微机原理补充

1 CPU模块

1.1 CPU寄存器

2812芯片大体上分为:中央处理单元(CPU),存储器和外设。其中的CPU寄存器如下(大致):

CPU寄存器

- I- 读写改集成的累加器模块 ALU
 - |- 加法器 ACC(32) = AH(16) + AL(16)
- |- 32位乘法器模块
 - |- 乘数寄存器(暂存): XT
 - |- 乘法寄存器(结果): P(32) = PH(16) + PL(16)
- |- 辅助寄存器模块 ARAU(32): 地址寄存器算术单元
 - |- 辅助寄存器 AR(8个×32位): XARn (n=0~7) = 高16位 + ARn (低16位)
 - |- 数据页指针 DP(16) : 直接寻址(22,4M) = DP(16) + 偏移量(6)
- |- 堆栈指针 SP(16): 偏移量小于64, 只能访问[0,0xffffH]低地址空间单元, 复位0x0400
- |- 程序计数器 PC: 总是包含到达D2阶段指令的地址
- |- 指令计数器 IC: 装入下一条指令的地址, 保持到下个D2阶段
- |- 状态寄存器 ST0/ST1
 - |- 溢出位 V: 1为有溢出, 用于判断有符号运算是否出错
 - |- 进位/借位位 C: 用于判断无符号数高低, 对有符号数而言不重要

|- 0 : 无进位/有借位 |- 1 : 有进位/无借位

- |- 负标志位 N: 1为有负数产生,用于有符号数判断大小
- |- 零标志位 **z** : 1为有0产生
- |- 符号扩展模式位 SXM: 0-无扩展, 1-符号扩展
- |- (ST1) 辅助寄存器指针 ARP
- |- 其他 (如中断控制寄存器IFR,IER等)

1.2 总线

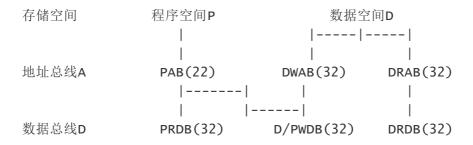
2812的存储器空间被分为了两大块: 程序空间 (P) 和数据空间 (D)。

访问任一空间,都需要两种总线配合: **地址总线(A)和数据总线(D)**,前者终于传送存储单元的地址,后者用于传送存储单元的具体内容。

- 下面对英文缩写做一点简单的说明:
 - P: Program 程序(空间)
 - A: Address 地址(总线)
 - D: Data 数据(空间或总线)

R/W: Read/Write 读取/写入 省略表示两者均可

- B: Base 总线
- 可以看到:
 - 1. 一共有6跟总线, 三根数据总线, 3根地址总线
 - 2. 地址总线A少一根的原因是程序空间P的读写共用一根总线(因此程序的读写不能同时进行)
 - 3. 数据总线D少一根的原因是程序、数据空间共用一根总线进行数据的写入
- 下面就是2812CPU对存储空间内数据的调用的过程



1.3 指令流水线

2812的指令流水线大体上遵循一下几点规则:

- 1. 一条指令最多分8步完成
- 2. 每一步都要一个时间间隔完成
- 3. 同一时间最多可能有8条指令在执行
- 4. 步与步之间可能会插入间隔(如当此步需要用到上一步的结果,就会等待)

流水线的8步分别为:

获取指令地址 --> 获取指令内容 --> 对指令进行解码 --> 解析操作数地址 --> 锁定操作数地址 --> 获取操作数 --> CPU执行'real work' --> 将结果存入到内存

2 2812指令系统——寻址

2.1 寻址的基本操作

2812采用增强型哈佛总线结构, 能够并行的访问地址和数据存储空间, 其寻址的范围为

[0,0x3fffff] (即 2^{22} =4M)。介绍寻址之前,大致先了解一下 MOV 指令,大意就是: MOV A B 近似于 把B放到A里面,这也是最重要的汇编语言之一。

寻址方式大致上的分类有以下3种:

寻址方式	含义	写法
立即寻址	直接对应数字本身	#
直接寻址	某一个单元格内对应的数字	<u>@</u>
间接寻址	指向某个单元的指针对应的单元中的数字	*

下面介绍一些常用的寻址方法及其写法(下文中 loc16 表示任一16位的地址/数据存储单元):

1. 立即数寻址(把数据送到寄存器)

- (a) 数据不能太大,一般为16bit,只有XAR可以接受22bit的数据
- (b) ACC不能直接接受更多位的立即数
- 1 MOVL XARn, #22bit
- 2 MOVW DP, #16bit
- 3 MOVW DP, #16bit >> 6
- 4 MOV SP, #16bit
- 5 MOV ACC, #16bit

2. **偏移量直接寻址**(DP的使用,好用的)

```
1 MOVW DP, #0x70D0 >> 6 // 把70D0"赋值"给DP
2 MOV @4, #16bit // 偏移量=4, 把某个数16bit"赋值"给70D4单元
```

因为DP寻址方式是用16位DP"并上"6位偏移量来实现的,因此为了避免繁杂的计算,在给DP输入时要把 0×70D4 右移6位,直接移到偏移量的位置上,就可以把"并"换成简单的加法。

3. **堆栈间接寻址**(SP的使用)

```
1 MOV SP,#0x70DF // 把70DF"赋值"给SP
2 MOV *-SP[5],#16bit // 偏移量=-5,*表示指针,把某个数16bit"赋值"给70DA单元
```

SP就是只能用负的偏移量,也就是 -SP[n],别问为什么

4. **寄存器间接寻址**(AR/XAR的使用)

```
1 MOV XAR6, #0x70D0 // 把70D0"赋值"给XAR6
2 MOV *+XAR6[4], #16bit // 偏移量=4, 把某个数16bit"赋值"给70D4单元
```

AR/XAR就是只能用正的偏移量,也就是[+XARn[m]],别问为什么

上述方法2/3/4的第二行都属于 MOV loc16 #16bit 的形式

5. 寄存器直接寻址(说实话我看不太懂)

```
1 MOVL XAR2, @ACC // MOV loc16, AX
2 MOVL ACC, @XAR2 // MOV AX, loc16
```

之前讲过,ACC(32)=AH(16)+AL(16),这里用AX指代AH或AL中的任意一个。AX是汇编里面比较特殊的一个量,其他的东西建议别管这个寻址方式

6. 空间立即寻址

```
1 MOV *(0:16bit),loc16 // 这个是通式
2 MOV *(0:0x70D4),@AX // 这个是例子
```

• 以下是两种被禁止的寻址写法:

```
MOV loc16 loc16, 代表为: MOV DP XAR, 但是 ACC(AH/AL) 除外MOC *(0:0x16bit), #16bit, 代表为: MOV *(0:0x70D4), 0xFF00
```

2.2 寻址例程

```
1 // Gpfmux=0xF0FF (Gpfmux地址为0x70D4)
2 /* Code 1 */
3 MOVW DP,#0x70D0 >> 6
4 MOV @4, #0xF0FF
5 /* Code 2 */
6 MOV AL,#0xF0FF
7 MOV *(0:0x70D4),@AL // 利用中间变量AL进行空间立即寻址
8 /* Code 3 */
9 MOVL XAR2,#0x70D0
10 MOV *+XAR2[4],#0xF0FF
```

3 汇编语言

3.1 常用汇编语言

1. 传送指令

```
1 MOV / MOVL (32bit) / MOVW (专用于DP) / MOVU (高位0扩展,常用于ACC)
```

2. 简单指令集(AX=AH或AL)

上面的指令后面多一个B表示短指令,如ANDB AX #8bit

3. 移位指令(可以代替以2为倍数的乘除法)

```
1 LSL AX, #16bit // 逻辑左移(unsigned)
2 LSR AX, #16bit // 逻辑右移(unsigned)
3 ASR AX, #16bit // 算数右移(signed), 保留符号位
4 // 例: LSR AL, #4 表示 AL = AL / 16
```

4. 重复执行(常用于除法,要背除法的代码段)

5. 乘法(写法很多, 只介绍其中一种)

```
MPYB P,T,#8bit  // P (signed 32) = T (signed 16) * 8bit (unsigned 8)
// P (32) = PH (16) + PL (16)
```

6. 条件减法(常用于除法,要背除法的代码段)

```
1 SUBCU ACC, loc16 // ACC = ACC 条件减 loc16, 具体原理不想写了
```

7. 条件指令(好多啊,这咋记得住啊)

```
B CODE, LOGIC // B代表条件指令, SB短跳8bit, LB长跳22bit // CODE是代码块的名称,可以理解为C或Py的函数 // LOGIC表示条件名,满足跳转,不满足不跳 条件列表:
```

```
条件名
                                  具体判断标准
中文名
                    翻译
      NEQ
不等于
                Not Equal To
                                    Z = 0
等于
      EQ
                  Equal To
                                    Z = 1
                                Z = 0 AND N = 0
      GT
大于
                Greater Then
大于等于 GEQ Greater Then Or Equal To
                                    N = 0
                  Less Then
                                     N = 1
小于
      LT
小于等于 LEQ Less Then Or Equal To Z = 1 OR N = 1
高于 HI
                   Higher
                                 C = 1 \text{ AND } Z = 0
```

```
高于等于 HIS,C Higher Or Same, Carry Set C=1 低于 LO,NC Lower, Carry Clear C=0 低于等于 LOS Lower Or Same C=0 OR C=0 OR C=0 A M NO Overflow C=0 Overflow C=0 Test Bit Not Set C=0 TC C=0 我不到啊 TC Test Bit Set C=1
```

8. **自增**(i++, 这个不用背)

1 INC loc16 // 如 INC @2

3.2 汇编代码块

1. 除法 (需要记)

2. 代码块的调用

```
1 /* 代码块的调用—类似于C与Py的函数 */
2 TODO // PRE CODE
3 LC NAME // 调用, LC = CALL
4 TODO // POST CODE
5
6 NAME:
7 TODO // FUNCTION
```

3. 考试的代码块要求

```
1 /* 考试的代码块要求 */
2 /*
3 1. 有标号,或者"函数名"
4 2. 以LRET结束
5 */
6 /* 示例 */
7 TEST:
8 TODO // Code Here
9 LRET
```

3.3 汇编实例

例1

```
1 /*
 2
      将9000H单元中的16进制数(<99)转为8421BCD码存入9002H单元中
 3
      如: 51H = 81 -> 81H
 4
      实现方法: 51H/10 = 8...1 -> 8*16+1 = 81
 5 */
 6
    MOVW DP, #0x9000 >> 6
 7
     MOVU ACC, @0
 8
     LC HEX2BCD
 9
     MOV @2, AL
10
11 HEX2BCD:
12 MOV T, #10
13
     RPT #15
14
      ||SUBCU ACC, @T // 除法: 高位AH=余数, 低位AL=商
                 // AL = AL(3..0) * 16
15
     LSL AL, #4
16
     ADD AL, @AH
                    // AL = AL + AH
17
     LRET
例2
 1 /*
 2
      将9004H单元中的8421BCD码转为16进制数存入9006H单元
 3
      如: 56H -> 56 = 38H
 4
      实现方法: 56H -> 5*10+6 = 56 = 38H
 5
   */
 6 BCD2HEX:
 7
    MOVW DP, #0x9000 >> 6
 8
     MOVU ACC, @4 // ACC = 0 0 | 5 6
 9
    MOV AH, @AL // ACC = 56 | 56
                  // AH = 0.5
10
     ASR AH, #4
11
     AND AL, \#0x0F // AL = 0 6
12
     MOV T, @AH
13
     MPYB P,T,#10 // P = AH * 10
14
      MOV AH, @PL // AH = 50
15
      ADD AH, @AL // AH = 50 + 6
16
      MOV @6, AH
17
      LRET
例3(这个太难了考试不会考的)
    数组求和,求给定数组前10个元素之和,C代码如下:
 3 */
 4 | int k = 0,i;
 5 | int m[10];
 6 for (i=0;i<10;i++) k += m[i];
 7
    /* 下面是汇编语言写法 */
 8
    /* int k = 0,i; */
 9
      MOVW DP, #0x3F9000 >> 6 // 设i为@0, k为@1
10
      MOV @1, #0 // k = 0
```

```
11 /* int m[10] */
12
     MOV XAR4, #0x3F9040 // 设为数组初始地址
13 | /* for(i=0;i<10;i++) k += m[i]; */
14
   MOV @0, #0 // i = 0
15
     MOV AL, @0
16 L1:
17
     MOV ACC, @0
18
     ADDL @XAR4, ACC // XAR4 = &m[i]
19
     MOV AL, *+XAR4[0] // AL = m[i]
20
     ADD @1, AL
                  // k = k + m[i]
21
22
     INC @0
                 // i++
23
     MOV AL, @0
                 // AL = i
24
     CMPB AL, #10
25
     SB L1, LT // LT = Less Than
26
     LRET
```