

1 Trace 比对机制使用说明

通过这一讲，希望你们能够：

- (1) 基于所提供的 Trace 比对机制迅速开展 CPU 实验；
- (2) 了解 CPU 实验的一般性开发过程；
- (3) 了解我们所提供的 CPU 实验开发环境。

在编写本讲内容的时候，我们假定各位同学已经：

- (1) 基本会用 Verilog 写一个简单的数字电路设计；
 - (2) 基本会用 Vivado 工具进行 FPGA 工程开发，知道“仿真-综合-实现-下载（上板）”这一过程；
 - (3) 知道汇编语言是什么；
 - (4) 知道 Linux 是什么，知道最常用的 Shell 命令，如查看文件、进入某个目录、执行程序之类的；
 - (5) 知道基于 GCC 工具链编译的一般过程，即一个 C 或者汇编程序是如何一步步转化为一个可执行文件的。
- 上述内容如果你还不怎么了解，那么还是**强烈建议**你先去学习（复习）一下。

1.1 快速上手

- (1) **【解压环境】**将大赛发布包的功能测试目录 `func_test/` 放到一个路径中没有中文字符的位置上，要确保你在这个位置下能运行 Vivado。进入 `func_test/` 目录。
- (2) **【设计 myCPU】**用你习惯使用的文本编辑器（Vivado 中集成的文本编辑功能实在是不怎么样）将处理器核的 Verilog 代码编写好，重点注意顶层模块的模块名和接口信号必须按照规定要求定义。
- (3) **【myCPU 加入】**如果 myCPU 为 SRAM 接口，则将写好的 CPU 代码拷贝到 `soc_sram_func/rtl/myCPU/` 目录下；如果 myCPU 已封装为 AXI 接口，则将写好的 CPU 代码拷贝到 `soc_axi_func/rtl/myCPU/` 目录下；
- (4) **【编译 Func】**如果你是在 Windows 下面运行 Vivado：将 `soft/func` 目录整体拷贝到一个已经安装了 MIPS-GCC 交叉编译工具的 Linux 环境中（或者将 `soft/func` 目录设置为虚拟机共享目录），进入 `soft/func` 目录，先运行 `make reset`，再运行 `make`。将当前 `soft/func/obj` / 整个目录的内容覆盖步骤（1）解压所在位置下的 `soft/func/obj/` 目录。（有关 `func` 编译的内容详见本章 1.3.5 到 1.3.7 节）。

如果你是在 Linux 下运行 Vivado：先确保你的 Linux 系统已经安装了 MIPS-GCC 交叉编译工具。然后进入 `func` 目录先运行 `make reset`，再运行 `make` 就可以了。

- (5) **【生成 Trace】**进入 `cpu132_gettrace/run_vivado/cpu132_gettrace/` 目录，打开 Vivado 工程 `cpu132_gettrace`，进行仿真，生成参考结果 `golden_trace.txt`。重点注意此时 `inst_ram` 加载的是第（4）步编译出的结果，即 `soft/func/obj/` 目录下的 `inst_ram.coe`。（参考模型生成 Trace 参见本章 1.3.4 节）
- (6) **【myCPU 仿真】**进入 `soc_sram_func/run_vivado/mycpu/` 或者 `soc_axi_func/run_vivado/mycpu/` 目录，打开

Vivado 工程 mycpu，将你在第（2）步新加的文件添加到工程中，进行仿真。看仿真输出 log 是否与给出的正确 log 一致。如果结果异常，则进行调试直至通过。重点注意此时 inst_ram 加载的是第（4）步编译出的结果，即 soft/func/obj/目录下的 inst_ram.coe。

- (7) 【myCPU 上板】回到第（6）步打开的 mycpu 这个工程中，进行综合实现，进行上板验证，观察实验箱上数码管显示结果，判断是否正确。如果结果与要求的一致，则 myCPU 验证成功至此结束，恭喜你；否则转到第（8）步进行问题排查。
- (8) 【反思】请按照下列步骤排查，重复第（7）、（8）步直至正确。
 - a) 复核生成、下载的 bit 文件是否正确。
 - i. 如果判断生成的 bit 文件不正确，则重新生成 bit 文件。
 - ii. 如果判断生成的 bit 文件正确，转 b)
 - b) 复核仿真结果是否正确。
 - i. 如果判断仿真结果不正确，则回到前面步骤（6）。
 - ii. 如果判断仿真结果正确，转 c)。
 - c) 检查实现时的时序报告（ Vivado 界面左侧“IMPLEMENTATION”→”Open Implemented Design”→”Report Timing Summary”）。
 - i. 如果发现实现时时序不满足，则在 Verilog 设计里调优不满足的路径，或者降低 SoC_lite 的运行频率，即降低 clk_pll 模块的输出端频率，做完这些改动后，回到前面步骤（7）。
 - ii. 如果实现时时序是满足的，转 d)。
 - d) 认真排查综合和实现时的 Warning，特别是 Critical Warning
 - i. 如果有尚未修正的 Warning，尽量修正它们了，然后回到前面步骤（7）。
 - ii. 如果没有可再修正的 Warning 了，转 e)。
 - e) 排查 RTL 代码规范，避免多驱动、阻塞赋值乱用、模块端口乱接、时钟复位信号接错。
 - f) 如果你会使用 Vivado 的逻辑分析仪进行板上在线调试，那么就去调试吧；如果调试了半天仍然无法解决问题，转 g)
 - g) 反思。真的，现在除了反思还能干什么？

1.2 CPU 实验的一般性开发过程

CPU 实验的一般性开发过程：

第 1 步，想清楚你的设计，用 Verilog 描述出来，把写好的 Verilog 代码拷贝到所提供实验环境的指定位置。

第 2 步，进行功能仿真，一遍一遍地修改你的设计，直到仿真通过。

第 3 步，进行综合实现，一遍一遍地修改你的设计和约束，直到所有的 Error、Critical Warning 和 Timing Violation 都不出现。

第 4 步，将生成的 bit 流文件下载到 FPGA 上进行实际演示操作，如果出现异常，首先确保你第 2 步和第 3 步真的做对了。

1.3 Trace 比对机制

1.3.1 目录组织与结构

目录为大赛发布包的 func_test/目录，整个目录结构及各主要部分的功能如下：红色部分为大家自实现的 CPU，黑色部分是我们已经搭建好的其余部分。



-cpu132_gettrace/	目录，生成参考 trace 部分。
--rtl/	目录，SoC_lite 的源码。
--soc_lite_top.v	SoC_lite 的顶层。
--CPU_gs132/	目录，龙芯开源 gs132 源码，对其顶层接口做了修改。
--CONFREG/	目录，confreg 模块，连接 CPU 与开发板上数码管、拨码开关等 GPIO 类设备。
--BRIDGE/	目录，bridge_1x2 模块，CPU 的 data sram 接口分流去往 confreg 和 data_ram。
--xilinx_ip/	目录，Xilinx IP，包含 clk_pll、inst_ram、data_ram。
--testbench/	目录，仿真文件。
--tb_top.v	仿真顶层，该模块会抓取 debug 信息生成到 trace_ref.txt 中。
--run_vivado/	目录，运行 Vivado 工程。
--soc_lite.xdc	Vivado 工程设计的约束文件
--cpu132_gettrace/	目录，Vivado2018.1 创建的 Vivado 工程，名字就叫 cpu132_gettrace
--cpu132_gettrace.xpr	Vivado2018.1 创建的 Vivado 工程
--trace_ref.txt	该开发环境运行测试 func 生成的参考 trace。
-soft/	目录，功能测试 func。
--func/	目录，功能测试程序。
--include/	目录，mips 编译所有头文件
--asm.h	MIPS 汇编需用到的一个宏定义的头文件，比如 LEAF(x)。
--regdef.h	MIPS 汇编 32 个通用寄存器的助记符定义。
--cpu_cde.h	使用到的宏定义，如数码管基址
--inst/	目录，各功能测试点的验证汇编程序
--Makefile	子目录里的 Makefile，会被上一层的 Makefile 调用。
--inst_test.h	各功能测试点的验证程序使用的宏定义头文件
--n*.S	各功能测试点的验证程序，汇编语言编写。
--obj/	目录，func 编译结果
--*	参见 1.3.7 节。
--Makefile	编译脚本 Makefile
--start.S	func 的主函数
--bin.lds.S	交叉编译的链接脚本源码

		--bin.lds	bin.lds.S 的交叉编译结果，可被 make reset 命令清除
		--convert.c	生成 coe 和 mif 文件的本地执行程序源码
		--convert	convert.c 的本地编译后的可执行文件，可被 make reset 命令清除
		--rules.make	子编译脚本，被 Makefile 调用
		--*	目录，其他功能或性能测试 func。
		--soc_sram_func/	目录，自实现 CPU（SRAM 接口）的功能测试环境
		--rtl/	目录，SoC_lite 的源码。
		--soc_lite_top.v	SoC_lite 的顶层。
		--myCPU /	目录，自实现 CPU（SRAM 接口）源码。
		--CONFREG/	目录，confreg 模块，连接 CPU 与开发板上数码管、拨码开关等 GPIO 类设备。
		--BRIDGE/	目录，bridge_1x2 模块，CPU 的 data sram 接口分流去往 confreg 和 data_ram。
		--xilinx_ip/	目录，Xilinx IP，包含 clk_pll、inst_ram、data_ram。
		--testbench/	目录，仿真文件。
		--mycpu_tb.v	仿真顶层，该模块会抓取 debug 信息与 trace_ref.txt 进行比对。
		--run_vivado/	目录，运行 Vivado 工程。
		--soc_lite.xdc	Vivado 工程设计的约束文件
		--mycpu_prj1/	目录，Vivado2018.1 创建的 Vivado 工程 1
		--*.xpr	Vivado2018.1 创建的 Vivado 工程，可直接打开
		--soc_axi_func/	目录，自实现 CPU（AXI 接口）的功能测试环境，与 soc_sram_func/类似

1.3.2 SoC_SRAM_Lite

当自实现 CPU 为 SRAM 接口时，运行的功能测试环境为 SoC_SRAM_Lite，CPU132_gettrace 也是该环境。

目录为发布包 func_test/soc_sram_func/。

SoC_SRAM_Lite 使一个简单的硬件系统。这个系统里面有你们设计的 CPU（mycpu），供 CPU 访问的指令 RAM（iram）和数据 RAM（dram），用于显示和输入的 LED 灯、数码管、按键，以及时钟、复位等。这个硬件系统是通过我们的 FPGA 实验板实现的。其中 LED 灯、数码管、按键以及时钟晶振是焊在 PCB 板上的，其余部分都实现在 FPGA 中。请注意，FPGA 中所实现的内容也可以看作是一个系统（System），而这些内容都实现在一个芯片（Chip）内部，我们通常将这里在 FPGA 中所实现的内容称为 SoC（System On Chip）。图 1-1 给出了整个简单硬件系统的结构示意图，中间 SoC_SRAM_Lite 区域内包含的就是最终实现在 FPGA 中的内容。可见 SoC_SRAM_Lite 中除了 mycpu 以外还有其它模块。整个 SoC 的设计代码位于 soc_sram_func/rtl/目录下。

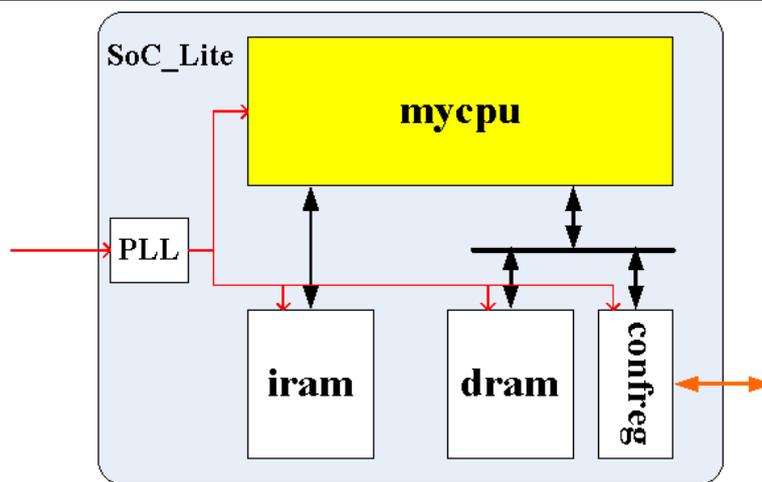


图 1-1 基于 mycpu 的简单硬件系统 SoC_SRAM_Lite

SoC_SRAM_Lite 中的 mycpu、iram 和 dram 各自功能是自明的。这里简单解释一下 PLL、confreg 以及 mycpu 与 dram、confreg 之间的二选一。

我们实验板上给 FPGA 芯片提供的时钟（来自于晶振）是 100MHz，如果直接用这个时钟作为 SoC_Lite 中各个模块的时钟，我们担心同学们设计的 mycpu 无法达到这个频率，所以调用 Xilinx 的 PLL IP，以 100MHz 输入时钟作为参考时钟，生成出一个频率低一些的时钟。

confreg 是 configuration register 的简称，是 SoC 内部的一些配置寄存器，实验中我们用来操控板上的 LED 灯、数码管，接收外部按键的输入。简要解释一下这个操控的机理：外部的 LED 灯、数码管以及按键都是直接连接到 FPGA 的引脚上的，通过控制 FPGA 引脚上的电平的高、低就可以控制 LED 灯和数码管，而按键是否按下也可以通过观察 FPGA 引脚上电平的变化来判断。这些 FPGA 引脚又进一步连接到 confreg 中的某些寄存器上。所以 CPU 可以通过观察、操控这些寄存器来实现对于 FPGA 相关引脚的观察、操控。

mycpu 和 dram、confreg 之间有一个二选一，这是因为 confreg 中的寄存器是 memory mapped，也就是说从 CPU 的角度来看，confreg 也是内存。dram 是数据 RAM，自然是内存。那么 confreg 和 dram 如何区分？用地址高位进行区分，所以就有了一个二选一。

最后再强调一点，SoC_SRAM_Lite 是进行 FPGA 综合实现时的顶层。

1.3.3 SoC_AXI_lite

当自实现 CPU 封装为 AXI 接口时，运行的功能测试环境为 SoC_AXI_Lite。

目录为发布包 func_test/soc_axi_func/。

组织结构和 SoC_SRAM_Lite 类似，只是外部存储器不再分为 iram 和 dram，而是只有一个存储单元 axi_ram。

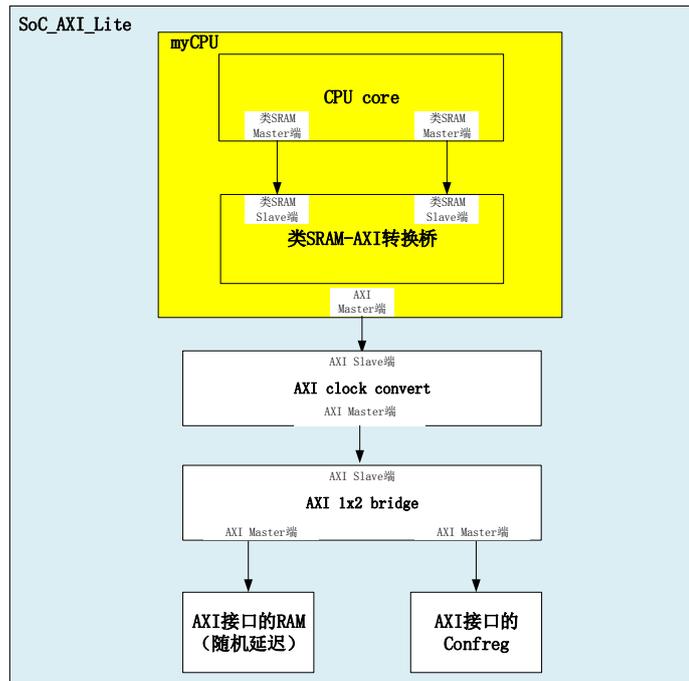


图 1-2 基于 mycpu 的简单硬件系统 SoC_AXI_Lite

1.3.4 功能仿真验证

说到 Verilog 设计的功能仿真验证，大多数讲 Verilog 的书籍都会给出如图 1-3 的示意图。

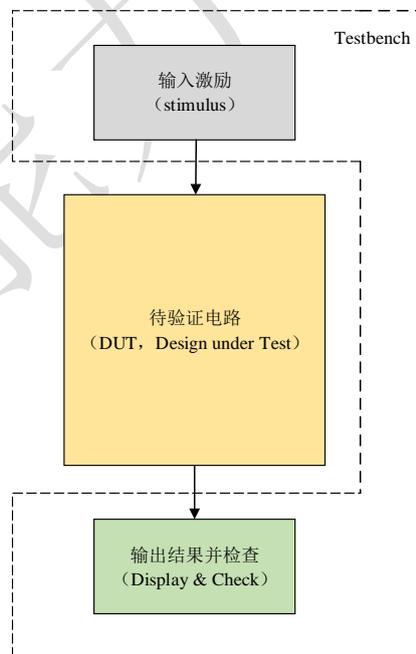


图 1-3 功能仿真验证

这个图其实也蛮好理解的，我们给待验证电路（DUT）一些特定的输入激励，然后观察 DUT 的输出结果是否如我们预期。

我们给 CPU 设计进行功能测试时，沿用的依然是上面的思路，只不过输入激励和输出结果检查与普通的数字

电路设计不太一样。这里输入激励是一段测试指令序列，通常是用汇编语言或 C 语言编写，用编译器编译出来的机器代码。输出结果是什么呢？如果我们用整个执行序列最终的结果作为检查的依据，是可以的，但是出错的定位就比较困难。同学们都开发过 C 程序，调试的时候应该都用过单步调试，这种调试方式能够快速定位出错的位置。我们提供给同学们的实验开发环境就使用了这种“单步调试”的策略。具体来说，我们先找一个已知的功能上是正确的 CPU（开源的龙芯 GS132 处理器），运行一遍测试指令序列，将每条指令的 PC 和写寄存器的信息记录下，记为 `golden_trace`；然后我们在验证 `myCPU` 的时候，也跑同样的指令序列，在 `myCPU` 每条指令写寄存器的时候，将设计中的 PC 和写寄存器的信息同之前的 `golden_trace` 进行比对，如果不一样，那么立刻报错停止仿真。

对 MIPS 指令熟悉的同学可能马上就会问：分支指令和 `store` 指令不写寄存器，上面的方式没法判断啊？这些同学提的问题相当对。但是大多数情况下，分支和 `store` 指令执行的错误会被后续的写寄存器的指令判断出来。例如，如果分支跳转的不对，那么错误路径上第一条会写寄存器的指令的 PC 就会和 `golden_trace` 中的不一致，也会报错并停下来。`store` 执行错了，后续从这个位置读数的 `load` 指令写入寄存器的值就会与 `golden_trace` 中的不一致，也会报错并停下来。我们这样设计 `trace`，是在报错的及时性和 CPU `debug` 接口的复杂度之间作了权衡。

上面我们介绍了利用 `trace` 进行功能仿真验证错误定位的基本思路，下面我们具体介绍一下如何生成 `golden_trace`，以及 `myCPU` 验证的时候是如何利用 `golden_trace` 进行比对的。

参考模型生成 `golden_trace`

功能测试程序 `func` 编译完成后，就可以使用验证平台里的 `cpu132_gettrace` 运行仿真生成参考 `trace` 了。`cpu132_gettrace` 也支持综合实现，然后上板运行，上板运行效果就是大家自实现 `myCPU` 上板运行的正确的效果。

`cpu132_gettrace` 里是采用 `gs132` 搭建的 `SoC_Lite`，见图 1-1。仿真顶层为 `cpu132_gettrace/testbench/tb_top.v`，与抓取 `golden_trace` 相关的重要代码如下：

```
.....
`define TRACE_REF_FILE "../../../../../golden_trace.txt" //参考 trace 的存放目录
`define END_PC 32'hbfc00100 //func 测试完成后会 32'hbfc00100 处死循环
.....
assign debug_wb_pc      = soc_lite.debug_wb_pc;
assign debug_wb_rf_wen  = soc_lite.debug_wb_rf_wen;
assign debug_wb_rf_wnum = soc_lite.debug_wb_rf_wnum;
assign debug_wb_rf_wdata = soc_lite.debug_wb_rf_wdata;
.....
// open the trace file;
integer trace_ref;
initial begin
    trace_ref = $fopen(`TRACE_REF_FILE, "w"); //打开 trace 文件
end

// generate trace
always @(posedge soc_clk)
begin
    if(!debug_wb_rf_wen && debug_wb_rf_wnum!=5'd0) //trace 采样时机
    begin
```

```

        $fdisplay(trace_ref, "%h %h %h %h", `CONFREG_OPEN_TRACE ,
                debug_wb_pc, debug_wb_rf_wnum, debug_wb_rf_wdata_v); //trace 采样信号
    end
end
.....

```

Trace 采样的信号为:

- (1) CPU 写回级（最后一级，记为“wb”）的 PC，因而要求大家将每条指令的 PC 一路带到 wb 级。
- (2) wb 级的写回使能。
- (3) wb 级的写回的目的寄存器号。
- (4) wb 级的写回的目的操作数。

显然并不是每时每刻，CPU 都是有写回的，因而 Trace 采样需要有一定的时机：wb 级写通用寄存器堆信号有效，且写回的目的寄存器号非 0。

myCPU 功能测试使用 golden_trace

myCPU 功能验证所使用的 SoC 架构是图 1-1 展示的 SoC_SRAM_Lite 或者是图 1-2 展示的 SoC_AXI_Lite，testbench 就与 cpu132_gettrace 里的有所不同了，见 mycpu_verify/testbench/mycpu_tb.v，重点部分代码如下：

```

.....
`define TRACE_REF_FILE "../../../../../cpu132_gettrace/golden_trace.txt"
//参考 trace 的存放目录
`define CONFREG_NUM_REG soc_lite.confreg.num_data //confreg 中数码管寄存器的数据
`define END_PC 32'hbfc00100 //func 测试完成后会 32'hbfc00100 处死循环
.....
assign debug_wb_pc          = soc_lite.debug_wb_pc;
assign debug_wb_rf_wen     = soc_lite.debug_wb_rf_wen;
assign debug_wb_rf_wnum    = soc_lite.debug_wb_rf_wnum;
assign debug_wb_rf_wdata   = soc_lite.debug_wb_rf_wdata;
.....
//get reference result in falling edge
reg [31:0] ref_wb_pc;
reg [4 :0] ref_wb_rf_wnum;
reg [31:0] ref_wb_rf_wdata_v;
always @(negedge soc_clk) //下降沿读取参考 trace
begin
    if(|debug_wb_rf_wen && debug_wb_rf_wnum!=5'd0 && !debug_end && `CONFREG_OPEN_TRACE)
//读取 trace 时机与采样时机相同
    begin
        $fscanf(trace_ref, "%h %h %h %h", trace_cmp_flag ,
                ref_wb_pc, ref_wb_rf_wnum, ref_wb_rf_wdata_v); //读取参考 trace 信号
    end
end

//compare result in rsing edge
always @(posedge soc_clk) //上升沿将 debug 信号与 trace 信号对比
begin
if(!resetn)
    begin

```

```

        debug_wb_err <= 1'b0;
    end
    else if (|debug_wb_rf_wen    &&    debug_wb_rf_wnum!=5'd0    &&    !debug_end    &&
`CONFREG_OPEN_TRACE) //对比时机与采样时机相同
    begin
        if ( (debug_wb_pc!=ref_wb_pc) || (debug_wb_rf_wnum!=ref_wb_rf_wnum)
            || (debug_wb_rf_wdata_v!=ref_wb_rf_wdata_v) ) //对比时机与采样时机相同
            begin
                $display("-----");
                $display("[%t] Error!!!", $time);
                $display("    reference: PC = 0x%8h, wb_rf_wnum = 0x%2h, wb_rf_wdata = 0x%8h",
                    ref_wb_pc, ref_wb_rf_wnum, ref_wb_rf_wdata_v);
                $display("    mycpu    : PC = 0x%8h, wb_rf_wnum = 0x%2h, wb_rf_wdata = 0x%8h",
                    debug_wb_pc, debug_wb_rf_wnum, debug_wb_rf_wdata_v);
                $display("-----");
                debug_wb_err <= 1'b1; //标记出错
                #40;
                $finish; //对比出错, 则结束仿真
            end
        end
    end
end
.....
//monitor test
initial
begin
    $timeformat(-9,0," ns",10);
    while(!resetn) #5;
    $display("=====");
    $display("Test begin!");
    while(`CONFREG_NUM_MONITOR)
    begin
        #10000; //每隔 10000ns, 打印一次写回级 PC, 帮助判断 CPU 是否死机或死循环
        $display ("    [%t] Test is running, debug_wb_pc = 0x%8h", debug_wb_pc);
    end
end

//test end
wire global_err = debug_wb_err || (err_count!=8'd0);
always @(posedge soc_clk)
begin
    if (!resetn)
    begin
        debug_end <= 1'b0;
    end
    else if (debug_wb_pc==`END_PC && !debug_end)
    begin
        debug_end <= 1'b1;
        $display("=====");
        $display("Test end!");
        $fclose(trace_ref);
        #40;
        if (global_err)

```

```

begin
    $display("Fail!!!Total %d errors!",err_count); //全局出错, 打印 Fail
end
else
begin
    $display("----PASS!!!"); //全局无错, 打印 PASS.
end
$finish;
end
end
end
.....

```

由于验证平台的 trace 比对时机同采样时机，都是要求指令具有写回且写回目的寄存器号非 0，才进行比对。所有存在以下两种情况，CPU 出错，而 trace 比对无法发现：

- (1) myCPU 死机，时钟没有写回；
- (2) myCPU 执行一段死循环程序，且该死循环程序没有写回的指令，比如程序“l: b lb; nop;”。

不过这两种情况在我们提供的验证平台上依然可以被发现，这是通过 mycpu_tb.v 中的“monitor test”机制实现的，就是每隔 1000ns，打印一次写回级 PC。如果发现 Vivado 控制台不再打印写回级 PC，或者打印的都是同一 PC，则说明 CPU 死机了；如果 Vivado 控制台打印的 PC 具有很明显的规律，不停重复打印，则说明陷入了死循环。借此，可以帮助大家判断 myCPU 是否执行 func 出错。

1.3.5 功能测试程序说明

功能测试程序位于发布包的 func_test/soft/目录下，分为 func/start.S 和 func/inst/*.S，都是 MIPS 汇编程序：

- (1) func/start.S：主函数，调用 func/inst/下的各汇编程序。
- (2) func/inst/*.S：针对每条指令或功能点有一个汇编测试程序，比如 lab2 里共有 15 条指令对应的汇编测试程序。

主函数 func/start.S 中主题部分代码如下，分为三大部分，具体查看红色注释。

```

.....
#以下是设置程序开始的 LED 灯和数码管显示，双色 LED 灯一红一绿。
LI (a0, LED_RG1_ADDR)
LI (a1, LED_RG0_ADDR)
LI (a2, LED_ADDR)
LI (s1, NUM_ADDR)

LI (t1, 0x0002)
LI (t2, 0x0001)
LI (t3, 0x0000ffff)
lui s3, 0

sw t1, 0(a0)
sw t2, 0(a1)
sw t3, 0(a2)
sw s3, 0(s1)

#以下是运行各功能点测试，每个测试完执行 wait_1s 等待一段时间，且数码管显示加 1。
inst_test:

```

```

jal n1_lui_test    #lui
nop
jal wait_1s
nop
jal n2_addu_test  #addu
nop

```

.....

#以下是显示测试结果，PASS 则双色 LED 灯亮两个绿色；
#Fail 则双色 LED 灯亮两个红色。

test_end:

test_end:

```
LI (s0, 0x14)
```

```
NOP
```

```
NOP
```

```
NOP
```

```
beq s0, s3, 1f
```

```
nop
```

```
LI (a0, LED_ADDR)
```

```
LI (a1, LED_RG1_ADDR)
```

```
LI (a2, LED_RG0_ADDR)
```

```
LI (t1, 0x0002)
```

```
NOP
```

```
NOP
```

```
sw zero, 0(a0)
```

```
sw t1, 0(a1)
```

```
sw t1, 0(a2)
```

.....

每个功能点的测试代码程序名为 n*_*_test.S，其中第一个“*”处为编号，共 89 个功能点测试，则从 n1 编号到 n89。每个功能点的测试，其测试代码大致如下。其中红色部分标出了关键的 3 处代码。

.....

```
LEAF(n1_lui_test)
```

```
.set noreorder
```

```
addiu s0, s0, 1 #累加功能点编号
```

```
addiu s2, zero, 0x0
```

```
lui t2, 0x1
```

```
###test inst
```

```
addiu t1, zero, 0x0
```

```
TEST_LUI(0x0000, 0x0000)
```

.....#测试程序，省略

```
TEST_LUI(0xf0af, 0xf0a0)
```

```
###detect exception
```

```
bne s2, zero, inst_error
```

```
nop
```

```
###score ++ #s3 存放功能测试计分，没通过一个功能点测试，则+1
```

```
addiu s3, s3, 1
```

```
###output (s0<<24)|s3
```

```

inst_error:
    sll t1, s0, 24           #功能点编号移位到高 8 位
    or t0, t1, s3          #t1 高 8 位为功能点编号, s3 低 8 位为通过功能点数, 相与结果显示到数码管上
    sw t0, 0(s1)           #s1 存放数码管地址
    jr ra
    nop
END(n1_lui_test)

```

从以上可以看到，测试程序的行为是：当通过第一个功能测试后，数码管会显示 0x0100_0001，随后执行 wait_1s；执行第二个功能点测试，再次通过数码管会显示 0x0200_0002，执行 wait_1s.....依次类推。显示，每个功能点测试通过，应当数码管高 8 为和低 8 位永远一样。如果中途数码管显示从 0x0500_0005 变成了 0x0600_0005，则说明运行第六个功能点测试出错。

1.3.6 编译脚本说明

func 编译脚本为验证平台目录下的 func/Makefile，对 Makefile 了解的可以去看下该脚本。该脚本支持以下命令：

- (1) make help : 查看帮助信息。
- (2) make : 编译得到仿真下使用的结果。
- (3) make clean : 删除*.o, *.a 和./obj/目录。
- (4) make reset : 执行命令”make clean”，且删除 convert, bin.ld。

1.3.7 编译结果说明

func 编译结果位于 func/obj/下，共有 9 个文件，各文件具体解释见表 1-1，文件生成关系见图 1-4。

表 1-1 编译生成文件

文件名	解释
data_ram.coe	重新定制 data ram 所需的 coe 文件
data_ram.mif	仿真时 data ram 读取的 mif 文件
inst_ram.coe	重新定制 inst ram 所需的 coe 文件
inst_ram.mif	仿真时 inst ram 读取的 mif 文件
axi_ram.mif	复制自 inst_ram.mif
main.bin	编译后的代码段，可以不用关注
main.data	编译后的数据段，可以不用关注
main.elf	编译后的 elf 文件
test.s	对 main.elf 反汇编得到的文件

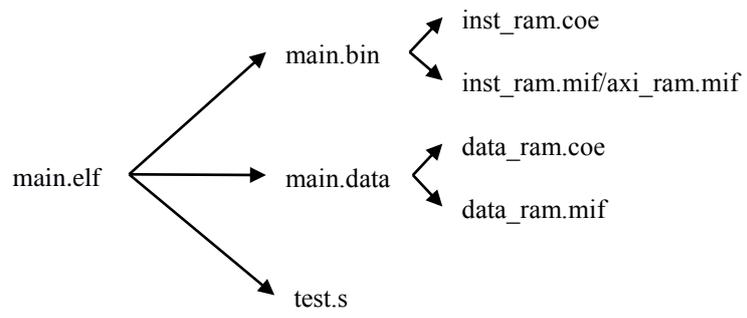


图 1-4 编译得到的文件生成关系