文章编号:1001-4373(2008)01-0138-03

# TMS320F2812 外扩 RAM 的. cmd 文件配置。

### 傅雪军

(兰州交通大学 光电技术与智能控制教育部重点实验室,甘肃 兰州 730070)

摘 要:针对 TMS320F2812 在外扩 RAM 的情况下,描述了其接线方法并给出了原理图,并从其存储空间来理解. cmd 文件. 在利用外扩 RAM 时(在 non-DSP/BIOS 工程中),举例说明了. cmd 文件在 flash 上的分配方法.

关键词:TMS320F2812;RAM;文件配置;存储空间

中图分类号:TP333

文献标识码:A

TMS320F2812 是目前 Ti 公司中应用最广的一种芯片,以其性价比高占有市场很大份额. 在现今的一些比较大型的项目中,往往涉及到比较复杂的数字信号方面的运算(比如做一些大型数组的运算),而 F2812 的内部 RAM 往往不能很流畅的运行复杂的运算,因此需要外扩 RAM 来加快运行速度. 而外扩 RAM 必然涉及到. cmd 文件的配置,如果编写不当,将使开发不能进行. 本文以 TMS320F2812 芯片结合具体的实例,研究了程序被烧写到 flash 中运行(程序中有大型数组)的. cmd 文件的配置方法.

## 1 接线方法及原理图

#### 1.1 F2812 外部扩展接口的访问

F2812 处理器的外部接口(XINTF)映射到 5 个独立的存储空间,有些空间公用同一个片选信号,如:空间 0(Zone0)和空间 1(Zone1)公用,空间 6(Zone6)和空间 7(Zone7)公用.空间均可以独立设置等待、选择、建立、保持时间<sup>[1]</sup>. 所有空间共享 19位的外部地址总线,处理器根据所访问的下列空间产生相应的地址.

#### 1.2 F2812 外部扩展 RAM 原理图

本文就在空间 2 上扩展一片 RAM(芯片用 CY7C1041V33,RAM 大小为 256 KB×16),对于一二个比较大型的数组这些已经够用了,如果再需要扩展一片 RAM,可以考虑在空间 6 上扩展,这里就不介绍了,图 1 是扩展一片 RAM 的原理图.

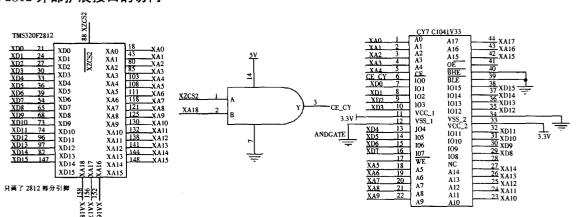


图 1 F2812 外扩 RAM 原理图

Fig. 1 Schematic diagram of extern RAM of F2812

收稿日期:2007-10-12

### 2 存储空间分配

TMS320F2812 的 DSP 存储器分为 3 个独立选择的空间一程序空间、数据空间、I/O空间. 表 1 是 F2812 的 flash 存储空间分布[2].

表 1 TMS320F2812 高地址程序空间

Tab. 1 Program spaces of high address in TMS320F2812

寻址空间	程序空间
0x3D7800-0x3D7BFF	OTP 存储器
0x3D8000-0x3F5FFF	FlashB-FlashJ
0x3F6000-0x3F7F7F	FlashA
0x3F7FF6-0x3F7FF7	用于 ROM 人口
0x3F7FF8-0x3F7FFF	用于安全密码

#### 3 . cmd 文件在 Flash 上的分配

在 non-DSP/BIOS 应用中,命令文件中使用两个十分有用的伪指令 MEMORY 和 SECTIONS,来指定应用中的存储器结构和进行地址的映射<sup>[3]</sup>.任何用户创建初始化段必须链接到 Flash 中运行(这些段被创建应该用 CODE\_SECTION compiler pragma),而其它被创建的未初始化段如果要链接到 RAM 中运行(应该用 DATA\_SECTION compiler pragma)<sup>[4]</sup>.表 2 描述了当程序烧写到 flash 中运行时,哪些节名应链接到哪.

表 2 Non-DSP/BIOS 工程下的节名链接

Tab. 2 Section linking in the project of Non-DSP/BIOS

节名	链接地方
. cinit	Flash
. cio	RAM
. const	Flash
. econst	Flash
. pinit	Flash
. switch	Flash
. text	Flash
. bss	RAM
. ebss	RAM
. stack	Lower 64Kw RAM
. sysmem	RAM
. esysmem	RAM
. reset	ROM

#### 4 实例应用

以下是仿真调试模数转换时的. cmd 文件的分配(程序烧写到 flash 中运行),在模数转换中已经取得很好的运行.

在分配. cmd 文件之前,首先得保证程序从

flash 中运行,所以首先得初始化 flash 控制寄存器, 在主函数前面需要添加如下程序:

# pragma CODE\_SECTION (initflash, "RamFuncs"); void initflash(void) //Ti 网站上可以找到 { ···. }

在此模数转换中,有一些大数组,如果在内部运行那几乎是不可能完成的事,所以必须到外部 RAM中去运行,大数组在主函数前必须这样申明, 例如:

# pragma DATA\_SECTION(table, "ramconsts");
float table[4096] = {0}; //申明成全局变量
# pragma CODE \_ SECTION (initflash, " ramconsts");//这里 initflash 在前面已经定义

另外在主程序里还要对前面这两个做如下说明: main()

{//当然这里还有其它的程序这里只写和. cmd 分配有 关的程序

initflash();

memcpy(&RamfuncsRunStart,

& RamfuncsLoadStart,

& RamfuncsLoadEnd-

&RamfuncsLoadStart);

memcpy(&ramconstsRunStart,

& ramconstsLoadStart,

&ramconstsLoadEnd-&ramconstsLoadStart);

}//这里象这些 RamfuncsRunStart 等都得在主程序前申明成全局变量

# 4.1 包涵外扩 RAM 的. cmd 文件分配

MEMORY {

PAGE 0: /\* 程序存储器 \*/

ZONE2: origin=0x080000, length=0x080000

/\* 只用到了 ZONE2 \*/

OTP: origin=0x3D7800, length=0x000800

FLASH\_ABCDEFGHIJ: origin = 0x3D8000, length = 0x1FF80

BEGIN: origin=0x3F7FF6, length=0x000002

PASSWDS: origin=0x3F7FF8, length=0x000008

RESET: origin=0x3FFFC0, length=0x000002

VECTORS: origin=0x3FFFC2, length=0x00003E

PAGE 1: /\*数据存储器 \*/

RAMM0M1:origin=0x000000, length=0x000800

RAMLOL1:origin=0x008000, length=0x02000

RAMH0: origin=0x3F8000, length=0x002000

/\* 外设 Frame 0 和外设 Frame 1: \*/

(这部分省略,因为这部分基本保持不变)

**SECTIONS** 

}

```
/* 分配程序空间:*/
   codestart:>BEGIN
                      PAGE=0 / * codestart 是代码
开始程序 */
   Ramfuncs:
   LOAD=FLASH_ABCDEFGHIJ,
                                 PAGE=0
   RUN=RAMLOL1, PAGE=1 LOAD_START(_Ram-
funcsLoadStart),
   LOAD_END(_RamfuncsLoadEnd),
   RUN_START(_RamfuncsRunStart)
   ramconsts.
   LOAD=FLASH_ABCDEFGHIJ, RUN = ZONE2.
   LOAD_START(_ramconstsLoadStart),
   LOAD_END(_ramconstsLoadEnd),
   RUN_START(_ramconstsRunStart), PAGE = 0
                    PAGE = 0
   . reset; > RESET
   vectors:>VECTORS
                        PAGE = 0
   . cinit, >FLASH_ABCDEFGHIJ
                                PAGE = 0
   (. text . pinit . const . econst . switch 和. cinit 可以一样)
   / * Allocate data areas: */
   . stack:>RAMM0M1
                        PAGE = 1
   (. bss. ebss. sysmem. esysmem. cio 和. stack 可以一样)
   (下面这部分省略)
   /* 分配外设 Frame 0 的寄存器结构: */
   /* 分配外设 Frame 1 的寄存器结构: */
   /* CSM 密码放置: */
```

程序调试编译后,通过 map 文件可以查看各段的分配情况,包括段的起始地址,使用的字节数等<sup>[5]</sup>.可以通过这个适当调整上面的. cmd 文件的分配.

### 5 结论

如果对芯片存储器分配图理解的不清楚的情况下,将会导致.cmd 文件配置不好,从而可能会使后面的调试工作无法进行.在实际过程中.cmd 文件的配置很灵活,要根据实际程序划分好存储空间,使之空间配置达到最优.

#### 参考文献:

- [1] 苏奎峰. TMSD320F2812 原理与开发[M]. 北京:电子工业出版社,2004.
- [2] TMS320F2812 Data Manual ,2006[M/OL]. [2007-07-01]. http://focus. ti. com/lit/ds/sgus051a/sgus051a. pdf.
- [3] Running an Application from Internal Flash Memory on the TMS320F28xx DSP, 2006[M/OL]. [2007-07-08]. http://focus. ti. com/general/docs/techdocsabstract, tsp? abstractName=spra958f.
- [4] 支长义. DSP 原理及开发应用[M]. 北京:北京航天航空出版社,2005.
- [5] 万山明. TMS320F281x DSP 原理及应用实例[M]. 北京:北京航天航空出版社,2007.

# 4.2 查看段的分配

#### The Allocating Technique of the . cmd File of Extern RAM of TMS320F2812

### FU Xue-jun

(Key Laboratory of Opto-electronic Technology and Intelligent Control, Ministry of Education, Lanzhou Jiaotong University, Lanzhou 730070, China)

Abstract: In view of the condition of extern RAM, the wiring method of TMS320F2812 is elaborated and its schematic diagram is presented. Then the . cmd file is studied from storage space. Utilizing extern RAM (in the project of non-DSP/BISO), the example is given to illustrate the allocating technique of the, cmd file in the flash.

Key words: TMS320F2812; RAM; file configuration; storage space