_MTD\_LENTH表示了BL2占用从block1起头的1M空间.

CONFIG\_SYS\_TEXT\_BASE是BL2链接时在SDRAM的运行地址,因此只要yl\_copy\_code\_from\_nand\_to\_sdram函数将 Nand Flash所在的BL2位子搬移到SDRAM的CONFIG\_SYS\_TEXT\_BASE处,再将pc指针指向这个BL2代码运行的首地址,则BL1就一去不复返了,将控制权交给了BL2.

## BL2无非需要实现以下几个任务:

- 1:能通过串口打印相关信息,通过串口实现有关功能
- 2:能读写nand flash,将内核镜像和根文件系统写道某个nand flash特定分区内
- 3:能通过网线实现tftp传输相关文件
- 4:能引导linux内核

下一章将实力分析BL2代码的重定位和串口功能的实现.