Flash OTP 代码说明

- 一、这次发布的版本为 flash 和 OTP 启动自动判断并加载功能,具体功能如下:
- 1. 如果是 flash 里有有效的数据,那么我们回去自动的从 flash 加载到 ram 中运行代码,有效数据的判断依据是 flash 0地址处前两个字节不为默认数据0xff;在 flash_otp 版本中,flash 总是有优先加载的权利
- 2. 如果 flash 里没有有效数据,那么默认的从 OTP 的0地址处加载 code,而0地址中 code 会 把加载代码指向 otp 的 A 地址处(A 地址为 otp 从最后向前判断 otp 的前两个字节是不是有效字节,判断方式类似 flash,从 OTP 的0xc000地址向前判断,每次递减段的大小为0x4000),因此我们可以复用 OTP 地址0x4000,0x8000,0xc000,启动顺序从后往前判断,遇有效地址则前面的 otp 数据都 没有用了,因此如果要复用则建议先从0x4000处写入,如果找不到有效数据,代码设置会默认从 OTP 的0x8000处启动

注:整体的 code 是支持两种模式启动的,code 中的对段代码用了一个 if else 结构 **if** (first_flash_byte != 0xff && second_flash_byte != 0xff) 这个判断 flash 启动,如果只是使用 otp 启动,则我们可以注释前面的 if 段的 code,直接把开始 的那个#if 1 改为 #if 0即可,或者是用 otp_single_function 这个版本也可以 二、改动的文件有三个:

 $\mbox{\tt Main.c}$, $\mbox{\tt cstartup.S}$, boot.link

具体改动的地方:

1.cstartup.S 中

去除 FLL_STACK 初始化,

去除 RAM 中 cache 空间的设置,和初始化(ZERO_TAG)

在 SETIC 后,加入 rotp 函数,在改函数中检测并读取 flash/otp 中相应的位置到 RAM 中, 覆盖0x808000到0x80ac00的内存位置。

将对 bss 段的初始化放到 rotp 完成之后, 这样 data 和 bss 段初始化都是在 RAM 被重新覆盖后(即_start_bss_ _end_bss_ _dstored_ _start_data_ _end_data_ 值覆盖为新 image 中的值)

2.Boot.link 中

增加 textotp 段在 vectors 段之后,保证初始启动时 rotp 一定是被加载到 RAM 中的 将数据段 data bss 等整体往后偏移,data 段起始地址为0x80b400,原先为0x808f00。这样前面 11KBRAM 空间(0x808000=0x80abff)放代码段,后面2KRAM 空间(0x80ac00-0x80b3ff)可给 firmware 开发者自定义代码段,再接着是3KRAM 空间(0x80b400-0x80bfff)放 data 段 bss 段和 stack 段。

3.Main.c 中

增加了 rotp 函数的实现 并定义在 textotp 段中;在 main 中我们主要做的事情是去判断 image 从什么地方加载到 ram 中去,现在是两种方式加载,flash 和 otp,其中 flash 的加载回去判断前两个字节,flash 初始化时为默认值0xff,如果读 flash 前两个字节的数据都不是0xff(不管是不是正确的 image 数据),则认为 image 需要从 flash 中加载进去(除去人为操作从 otp 启动),flash 的加载具有优先性(在 flash 和 otp 都有数据的时候从 flash 加载到 ram);对于 otp 操作,有效数据判断仍然是2个字节,从后往前,因此如果多次利用 otp,则需要从前面开始烧录,每个 image 占的大小不超过16k,64k 的 otp 可以烧写4次;对于 otp 启动我们需要注意的是在芯片最后面写入启动命令,具体为在 otp 的0xfff4处写入060298bf ,在0xfff8处写入0003f83f。

cstartup.S:				
.code 16				
@******	**********			
* * * * * * * * * * * * * * * * * * * *	*****			
@	MACROS AND DEFINITIONS			
@*************************************				
@ Mode, co	orrespords to bits 0-5 in CPSR			
.equ MODE_BITS, 0	x1F @ Bit mask for mode bits in CPSR			
.equ IRQ_MODE, 0	x12 @ Interrupt Request mode			
.equ SVC_MODE, 0	x13 @ Supervisor mode			
.equ IRQ_STK_SIZE, 0:	x100			
@******************				

@	TC32 EXCEPTION VECTORS			
@*******	***********			
*******	******			
.section .vectors, "a	X "			
.globalreset				
.globalirq				
.globalstart				

__start: @ MUST, referenced by boot.link

三、文件更改的地方解释(粉红色标示改动):

```
.extern irq_handler
  .org 0x0
  tj __reset
  .org 0x8
  .word (0x544c4e4b)
  .word (0x00880100)
  .org 0x10
  tj __irq
  .org 0x18
LOW-LEVEL INITIALIZATION
********
  .extern main
@ .extern rotp /*read data/code from otp----disable for optimize*/
  .org 0x20
__reset:
  下面屏蔽的是对 FLL_STACK 的更改,去掉了 FLL_STK 的初始化
@ tloadr r0, FLL_D
@ tloadr r1, FLL_D+4
@ tloadr r2, FLL_D+8
```

```
@ tcmp r1, r2
```

- @ tjge FLL_STK_END
- @ tstorer r0, [r1, #0]
- @ tadd r1, #4
- @ tj FLL_STK

@FLL_STK_END:

tloadr r0, DAT0

tmcsr r0

tloadr r0, DAT0 + 8

tmov r13, r0

tloadr r0, DAT0 + 4

tmcsr r0

tloadr r0, DAT0 + 12

tmov r13, r0

@这个下面是去掉了 ram 的 cache 以及对 cache 的初始化

- @ tloadr r1, DAT0 + 28
- @ tloadr r2, DAT0 + 32

@

@ZERO_TAG:

- @ tcmp r1, r2
- @ tjge ZERO_TAG_END
- @ tstorer r0, [r1, #0]
- @ tadd r1, #4

```
@ tj ZERO_TAG
@ZERO_TAG_END:
SETIC:
  tloadr r1, DAT0 + 24
  tmov r0, #64; /* LDW modify */
  tstorerb r0, [r1, #0]
  tmov r0, #64; /* LDW modify */
  tstorerb r0, [r1, #1]
  @tmov r0, #0;
  @tstorerb r0, [r1, #2]
@ tjl rotp /* LDW add--- disable for optimize 在这里添加了我们自
己的函数*/
  tjl ROTP /*这个是把 rotp 函数固化在了 cstartup.S 文件里面,用汇编代码,因
此我们的这个函数可以屏蔽了*/
  tmov r0, #0
  tloadr r1, DAT0 + 16
  tloadr r2, DAT0 + 20
ZERO:
  tcmp r1, r2
  tjge ZERO_END
  tstorer r0, [r1, #0]
  tadd r1, #4
```

tj ZERO

```
ZERO_END:
  tloadr r1, DATA_I
  tloadr r2, DATA_I+4
  tloadr r3, DATA_I+8
COPY_DATA:
  tcmp r2, r3
  tjge COPY_DATA_END
  tloadr r0, [r1, #0]
  tstorer r0, [r2, #0]
  tadd r1, #4
  tadd r2, #4
  tj COPY_DATA
COPY_DATA_END:
@ tjl rotp /*LDW added*/
 tjl main
END: tj END
 .balign 4
DAT0:
  .word 0x12
                     @IRQ @0
  .word 0x13 @SVC @4
  .word (irq_stk + IRQ_STK_SIZE)
        (0x80c000) @12 stack end /* LDW modify */
  .word
```

.word (_start_bss_)

```
.word (_end_bss_)
                            @24
  .word (0x80060c)
  .word (0x808500)
                             @28
  .word (0x808600)
                            @32
DATA_I:
  .word _dstored_ /* LDW data store position */
  .word
         _start_data_
         _end_data_
  .word
FLL_D:
  .word 0xffffffff
  .word (_start_data_)
  .word (0x80be00)
                                    /* LDW modify */
  .align 4
__irq:
  tpush \{r14\}
        {r0, r1, r2, r3}
  tpush
       r0
  tmrss
  tpush \{r0\}
  tpush {r4, r5, r6, r7}
  tmov r7, r9
  tmov
         r6, r10
          r5, r11
  tmov
  tmov r4, r12
```

@20

```
tpush {r4, r5, r6, r7}
             r0, ip
   @ tmov
   @ tpush
          {r0}
            irq_handler
   tjl
           {r4, r5, r6, r7}
   tpop
         r9,r7
   tmov
            r10,r6
   tmov
            r11,r5
   tmov
           r12,r4
   tmov
             {r0}
   @tpop
   @tmov
            ip, r0
   tpop
          {r4, r5, r6, r7}
   tpop
            {r0}
   tmssr
            r0
         {r0, r1, r2, r3}
   tpop
        {r15}
   treti
   .org 256
@@@@@add by QS and i use the Os level and then make use 02
ROTP:
tpush {r4, r5, r6, r7, lr}
   tloadr r3, .L51
   tmov r2, #196
```

tstorerb r2, [r3]

```
tloadr r3, .L51+4
   tmov r2, #1
   tstorer r2, [r3]
   tloadr r0, .L51+8
   tmov r3, #1
   tneg r3, r3
   tstorerh r3, [r0]
   tadd r1, r3, #0
   tloadr r3, .L51+12
   tstorerb r1, [r3]
   tsub r3, r3, #89
   tstorerb r2, [r3]
   tloadr r3, .L51+16
   tloadr r2, [r3]
   tsub sp, sp, #12
.L3:
下面省略.....
Boot.link 的改动:
/* to tell the linker the program begin from __start label in cstartup.s, thus do not
treat it as a unused symbol */
```

ENTRY(_start)

```
SECTIONS
{
. = 0x0;
       .vectors:
       {
       *(.vectors)
       *(.vectors.*) /* MUST as follows, when compile with -ffunction-sections
-fdata-sections, session name may changed */
       }
/*. = 0x100;*/
       .textotp: /* add by LDW for m-otp 这里是给我们的函数分配固定的 ram
空间 */
       *(.textotp)
       *(.textotp.*)
```

```
/*. = 0x500;*/
        .ram_code :
        {
        *(.ram_code)
        *(.ram_code.*)
        }
        .text:
        {
        *(.text)
        *(.text.*)
        }
        .rodata:
        {
        *(.rodata)
```

```
*(.rodata.*)
       }
PROVIDE(_dstored_ = .);
PROVIDE(_code_size_ = .);
. = 0x80b400; /* 0x100 alighned, must greater than or equal to:0x808000 +
ram\_code\_size + irq\_vector(0x100) + IC\_tag(0x100) + IC\_cache(0x800) ==
0x808a00 + ram_code_size , 在这里腾出 data 空间13kB*/
        .data:
         AT ( _dstored_)
         {
         PROVIDE(_start_data_ = .);
         *(.data);
         *(.data.*);
         PROVIDE(_end_data_ = . );
         }
```

```
.bss:
        {
PROVIDE(_start_bss_ = .);
        *(.sbss)
        *(.sbss.*)
        *(.bss)
        *(.bss.*)
        }
PROVIDE(_end_bss_ = .);
}
Main.c 文件的改变:
```

只是多添加了一个函数 rotp 的实现,具体看 main.c 文件