第二章 ARM处理器编程模型与 ARM指令集

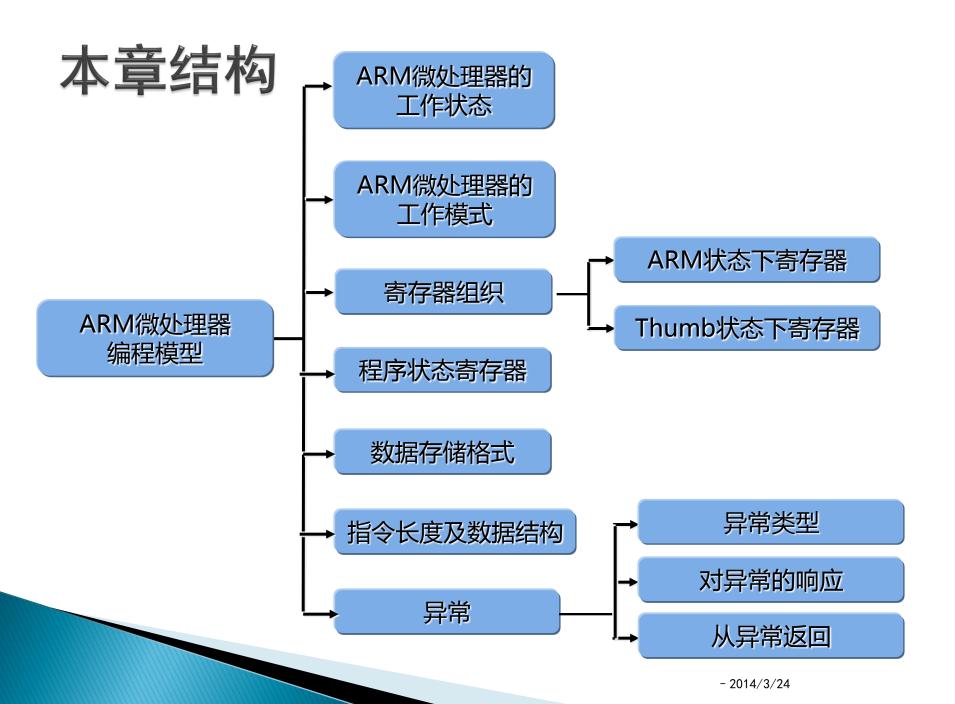
了解ARM微处理器的工作状态 掌握ARM处理器的7种工作模式 熟悉ARM的存储器组织 ARM的异常中断处理流程

预习检查

- ARM微处理器有哪两种工作状态?
- ARM微处理器有哪几种工作模式?
- 程序状态寄存器有什么作用?
- ARM体系结构支持哪些异常?

本章目标

- 能够了解ARM微处理器的工作状态;
- 能够掌握ARM处理器的7种工作模式;
- 熟悉ARM的存储器组织;
- 能够了解ARM的异常中断处理。



理解CPU工作原理的关键概念

- > 寄存器
- 译码单元与流水线
- 累加器与乘累加单元
- ▶寻址
- 异常、中断与处理器模式
- 虚拟内存
- ▶保护模式

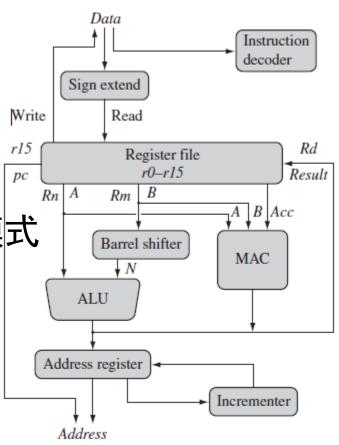


Figure 2.1 ARM core dataflow model.

寄存器

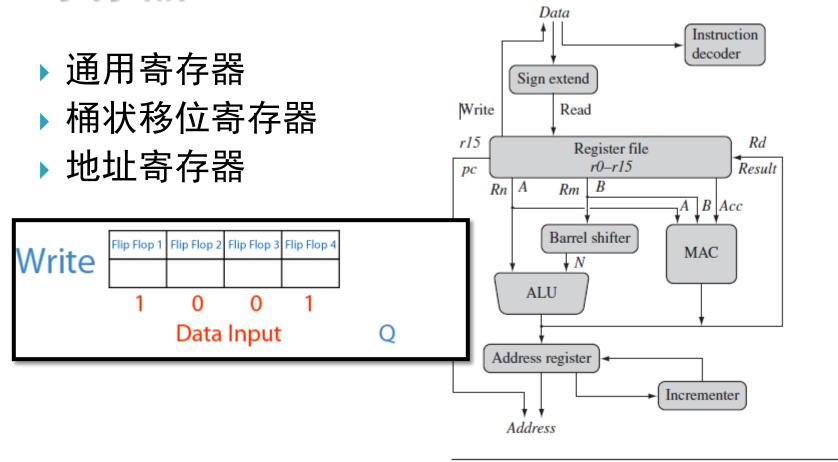
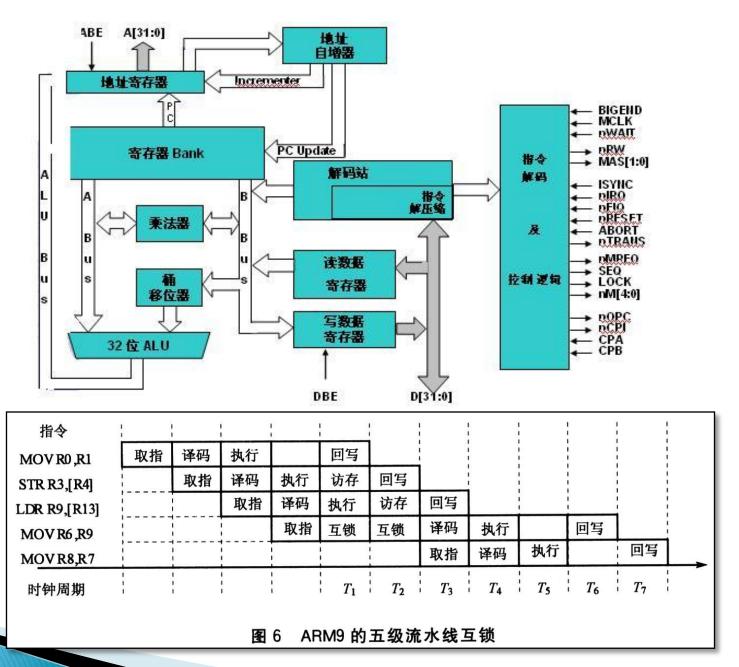


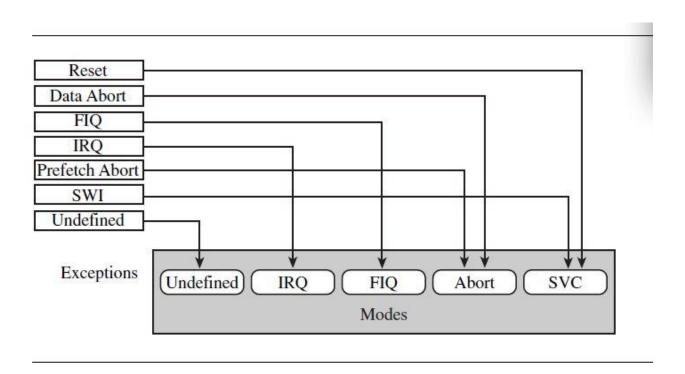
Figure 2.1 ARM core dataflow model.

流水线



异常、中断与ARM处理器模式

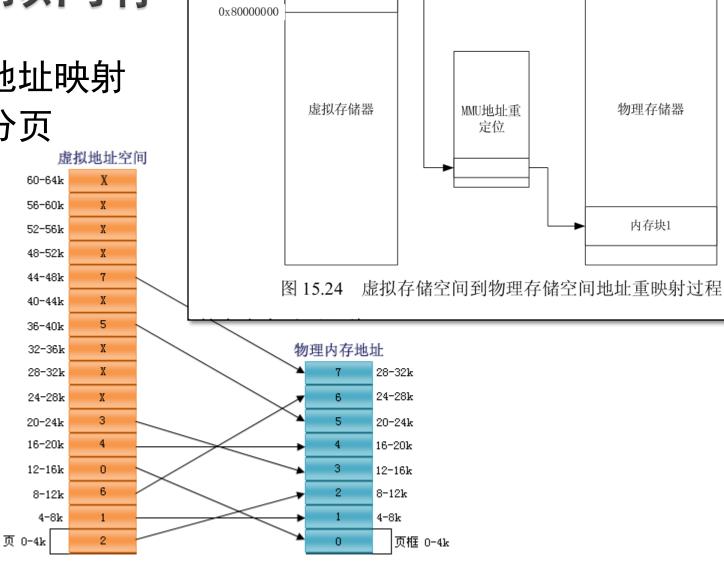
▶ CPU通过异常产生的中断进入相应的异常处理模式



Exceptions and associated modes.

虚拟内存

- ▶ 地址映射
- **分页**



内存块1

页、页框映射关系图

0x20000000

ARM微处理器的工作状态

● 处理器状态:

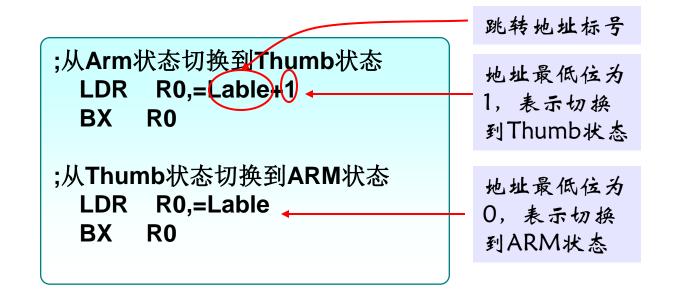
ARM9处理器内核使用V4T版本的ARM结构,具有两种操作状态:

- ARM状态: 32位,这种状态下执行的是字方式的ARM指令
- Thumb状态: 16位,这种状态下执行半字方式的ARM指令。
- 注意:两个状态之间的切换并不影响处理器模式或寄存器内容。

ARM微处理器的工作状态

● 处理器状态:

使用BX指令将ARM9内核的操作状态在ARM状态和 Thumb状态之间进行切换,程序如下所示。



- 2014/3/24

11

● 处理器7种工作模式:

处理器	器模式	说明	备注		
用户	(usr)	正常程序执行模式	不能直接切换到其它模式		
系统	(sys)	运行操作系统的特权任务	与用户模式类似,但具有可以直接 切换到其它模式等特权		
快中断	(fiq)	支持高速数据传输及通道处 理	FIQ异常响应时进入此模式		
中断	(irq)	用于通用中断处理	IRQ异常响应时进入此模式		
管理	(svc)	操作系统保护模式	系统复位和软件中断响应时进入此 模式		
中止	(abt)	用于支持虚拟内存和/或存储 器保护	在ARM9没有大用处		
未定义	(und)	支持硬件协处理器的软件仿 真	未定义指令异常响应时进入此模式		

● 特权模式:

处理器模式	说明	备注
用户 (usr)	正常程序工作模式	不能直接切换到其它模式
系统 (sys)	除用户模式	心外, 其它模式均
快中断 (fiq)	为特权模式。Al	RM内部寄存器和
中断 (irq)		.硬件设计上只允许
管理 (svc)	Al Al	允许)特权模式下 权模式可以自由的 _
中止 (abt)	切换处理器模式	, 而用户模式不能
未定义 (und) 🖊	直接切换到别的	模式。

● 异常模式:

处理器模式	说明	备注
用户 (usr)	正常程序工作模式	不能直接切换到其它模式
系统 (sys)	这 五种 模 封	· 称为异常模式。
快中断 (fiq) 一	它们除了可以通	过程序切换进入外,
中断 (irq)	 	·异常进入。当特定 🔽
管理 (svc)	l <mark>l</mark> R	处理器进入相应的 '模式都有一些独立 _
中止 (abt)	的寄存器,以避	免异常退出时用户
未定义 (und)	模式的状态不可	菲 。

● 用户和系统模式:

处理器模式	说明	备注
用户 (usr) -	الم بلا على الله على الله الله الله الله الله الله الله ال	·如丁化L巴志山
系统 (sys)		之都不能由异常进入, 全相同的寄存器组。
快中断 (fiq)		.特权模式,不受用 操作系统在该模式 -
中断 (irq)	A	新作尔先在该模式 的寄存器就比较方
管理 (svc)		5的可仔磁就比较为 统的一些特权任务
中止 (abt)	了以使用这个模 资源。	式访问一些受控的
未定义 (und)	支持硬件协处理器的软件仿具	木疋乂指令异常响应时进入此模式

阶段小结

● ARM9处理器支持的7种寄存器工作模式

ARM运行模式	描述
用户模式(usr)	正常的程序执行状态
快速中断模式(fiq)	用于高速数据传输或通道处理
外部中断模式(irq)	用于通用的中断处理
特权模式(Supervisor, svc)	供操作系统使用的保护模式
数据访问终止模式(Abort, abt)	当数据或指令预取终止时进入该模 式,可用于虚拟存储及存储保护
系统模式(System, sys)	运行具有特权的操作系统任务
未定义指令中止模式(Undefined ,und)	当未定义的指令执行时进入该模式 ,可用于支持通过软件仿真硬件的 协处理器

寄存器组织

- ARM9处理器内部寄存器组织:
 - 在ARM9处理器内部有37个用户可见的寄存器。
 - 在不同的工作模式和处理器状态下,程序员可以访问的寄存器也不尽相同。

- 2014/3/24

17

· 보드면 ※ 미니	寄存器在汇编中的名			各模式	忧下实际访问的客	字存器					
寄存器类别	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断			
	R0(a1)		R0								
	R1(a2)		R1								
	R2(a3)				R2						
	R3(a4)		R3								
	R4(v1)		R4								
	R5(v2)		R5								
	R6(v3)										
通用寄存器	R7(V4)										
和程序计数 器	R8(V4)	R8									
	R9(SB,v6)	R9									
	R10(SL,v7)		R10								
	R11(FP,v8)			R1	l1			R11_fiq *			
	R12(IP)			R1	12			R12_fiq *			
	R13(SP)	R1	13	R13_svc*	R13_abt *	R13_und *	R13_irq *	R13_fiq *			
	R14(LR)	R1	14	R14_svc*	R14_abt *	R14_und *	R14_irq *	R14_fiq *			
	R15(PC)	R15									
状态寄存器	R16(CPSR)				CPSR						
1人心可行品	SPSR	7.		SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq			

ARM状态各模式下的寄存器

寄存器类别	寄存器在汇编中的名				各模式	弋下实际访问的智	寄存器				
奇仔	称	用户	系统	管理	₫	中止	未定义	中断	快中断		
	R0(a1)		R0								
	R1(a2)		R1								
	R2(a3)					R2					
	R3(a4)		R3								
	R4(v1)					R4					
	R5(v2)					R5					
	R6(v3)	R6									
通用寄存器	cr + 1/2	7 4 4 4	- 99			R7					
和程序计数 器	所有的3	1个奇石	子蕊,为	→	R	8			R8_fiq		
	成两大多	两大坐、			R9						
	77,77	NI XX				R10					
	-21人活	■31个通用32位寄存器;			R11						
	-21/1-W	川コと行	可付於	,	R1	2			R12_fiq		
	- C A U. J		,		svc	R13_abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq		
	-6个状态	公奇存品	0		svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq		
	R15(PC)	R15									
化大宝大品	CPSR				CPSR						
状态寄存器	SPSR	无		SPSR_	_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq		

	寄存器在汇编中的名			各模式	式下实际访问的智	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·				
寄存器类别	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断		
	R0(a1)				R0					
	R1(a2)		R1							
	R2(a3)		R2							
	R3(a4)		R3							
	R4(v1)		R4							
	R5(v2)				R5					
	R6(v3)									
通用寄存器	R7(V4)									
和程序计数 器	R8(V4)		R8_fiq							
	R9(SB,v6)		R9_fiq							
	R10(SL,v7)		R10 R11							
	R11(FP,v8)			R	12			R11_fiq		
	R12(IP)			R [.]	12		R13_irq	R12_fiq		
	R13(SP)	R1	3	R13_svc	R13_abt	R13_und	R14_irq	R13_fiq		
	R14(LR)				R15			R14_fiq		
	R15(PC)				R15					
少少, 少少, 少少, 少少, 少少, 少少, 少少, 少少, 少少, 少少,	CPSR				CPSR					
状态寄存器	SPSR	开	,	SPSR_svc	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq		

寄存器类别	寄存器在汇编中的名			各模式	弋下实际访问的智	寄存器		
奇仔 子子 子子	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断
	R0(a1)				R0			
	R1(a2)				R1			
	R2(a3)	_	- <i>-</i>	<u></u>	_			
	R3(a4)	在(上编语	言中奇石	子			
	R4(v1)	&RO~I	213为何	F 存数据	<u> </u>			
	DE(v.2)		·					
	R6(v3)	或地址位	直的通序	刊奇仔者	5 0			
通用寄存器	R7(V4)	它们是多	全通月	目的寄存	4			
和程序计数 器	D9(\/4)				•			R8_fiq
	R9(SB,v6)	器,不会	个极体	於结构 化	F			R9_fiq
	R10(SL,v7)	为特殊月	月途, 并	并且可用	FI			R10_fiq
	D44/FD v0			•	•			R11_fiq
	R12(IP)	于任何位	史用週月	刊奇仔石	<u>ه</u>			R12_fiq
	R13(SP)	的指令。			abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq
	R14(LR)				abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq
	R15(PC)				R15			
小大安左 四	CPSR				CPSR			
状态寄存器	SPSR	Ŧ		SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq

寄存器的	────────────────────────────────────			各模式	代下实际访问的智	寄存器			
句 任命 5	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断	
					R0				
	其中RO	~R7为			R1				
	•				R2				
7	长分组的寄,	仔痴,	6		R3				
家	尤是说对于	任何处:	理		R4				
					R5				
 6	器模式,这	些奇仔.	态		R6				
通和者	邓对应于相	同的32	佐	R7					
				R8					
1 7	物理寄存器。	0		R9					
	KTU(SE,VT)			R10					
	R11(FP,v8)			R ²	11			R11_fiq	
	R12(IP)			R ^r	12			R12_fiq	
	R13(SP)	R′	13	R13_svc	R13_abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq	
	R14(LR)	R ²	14	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq	
	R15(PC)				R15				
状态寄存	CPSR				CPSR				
(八心可)	SPSR	Ŧ	Ē	SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq	

				<i>₽</i> 1#_	b 			
寄存器类别	寄存器在汇编中的名				式下实际访问的 著	· ·	•	
-5 13 HH 5C/33	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断
	R0(a1)				R0			
	R1(a2)				R1			
	R2(a3)	2(a3)			R2			
	R3(a4)				R3			
					R4			
-	寄存器R8	~R14;	分组		R5			
	器。它们			R6				
	_			R7				
寄存。	器取决于	当前的分	处理器	R	8			R8_fiq
14 th	几乎所	+ 4 4	生 田 深	R	9			R9_fiq
模式,	九丁州	旬儿叶1	史用通	R1	0			R10_fiq
用番	存器的指.	令都允许	许使用	R1	1			R11_fiq
•		, , , ,		R1	2			R12_fiq
分组-	寄存器			R13_svc	R13_abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq
	R14(LR)	R1	4	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq
	R15(PC)				R15			
化大宝大型	CPSR				CPSR			
状态寄存器	SPSR	Э		SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq

ch +- 00 A/ 0.1	寄存器在汇编中的名			各模式	弋下实际访问的寄	子存器		
寄存器类别	称	用户	系绘	空 田	фи	4字ツ	山 縣	快中断
	R0(a1)		壽	存器R8	$3 \sim R12$	有两个	分组的	
	R1(a2)		_	-				
	R2(a3)		物埋奇	仔茶。	一个用	于除FI	Q模式	
	R3(a4)		之外的	所有寄	存器模	式, 另	一个用	
	R4(v1)		,				-	
	R5(v2)		T FIQ	模式。	这种化	友生门	2中断点	a ,
	R6(v3)		可以加	速FIQ	的处理	速度。		
通用寄存器 和程序计数	R7(V4)		•					
器器	R8(V4)	R8						
	R9(SB,v6)		R9					
	R10(SL,v7)				0			R10_fiq
	R11(FP,v8)							
	R12(IP)			R1				R11_fiq
	R13(SP)			R1	2			R12_fiq
	R14(LR)	R	114	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq
	R15(PC)				R15			
状态寄存器	CPSR				CPSR			
(人)心可行品	SPSR	-	无	SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq

寄存器类别	寄存器在汇编中的名 称	各模式下实际访问的寄存器								
句仔命突加		用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断		
	R0(a1)	R0								
	R1(a2)	R1								
	R2(a3)	R2								
	R3(a4)	R3								
	R4(v1)	R4								
	R5(v2)	寄存器R13、R14分别有6个分组的物理寄存器。一个用于用户和								
	R6(v3)									
通用寄存器	R7(V4)									
和程序计数 器	R8(V4)									
	R9(SB,v6)		系统模式,其余5个分别用于5种异							
	R10(SL,v7)	常模式。								
	R11(FP,v8)									
	R12(IP)	R12								
	R13(SP)	R1	13	R13_svc	R13_abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq		
	R14(LR)	R1	14	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq		
	R15(PC)	R15								
状态寄存器	CPSR	CPSR								
	SPSR	Ŧ	t	SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq		

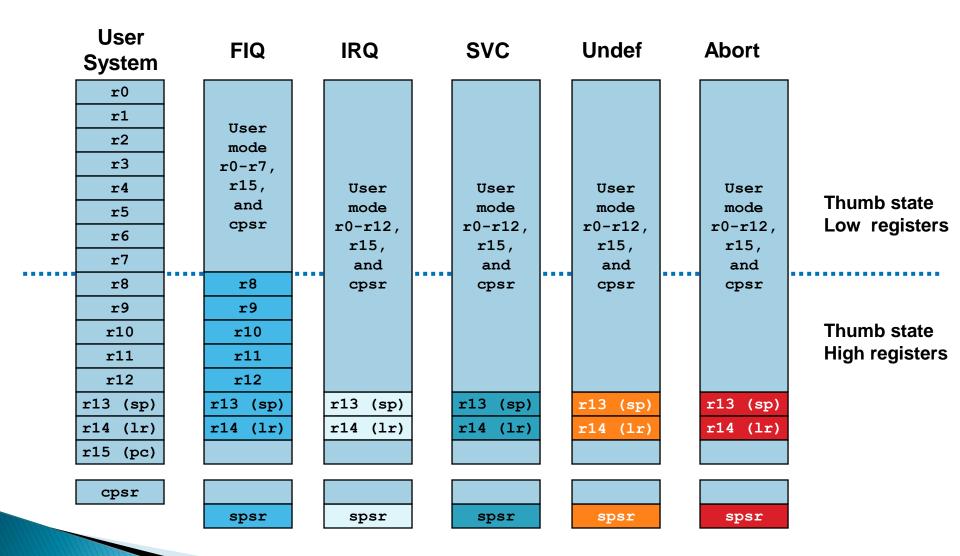
2-3-1 ARM状态下的寄存器组织

寄存器类别	寄存器在汇编中的名	各模式下实际访问的寄存器									
奇仔	称	用户 系统 管理 中止	未定义	中断	快中断						
	R0(a1)	R0									
	R1(a2)		R1								
	R2(a3)		寄存器R13常作为堆栈指针								
	R3(a4)										
	R4(v1)	T (SP	(SP)。在ARM指令集当中,没								
	R5(v2)	有切	有以特殊方式使用R13的指令或其								
	R6(v3)										
通用寄存器 和程序计数 器	R7(V4)	它功能, 只是习惯上都这样使用。									
	R8(V4)	何且	但是在Thumb指令集中存在使用								
	R9(SB,v6)										
	R10(SL,v7)	R13 €	R13的指令。								
	R11(FP,v8)										
	R12(IP)	R12									
	R13(SP)	R′	13	R13_svc	R13_abt	R13_und	R13_irq	R13_fiq			
	R14(LR)	R′	14	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq			
	R15(PC)										
状态寄存器	CPSR		CPSR								
	SPSR	Ŧ	Ē.	SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq			

2-3-1 ARM状态下的寄存器组织

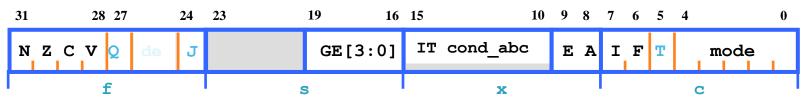
寄存器类别	寄存器在汇编中的名	各模式下实际访问的寄存器									
奇仔	称	用户	系统	管理	中止	未定义	中断	快中断			
	R0(a1)	R0									
	R1(a2)										
	R2(a3)	n	R14为链接寄存器 (LR), 在结构上有两个特殊功能:								
	R3(a4)	K									
	R4(v1)	两个									
	R5(v2)										
	R6(v3)	■在每种模式下,模式自身的R14版本用于保 —									
通用寄存器	R7(V4)	李子程序返回地址; ■当发生异常时,将R14对应的异常模式版本 设置为异常返回地址(有些异常有一个小的									
和程序计数 器	R8(V4)										
	R9(SB,v6)										
	R10(SL,v7)										
	R11(FP,v8)										
	R12(IP)	固定偏移量)。									
	R13(SP)										
	R14(LR)	R1	14	R14_svc	R14_abt	R14_und	R14_irq	R14_fiq			
	R15(PC)	R15									
	CPSR	CPSR									
状态寄存器	SPSR	J	<u> </u>	SPSR_abt	SPSR_abt	SPSR_und	SPSR_irq	SPSR_fiq			

2-3-2 Thumb状态下的寄存器组织



Note: System mode uses the User mode register set

程序状态寄存器



- T Bit
 - T = 0: Processor in ARM state
 - T = 1: Processor in Thumb state
 - Introduced in Architecture 4T
- Mode bits
 - Specify the processor mode

- Condition code flags
 - N = Negative result from ALU
 - Z = Zero result from ALU
 - C = ALU operation Carried out
 - V = ALU operation oVerflowed
- Sticky Overflow flag Q flag
 - Architecture 5TE and later only
 - Indicates if saturation has occurred
- J bit
 - Architecture 5TEJ and later only
 - J = 1: Processor in Jazelle state
- Interrupt Disable bits.
 - ∘ I = 1: Disables the IRQ
 - F = 1: Disables the FIQ

阶段小结

- ¥ ARM9处理器内部寄存器简介:
 - ▶ 在ARM9处理器内部有37个用户可见的寄存器。
 - ≥ 31个通用32位寄存器;
 - ▶ 6个状态寄存器。

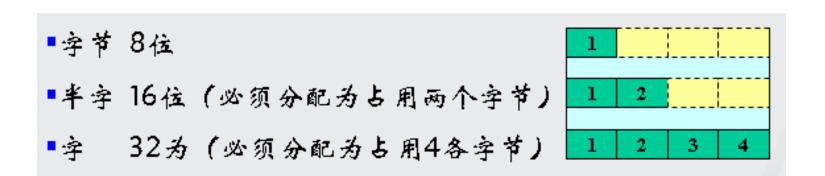
ARM体系结构的数据存储格式

- 处理器用于存储数据的方式有两种,分别为大字节序格式和小字节序格式:
 - 大字节序格式:字数据的高字节存储在低地址中,而字数据的低字节则存放在高地址中。
 - 小字节序格式:字数据的高字节存储在高地址中,而字数据的低字节则存放在低地址中。

注意: ARM体系结构较新的版本对这两种数据存储方式都 支持。某些较老的版本只支持小字节序存储方式,编程 的时候需要注意。

指令长度及数据类型

- ARM9处理器指令长度:
 - 在ARM状态下,ARM微处理器的指令长度是32位;在Thumb 状态下,指令长度为16位。
- ARM9处理器数据类型:
 - ARM微处理器中支持字节(8位)、半字(16位)、字(32位)三种数据类型,其中,字需要4字节对齐(地址的低两位为0)、半字需要2字节对齐(地址的最低位为0)。



- 2014/3/24

32

ARM微处理器的数据存储格式

● ARM9处理器支持的数据类型:

注意:

- V4版本之后的ARM结构都支持这3种结构(包括V4版本),而以前的版本只支持字节和字;
- 当数据类型定义为无符号型时,N位数据值使用正常的二进制格式表示范围为 $0\sim2^{N-1}$ 的非负整数;
- 当数据类型定义为有符号型时,N位数据值使用2的补码格式表示范围为 $-2^{N-1}\sim 2^{N-1}-1$

- 2014/3/24

33

ARM微处理器的数据存储格式

● ARM9处理器支持的数据类型:

注意:

- 所有数据操作,例如ADD,都以字为单位;
- 装载和保存指令可以对字节、半字和字进行操作, 当装载字节或半字时自动实现零扩展或符号扩展;
- ARM指令的长度刚好是一个字(分配为占用4个字节), Thumb指令的长度刚好是半字(占用2个字节)。

异常

● 简介:

- 只要正常的程序流被暂时中止,处理器将进入异常模式。例如响应一个来自外设的中断。在处理异常之前,ARM9内核保存当前的处理器状态(CPSR->SPSR),这样当处理程序结束时可以恢复执行原来的程序(SPSR->CPSR)。
- 如果同时发生两个或更多异常,那么将按照固定的顺序来处理异常,详见教材"异常优先级"部分。

ARM所支持的异常

异常类型	具体含义
复位	当处理器的复位电平有效时,产生复位异常,程序跳转到复位异常处理程序处执行。
未定义指令	当ARM处理器或协处理器遇到不能处理的指令时,产生未定 义指令异常。可使用该异常机制进行软件仿真。
软件中断	该异常由执行SWI指令产生,可用于用户模式下的程序调用特权操作指令。可使用该异常机制实现系统功能调用。
指令预取中止	若处理器预取指令的地址不存在,或该地址不允许当前指令访问,存储器会向处理器发出中止信号,但当预取的指令被执行时,才会产生指令预取中止异常。
数据中止	若处理器数据访问指令的地址不存在,或该地址不允许当前指 令访问时,产生数据中止异常。
IRQ(外部中断请求)	当处理器的外部中断请求引脚有效,且CPSR中的I位为0时, 产生IRQ异常。系统的外设可通过该异常请求中断服务。
FIQ (快速中断请求)	当处理器的快速中断请求引脚有效,且CPSR中的F位为0时, 产生FIQ异常。

复位异常:

- 当nRESET信号被拉低时(一般外部复位引脚电平的变化和芯片的其它复位源会改变这个内核信号),ARM9处理器放弃正在执行的指令。
- 在复位后,除PC和CPSR之外的所有寄存器的值都不确定。

● 复位异常:

当nRESET信号再次变为高电平时,ARM处理器 执行下列操作:

- 强制CPSR中的M[4:0]变为b10011(管理模式);
- 置位CPSR中的I和F位;
- 清零CPSR中的T位;
- 强制PC从地址0x00开始对下一条指令进行取指;
- 返回到ARM状态并恢复执行。

- 未定义的指令异常:
 - 当ARM9处理器遇到一条自己和系统内任何协处理器都无法处理的指令时,ARM9内核执行未定义指令陷阱。软件可使用这一机制通过模拟未定义的协处理器指令来扩展ARM指令集。

注: ARM9处理器完全遵循ARM结构V4T, 可以捕获所有分类未被定义的指令位格式。

● 未定义的指令异常:

在模拟处理了失败的指令后,陷阱程序执行下面的指令:

MOVS PC,R14_und

这个动作恢复了PC并返回到未定义指令之后的下一条指令。

● 软件中断异常:

使用软件中断(SWI)指令可以进入管理模式,通常用于请求一个特定的管理函数。SWI处理程序通过执行下面的指令返回:

MOVS PC,R14_svc

这个动作恢复了PC并返回到SWI之后的指令。 SWI处理程序读取操作码以提取SWI函数编号。

● 预取指中止异常:

当发生预取中止时,ARM9内核将预取的指令标记为无效,但在指令到达流水线的执行阶段时才进入异常。如果指令在流水线中因为发生分支而没有被执行,中止将不会发生。

在处理中止的原因之后,不管处于哪种处理器操作状态,处理程序都会执行下面的指令恢复PC和CPSR并重试被中止的指令:

SUBS PC,R14_abt,#4

- 数据中止异常:
 - 当发生数据中止后,根据产生数据中止的指令类型作出不同的处理:
 - 数据转移指令(LDR、STR)回写到被修改的基址寄存器。中止 处理程序必须注意这一点;
 - 交换指令(SWP)中止好像没有被执行过一样(中止必须发生 在SWP指令进行读访问时);

- 数据中止异常:
- 在修复产生中止的原因后,不管处于哪种处理器操作 状态,处理程序都必须执行下面的返回指令,重试被 中止的指令:

SUBS PC,R14_abt,#8

- IRQ(Interrupt Request):
 - 中断请求(IRQ)异常是一个由nIRQ输入端的低电平所产生的正常中断(在具体的芯片中,nIRQ由片内外设拉低,nIRQ是内核的一个信号,对用户不可见)。IRQ的优先级低于FIQ。对于FIQ序列它是被屏蔽的。任何时候在一个特权模式下,都可通过置位CPSR中的I 位来禁止IRQ。
 - 不管异常入口是来自ARM状态还是Thumb状态,IRQ处理程序都会通过执行下面的指令从中断返回:

SUBS PC,R14_irq,#4

- FIQ(Fast Interrupt Request):
 - 快速中断请求(FIQ)适用于对一个突发事件的快速响应,这得益于在ARM状态中,快中断模式有8个专用的寄存器可用来满足寄存器保护的需要(这可以加速上下文切换的速度)。
 - 不管异常入口是来自ARM状态还是Thumb状态,FIQ处理程序都会通过执行下面的指令从中断返回:

SUBS PC,R14_irq,#4

在一个特权模式中,可以通过置位CPSR中的F位来禁止 FIQ异常。

对异常的响应(进入异常)

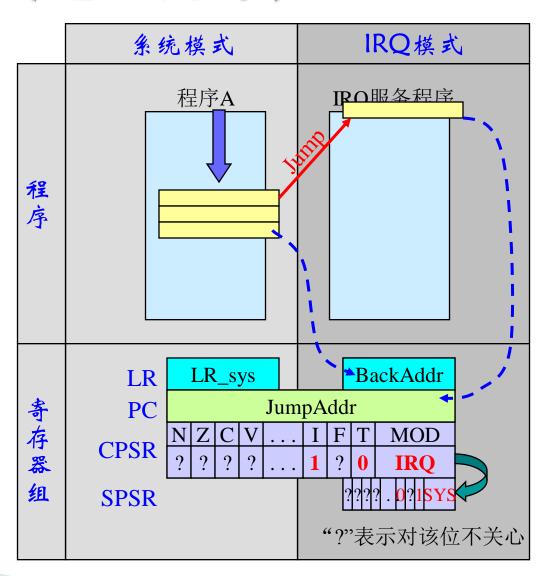
在异常发生后,ARM9内核会作以下工作:

- 在适当的LR中保存下一条指令的地址,当异常入口来自:
 - ARM状态,那么ARM9将当前指令地址加4或加8复制(取决于异常的类型)到LR中;
 - 为Thumb状态,那么ARM9将当前指令地址加2、4或加8 (取决于异常的类型)复制到LR中;异常处理器程序不必确定状态。
 - 如果同时发生两个或更多异常,那么将按照异常优先级的顺序来处理异常。
- 将CPSR复制到适当的SPSR中;
- 将CPSR模式位强制设置为与异常类型相对应的值;
- 强制PC从相关的异常向量处取指。
- ARM9内核在处理中断异常时置位中断禁止标志,这样可以防止不受控制的异常嵌套。

对异常的响应(进入异常)

进入异常过程:

- 1.程序在系统模式下运行 用户程序,假定当前处理 器状态为Thumb状态、允 许IRQ中断;
 - 将CPSR寄存器内容存入 IRQ模式的SPSR寄存器
 - 置位I位(禁止IRQ中断)
 - 清零T位(进入ARM状态)
 - 设置MOD位,切换处理器模式至IRQ模式
 - 将下一条指令的地址存入 IRQ模式的LR寄存器
 - 将跳转地址存入PC,实现 → 跳转



从异常返回(退出异常)

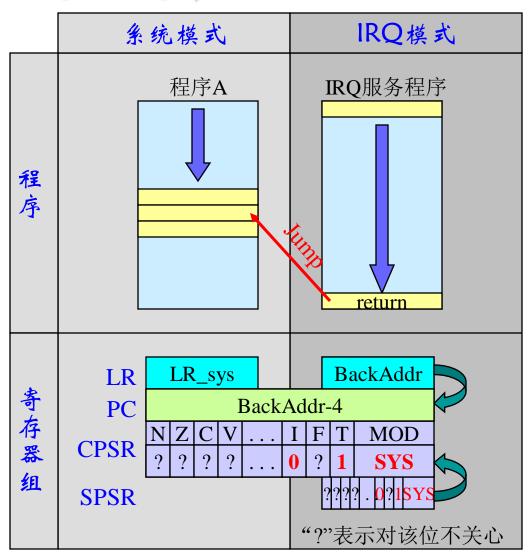
当异常结束时, 异常处理程序必须:

- 将LR(R14)中的值减去偏移量后存入PC,偏移量根据异常的类型而有所不同;
- 将SPSR的值复制回CPSR;
- 清零在入口置位的中断禁止标志。

注意:恢复CPSR的动作会将T、F和I位自动恢复为异常发生前的值。

从异常返回(退出异常)

- 在异常处理结束后, 异常处理程序完成以 下动作:
 - 将SPSR寄存器的值复制回CPSR寄存器;
 - 将LR寄存的值减去一个常量后复制到PC寄存器,跳转到被中断的用户程序。



阶段小结

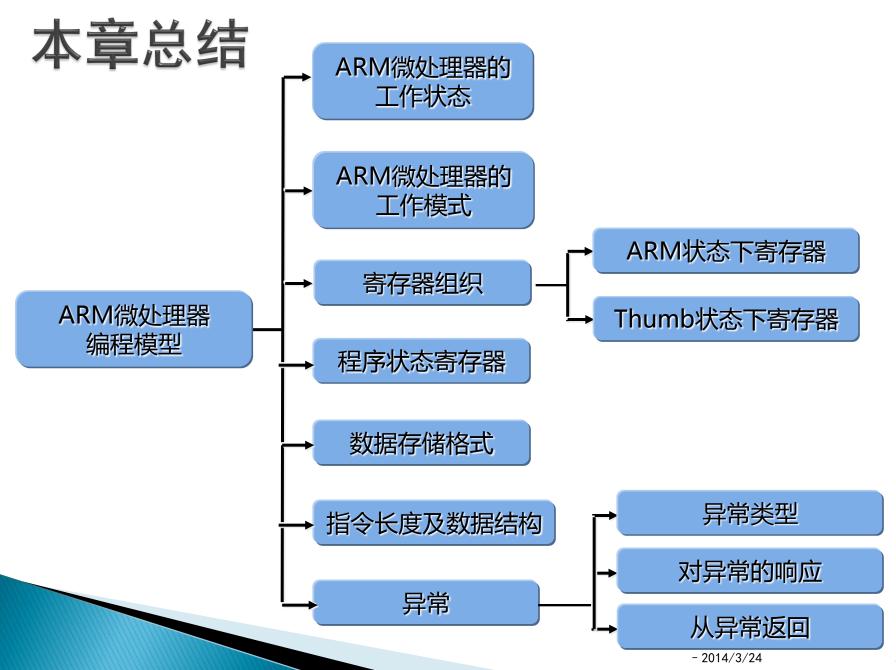
- ¥ ARM所支持的异常类型
- ▶ 对异常的响应
- ▶ 从异常返回

阶段练习

- ◎ 3. ARM状态下各组寄存器是如何组织的?
- ◎ 4. 程序状态寄存器各位的含义是什么?
- ◎ 5. ARM体系结构支持哪些异常?
- ◎ 6. ARM微处理器对异常是如何响应和返回的?

- 2014/3/24

52



阶段练习

- ◎ ARM哪两种状态?如何进行状态的切换?
- ② ARM处理器有那7种模式?系统复位的时候处于那种模式?
- ☺ 寄存器安什么标准分组的? R15,R14,R13的特殊用途是什么?
- ◎ 程序状态寄存器最低8位 的含义是什么?
- ② ARM体系结构支持哪些异常? 与处理器的模式有何关系?
- ② ARM微处理器对异常是如何响应和返回的?