Project6 VerilogHDL 开发多周期处理器(2)

V1.0@2013.12.12

高小鹏

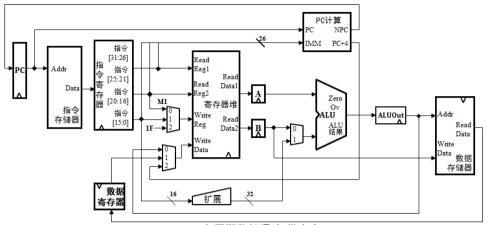
一、 设计说明

- 1. 处理器应 MIPS-C3 指令集。
 - a) MIPS-C3={LB, LBU, LH, LHU, LW, SB, SH, SW, ADD, ADDU, SUB, SUBU, SLL, SRL, SRA, SLLV, SRLV, SRAV, AND, OR, XOR, NOR, ADDI, ADDIU, ANDI, ORI, XORI, LUI, SLTI, SLTIU, BEQ, BNE, BLEZ, BGTZ, BLTZ, BGEZ, J, JAL, JALR, JR}
 - b) 所有运算类指令均可以不支持溢出。
- 2. 处理器为多周期设计。

二、设计要求

- 3. 多周期处理器由 datapath(数据通路)和 controller(控制器)组成。
 - a) 数据通路应至少包括如下 module: PC(程序计数器)、NPC(NextPC 计算单元)、GPR (通用寄存器组,也称为寄存器文件、寄存器堆)、ALU(算术逻辑单元)、EXT(扩展单元)、IM(指令存储器)、DM(数据存储器)等。
- 4. Figure1 为供你参考的数据通路架构图。该图更多的是让你对多周期数据通路有认识。
 - a) 该图仅能支持{ addu, subu, ori, lw, sw, beq, jal }。以 lb 指令为例,由于需要将从存储器中读出的 32 位数据中的某个特定字节提取并做符号扩展为 32 位数据后才能写入 GPR,因此需要在数据寄存器和 GPR之间再设置一个新的功能单元—存储器数据扩展单元。
 - b) 如果你做了比较大的调整,请注意务必不要与要求 13 矛盾。

批注 [GXP1]: 1.支持了这些指令,基本上就可以用 C 语言编写简单的测试程序,然后用 GCC 编译 C 程序产生 MIPS 汇编了。具体内容参见第27条。



Figurel 多周期数据通路(供参考)

- 5. 多周期数据通路应<mark>必须包括 PC、NPC、IM、DM 这 4 个独立模块</mark>。其中:
 - a) IM: 容量为 4KB(32bit×1024 字)。
 - b) DM: 容量为 4KB(32bit×1024 字)。
- 6. 层次及模块实例化命名必须满足下列要求:
 - a) 本 project 的顶层设计文件命名: mips.v。
 - b) PC 必须被实例化命名: U PC。下面代码为示例。

pc U_PC (...) ; // 实例化 PC (程序计数器)

- c) 指令存储器必须被实例化命名: U IM。
- d) 数据存储器必须被实例化命名: U_DM。
- e) 寄存器文件必须被实例化命名: U_RF。
- 7. 建议 datapath 中的每个 module 都由一个独立的 VerilogHDL 文件组成。
 - a) 建议所有 mux (包括不同位数、不同端口数等) 都建模在一个 mux.v 中。 可以有多个 module。
- 8. 为使得代码更加清晰可读,建议多使用宏定义,并将宏定义组织在1个或多个头文件中。
- 9. PC 复位后初值为 0x0000_3000, 目的是与 MARS 的 Memory Configuration 相配合。
 - a) 现场测试用的测试程序是通过 MARS 产生的,其配置模式如 Figure2 所示。因此,你设计的 MIPS 也必须满足这个配置,否则可能无法正确运行随 project 提供给的测试程序及现场测试程序。

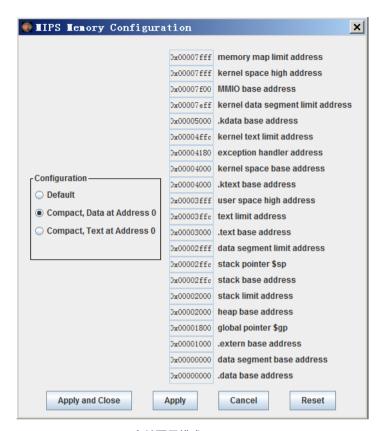


Figure 2MIPS 存储配置模式(MARS memory configuration)

- 10. 建议你用工程化方法来构造数据通路和状态机。具体内容请参见随 project 提供的 PPT。
 - a) 你初次接触工程化方法时可能不是非常理解其价值。但一旦当你运用这个方法后(特别是在后续 project 中),你会发现设计将被分为 2 个环节: 真正意义上的设计和实现。
 - b) 设计:仅仅在表格中就可以完成,而无需在 HDL 这个层次进行。这一方面避免了 HDL 的大量细节对设计的干扰,另一方面使得你的设计可以被追朔,从而更高效的开发和准确的发现错误。
 - c) 实现:当设计都完成后,可以一次性的完成 HDL 编码。这个编码仅仅是对表格的翻译,对你的要求仅仅是掌握基本的 HDL 和认真细心。事实上,如果你是一个优秀的设计人员,你会发现完全可以开发一个软件来将你的设计自动的转化为 HDL 代码。

三、模块定义<mark>【WORD】</mark>

- 11. 仿照下面给出的 PC 模块定义,给出所有功能部件的模块定义。
- 12. PC 模块定义(参考样例)

(1) 基本描述

PC 主要功能是完成输出当前指令地址并保存下一条指令地址。复位后,PC 指向 0x0000 3000,此处为第一条指令的地址。

(2) 模块接口

信号名	方向	描述
NPC[31:2]	I	下条指令的地址
		PC 写使能
PCWr	I	1: 允许 NPC 写入 PC 内部寄存器
		0: 禁止 NPC 写入 PC 内部寄存器
clk	I	时钟信号
		复位信号。
Reset	I	1: 复位
		0: 无效
PC[31:2]	О	30 位指令存储器地址(最低 2 位省略)

(3) 功能定义

序号	功能名称	功能描述
1	复位	当复位信号有效时,PC被设置为0x0000_3000。
2	保存 NPC 并输出	在每个 clock 的上升沿保存 NPC,并输出。

13. 下列模块必须严格满足如下的接口定义:

- a) 你必须在 VerilogHDL 设计中建模这 3 个模块。
- b) 不允许修改模块名称、端口各信号的名称/类型/位宽。

文件	模块接口定义					
	<pre>module mips(,clk, rst) ;</pre>					
mips.v	input clk; // clock					
	input rst; // reset					
	<pre>module im_4k(addr, dout) ;</pre>					
im.v	input [11:2] addr ; // address bus					
	output [31:0] dout; // 32-bit memory output					
dm.v	<pre>module dm_4k(addr, be, din, we, clk, dout) ;</pre>					
	input [11:2] addr ; // address bus					
	input [3:0] be; // byte enables					
	input [31:0] din ; // 32-bit input data					
	input we ; // memory write enable					

批注 [GXP2]: 注意: PC 有了新增信号。 原来在单周期中的某些功能模块也 可能需要做针对性调整。

```
input clk; // clock
output [31:0] dout; // 32-bit memory output
```

四、 测设要求

- 14. 所有指令都应被测试充分。
- 15. 本 project 不提供基准测试程序了。
 - a) 你可以在 project4 提供的基准测试程序上改造以产生你的基准测试程序。
- 16. 构造至少包括 40 条以上指令的测试程序,并测试通过。
 - a) MIPS-Lite4 定义的每条指令至少出现 1 次以上。
 - b) 必须有函数,并至少1次函数调用。
- 17. 函数相关指令(jal 和 jr)是较为复杂的指令,其正确性不仅涉及到自身的正确性,还与堆栈调整等操作相关。因此为了更充分的测试,你必须在测试程序中组织一个循环,并在循环中多次函数调用,以确保正确实现了这2条指令。
- 18. 详细说明你的测试程序原理及测试结果。【WORD】
 - a) 应明确说明测试程序的测试期望,即应该得到怎样的运行结果。
 - b) 每条汇编指令都应该有注释。

五、 问答【WORD】

19. 状态机设计通常没有唯一答案。Figure3 为 2 个均可行的状态机。状态机设计 思路的主要差异在于在译码状态后,根据指令的性质设置了不同的状态分支。 每位设计者的设计构思可能都不尽相同。请详细描述你的设计构思,特别是 描述你为什么要这样设计状态分支。

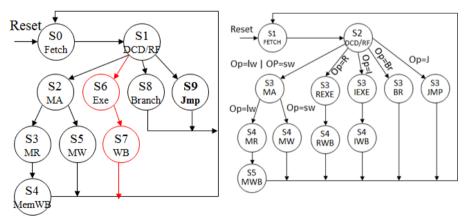


Figure3 多周期控制器状态机参考设计

六、 成绩及实验测试要求

- 20. 实验成绩包括但不限于如下内容:初始设计的正确性、增加新指令后的正确性、实验报告等。
- 21. 实验测试时, 你需要展示你的设计并证明其正确性。
 - a) 应简洁的描述你的验证思路,并尽可能予以直观展示。
- 22. 实验指导教师会临时增加<mark>若干条</mark>指令,你需要在规定的时间内完成对原有设计的修改,并通过实验指导教师提供的测试程序。
 - a) 考查时,教师将用专用 testbench 和 code.txt 检测代码执行情况。

七、 其他要求

- 23. 打包文件: VerilogHDL 工程文件、code.txt、code.txt 所对应的汇编程序、项目报告。
- 24. 时间要求: 各班实验指导教师指定。
- 25. 本实验要求文档中凡是出现了【WORD】字样,就意味着该条目需要在实验 报告中清晰表达。
- 26. 实验报告请按照《计算机组成原理实验报告撰写规则.doc》要求排版。

八、 开发与调试技巧

- 27. 由于 MIPS-Lite4 支持了更多的指令,因此我们已经基本可以用 GCC 来编译用 C写的简单测试程序了。我们提供了基于 cygwin(windows 下模拟 linux)的 GCC 编译环境,这样你可以更快速的编写测试程序了。 Cygwin 压缩包及简要使用说明很快提供。假设使用 gcc,那么你的测试程序开发流程可以如下:
 - a) S1:验证 C 功能正确性。用 windows 上的某个 C 开发环境(CodeBlocks、 VisualStudio等)先编写并测试 C 代码。注意:由于你的 mips 系统还非常的简陋,还不能运行复杂系统,因此类似 printf 这样的库函数只能在 windows 上测试时使用,在 gcc 编译时需要剔除。
 - b) S2: 生成 MIPS 汇编。用 cygwin 下的 gcc 编译测试程序。
 - c) S3: 提取测试用 MIPS 汇编。由于生成的汇编包含部分无关代码(由于系统的原因), 因此你需要提取出你真正用于测试的 MIPS 汇编部分。
 - d) S4: 修正测试用 MIPS 汇编。打开 gcc 生成的 bin.elf.txt, 你能看到 C 代

批注 [GXP3]: 已经上载到课程中心/ 资源。说明近日提供。 另外,你可以使用 cscourse.org,首 页已经提供了 C代码转 MIPS 的功能。 码与汇编指令的对应关系。1)看看有没有不支持的指令; 2)看看有没有需要支持但没有产生的指令。3)调整数据的基地址、堆栈的基地址(通常都只涉及几条指令)。如果出现了任意一种情况,你可能都需要在这段MIPS汇编基础上改写一些内容。

- e) S5: MARS 上验证改写的 MIPS 汇编。与 windows 的 C 环境进行对比(建议对比 DM 数据)。如果验证是一致的,那么恭喜你,你得到了可以用来测试你自己的处理器的 mips 代码了。
- 28. 用\$display 和\$monitor 来监控重要变量会提高你的调试效率。如果之前的 project 都是你自己独立完成的,那么我认为你已经具有很好的工作基础了。 换句话说,你已经基本上能驾驭设计了。这时除了看波形外,你需要更加高效的调试方法了。进入这个 project 后,很多时候我们可以通过观察寄存器来 判断程序的正确性了。下面我们通过举一个非常实用的例子来展示\$monitor 的调试价值。
 - a) 现在,我们往往需要观察寄存器的变化来判断处理器设计是否正确。那 么请观察下面这段代码。

```
if ( RegWrite I )
              begin
                             rf[j] <= WData I; // 写入寄存器
                              `ifdef DEBUG
                                             $\frac{\partial display}{\partial R[00-07]=\text{8X, \text{8X, \te
                                                                                        %8X", 0, rf[1], rf[2], rf[3], rf[4], rf[5],
                                                                                    rf[6], rf[7]);
                                             $<mark>display</mark>("R[08-15]=%8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X,
                                                                                        %8X", rf[8], rf[9], rf[10], rf[11], rf[12],
                                                                                    rf[13], rf[14], rf[15]);
                                             $<mark>display</mark>("R[16-23]=%8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X,
                                                                                        %8X", rf[16], rf[17], rf[18], rf[19], rf[20],
                                                                                    rf[21], rf[22], rf[23]);
                                             $<mark>display</mark>("R[24-31]=%8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X, %8X,
                                                                                        %8X", rf[24], rf[25], rf[26], rf[27], rf[28],
                                                                                    rf[29], rf[30], rf[31]);
                              `endif
```

b) 这段代码是寄存器文件的片段。我们在写寄存器之后用 ifdef 引导了 4 个

end

\$display。每当有寄存器被写入后,32个寄存器就都被显示在 Modelsim 的调试窗口中。显然,通过这种方式,我们可以很容易的发现哪个寄存器被修改了。

c) 如果再利用\$monitor 把 PC 和 IR 也都监控起来,那么整个 CPU 的运行状态就非常清晰了。参考代码如下:

```
mips U_MIPS(clk, rst);
initial
begin

$monitor("PC = %8X, IR = %8X", U_MIPS.datapath.pc.pc, U_MIPS.datapath.ir.ir);

clk = 0;
rst = 0;
其他语句
end
```

批注 [gxp4]: 注意: 如果写了 2 个 monitor, 那么只有最后一个 monitor 会起作用。因此,你需要把关心的变量都放在同一个 monitor 语句中。

批注 [gxp5]: 最后一个 pc 代表 pc.v 中 定义的寄存器变量(真正的 PC)