基于 ARM 的 SoC 设计入门

我们跳过所有对 ARM 介绍性的描述,直接进入工程师们最关心的问题。

要设计一个基于 ARM 的 SoC, 我们首先要了解一个基于 ARM 的 SoC 的结构。图 1 是一个典型的 SoC 的结构:

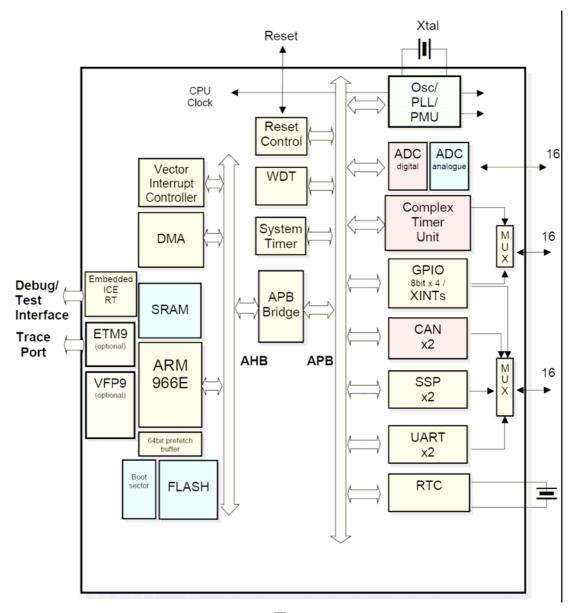


图 1

从图 1 我们可以了解这个的 SoC 的基本构成:

- ARM core: ARM966E
- AMBA 总线: AHB+APB
- 外设 IP(Peripheral IPs): VIC(Vector Interrupt Controller), DMA, UART, RTC, SSP, WDT…
- Memory blocks: SRAM, FLASH…
- 模拟 IP: ADC, PLL…

如果公司已经决定要开始进行一个基于 ARM 的 SoC 的设计,我们将会面临一系列与这些基本构成相关的问题,在下面的篇幅中,我们尝试讨论这些问题。

1. 我们应该选择那种内核?

的确,ARM 为我们提供了非常多的选择,从下面的表-1 中我们可以看到各种不同 ARM 内核的不同特点:

ARM CPU COF	RES					
	Cache Size (Inst/Data)	Coupled	9	Bus Interface	ThumbDSPJazell	
APPLICATION	CORES					
ARM1020E	32k/32k	-	MMU	2x AHB	Yes	Yes No
ARM1022E	16k/16k	-	MMU	2x AHB	Yes	Yes No
ARM1026EJ-S	Variable	Yes	MMU or MPU	2x AHB	Yes	Yes Yes
ARM11 MPCore	Variable	-	MMU + cache coherency	1x or 2x AMBA AXI	Yes	Yes Yes
ARM1136J(F)-S	Variable	Yes	MMU	5x AHB	Yes	Yes Yes
ARM1176JZ(F)-S	Variable	Yes	MMU + TrustZone	4x AXI	Yes	Yes Yes
ARM720T	8k unified	-	MMU	AHB	Yes	No No
ARM920T	16k/16k	-	MMU	ASB	Yes	No No
ARM922T	8k/8k	-	MMU	ASB	Yes	No No
ARM926EJ-S	Variable	Yes	MMU	2x AHB	Yes	Yes Yes
EMBEDDED C	ORES					
ARM Cortex-M3	-	-	MPU (optional)	-	Yes	No No
ARM1026EJ-S	Variable	Yes	MMU or MPU	2x AHB	Yes	Yes Yes
ARM1156T2(F)-S	Variable	Yes	MPU	3xAXI	Yes	Yes No
ARM7EJ-S	-	-	-	Yes	Yes	Yes Yes
ARM7TDMI	-	-	-	Yes**	Yes	No No
ARM7TDMI-S	-	-	-	Yes	Yes	No No
ARM946E-S	Variable	Yes	MPU	AHB	Yes	Yes No
ARM966E-S	-	Yes	-	AHB	Yes	Yes No
ARM968E-S		Yes	DMA	AHB-Lite	Yes	Yes No
SECURE APPL	ICATION	s				
SecurCore SC100	-	-	MPU	-	Yes	No No
SecurCore SC110	-	-	MPU	-	Yes	No No
SecurCore SC200	-	-	MPU	-	Yes	Yes Yes
SecurCore SC210	-	-	MPU	-	Yes	Yes Yes

表 1

ARM 已经给出了基本的参考意见:

*如果您在开发嵌入式实时系统,例如汽车控制、工业控制或网络应用,则应该选择 Embedded core。

*如果您在开发以应用程序为主并要使用操作系统,例如 Linux, Palm OS, Symbian OS 或 Windows CE 等等,则应选择 Application core。

*如果您在开发象 Smart card, SIM 卡或者 POS 机一样的需要安全保密的系统,则需要选择 Secure Core。

举个例子,假如今天我们需要设计的是一个 VoIP 电话使用的 SoC,由于这个应用不需要使用到操作系统,所以我们可以考虑使用没有 MMU 的内核。另外由于网络协议盏对实时性的要求较高,所以我们可以考虑 ARM9 系列的内核。又由于 VoIP 有语音编解码方面的需求,所以需要有 DSP 功能扩展的内核,所以 ARM946E-S 或 ARM966E-S 应该是比较合适的选择。

当然,在实际工作中的问题要比这个例子要复杂的多,比如在上一个例子中,我们也可以选择ARM7TDMI内核加一个DSP的解决方案,由ARM来完成系统控制以及网络协议盏的处理,由单独的DSP来完成语音编解

码的功能。我们需要对比不同方案的面积,功耗和性能等方面的优缺点。同时我们还要考虑Cache size,TCM size,实际的内核工作频率等等相关问题,所以我们需要的一个能构快速建模的工具来帮助我们决定这些问题。现在的EDA工具为我们提供了这样的可能,例如Synopsys*的CCSS(CoCentric System Studio)以及Axys*公司的Maxsim*等工具都可以帮助我们实现快速建模,并在硬件还没有实现以前就可以提供一个软件的仿真平台,让我们在这个平台上进行软硬联仿,评估我们设想的硬件是否满足需求。

2. 我们应该选择那种总线结构?

在提供内核给我们的同时,ARM 也提供了多种的总线结构。例如 ASB,AHB,AHB lite, AXI 等等,在定义使用何种总线的同时,我们还要评估到底怎样的总线频率才能满足我们的需求,而同时不会消耗过多的功耗和片上面积。这就是我们平时常说的 Architecture Exploration 的问题。

和上一个问题一样,这样的问题也需要我们使用快速建模的工具来帮我们作决定。通常,这些工具能为我们提供抽象级别很高的 TLM(Transaction

Level Models)模型来帮助我们建模,常用的 IP 在这些工具提供的库中都可以找到,例如各种 ARM core, AHB/APB BFM (Bus Function Model), DMAC 以及各种外设 IP。这些工具和 TLM 模型提供了比 RTL 仿真快 100~10000 倍的软硬联仿性能,并提供系统的分析功能,如果系统架构不能满足需要,那么瓶颈在系统的什么地方,是否是内核速度不够?总线频率太低? Cache 太小?还是中断响应开销太多?是否需要添加 DMA?等等,诸如此类的问题,我们多可以在工具的帮助下解决。

当然,机器不是万能的,不要指望工具能告诉你问题在哪里并告诉你怎么解决,工具能提供给你的只是一些统计的数据,而需要我们工程师去分析问题出在哪里并想出解决办法,所以熟悉 AMBA 体系结构和 ARM 内核是非常必要的。

3. 如何选择外设 IP, 使用现成的 IP 还是自己定制?

使用IP最大的优势是Time to Market, ARM提供了相当多的外设IP供我们选择。ARM提供的外设IP集(PrimeCell* IP)包括了常用的绝大部分外设,我们可以参考表 2:

	Ancillary (APB) peripherals			
SD-Card interface	SD-Card Host interface			
MMC interface	Multimedia card host interface			
UART	Similar to 16C550, modem and flow control, up to 115K2 bits/s IrDA SIR			
Synchronous serial interface	Supports Motorola SPI, TI SSI, Microwire			
General purpose I/O	1x8 bit with individual interrupt control			
Real time clock	32-bit counter, match reg, requires 1Hz clock			
Keyboard/mouse interface	PS/2 compatible			
DC-DC converter	Programmable output 1.8MHz, 900kHz, 225kHz, 96kHz			
Audio codec interface	8-bit, 16 byte FIFO, programmable data rate			
Advanced audio codec interfac	ce Supporting the AC'97 multi-channel codec interface standard			
Smartcard interface	Compliant with EMV standard and ISO 7816-3			
Main system (AHB) peripherals				
	Dual AHB Master, 8-channel DMA Controller Single AHB Master, 2-channel DMA Controller			
Vector Interrupt controller	32 interrupts sources and 16 vector addresses			
Static memory controller	SRAM, Flash and ROM			
SDRAM controller	ır-port SDRAM memory controller supports AHB on all four ports			
Color LCD controller	or and mono with grayscale,			

表 2:

supports TFT and STN, single/dual panel

PrimeCell*的IP一直在增加,ARM会不定期在网站上公布最新可用的PrimeCell* IP,详情情参考: http://www.arm.com/products/solutions/PrimeCellPeripherals.html

ARM 除了提供这些 IP 的 RTL 之外,还提供这些外设的驱动程序及测试程序。

使用现成 IP 方便的,但同时也带来灵活性的限制。举个例子,当我们需要一个 SPI 总线接口的时候,我们应该使用 ARM 的 SSP(Synchronous Serial Interface)这个 IP,但是这个 IP 为了提供能与 Motorola SPI,TI SSP,NS Microwire 都兼容的功能,牺牲了片上面积,导致 IP 复杂度增加了。如果我们的应用仅仅是需要和 Motorola SPI 的标准兼容,那我们又何必需要一个这样复杂的 IP 呢?

自己定制IP虽然得到了灵活性的优势,但是确需要设计工程师完成自己的一套验证,同时也要为这个IP 开发驱动程序,工作增加了许多。我的建议是具体情况具体分析,在选择IP的时候也可以考虑第三方公司提供的基于AMBA总线标准的IP,比如Synopsys[®]的DesignWare[®] IP库中就有很多基于AMBA标准的IP可供选择,有时这些IP能够提供比ARM的IP更好的灵活性并同时使用更少的片上面积和功耗。比如同样是Memory Controller,DesignWare[®]的DW_memctl就比ARM的MPMC(Multi-port Memory Controller)更灵活,可以定制更多的参数。关于DesignWare[®] IP的详细资料,请参考:

http://www.synopsys.com/products/designware/designware.html

4. 自己设计的连接在 AMBA 总线上的 IP 如何验证?

如果我们确实要自己设计连接在 AMBA 总线的 IP, 那么熟悉 AMBA 的总线标准是必须的。但是设计往往不是问题,问题是如何验证我们的 IP 能符合所有 AMBA 标准定义的行为 呢?

作为一个 IP 的验证,我们常常会使用所谓的 Component-Based Verification,具体做法如图-2 所示:

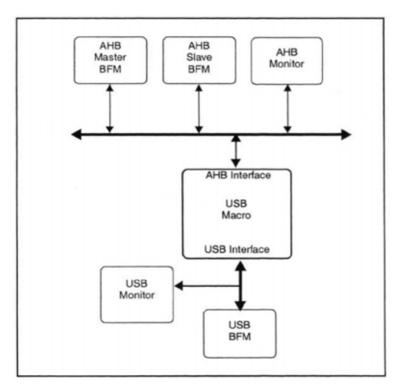


图 2

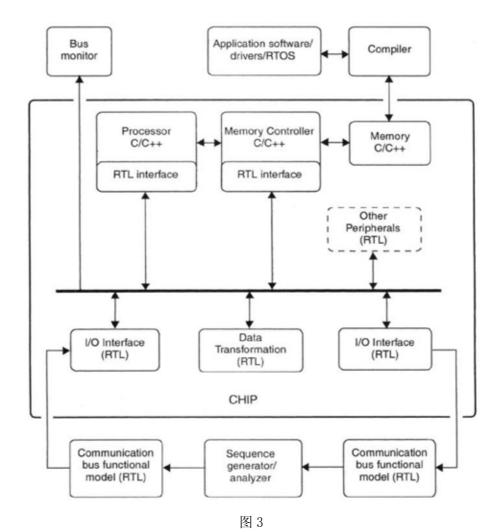
在图 2 中我们要验证的是一个USB的IP,这个USB模块直接连到AHB总线上,在我们的testbench中需要如图中所示的各种VIP(Verification IP),如图中所示的BFM,Bus Monitor,才能够模拟一个USB模块会在真实的总线结构中会遇到的全部情况。这些VIP可以由EDA vender提供,也可以由工程师自己编写,但通常这些VIP不会使用HDL语言编写,而是使用HVL(Hardware Verification Language)语言。例如: e[®],Vera等语言,当然同时也要使用支持这些语言的工具,如Verisity[®]的Specman[®]。由于系统高速总线(通常是AHB或AXI)上的行为比较复杂,所以我建议这样的VIP不要由工程师自己开发,而尽量使用EDA vender提供经过了完善测试的VIP。对于低速外设总线(APB)或SPI,I2C,USB等总线,则自己开发BFM模型和Monitor是可行的。

5. 搭建好的平台如何验证?

我们选择了适合的 ARM core 和总线结构,挑选了合适的 IP,然后搭好了积木,TOP 完成了,问题也来了,TOP 该如何验证?

关于 SoC 的验证确实是个大题目,特别是在以 IP 为基础的 SoC 设计方法出现以后,在工程师的设计能力和验证能力中间出现了差距,也就是我们能在短时间内完成设计,却需要化数倍于设计的时间和人力来验证。最消耗时间的工作一般来说发生在软硬联仿(SW/HW Co-simulation/Co-verification)的阶段。

大家知道,抽象级越高的仿真越快,反之越慢,所以如果在我们的 TOP 文件中所有的模块都是 RTL 或 Gate level 的(包括 ARM core),那么仿真的速度是谁也无法接受的,所以现实一点的方法是使用 ARM core 的 DSM(Design Simulation Model)模型。具体方法如图-3 所示:



我们在图 3 中可以看到,对于内核 (Processor) 和 Memory Controller 我们都使用了使用高级语言编写的 行为模型,并在这些行为模型和真正的 RTL 之间使用 PLI (Program Language Interface) 语言编写的接口。当然,所有别的外设 IP 和总线结构都还是使用 RTL (因为我们就是要验证这些 RTL)。 DSM 模型大多由 IP 提供商提供,如果使用的是 ARM core,当然就由 ARM 提供了。软件由 ARM 提供的开发工具 (ADS,RealView) 编译好,产生 bin 文件,然后储存的 Memory 的模型中。

这时我们已经可以开始仿真了,ARM 的 DSM 模型会在仿真的过程中产生一个 log. eis 文件,这个文件顺序记录了 ARM core 曾经执行过的所有指令,通过这个文件,我们就可以对软件进行 debug 了。

当然,使用这个文件对软件进行debug是很痛苦的,因为工程师不仅不能中断、跟踪、单步执行软件,更不能使用Semihosting功能进行文件操作和调试信息传递。如果可以使用AXD或Realview Debugger来对软件进行debug将给工程师带来极大的方便,所以EDA公司也推出了相关的产品,例如Mentor Graphics[®]公司的Seamless[®]以及我们前面提到的Axys[®]公司的Maxsim[®]等工具都能提供与AXD或者Realview Debugger协同仿真的接口。这样我们就可以象在目标板上调软件一样在仿真平台上调试软件了。

在这个抽象级别的仿真速度比纯RTL平台要快一些,大约能够做到 1~100 指令每秒的速度。在这样的平台上进行驱动程序和启动代码验证是可行的,但是如果要进行应用程序的全功能验证,特别是有操作系统的应用,这样的平台还是太慢了。比如在这样的平台上启动一个uClinux[™],往往需要化数周的时间。显然,在这样的速度下验证应用程序还是不现实的。

解决这个问题我们有两个个选择:

(1) 使用硬件加速器

某些EDA vender会提供相关的解决方案,例如Cadence[®]公司的PALLADIUM[®] Accelerator/Emulator 和 Mentor Graphics[®]的VStationPRO[®] Emulation system。这些都是能够加速我们仿真的加速器,但是一般价格昂贵,所以对大多数的Design House来说,这个方法不但性价比不高,而且也没有必要。

(2) 使用 FPGA 原型进行测试

这个方法对于大多数公司来说是比较现实的。这正是我们的下一个问题。

6. 如何完成 FPGA 原型验证?

完善的 FPGA 验证对芯片功能验证是非常必要的,同时正如我们在上一个问题中提到的,要完成完整的功能验证,没有 FPGA 原型的帮助是非常困难的。具体到基于 ARM 的 SoC, 我们可以选择以下的一些方法:

(1) 由ARM公司提供的Integrator® prototyping board

ARM提供了一套名叫Integrator[®]开发套版,使工程师能够在这个套版上搭建和设计芯片尽量一致的验证平台。简单来说,ARM提供了Integrator[®]CT(Core Tile)来实现相应的ARM Core的功能和行为;使用Integrator[®]LT(Logic Tile)来实现我们芯片中除了ARM Core以外的所有数字逻辑(Integrator[®]LM上有个FPGA),使用Integrator[®]IM(Interface Module)连接模拟器件,再把这三个板作为子板统统插接到Integrator[®]AP(ASIC development Platform)。这样我们就像装电脑一样装出了一个SoC。在这个平台上,基本上所有的功能验证都可以做到,只要你对频率的要求不是太高(比如在你的应用中ARM core要跑在100MHz),这个平台是可以完成实时测试的。

(2) 由第三方供应商提供的 FPGA 验证平台

例如ALDEC[®]公司的Riviera-IPT FPGA verification system。这个系统的硬件是一块PCI接口的板卡,这个板卡的核心的一个FPGA,我们的数字逻辑还是放在这个FPGA中。同时,在这个母板上可以插上不同的 ARM core的Integrator[®] CM,这样就完成了数字部分的搭建了。这个系统同样能提供与ARM的方案差不多的性能,但是它比ARM的方案有更多一些的灵活性。

Riviera提供了一个能让ARM core, FPGA中的已综合逻辑和未综合的RTL三方协同仿真的功能。这个功能的好处的我们可以复用原来在工作站环境下仿真时使用的Testbench、激励和参考输出,并可以把RTL象搬积木一样一块一块的搬到FPGA中。也就是说,在开始时所有RTL和Testbench都可以在PC机上进行仿真(当然是使用Riviera提供的仿真器),这时仿真的速度是比较慢的;一旦工程师觉得哪一块的RTL已经OK了,那么他就可以将这一块RTL综合到FPGA中,随着越来越多的模块进入FPGA,仿真的速对会越来越快。最后,所有的数字逻辑都综合到了FPGA中。在RTL仿真和FPGA之间建立交互还有一个好处是在FPGAdebug的时候给我们带来了很多方便。调试过FPGA的工程师常常有着痛苦的回忆,由于FPGA内部的信号不可见,FPGA的debug往往非常耗时,Riviera在提供RTL和FPGA联仿的同时,还可以提供观察FPGA内部信号的功能,类似Xilinx*的CHIPSCOPE。详细资料请参照网页:

http://www.aldec.com/products/riviera-ipt/pages/coverification/

(3) 自己开发 FPGA 原型板

当然,如果自己设计 FPGA 原型板,那么工程师就会拥有最大的灵活性,自己的开发板上可以放置任何需要的器件。选用的 FPGA 可以尽量贴近实际 SoC 的运行速度,如果有 Analog IP 对应的 Analog 器件,那么功能验证的覆盖率将会非常小,最大程度减少投片不成功的风险。这个方案的代价是设计和调试验证板的时间,有时这个时间还会超过芯片设计的时间,同时也需要工程师拥有设计高速 PCB 的相关知识。

ARM core 的测试样片是验证板的核心,这个测试样片实际上就是直接将内核拿去流片得到的(当然还要加上必要的 PLL)。通常,ARM 授权的 Foundry 会提供这样的测试样片,需要注意的是这个测试样片是否能达到应用所要求的速度,如果不能,那么实时测试将不可能实现。

另外一个需要注意的问题是FPGA的容量。在做AMBA总线结构FPGA综合的时候工程师会发现以AMBA总线为基础的RTL对FPGA资源的消耗非常惊人,有时一个 150K Gate Count的数字逻辑会无法综合到一个 150万门的FPGA中(如Xilinx*的XC2V1500),所以在验证板的规划初期一定要选择一个留有余量的FPGA(或几个FPGA组成阵列)。

作者: 蒋燕波 意法办导体深圳设计中心