

第七章 ARM 汇编基础

我们在学习 STM32 的时候几乎没有用到过汇编，可能在学习 UCOS、FreeRTOS 等 RTOS 类操作系统移植的时候可能会接触到一点汇编。但是我们在进行嵌入式 Linux 开发的时候是绝对要掌握基本的 ARM 汇编，因为 Cortex-A 芯片一上电 SP 指针还没初始化，C 环境还没准备好，所以肯定不能运行 C 代码，必须先用汇编语言设置好 C 环境，比如初始化 DDR、设置 SP 指针等等，当汇编把 C 环境设置好了以后才可以运行 C 代码。所以 Cortex-A 一开始肯定是汇编代码，其实 STM32 也一样的，一开始也是汇编，以 STM32F103 为例，启动文件 startup_stm32f10x_hd.s 就是汇编文件，只是这个文件 ST 已经写好了，我们根本不用去修改，所以大部分学习者都没有深入的去研究。汇编的知识很庞大，本章我们只讲解最常用的一些指令，满足我们后续学习即可。

I.MX6U-ALPHA 使用的是 NXP 的 I.MX6UL 芯片，这是一款 Cortex-A7 内核的芯片，所以我们主要讲的是 Cortex-A 的汇编指令。为此我们需要参考两份跟 Cortex-A 内核有关的文档：

《ARM ArchitectureReference Manual ARMv7-A and ARMv7-R edition.pdf》和《ARM Cortex-A(armV7)编程手册 V4.0.pdf》，第一份文档主要讲解 ARMv7-A 和 ARMv7-R 指令集的开发，Cortex-A7 使用的是 ARMv7-A 指令集，第二份文档主要讲解 Cortex-A(armV7)编程的，这两份文档是学习 Cortex-A 不可或缺的文档。在《ARM ArchitectureReference Manual ARMv7-A and ARMv7-R edition.pdf》的 A4 章详细的讲解了 Cortex-A 的汇编指令，要想系统的学习 Cortex-A 的指令就要认真的阅读 A4 章节。

对于 Cortex-A 芯片来讲，大部分芯片在上电以后 C 语言环境还没准备好，所以第一行程序肯定是汇编的，至于要写多少汇编程序，那就看你能在哪一步把 C 语言环境准备好。所谓的 C 语言环境就是保证 C 语言能够正常运行。C 语言中的函数调用涉及到出栈入栈，出栈入栈就要对堆栈进行操作，所谓的堆栈其实就是一段内存，这段内存比较特殊，由 SP 指针访问，SP 指针指向栈顶。芯片一上电 SP 指针还没有初始化，所以 C 语言没法运行，对于有些芯片还需要初始化 DDR，因为芯片本身没有 RAM，或者内部 RAM 不开放给用户使用，用户代码需要在 DDR 中运行，因此一开始要用汇编来初始化 DDR 控制器。后面学习 Uboot 和 Linux 内核的时候汇编是必须要会的，是不是觉得好难啊？还要会汇编！前面都说了只是在芯片上电以后用汇编来初始化一些外设，不会涉及到复杂的代码，而且使用到的指令都是很简单的，用到的就那么十几个指令。所以，不要看到汇编就觉得复杂，打击学习信心。

7.1 GNU 汇编语法

如果大家使用过 STM32 的话就会知道 MDK 和 IAR 下的启动文件 startup_stm32f10x_hd.s 其中的汇编语法是有所不同的，将 MDK 下的汇编文件直接复制到 IAR 下去编译就会出错，因为 MDK 和 IAR 的编译器不同，因此对于汇编的语法就有一些小区别。我们要编写的是 ARM 汇编，编译使用的 GCC 交叉编译器，所以我们的汇编代码要符合 GNU 语法。

GNU 汇编语法适用于所有的架构，并不是 ARM 独享的，GNU 汇编由一系列的语句组成，每行一条语句，每条语句有三个可选部分，如下：

label: instruction @ comment

label 即标号，表示地址位置，有些指令前面可能会有标号，这样就可以通过这个标号得到指令的地址，标号也可以用来表示数据地址。注意 label 后面的“:”，任何以“:”结尾的标识符都会被识别为一个标号。

instruction 即指令，也就是汇编指令或伪指令。

@符号，表示后面的是注释，就跟 C 语言里面的“/*”和“*/”一样，其实在 GNU 汇编文件中我们也可以使用“/*”和“*/”来注释。

comment 就是注释内容。

比如如下代码：

```
add:
    MOVS R0, #0X12 @设置 R0=0X12
```

上面代码中“add:”就是标号，“MOVS R0,#0X12”就是指令，最后的“@设置 R0=0X12”就是注释。

注意！ARM 中的指令、伪指令、伪操作、寄存器名等可以全部使用大写，也可以全部使用小写，但是不能大小写混用。

用户可以使用.section 伪操作来定义一个段，汇编系统预定义了一些段名：

.text 表示代码段。

.data 初始化的数据段。

.bss 未初始化的数据段。

.rodata 只读数据段。

我们当然可以自己使用.section 来定义一个段，每个段以段名开始，以下一段名或者文件结尾结束，比如：

```
.section .testsection @定义一个 testsection 段
```

汇编程序的默认入口标号是_start，不过我们也可以在链接脚本中使用 ENTRY 来指明其它的入口点，下面的代码就是使用_start 作为入口标号：

```
.global _start
```

```
_start:
```

```
ldr r0, =0x12 @r0=0x12
```

上面代码中.global 是伪操作，表示_start 是一个全局标号，类似 C 语言里面的全局变量一样，常见的伪操作有：

.byte 定义单字节数据，比如.byte 0x12。

.short 定义双字节数据，比如.short 0x1234。

.long 定义一个 4 字节数据，比如.long 0x12345678。

.equ 赋值语句，格式为：.equ 变量名，表达式，比如.equ num, 0x12，表示 num=0x12。

.align 数据字节对齐，比如：.align 4 表示 4 字节对齐。

.end 表示源文件结束。

.global 定义一个全局符号，格式为：.global symbol，比如：.global _start。

GNU 汇编还有其它的伪操作，但是最常见的就是上面这些，如果想详细的了解全部的伪操作，可以参考《ARM Cortex-A(armV7)编程手册 V4.0.pdf》的 57 页。

GNU 汇编同样也支持函数，函数格式如下：

函数名：

函数体

返回语句

GNU 汇编函数返回语句不是必须的，如下代码就是用汇编写的 Cortex-A7 中断服务函数：

示例代码 7.1.1.1 汇编函数定义

```
/* 未定义中断 */
Undefined_Handler:
    ldr r0, =Undefined_Handler
    bx r0

/* SVC 中断 */
SVC_Handler:
    ldr r0, =SVC_Handler
    bx r0

/* 预取终止中断 */
PrefAbort_Handler:
    ldr r0, =PrefAbort_Handler
    bx r0
```

上述代码中定义了三个汇编函数：Undefined_Handler、SVC_Handler 和 PrefAbort_Handler。以函数 Undefined_Handler 为例我们来看一下汇编函数组成，

“Undefined_Handler”就是函数名，“ldr r0,=Undefined_Handler”是函数体，“bx r0”是函数返回语句，“bx”指令是返回指令，函数返回语句不是必须的。

7.2 Cortex-A7 常用汇编指令

本节我们将介绍一些常用的 Cortex-A7 汇编指令，如果想系统的了解 Cortex-A7 的所有汇编指令请参考《ARM ArchitectureReference Manual ARMv7-A and ARMv7-R edition.pdf》的 A4 章节。

7.2.1 处理器内部数据传输指令

使用处理器做的最多事情就是在处理器内部来回的传递数据，常见的操作有：

- ①、将数据从一个寄存器传递到另外一个寄存器。
- ②、将数据从一个寄存器传递到特殊寄存器，如 CPSR 和 SPSR 寄存器。
- ③、将立即数传递到寄存器。

数据传输常用的指令有三个：MOV、MRS 和 MSR，这三个指令的用法如表 7.2.1.1 所示：

指令	目的	源	描述
MOV	R0	R1	将 R1 里面的数据复制到 R0 中。
MRS	R0	CPSR	将特殊寄存器 CPSR 里面的数据复制到 R0 中。
MSR	CPSR	R1	将 R1 里面的数据复制到特殊寄存器 CPSR 里中。

表 7.2.1.1 常用数据传输指令

分别来详细的介绍一下如何使用这三个指令：

1、MOV 指令

MOV 指令用于将数据从一个寄存器拷贝到另外一个寄存器，或者将一个立即数传递到寄存器里面，使用示例如下：

```
MOV R0, R1      @将寄存器 R1 中的数据传递给 R0，即 R0=R1
MOV R0, #0X12   @将立即数 0X12 传递给 R0 寄存器，即 R0=0X12
```

2、MRS 指令

MRS 指令用于将特殊寄存器(如 CPSR 和 SPSR)中的数据传递给通用寄存器，要读取特殊寄存器的数据只能使用 MRS 指令！使用示例如下：

```
MRS R0, CPSR    @将特殊寄存器 CPSR 里面的数据传递给 R0，即 R0=CPSR
```

3、MSR 指令

MSR 指令和 MRS 刚好相反，MSR 指令用来将普通寄存器的数据传递给特殊寄存器，也就是写特殊寄存器，写特殊寄存器只能使用 MSR，使用示例如下：

```
MSR CPSR, R0    @将 R0 中的数据复制到 CPSR 中，即 CPSR=R0
```

7.2.2 存储器访问指令

ARM 不能直接访问存储器，比如 RAM 中的数据，I.MX6UL 中的寄存器就是 RAM 类型的，我们用汇编来配置 I.MX6UL 寄存器的时候需要借助存储器访问指令，一般先将要配置的值写入到 Rx(x=0~12)寄存器中，然后借助存储器访问指令将 Rx 中的数据写入到 I.MX6UL 寄存器

中。读取 I.MX6UL 寄存器也是一样的，只是过程相反。常用的存储器访问指令有两种：LDR 和 STR，用法如表 7.2.1.2 所示：

指令	描述
LDR Rd, [Rn, #offset]	从存储器 Rn+offset 的位置读取数据存放到 Rd 中。
STR Rd, [Rn, #offset]	将 Rd 中的数据写入到存储器中的 Rn+offset 位置。

表 7.2.1.2 存储器访问指令

分别来详细的介绍一下如何使用这两个指令：

1、LDR 指令

LDR 主要用于从存储加载数据到寄存器 Rx 中，LDR 也可以将一个立即数加载到寄存器 Rx 中，LDR 加载立即数的时候要使用“=”，而不是“#”。在嵌入式开发中，LDR 最常用的就是读取 CPU 的寄存器值，比如 I.MX6UL 有个寄存器 GPIO1_GDIR，其地址为 0X0209C004，我们现在要读取这个寄存器中的数据，示例代码如下：

示例代码 7.2.2.1 LDR 指令使用

```
1 LDR R0, =0X0209C004 @将寄存器地址 0X0209C004 加载到 R0 中，即 R0=0X0209C004
2 LDR R1, [R0] @读取地址 0X0209C004 中的数据到 R1 寄存器中
```

上述代码就是读取寄存器 GPIO1_GDIR 中的值，读取到的寄存器值保存在 R1 寄存器中，上面代码中 offset 是 0，也就是没有用到 offset。

2、STR 指令

LDR 是从存储器读取数据，STR 就是将数据写入到存储器中，同样以 I.MX6UL 寄存器 GPIO1_GDIR 为例，现在我们要配置寄存器 GPIO1_GDIR 的值为 0X20000002，示例代码如下：

示例代码 7.2.2.2 STR 指令使用

```
1 LDR R0, =0X0209C004 @将寄存器地址 0X0209C004 加载到 R0 中，即 R0=0X0209C004
2 LDR R1, =0X20000002 @R1 保存要写入到寄存器的值，即 R1=0X20000002
3 STR R1, [R0] @将 R1 中的值写入到 R0 中所保存的地址中
```

LDR 和 STR 都是按照字进行读取和写入的，也就是操作的 32 位数据，如果要按照字节、半字进行操作的话可以在指令“LDR”后面加上 B 或 H，比如按字节操作的指令就是 LDRB 和 STRB，按半字操作的指令就是 LDRH 和 STRH。

7.2.3 压栈和出栈指令

我们通常会在 A 函数中调用 B 函数，当 B 函数执行完以后再回到 A 函数继续执行。要想再跳回 A 函数以后代码能够接着正常运行，那就必须在跳到 B 函数之前将当前处理器状态保存起来(就是保存 R0~R15 这些寄存器值)，当 B 函数执行完成以后再用前面保存的寄存器值恢复 R0~R15 即可。保存 R0~R15 寄存器的操作就叫做现场保护，恢复 R0~R15 寄存器的操作就叫做恢复现场。在进行现场保护的时候需要进行压栈(入栈)操作，恢复现场就要进行出栈操作。压栈的指令为 PUSH，出栈的指令为 POP，PUSH 和 POP 是一种多存储和多加载指令，即可以一次操作多个寄存器数据，他们利用当前的栈指针 SP 来生成地址，PUSH 和 POP 的用法如表 7.2.3.1 所示：

指令	描述
PUSH <reg list>	将寄存器列表存入栈中。
POP <reg list>	从栈中恢复寄存器列表。

表 7.2.3.1 压栈和出栈指令

假如我们现在要将 R0~R3 和 R12 这 5 个寄存器压栈，当前的 SP 指针指向 0X80000000，

处理器的堆栈是向下增长的，使用的汇编代码如下：

```
PUSH {R0~R3, R12} @将 R0~R3 和 R12 压栈
```

压栈完成以后的堆栈如图 7.2.3.1 所示：

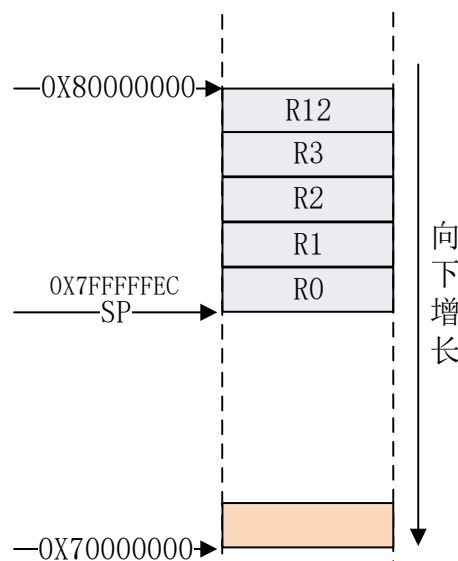


图 7.2.3.1 压栈以后的堆栈

图 7.2.3.1 就是对 R0~R3,R12 进行压栈以后的堆栈示意图,此时的 SP 指向了 0X7FFFFFFEC,假如我们现在要再将 LR 进行压栈,汇编代码如下:

```
PUSH {LR} @将 LR 进行压栈
```

对 LR 进行压栈完成以后的堆栈模型如图 7.2.3.2 所示：

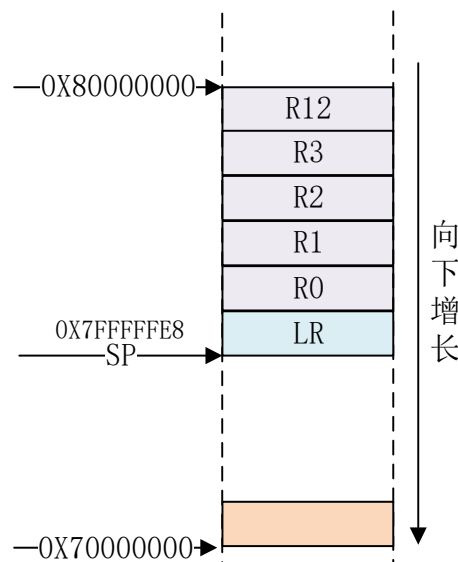


图 7.2.3.2 LR 压栈以后的堆栈

图 7.2.3.2 就是分两步对 R0~R3,R12 和 LR 进行压栈以后的堆栈模型,如果我们要出栈的话就是使用如下代码:

```
POP {LR} @先恢复 LR
```

```
POP {R0~R3, R12} @在恢复 R0~R3, R12
```

出栈的就是从栈顶,也就是 SP 当前执行的位置开始,地址依次减小来提取堆栈中的数据到要恢复的寄存器列表中。PUSH 和 POP 的另外一种写法是“STMFD SP!”和“LDMFD SP!”,

因此上面的汇编代码可以改为:

示例代码 7.2.3.1 STMFD 和 LDMFD 指令

```
1 STMFD SP!,{R0~R3, R12}    @R0~R3,R12 入栈
2 STMFD SP!,{LR}             @LR 入栈
3
4 LDMFD SP!, {LR}             @先恢复 LR
5 LDMFD SP!, {R0~R3, R12}    @再恢复 R0~R3, R12
```

STMFD 可以分为两部分: STM 和 FD, 同理, LDMFD 也可以分为 LDM 和 FD。看到 STM 和 LDM 有没有觉得似曾相识(不是 STM32 啊啊啊啊), 前面我们讲了 LDR 和 STR, 这两个是数据加载和存储指令, 但是每次只能读写存储器中的一个数据。STM 和 LDM 就是多存储和多加载, 可以连续的读写存储器中的多个连续数据。

FD 是 Full Descending 的缩写, 即满递减的意思。根据 ATPCS 规则,ARM 使用的 FD 类型的堆栈, SP 指向最后一个入栈的数值, 堆栈是由高地址向下增长的, 也就是前面说的向下增长的堆栈, 因此最常用的指令就是 STMFD 和 LDMFD。STM 和 LDM 的指令寄存器列表中编号小的对应低地址, 编号高的对应高地址。

7.2.4 跳转指令

有多种跳转操作, 比如:

- ①、直接使用跳转指令 B、BL、BX 等。
- ②、直接向 PC 寄存器里面写入数据。

上述两种方法都可以完成跳转操作, 但是一般常用的还是 B、BL 或 BX, 用法如表 7.2.4.1:

指令	描述
B <label>	跳转到 label, 如果跳转范围超过了+/-2KB, 可以指定 B.W <label>使用 32 位版本的跳转指令, 这样可以得到较大范围的跳转
BX <Rm>	间接跳转, 跳转到存放于 Rm 中的地址处, 并且切换指令集
BL <label>	跳转到标号地址, 并将返回地址保存在 LR 中。
BLX <Rm>	结合 BX 和 BL 的特点, 跳转到 Rm 指定的地址, 并将返回地址保存在 LR 中, 切换指令集。

表 7.2.4.1 跳转指令

我们重点来看一下 B 和 BL 指令, 因为这两个是我们用的最多的, 如果要在汇编中进行函数调用使用的就是 B 和 BL 指令:

1、B 指令

这是最简单的跳转指令, B 指令会将 PC 寄存器的值设置为跳转目标地址, 一旦执行 B 指令, ARM 处理器就会立即跳转到指定的目标地址。如果要调用的函数不会再返回到原来的执行处, 那就可以用 B 指令, 如下示例:

示例代码 7.2.4.1 B 指令示例

```
1 _start:
2
3 ldr sp,=0x80200000    @设置栈指针
4 b main                @跳转到 main 函数
```

上述代码就是典型的在汇编中初始化 C 运行环境, 然后跳转到 C 文件的 main 函数中运行,

上述代码只是初始化了 SP 指针，有些处理器还需要做其他的初始化，比如初始化 DDR 等等。因为跳转到 C 文件以后再也不会回到汇编了，所以在第 4 行使用了 B 指令来完成跳转。

2、BL 指令

BL 指令相比 B 指令，在跳转之前会在寄存器 LR(R14)中保存当前 PC 寄存器值，所以可以通过将 LR 寄存器中的值重新加载到 PC 中来继续从跳转之前的代码处运行，这是子程序调用一个基本但常用的手段。比如 Cortex-A 处理器的 irq 中断服务函数都是汇编写的，主要用汇编来实现现场的保护和恢复、获取中断号等。但是具体的中断处理过程都是 C 函数，所以就会存在汇编中调用 C 函数的问题。而且当 C 语言版本的中断处理函数执行完成以后是需要返回到 irq 汇编中断服务函数，因为还要处理其他的工作，一般是恢复现场。这个时候就不能直接使用 B 指令了，因为 B 指令一旦跳转就再也不会回来了，这个时候要使用 BL 指令，示例代码如下：

示例代码 7.2.4.2 BL 指令示例

```

1 push {r0, r1}           @保存 r0, r1
2 cps #0x13               @进入 svc 模式，允许其他中断再次进去
3
5 bl system_irqhandler    @加载 C 语言中断处理函数到 r2 寄存器中
6
7 cps #0x12               @进入 IRQ 模式
8 pop {r0, r1}
9 str r0, [r1, #0x10]     @中断执行完成，写 EOIR

```

上述代码中第 5 行就是执行 C 语言版的中断处理函数，当处理完成以后是需要返回来继续执行下面的程序，所以使用了 BL 指令。

7.2.5 算术运算指令

汇编中也可以进行算术运算，比如加减乘除，常用的运算指令用法如表 7.2.5.1 所示：

指令	计算公式	备注
ADD Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn + Rm$	加法运算，指令为 ADD
ADD Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn + \#immed$	
ADC Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn + Rm + \text{进位}$	带进位的加法运算，指令为 ADC
ADC Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn + \#immed + \text{进位}$	
SUB Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn - Rm$	减法
SUB Rd, #immed	$Rd = Rd - \#immed$	
SUB Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn - \#immed$	
SBC Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn - \#immed - \text{借位}$	带借位的减法
SBC Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn - Rm - \text{借位}$	
MUL Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn * Rm$	乘法(32 位)
UDIV Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn / Rm$	无符号除法
SDIV Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn / Rm$	有符号除法

表 7.2.5.1 常用运算指令

在嵌入式开发中最常会用的就是加减指令，乘除基本用不到。

7.2.6 逻辑运算指令

我们用 C 语言进行 CPU 寄存器配置的时候常常需要用到逻辑运算符号，比如“&”、“|”等

逻辑运算符。使用汇编语言的时候也可以使用逻辑运算指令，常用的运算指令用法如表 7.2.6.1 所示：

指令	计算公式	备注
AND Rd, Rn	$Rd = Rd \& Rn$	按位与
AND Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn \& \#immed$	
AND Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn \& Rm$	
ORR Rd, Rn	$Rd = Rd Rn$	按位或
ORR Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn \#immed$	
ORR Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn Rm$	
BIC Rd, Rn	$Rd = Rd \& (\sim Rn)$	位清除
BIC Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn \& (\sim \#immed)$	
BIC Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn \& (\sim Rm)$	
ORN Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn (\#immed)$	按位或非
ORN Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn (Rm)$	
EOR Rd, Rn	$Rd = Rd \wedge Rn$	按位异或
EOR Rd, Rn, #immed	$Rd = Rn \wedge \#immed$	
EOR Rd, Rn, Rm	$Rd = Rn \wedge Rm$	

表 7.2.6.1 逻辑运算指令

逻辑运算指令都很好理解，后面时候汇编配置 LMX6UL 的外设寄存器的时候可能会用到，ARM 汇编就讲解到这里，本节主要讲解了一些最常用的指令，还有很多不常用的指令没有讲解，但是够我们后续学习用了。要想详细的学习 ARM 的所有指令请参考《ARM ArchitectureReference Manual ARMv7-A and ARMv7-R edition.pdf》和《ARM Cortex-A(armV7)编程手册 V4.0.pdf》这两份文档。