

中国海洋大学计算机科学与技术系

实验报告

姓名：岳宇轩

年级：2019

专业：19 慧与

科目：计算机组成原理

题目：单周期 cpu

实验时间：2021 年 5 月 20 日

实验教师：张巍

一、实验结果及截图分析：

(※代码挖空的部分必须截图或复制)

1. 代码补全

```
1 timescale 1ns / 1ps
2 //*****
3 // > 文件名: single_cycle_cpu.v
4 // > 描述 : 单周期CPU模块, 共实现16条指令
5 // > 指令rom和数据ram均采用异步读数据, 以便单周期CPU好实现
6 // > 作者 : LOONGSON
7 // > 日期 : 2016-04-14
8 //*****
9 define STARTADDR 32'd0 // 程序起始地址
10 module single_cycle_cpu(
11     input clk, // 时钟
12     input resetn, // 复位信号, 低电平有效
13
14     //display data
15     input [4:0] rf_addr,
16     input [31:0] mem_addr,
17     output [31:0] rf_data,
18     output [31:0] mem_data,
19     output [31:0] cpu_pc,
20     output [31:0] cpu_inst
21 );
22
23 //-----{取指}begin-----//
24 reg [31:0] pc;
25 wire [31:0] next_pc;
26 wire [31:0] seq_pc;
27 wire [31:0] jbr_target;
28 wire jbr_taken;
```

```

29
30 // 下一指令地址: seq_pc=pc+4
31 ○ assign seq_pc[31:2] = pc[31:2] + 1'b1;
32 ○ assign seq_pc[1:0] = pc[1:0];
33 // 新指令: 若指令跳转, 为跳转地址; 否则为下一指令
34 ○ assign next_pc = jbr_taken ? jbr_target : seq_pc;
35 ○ always @ (posedge clk) // PC程序计数器
36 begin
37 ○ if (!resetn) begin
38 ○ pc <= `STARTADDR; // 复位, 取程序起始地址
39 end
40 else begin
41 ○ pc <= next_pc; // 不复位, 取新指令
42 end
43 end
44
45 wire [31:0] inst_addr;
46 wire [31:0] inst;
47 ○ assign inst_addr = pc; // 指令地址: 指令长度32位
48 inst_rom inst_rom_module( // 指令存储器
49 .addr (inst_addr[6:2]), // I, 5, 指令地址
50 .inst (inst) // O, 32, 指令
51 );
52 ○ assign cpu_pc = pc; //display pc
53 ○ assign cpu_inst = inst;
54 ○ //-----{取指}end-----//

54 ○ //-----{取指}end-----//
55
56 ○ //-----{译码}begin-----//
57 wire [5:0] op;
58 wire [4:0] rs;
59 wire [4:0] rt;
60 wire [4:0] rd;
61 wire [4:0] sa;
62 wire [5:0] funct;
63 wire [15:0] imm;
64 wire [15:0] offset;
65 wire [25:0] target;
66
67 ○ assign op = inst[31:26]; // 操作码
68 ○ assign rs = inst[25:21]; // 源操作数1
69 ○ assign rt = inst[20:16]; // 源操作数2
70 ○ assign rd = inst[15:11]; // 目标操作数
71 ○ assign sa = inst[10:6]; // 特殊域, 可能存放偏移量
72 ○ assign funct = inst[5:0]; // 功能码
73 ○ assign imm = inst[15:0]; // 立即数
74 ○ assign offset = inst[15:0]; // 地址偏移量
75 ○ assign target = inst[25:0]; // 目标地址
76

```

```

77 wire op_zero; // 操作码全0
78 wire sa_zero; // sa域全0
79 ○ assign op_zero = ~(|op);
80 ○ assign sa_zero = ~(|sa);
81
82 // 实现指令列表
83 wire inst_ADDU, inst_SUBU, inst_SLT, inst_AND;
84 wire inst_NOR, inst_OR, inst_XOR, inst_SLL;
85 wire inst_SRL, inst_ADDIU, inst_BEQ, inst_BNE;
86 wire inst_LW, inst_SW, inst_LUI, inst_J;
87
88
89 ○ assign inst_ADDU = op_zero & sa_zero & (funct == 6'b100001); // 无符号加法
90
91 ○ assign inst_SUBU = op_zero & sa_zero & (funct == 6'b100011); // 无符号减法
92 ○ assign inst_SLT = op_zero & sa_zero & (funct == 6'b101010); // 小于则置位
93 ○ assign inst_AND = op_zero & sa_zero & (funct == 6'b100100); // 逻辑与运算
94 ○ assign inst_NOR = op_zero & sa_zero & (funct == 6'b100111); // 逻辑或非运算
95
96
97 ○ assign inst_OR = op_zero & (funct == 6'b100101); // 逻辑或运算
98 ○ assign inst_XOR = op_zero & (funct == 6'b100110); // 逻辑异或运算
99
100 ○ assign inst_SLL = op_zero & (rs==5'd0) & (funct == 6'b000000); // 逻辑左移
101 ○ assign inst_SRL = op_zero & (rs==5'd0) & (funct == 6'b000010); // 逻辑右移
102
103
104 ○ assign inst_ADDIU = (op == 6'b001001); // 立即数无符号加法
105 ○ assign inst_BEQ = (op == 6'b000100); // 判断相等跳转
106 ○ assign inst_BNE = (op == 6'b000101); // 判断不等跳转
107
108
109 ○ assign inst_LW = (op == 6'b100011); // 从内存装载
110 ○ assign inst_SW = (op == 6'b101011); // 向内存存储
111 ○ assign inst_LUI = (op == 6'b001111); // 立即数装载高半字节
112 ○ assign inst_J = (op == 6'b000010); // 直接跳转
113
114 // 无条件跳转判断
115 wire j_taken;
116 wire [31:0] j_target;
117 ○ assign j_taken = inst_J;
118
119
120 // 无条件跳转目标地址: PC={PC[31:28], target<<2}
121 ○ assign j_target = {pc[31:28], target, 2'b00};
122

```

```

122
123 //分支跳转
124 wire beq_taken;
125 wire bne_taken;
126 wire [31:0] br_target;
127 ○ assign beq_taken = (rs_value == rt_value); // BEQ跳转条件: GPR[rs]=GPR[rt]
128 ○ assign bne_taken = ~beq_taken; // BNE跳转条件: GPR[rs]≠GPR[rt]
129 ○ assign br_target[31:2] = pc[31:2] + {{14{offset[15]}}, offset};
130 ○ assign br_target[1:0] = pc[1:0]; // 分支跳转目标地址: PC=PC+offset<<2
131
132 //跳转指令的跳转信号和跳转目标地址
133 ○ assign jbr_taken = j_taken // 指令跳转: 无条件跳转 或 满足分支跳转条件
134 | inst_BEQ & beq_taken
135 | inst_BNE & bne_taken;
136 ○ assign jbr_target = j_taken ? j_target : br_target;
137
138 // 寄存器堆
139 wire rf_wen;
140 wire [4:0] rf_waddr;
141 wire [31:0] rf_wdata;
142 wire [31:0] rs_value, rt_value;
143
144 regfile rf_module(
145     .clk (clk ), // I, 1
146     .wen (rf_wen ), // I, 1
147     .raddr1 (rs ), // I, 5
148     .raddr2 (rt ), // I, 5
149     .waddr (rf_waddr ), // I, 5
150     .wdata (rf_wdata ), // I, 32
151     .rdata1 (rs_value ), // O, 32
152     .rdata2 (rt_value ), // O, 32
153
154     //display rf
155     .test_addr(rf_addr),
156     .test_data(rf_data)
157 );
158

```

```

160 // 传递到执行模块的ALU源操作数和操作码
161 wire inst_add, inst_sub, inst_slt, inst_sltu;
162 wire inst_and, inst_nor, inst_or, inst_xor;
163 wire inst_sll, inst_srl, inst_sra, inst_lui;
164 ○ assign inst_add = inst_ADDU | inst_ADDIU | inst_LW | inst_SW; // 做加法运算指令
165 ○ assign inst_sub = inst_SUBU; // 减法
166 ○ assign inst_slt = inst_SLT; // 小于置位
167 ○ assign inst_sltu = 1'b0; // 暂未实现
168 ○ assign inst_and = inst_AND; // 逻辑与
169 ○ assign inst_nor = inst_NOR; // 逻辑或非
170 ○ assign inst_or = inst_OR; // 逻辑或
171 ○ assign inst_xor = inst_XOR; // 逻辑异或
172 ○ assign inst_sll = inst_SLL; // 逻辑左移
173 ○ assign inst_srl = inst_SRL; // 逻辑右移
174 ○ assign inst_sra = 1'b0; // 暂未实现
175 ○ assign inst_lui = inst_LUI; // 立即数装载高位
176
177 wire [31:0] sext_imm;
178 wire inst_shf_sa; //使用sa域作为偏移量的指令
179 wire inst_imm_sign; //对立即数作符号扩展的指令
180
181
182 ○ assign sext_imm = imm[15] ? {16'b1111111111111111, imm} : {16'b0000000000000000, imm}; // 立即数符号扩展
183
184 ○ assign inst_shf_sa = inst_SLL | inst_SRL;
185 ○ assign inst_imm_sign = inst_ADDIU | inst_LUI | inst_LW | inst_SW;
186
187 wire [31:0] alu_operand1;
188 wire [31:0] alu_operand2;
189 wire [11:0] alu_control;
190 ○ assign alu_operand1 = inst_shf_sa ? {27'd0, sa} : rs_value;
191 ○ assign alu_operand2 = inst_imm_sign ? sext_imm : rt_value;
192 ○ assign alu_control = {inst_add, // ALU操作码, 独热编码
193 inst_sub,
194 inst_slt,
195 inst_sltu,
196 inst_and,
197 inst_nor,
198 inst_or,
199 inst_xor,
200 inst_sll,
201 inst_srl,
202 inst_sra,
203 inst_lui};
204 ○ //-----{译码}end-----//
205
206 ○ //-----{执行}begin-----//
207 wire [31:0] alu_result;
208

```



```

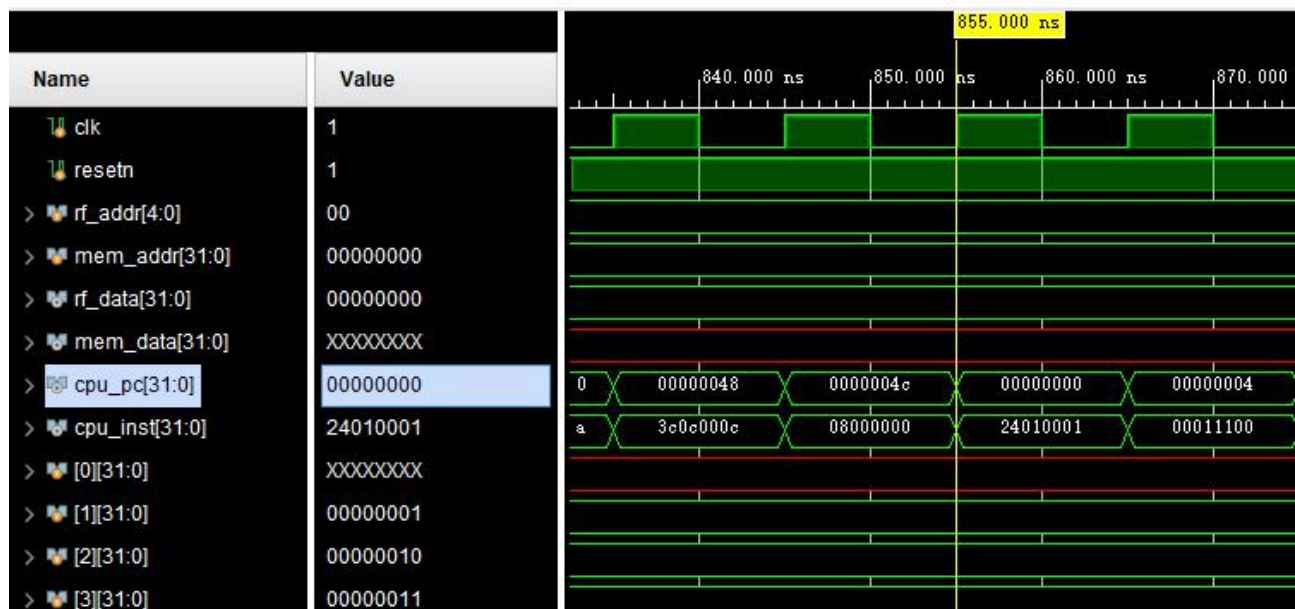
209     alu alu_module(
210         .alu_control (alu_control ), // I, 12, ALU控制信号
211         .alu_src1     (alu_operand1), // I, 32, ALU操作数1
212         .alu_src2     (alu_operand2), // I, 32, ALU操作数2
213         .alu_result   (alu_result )  // O, 32, ALU结果
214     );
215 //-----{执行}end-----//
216
217 //-----{访存}begin-----//
218 wire [3:0] dm_wen;
219 wire [31:0] dm_addr;
220 wire [31:0] dm_wdata;
221 wire [31:0] dm_rdata;
222 assign dm_wen = {4{inst_SW}} & {4{resetn}}; // 内存写使能, 非resetn状态下有效
223
224
225 assign dm_addr = alu_result; // 内存写地址, 为ALU结果 *****
226 assign dm_wdata = rt_value; // 内存写数据, 为rt寄存器值 *****
227 data_ram data_ram_module(
228     .clk (clk ), // I, 1, 时钟
229     .wen (dm_wen ), // I, 1, 写使能
230     .addr (dm_addr[6:2]), // I, 32, 读地址
231     .wdata (dm_wdata ), // I, 32, 写数据
232     .rdata (dm_rdata ), // O, 32, 读数据
233
234     //display mem
235     .test_addr(mem_addr[6:2]),
236     .test_data(mem_data )
237 );
238 //-----{访存}end-----//
239
240 //-----{写回}begin-----//
241 wire inst_wdest_rt; // 寄存器堆写入地址为rt的指令
242 wire inst_wdest_rd; // 寄存器堆写入地址为rd的指令
243 assign inst_wdest_rt = inst_ADDIU | inst_LW | inst_LUI;
244 assign inst_wdest_rd = inst_ADDU | inst_SUBU | inst_SLT | inst_AND | inst_NOR
245                     | inst_OR | inst_XOR | inst_SLL | inst_SRL;
246 // 寄存器堆写使能信号, 非复位状态下有效
247 assign rf_wen = (inst_wdest_rt | inst_wdest_rd) & resetn;
248 assign rf_waddr = inst_wdest_rd ? rd : rt; // 寄存器堆写地址rd或rt
249 assign rf_wdata = inst_LW ? dm_rdata : alu_result; // 写回结果, 为load结果或ALU结果
250 //-----{写回}end-----//
251 endmodule
252

```

2. 仿真图像

为了方便看实验结果，我把所有寄存器也显示了

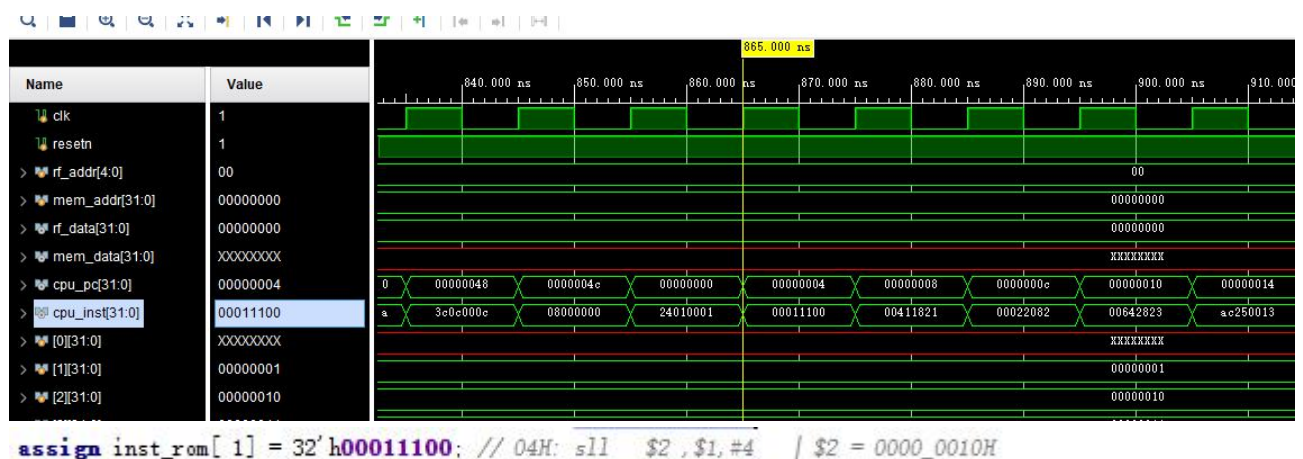
00H



```
assign inst_rom[ 0] = 32'h24010001; // 00H: addiu $1,$0,#1 | $1 = 0000_0001H
```

从指令寄存器中取出第一条指令，其指令编码为 24010001h，指令地址为 00h，对指令进行汇编得到汇编指令 addiu \$1,\$0,#1，指令的操作是零号寄存器（0）无符号加立即数 1，结果送 1 号寄存器。运行结果为 1 号寄存器值变为 1H，通过仿真图像观察，结果正确

04H

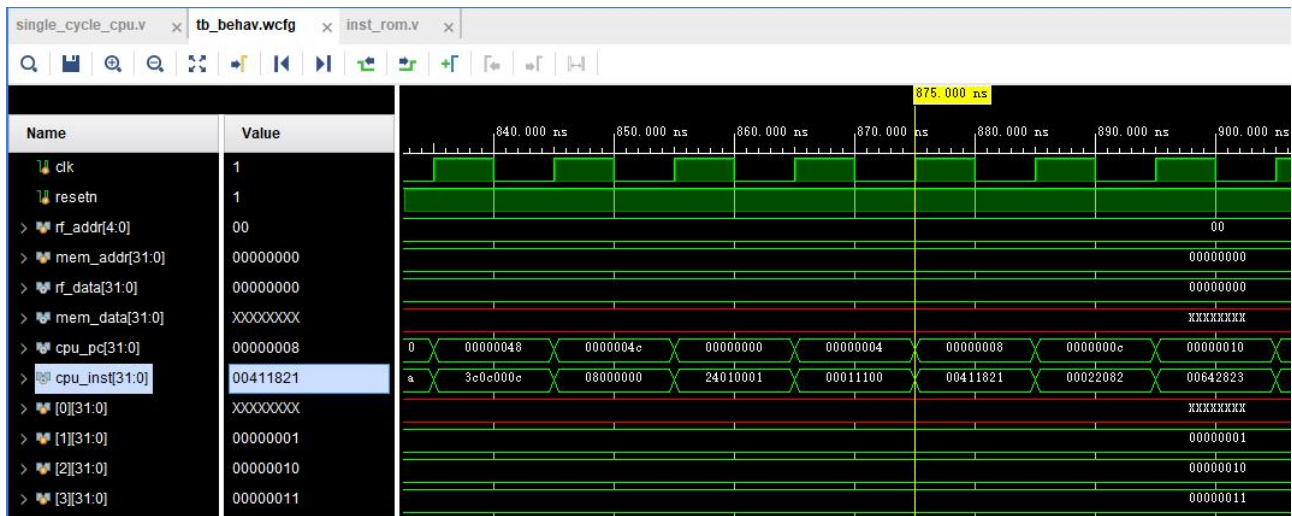


```
assign inst_rom[ 1] = 32'h00011100; // 04H: sll $2,$1,#4 | $2 = 0000_0010H
```

第二条指令地址为 04H，从 IR 中取出的指令编码为 00011100H，对应的汇编指令为 sll \$2,\$1,#4，指令

操作为 1 号寄存器中的值逻辑左移 4 位后送 2 号寄存器。01H 左移 4 位变为 10H，指令结果为 2 号寄存器值变为 10H。通过仿真图像观察实验结果正确。

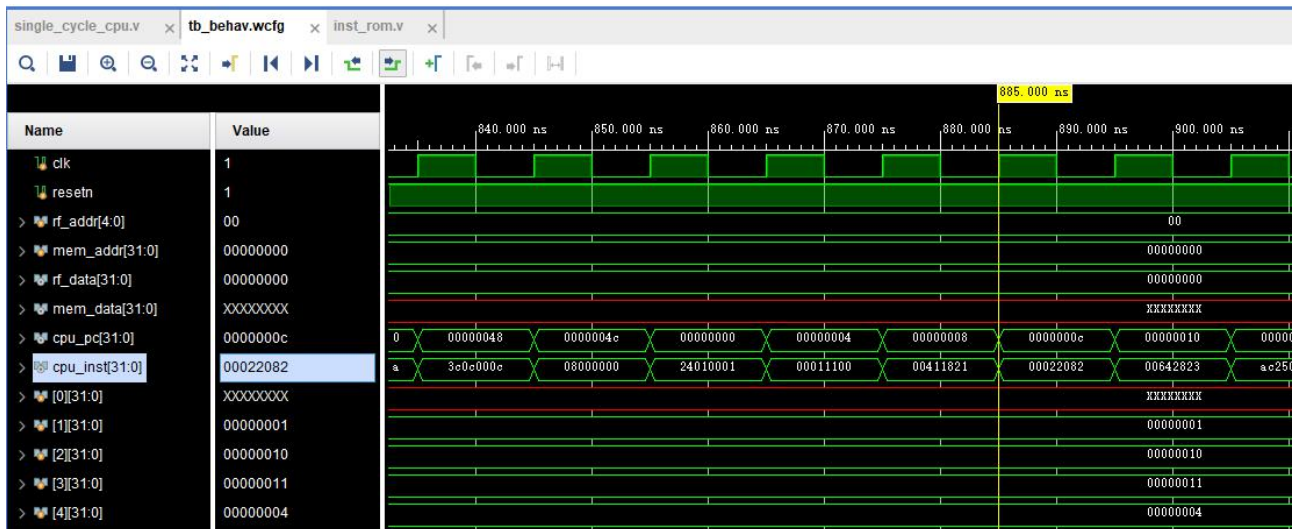
08H



```
assign inst_rom[ 2] = 32'h00411821; // 08H: addu $3,$2,$1 | $3 = 0000_0011H
```

下一条指令的地址为 08H，取出的指令编码为 00411821H，对应的汇编指令为 addu \$3,\$2,\$1，指令操作是将 2 号和 1 号寄存器中的值无符号相加，结果送 3 号寄存器。01H+10H，结果为 11H，通过仿真图像可以看到 3 号寄存器值为 11H。

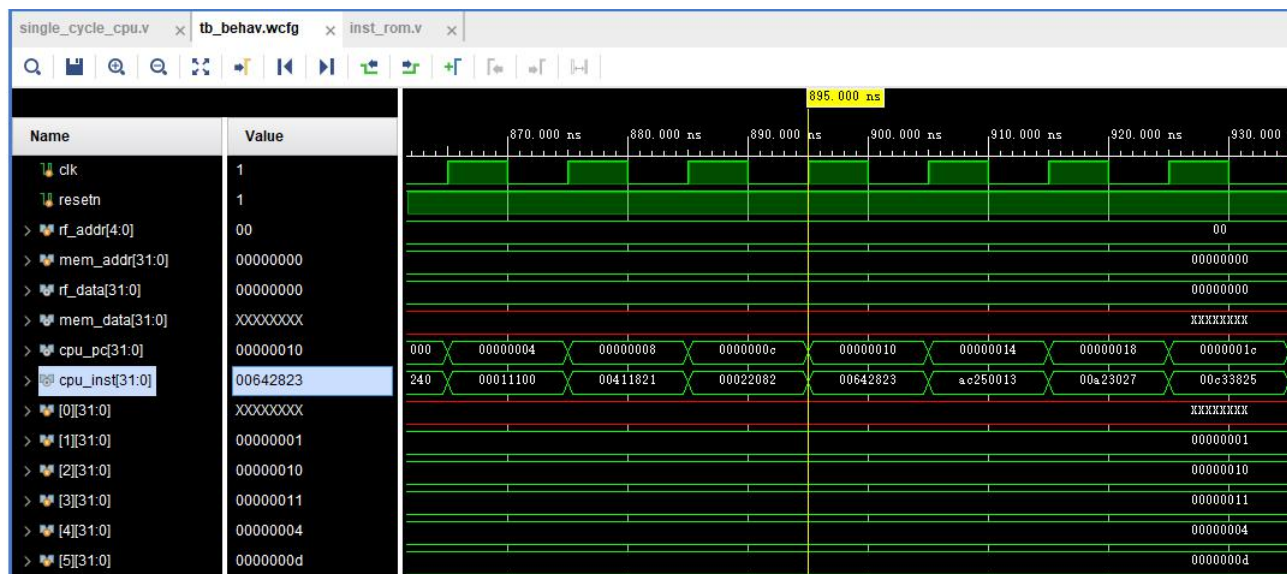
0CH



```
assign inst_rom[ 3] = 32'h00022082; // 0CH: srl $4,$2,#2 | $4 = 0000_0004H
```

指令地址为 0CH，指令编码为 00022082，对应汇编指令为 srl \$4,\$2,#2，将 2 号寄存器中的值逻辑右移两位后放入四号寄存器。通过仿真图像可以看到，2 号寄存器中的值为 10H，即 0001 0000，逻辑右移 2 位后为 0000 0100，即 04H，04H 送入 4 号寄存器，实验结果正确。

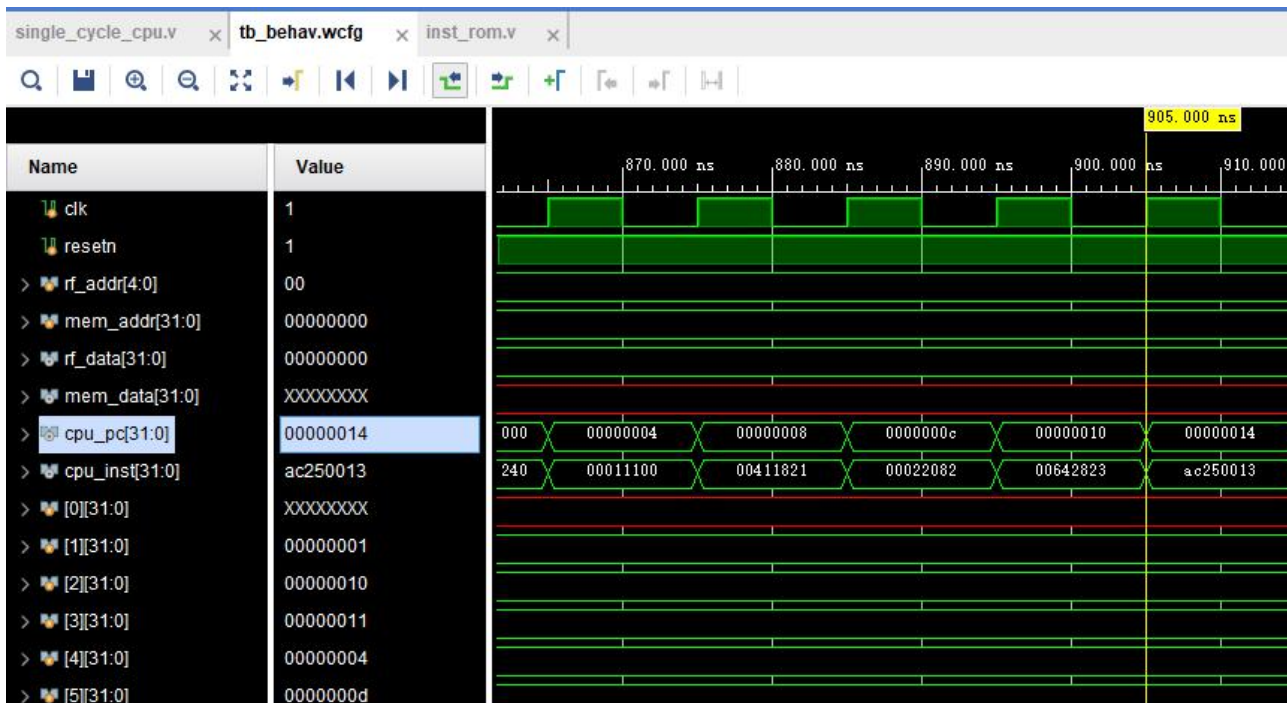
10H



```
assign inst_rom[ 4] = 32'h00642823; // 10H: subu $5,$3,$4 | $5 = 0000_000DH
```

PC+4 来到了 10H，取出指令的编码为 00642823，对应汇编指令为 `subu $5,$3,$4`，指令操作为 3 号寄存器中的数无符号减 4 号寄存器中的数，结果送 5 号寄存器。从仿真图像中可以看出，3 号和 4 号寄存器值分别为 11H 和 04H，结果为 0DH，送 5 号寄存器，5 号寄存器值为 0d，结果正确

14H



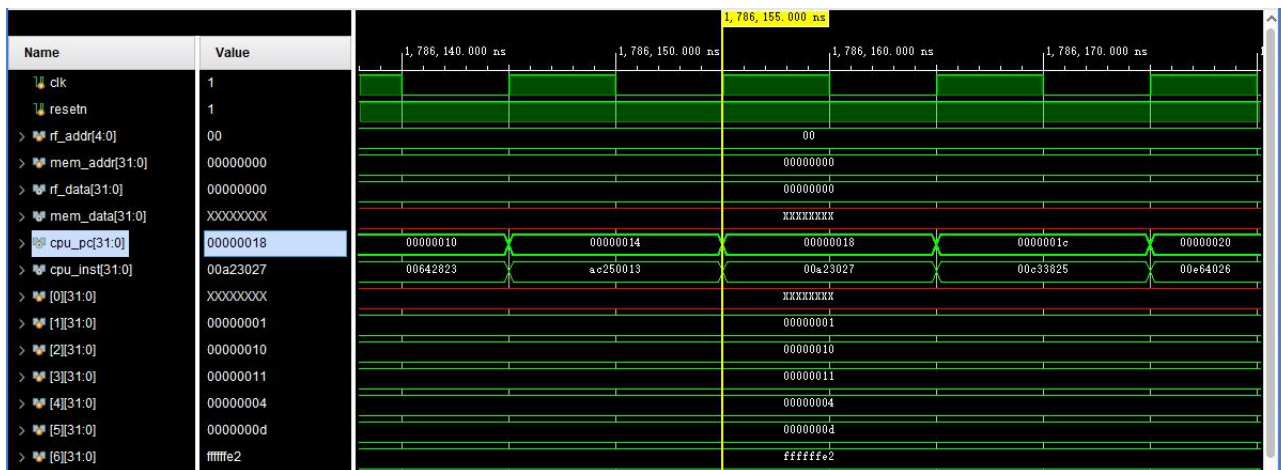
```
assign inst_rom[ 5] = 32'hAC250013; // 14H: sw $5, #19($1) | Mem[0000_0014H] = 0000_000DH
```

指令编码为 AC250013，对应汇编指令为 `sw $5, #19($1)`，进行操作为：寄存器 1 中数+19 作为访存地址，将 5 号寄存器中的数据加载进该地址的内存中

> alu_result[31:0]	00000014	0000000d	00000014
> dm_wdata[31:0]	0000000d	00000004	0000000d

alu 运算结果为访存地址 14H, dm_wdata 是要写入的数据, 与 5 号寄存器中数据一致, 实验结果正确

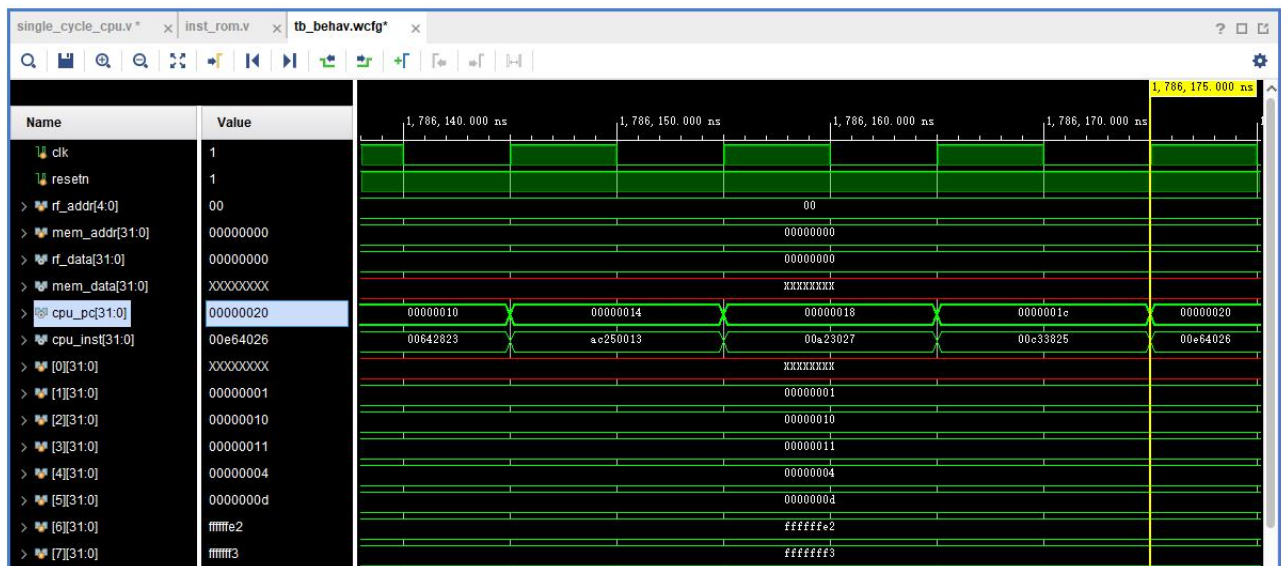
18H



```
assign inst_rom[ 6] = 32'h00A23027; // 18H: nor $6,$5,$2 | $6 = FFFF_FFE2H
```

指令编码 00A23027H, 对应汇编指令为 `nor $6,$5,$2`。寄存器 5 和 2 中的值分别为 0000 000dH 和 0000 0010H, 进行或非运算结果为 ffff fe2H, 放入 6 号寄存器中。实验结果正确。

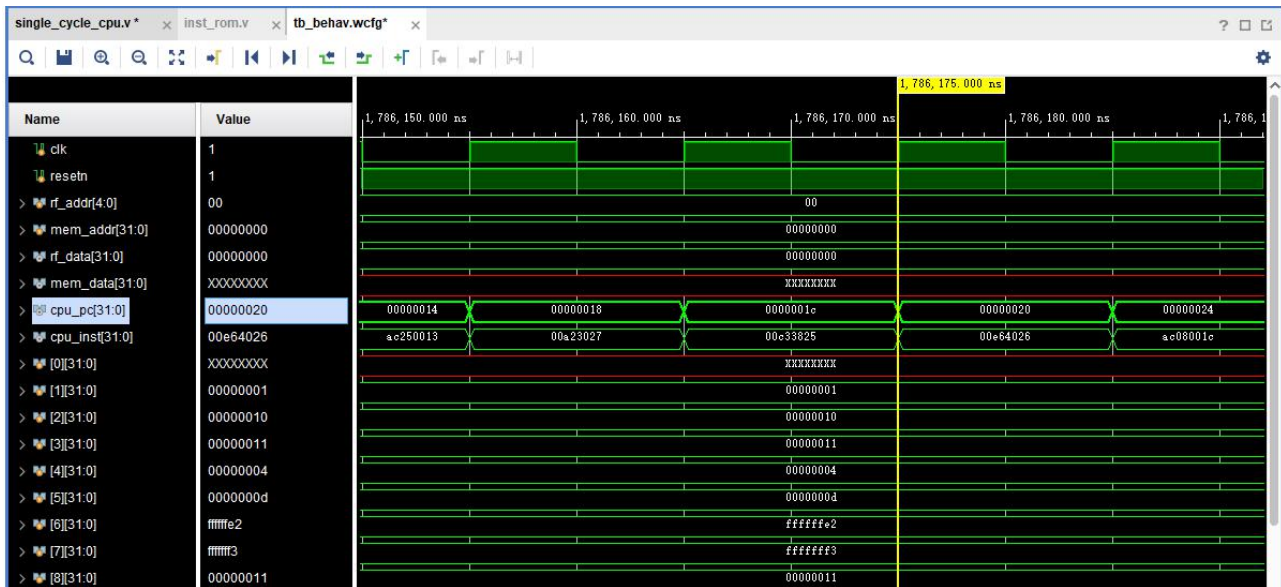
1CH



```
assign inst_rom[ 7] = 32'h00C33825; // 1CH: or $7,$6,$3 | $7 = FFFF_FFF3H
```

指令编码为 00C33825H, 对应汇编指令为 `or $7,$6,$3`, 寄存器 6 和 3 进行或操作, 即 ffff fe2H 与 0000 0011H 进行或操作, 结果为 ffff ff3 H, 放入 7 号寄存器, 7 号寄存器为 ffff ff3H, 结果正确。

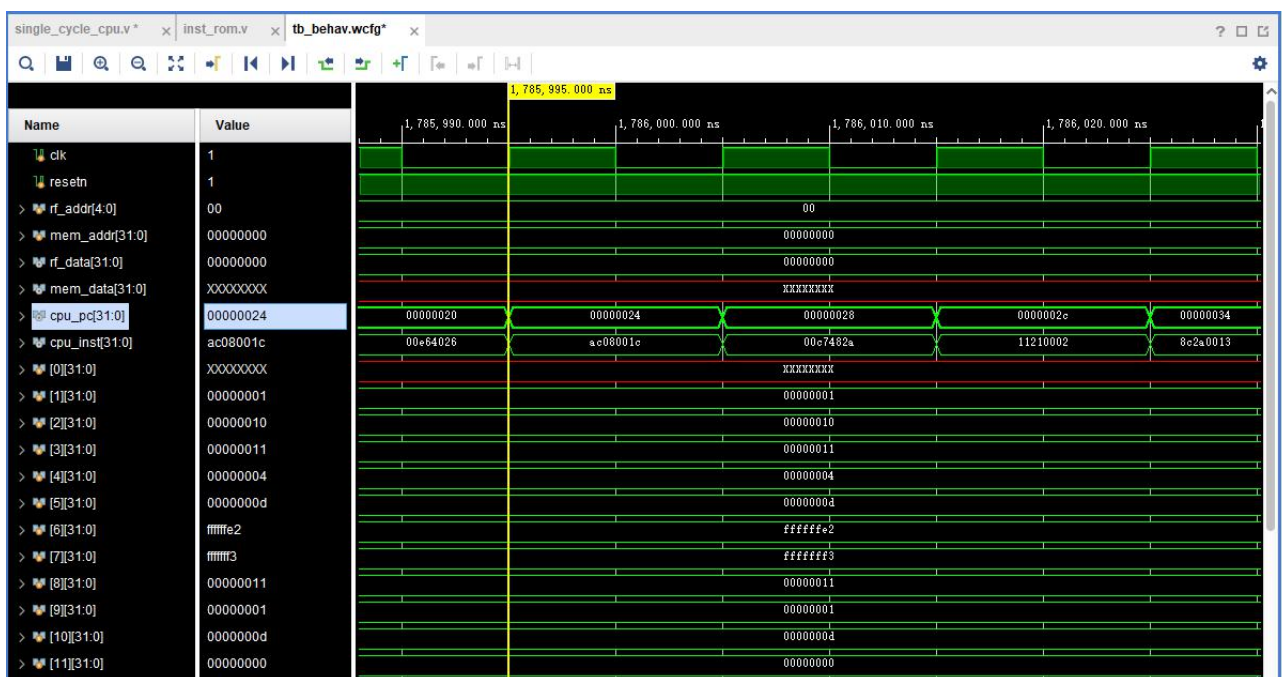
20H



```
assign inst_rom[ 8] = 32'h00E64026; // 20H: xor $8,$7,$6 | $8 = 0000_0011H
```

指令编码 00E64026H,对应汇编 xor \$8,\$7,\$6 , 寄存器 7 和 6 中内容 (fffff3 fffffe2) 进行异或操作, 得到结果为 0000 0011H, 放入 8 号寄存器

24H



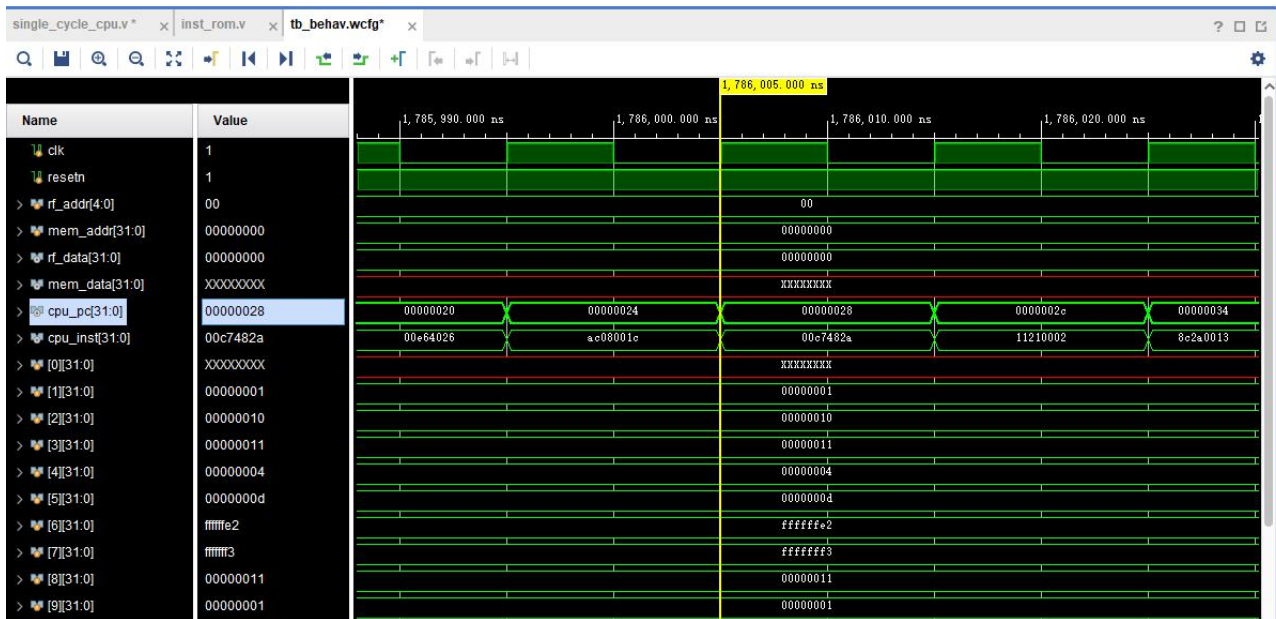
```
assign inst_rom[ 9] = 32'hAC08001C; // 24H: sw $8, #28($0) | Mem[0000_001CH] = 0000_0011H
```

指令编码 AC08001C,对应汇编 sw \$8, #28(\$0), 将 8 号寄存器中的内容放入内存中地址为 28 处



alu_result 为内存地址计算， $0+28=28$ ，即 1cH,要写入的数据是 8 号寄存器的值 0000 0011H

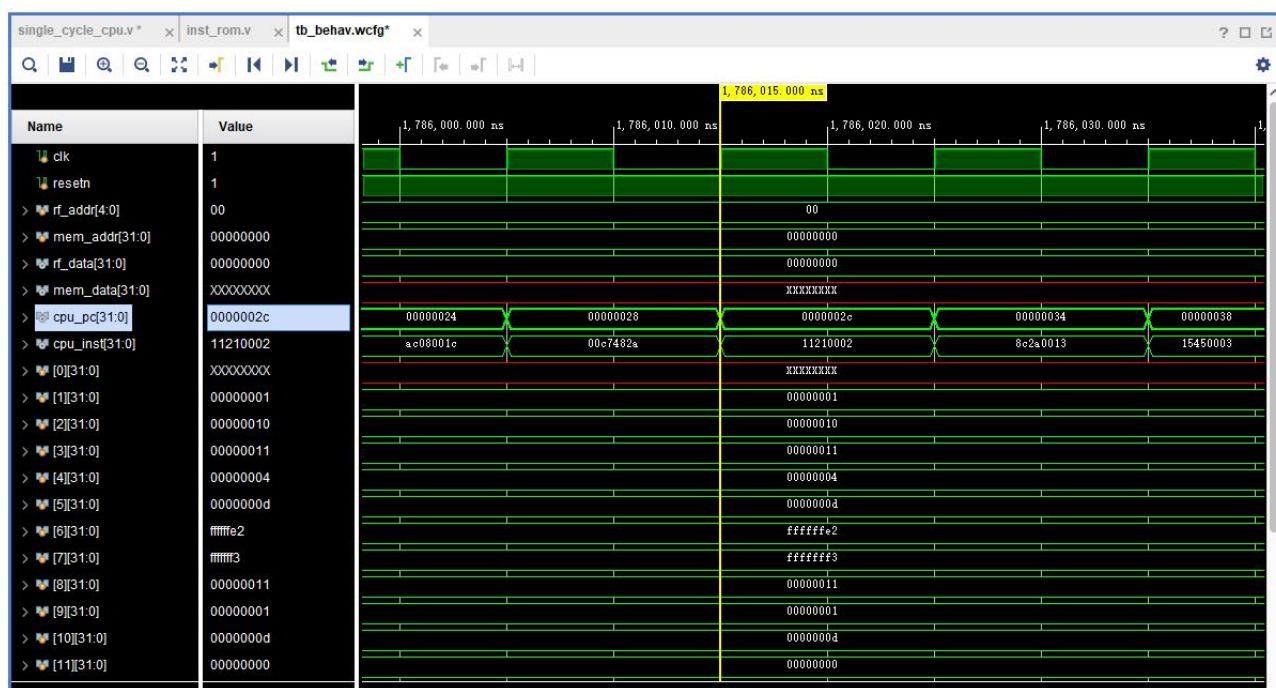
28H



```
assign inst_rom[10] = 32'h00c7482a; // 28H: slt $9,$6,$7 | $9 = 0000_0001H
```

指令编码为 00c7482aH，对应汇编为 `slt $9,$6,$7`，指令操作为小于置位。寄存器 6 中值 ffff ffe2 减寄存器 7 中值 ffff fff3，结果小于 0，将 1 存入 rd 中（9 号寄存器）

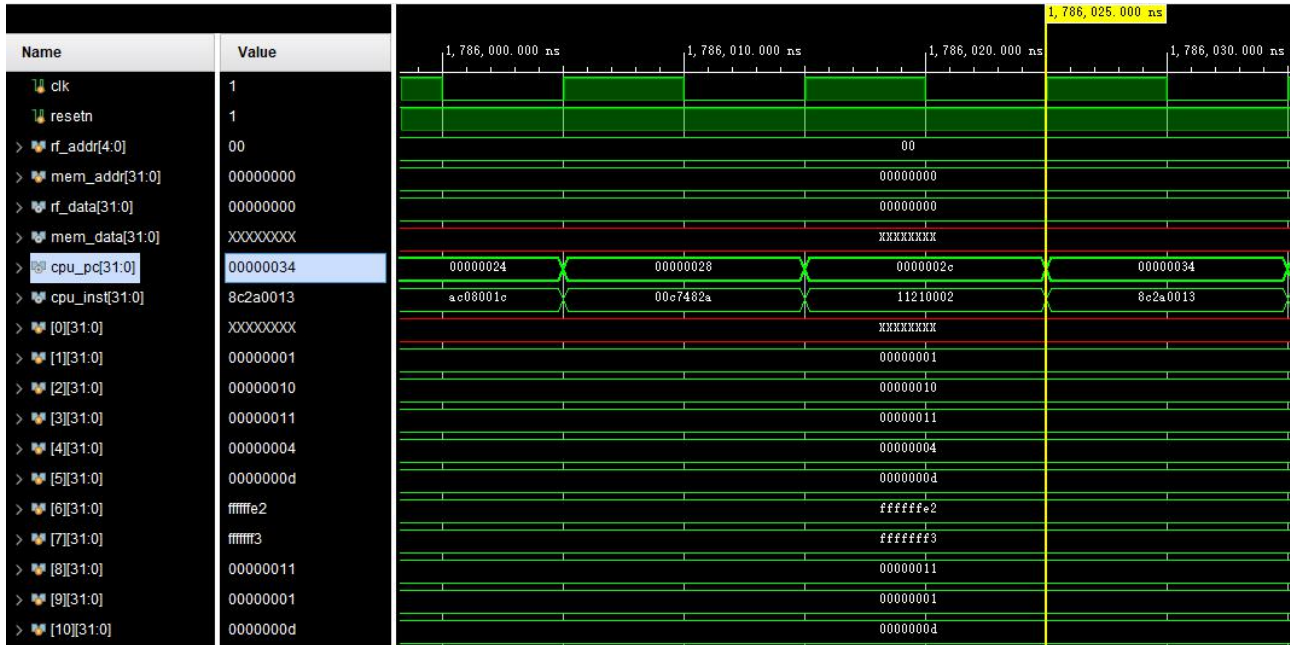
2cH



```
assign inst_rom[11] = 32'h11210002; // 2CH: beq $9,$1,#2 | 跳转到指令34H
```


指令编码 11210002H，对应汇编 beq \$9,\$1,#2。执行的操作为：9 号寄存器中的值 01H 与 1 号寄存器中的值 01H 比较，相等，跳转到 34H（2cH + 两个 4）

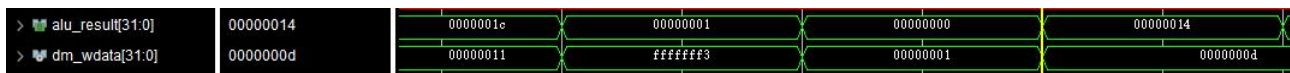
34H



```
assign inst_rom[13] = 32'h8C2A0013; // 34H: lw $10, #19($1) | $10 = 0000_000DH
```

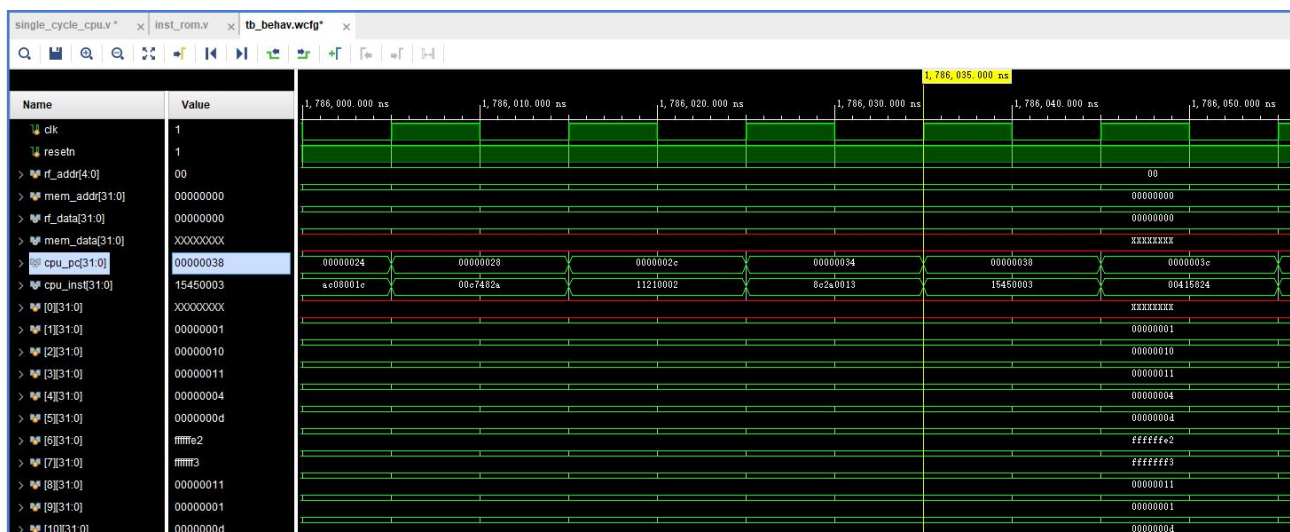
指令编码为 8C2A0013，对应汇编指令为 lw \$10,#19(\$1)，1 号寄存器中内容+19 后（14H）作为访存地址，读取内存中数据放入 10 号寄存器

1 号寄存器中内容为 01H，加 19 后是 20，也就是 14H，



通过仿真图像可以看出，alu 计算方寸地址为 14H，读出数据为 0dH，结果正确。

38H

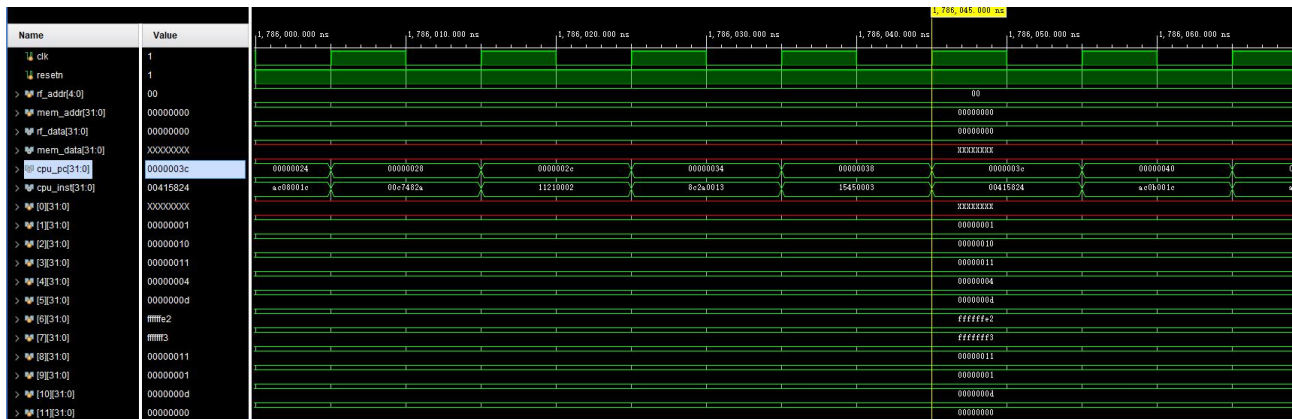


```
assign inst_rom[14] = 32'h15450003; // 38H: bne $10,$5,#3 | 不跳转
```

PC+4 后指令地址为 38H, 取出的指令编码为 15450003H, 对应的汇编代码为 bne \$10,\$5,#3, 指令执行功能为比较寄存器 10 和 5 中内容, 不相等则发生跳转。

通过仿真图像可以看出寄存器 10 和 5 中的内容都是 0dH, 故不发生跳转, 下一条指令地址应为 PC+4, 也就是 3CH

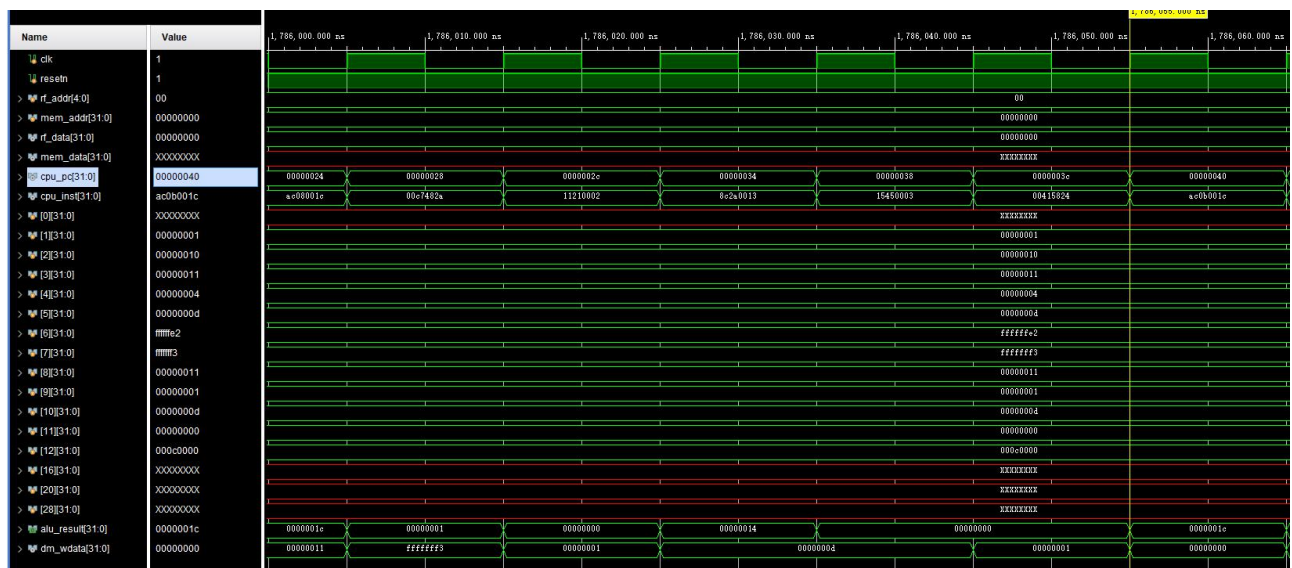
3CH



```
assign inst_rom[15] = 32'h00415824; // 3CH: and $11,$2,$1 | $11 = 0000_0000H
```

指令编码为 00415824H, 对应汇编指令为 and \$11,\$2,\$1, 对 2 号寄存器和 1 号寄存器中的内容进行逻辑与, 结果送 11 号寄存器, 结果 11 号寄存器中值为 0000 000H, 观察仿真图像, 结果正确

40H

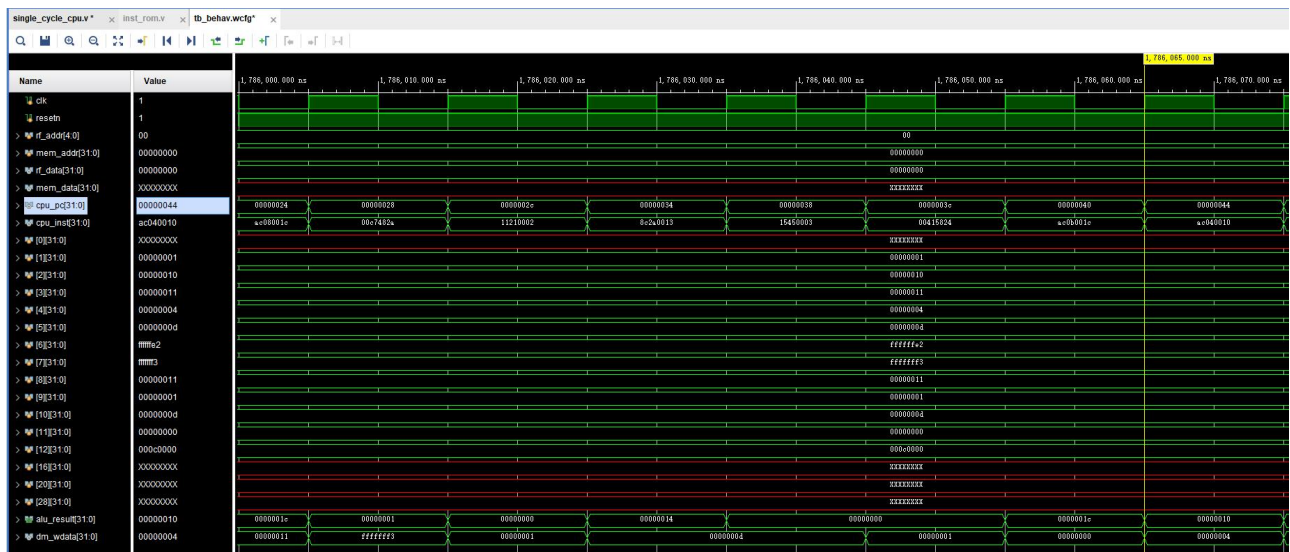


```
assign inst_rom[16] = 32'hAC0B001C; // 40H: sw $11,28($0) | Mem[0000_001CH] = 0000_0000H
```

指令编码为 AC0B001C, 对应汇编指令为 sw \$11,28(\$0), 将 11 号寄存器中的内容加载进 0+28 处地址的内存中

通过上图可以看到 alu 运算地址结果为 1c, dm 值为 11 号寄存器中的内容 0000 0000H, 结果正确

44H

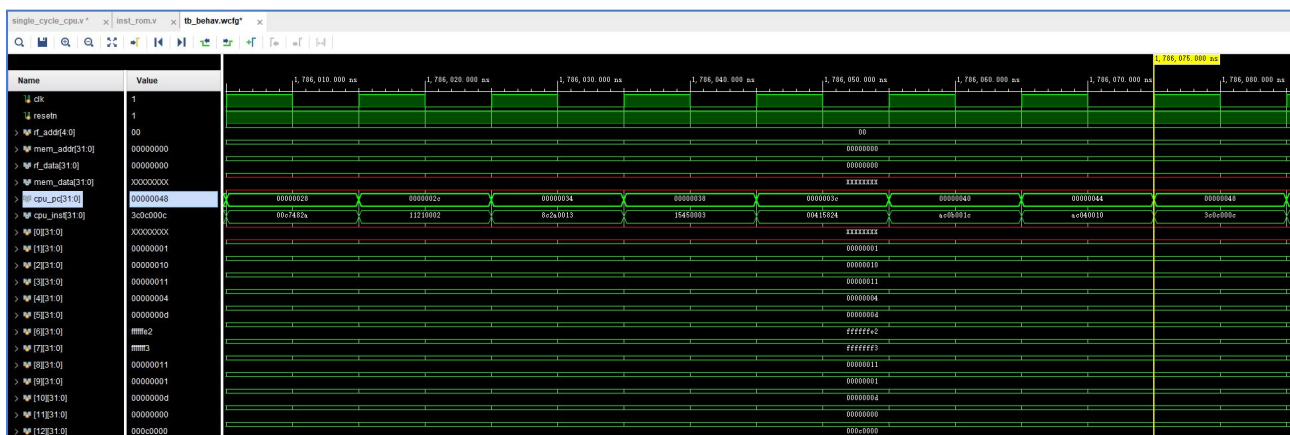


```
assign inst_rom[17] = 32'hAC040010; // 44H: sw $4, #16($0) | Mem[0000_0010H] = 0000_0004H
```

指令编码为 AC040010H,对应汇编指令为 `sw $4, #16($0)`, 加载 4 号寄存器中的内容进入内存地址为 16 处。

通过仿真图像可以看到 4 号寄存器中值为 0004H, alu 运算访存地址为 10H, 写入数据的值 dm_wdata 为 0004H。结果正确

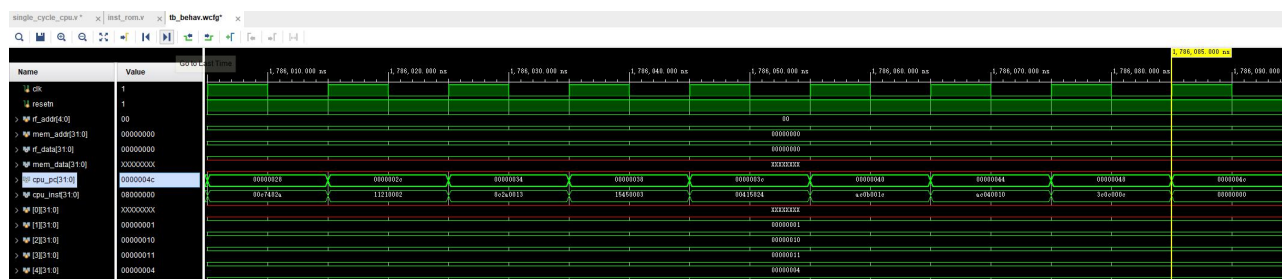
48H



```
assign inst_rom[18] = 32'h3C0C0000; // 48H: lui $12, #12 | [R12] = 000C_0000H
```

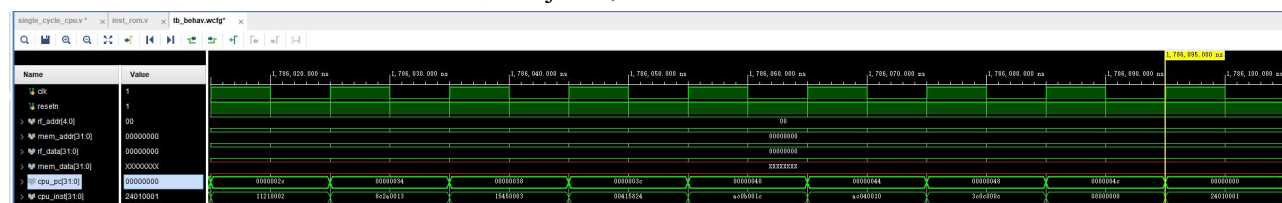
指令编码为 3C0C000CH,对应汇编指令为 `lui $12, #12`, 指令功能为高位加载, 将立即数 12 加载进 12 号寄存器的高位, 地位填充 0, 故 12 号寄存器结果应为 000C 0000H, 观察仿真图像, 结果正确

4CH



```
assign inst_rom[19] = 32'h08000000; // 4CH: j 00H | 跳转指令00H
```

指令编码为 0800 0000H，对应汇编指令为 j 00H，指令结果为将 00H 送入 PC，无条件跳转到 00H 处。



点击下一个时钟周期，发现来到了 00H 处，实验结果正确。

实验总结

通过本次实验，我更加清楚的了解单周期 cpu 运作的原理。

首先对指令的来源，有三种方式，分别是 pc+4,分支和跳转，要予以区分。顺序执行 $pc = pc + 4$ ，分支要判断是 beq 还是 bne，跳转为 $PC = PC + offset \ll 2$ ，无条件跳转为 $PC = \{PC[31:28], target \ll 2\}$

根据指令不同位置取出不同的数据，操作码是 31 到 26，rs 是 25 到 21，rt 是 20 到 16，rd 是 15 到 11，特殊域 10 到 6，功能码 5 到 0，立即数 15 到 0，地址偏移量 15 到 0，j 指令目标地址 25 到 0。

要根据 op 和 funct 等信息确定指令是执行的哪种操作，并根据操作类型生成 alu 控制信号。对立即数进行扩展，进行 alu 运算。

访存阶段要确定内存写使能，非 resetn 状态下有效。内存写的地

址为 alu 运算结果，数据为 rt 寄存器值。写回阶段要判断是写入 rt 还是 rd，是写入 alu 运算结果还是 load 结果。

设计单周期的 cpu 不仅要熟悉指令，更要清清楚楚的理解好单周期 cpu 的运作流程，以及每种操作对应的控制信号序列。