



2025/10/16

實驗六

序向邏輯練習

姓名：林承羿

學號：01257027

班級：資工 3A

E-mail：IanLin6225@gmail.com

※ 注意

1. 繳交時一律轉 PDF 檔
2. 繳交期限為下周上課前
3. 一人繳交一份
4. 檔名請按照作業檔名格式進行填寫，未依照格式不予批改
5. 檔名範例：學號_姓名_HW6

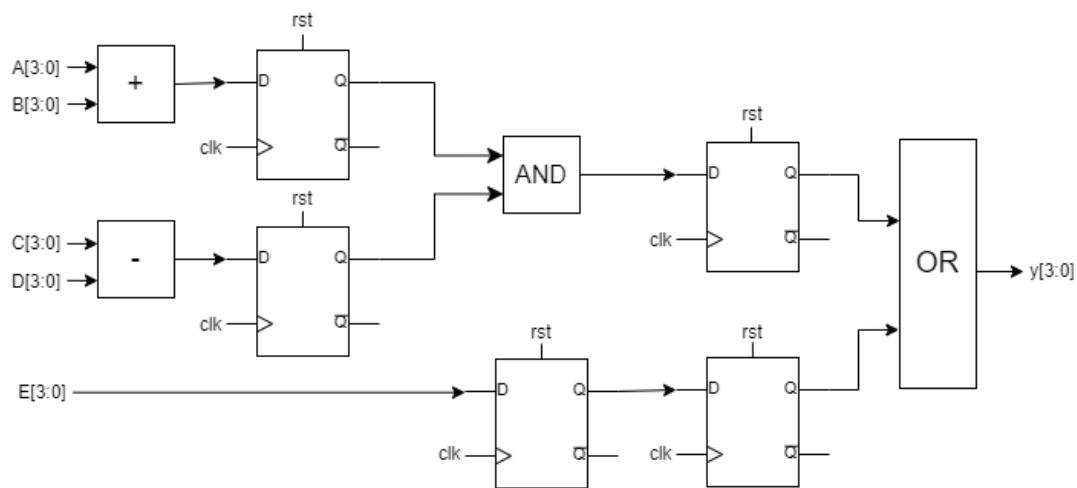
1、Pipeline

● 實驗說明：

1. 使用 pipeline 做 10 筆 $((A+B) \& (C-D))|E$ 的運算。
2. 測資：

	第 1 筆	第 2 筆	第 3 筆	第 4 筆	第 5 筆	第 6 筆	第 7 筆	第 8 筆	第 9 筆	第 10 筆
A	6	4	1	8	6	11	6	11	7	2
B	7	8	9	7	10	9	8	10	4	8
C	8	7	6	3	3	6	2	4	10	11
D	3	3	3	7	3	5	7	3	7	13
E	10	1	5	2	10	6	1	2	9	5

● 系統硬體架構方塊圖（接線圖）：



● 系統架構程式碼、測試資料程式碼與程式碼說明 截圖請善用 **win+shift+S**

```

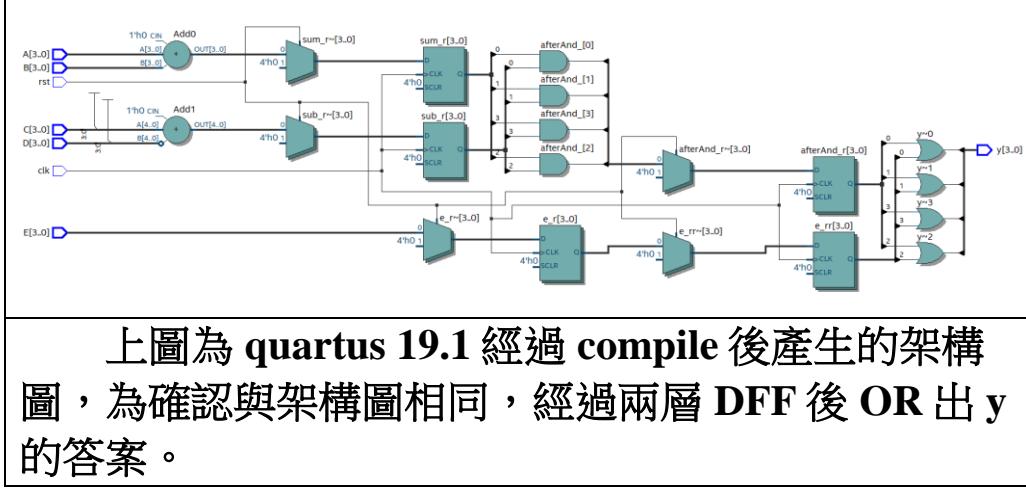
design > simplePipe.sv > ...
1  module simplePipe (
2      input logic rst, clk,
3      input logic [3:0] A, B, C, D, E,
4      output logic [3:0] y
5  );
6      // pipe 1
7      logic [3:0] sum_, sum_r, sub_, sub_r, e_, e_r;
8      assign sum_ = A+B;
9      assign sub_ = C-D;
10     assign e_ = E;
11     always_ff @(posedge clk) begin
12         if (rst) begin
13             sum_r <= 0;
14             sub_r <= 0;
15             e_r <= 0;
16         end
17         else begin
18             sum_r <= sum_;
19             sub_r <= sub_;
20             e_r <= e_;
21         end
22     end
23
24     // pipe 2
25     logic [3:0] afterAnd_, afterAnd_r, e_rr;
26     assign afterAnd_ = sum_r & sub_r;
27     always_ff @(posedge clk) begin
28         if (rst) begin
29             e_rr <= 0;
30             afterAnd_r <= 0;
31         end
32         else begin
33             e_rr <= e_r;
34             afterAnd_r <= afterAnd_;
35         end
36     end
37
38     // after pipe2 'or'
39     assign y = afterAnd_r | e_rr;
40 endmodule

```

以上 code 註解也看得出來粗略地分成三個部分，
主要以 DFF 作為切分點，並將_設計成組合邏輯輸

出，_r 表示經過一層序向邏輯的輸出，_rr 表示經過兩層序向邏輯的輸出。

● 架構圖：



● 模擬結果與結果說明：

Testbench :

```

simulation > tb > testbench.sv > testbench
1  module testbench;
2      logic rst;
3      logic clk;
4      logic [3:0] A, B, C, D, E, y;
5
6      simplePipe mySimplePipe (
7          .rst (rst),
8          .clk (clk),
9          .A (A),
10         .B (B),
11         .C (C),
12         .D (D),
13         .E (E),
14         .y (y)
15     );
16
17     initial
18     begin
19         clk = 0;
20         rst = 1;
21         #20 rst = 0;
22         #30 A = 6; B = 7; C = 8; D = 3; E = 10;
23         #40 A = 4; B = 8; C = 7; D = 3; E = 1;
24         #50 A = 1; B = 9; C = 6; D = 3; E = 5;
25         #60 A = 8; B = 7; C = 3; D = 7; E = 2;
26         #70 A = 6; B = 10; C = 3; D = 3; E = 10;
27         #80 A = 11; B = 9; C = 6; D = 5; E = 6;
28         #90 A = 6; B = 8; C = 2; D = 7; E = 1;
29         #100 A = 11; B = 10; C = 4; D = 3; E = 2;
30         #110 A = 7; B = 4; C = 10; D = 7; E = 9;
31         #120 A = 2; B = 8; C = 11; D = 13; E = 5;
32         #3000 $stop;
33     end
34
35     always #10 clk = ~clk;
36 endmodule

```

這是本人此題的 testbench，配合 pipe 說明用到的第一筆輸入，且確認與題目所述的輸入相同。

全部結果：



雙重結果確認：

sourceCode > C++ testSv.cc > main(void)

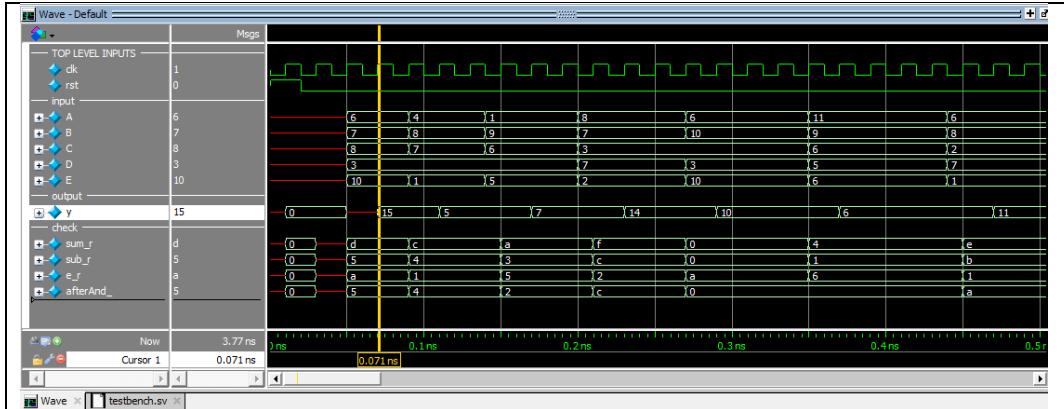
```
1 # include <bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3
4 int main(void) {
5     vector<int> A {6, 4, 1, 8, 6, 11, 6, 11, 7, 2};
6     vector<int> B {7, 8, 9, 7, 10, 9, 8, 10, 4, 8};
7     vector<int> C {8, 7, 6, 3, 3, 6, 2, 4, 10, 11};
8     vector<int> D {3, 3, 3, 7, 3, 5, 7, 3, 7, 13};
9     vector<int> E {10, 1, 5, 2, 10, 6, 1, 2, 9, 5};
10    vector<int> ans;
11    int mymod = 16;
12    for(int i = 0; i < A.size(); i++) {
13        int tmpsum = (A[i]+B[i]) % mymod;
14        int tmpsub = (C[i]-D[i]) % mymod;
15        int tmpand = (tmpsum & tmpsub) % mymod;
16        int tmpans = (tmpand | E[i]) % mymod;
17        ans.push_back(tmpans);
18    }
19    for(auto &x : ans) cout<<x<<" ";
20    cout<<endl;
21 }
```

問題 輸出 偵錯主控台 終端機 連接埠

● root → /workspaces/C++ \$./a
15 5 7 14 10 6 11 3 11 15
◆ root → /workspaces/C++ \$

上圖為一個本人依照此題撰寫的 C++ code，從 terminal 輸出可看出與波形圖輸出一模一樣。

說明 pipe：



此圖加上了 check 欄，為證明有 pipe，可發現在黃色線(表示得到 and 結果)一個 clk 後跑出第一個結果 15，且同時算出第二筆輸入的 and 值 4。

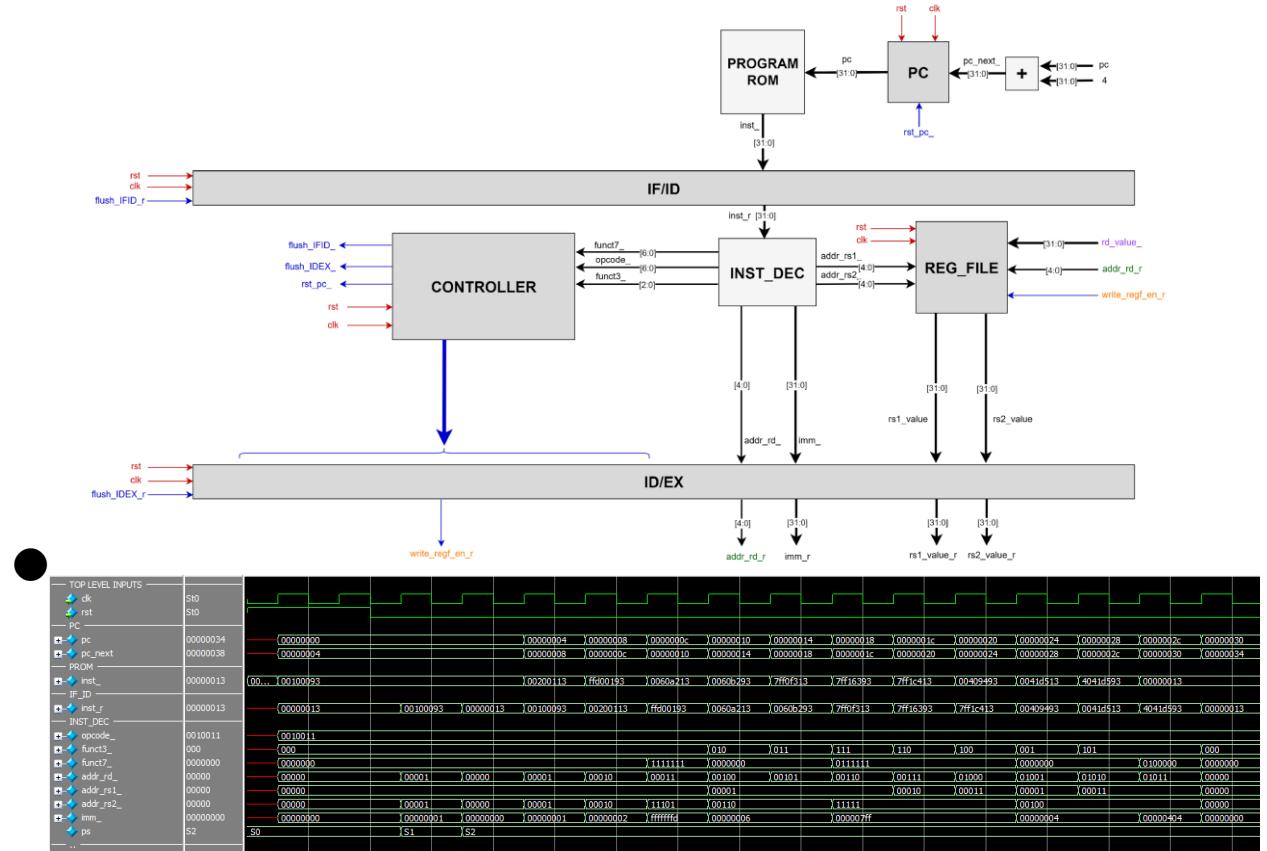
在初始化後，可看到於 $\text{rst}=1$ 區間的 posedge clk 後，第一層 pipe 輸出全初始化為 0，且 $\text{rst}=0$ 後的第一個 low level(#30)在 testbench 吃到第一筆輸入，經過兩個 posedge clk 後輸出第一筆 $y=15$ ，也符合兩層 DFF 需要兩個 clk 才得知 y 的設計。

2、Pipeline

● 實驗說明：

- 完成下圖架構，Program_Rom 已提供
- 確保程式計數器 (pc) 正確計數，以及指令 (inst 和 inst_r) 被正確提取。

● 系統硬體架構方塊圖（接線圖）：



● 系統架構程式碼、測試資料程式碼與程式碼說明

截圖請善用 **win+shift+S**

A. 以下截圖按 mycpu.sv 中出現的 module 順序

1. mycpu.sv

```
design > mycpu.sv > mycpu > [ ]inst_
  1 `define I_NOP 32'h13
  2 module mycpu(
  3     input logic clk, rst
  4 );
  5
  6     logic rst_pc_;
  7     logic [31:0] pc,pc_next, pc_r;
  8     assign pc_next = pc+4;
  9     always_ff @(posedge clk) begin
 10         if (rst|rst_pc_) begin
 11             pc <= 0;
 12         end
 13         else begin
 14             pc <= pc_next;
 15         end
 16     end
 17
 18     logic [31:0] inst_;// program rom
 19     Program_Rom myprogram_rom (
 20         // in
 21         .Rom_addr (pc),
 22         // out
 23         .Rom_data (inst_)
 24     );
 25
 26
```

```
27 // pipe 1 IF_ID
28 logic flush_IFID_;
29 logic [31:0] inst_r;
30 assign rst_or_flush_IFID_ = rst | flush_IFID_;
31 always_ff @(posedge clk) begin
32     if (rst_or_flush_IFID_) begin
33         inst_r <= `I_NOP;
34         pc_r <= 0;
35     end
36     else begin
37         inst_r <= inst_;
38         pc_r <= pc;
39     end
40 end
41
42 // INST_DEC
43 logic [6:0] funct7_, opcode_;
44 logic [4:0] addr_rs1_, addr_rs2_, addr_rd_;
45 logic [2:0] funct3_;
46 logic [31:0] imm_;
47 INST_DEC myinst_dec (
48     .inst_r (inst_r),
49     .funct7_ (funct7_),
50     .opcode_ (opcode_),
51     .addr_rs1_ (addr_rs1_),
52     .addr_rs2_ (addr_rs2_),
53     .addr_rd_ (addr_rd_),
54     .funct3_ (funct3_),
55     .imm_ (imm_)
56 );
57
```

```
58 // Reg file
59 logic write_regf_en_r;
60 logic [4:0] addr_rd_r;
61 logic [31:0] rd_value, rs1_value, rs2_value;
62 Reg_file myreg (
63     .clk (clk),
64     .rst (rst),
65     .write_regf_en (write_regf_en_r),
66     .addr_rd (addr_rd_r),
67     .addr_rs1 (addr_rs1_),
68     .addr_rs2 (addr_rs2_),
69     .rd_value (rd_value),
70     .rs1_value (rs1_value),
71     .rs2_value (rs2_value)
72 );
73
74 // pipe 2 ID_EX
75 logic flush_INDEX_;
76 assign rst_or_flush_INDEX_ = rst | flush_INDEX_;
77 logic [31:0] imm_r, rs1_value_r, rs2_value_r;
78 always_ff @(posedge clk) begin
79     if (rst_or_flush_INDEX_) begin
80         write_regf_en_r <= 0;
81         addr_rd_r <= 0;
82         imm_r <= 0;
83         rs1_value_r <= 0;
84         rs2_value_r <= 0;
85     end
86 end
```

```
87
88     // controller
89     logic sel_pc;
90     controller mycontroller(
91         // in
92         .funct7_ (funct7_),
93         .opcode_ (opcode_),
94         .rst (rst),
95         .clk (clk),
96         .funct3_ (funct3_),
97         // out
98         .flush_IFID_ (flush_IFID_),
99         .flush_INDEX_ (flush_INDEX_),
100        .rst_pc_ (rst_pc_),
101        .sel_pc (sel_pc)
102    );
103 endmodule
```

2. Program_rom.sv

```
design > Program_Rom.sv > ...
1  module Program_Rom(
2      input  logic [31:0] Rom_addr,
3      output logic [31:0] Rom_data
4  );
5
6      always_comb begin
7          case (Rom_addr)
8              32'h0 : Rom_data = 32'hff00093; //addi x1, x0, -5
9              32'h4 : Rom_data = 32'h00100113; //addi x2, x0, 1
10             32'h8 : Rom_data = 32'h000600102; //slt x3, x0, 6
11             32'hc : output logic [31:0] Rom_data;
12             32'h10 : Rom_data = 32'hff17293; //andi x5, x2, 2047
13             default: Rom_data = 32'h00000013; //NOP
14         endcase
15     end
16 endmodule
17
18
```

3. INST_DEC

```
design > INST_DEC.sv > ...
1  module INST_DEC (
2      input logic [31:0] inst_r,
3      output logic [6:0] funct7_, opcode_,
4      output logic [4:0] addr_rs1_, addr_rs2_, addr_rd_,
5      output logic [2:0] funct3_,
6      output logic [31:0] imm_
7  );
8      assign opcode_ = inst_r[6:0];
9      assign addr_rd_ = inst_r[11:7];
10     assign funct3_ = inst_r[14:12];
11     assign addr_rs1_ = inst_r[19:15];
12     assign addr_rs2_ = inst_r[24:20];
13     assign funct7_ = inst_r[31:25];
14     assign imm_ = {{20{inst_r[31]}}, inst_r[31:20]};
15
16 endmodule
17
```

4. Reg_file

```
design > Reg_file.sv > ...
1  module Reg_file(
2      input  logic clk,
3      input  logic rst,
4      input  logic write_regf_en,
5      input  logic [4:0] addr_rd,
6      input  logic [4:0] addr_rs1,
7      input  logic [4:0] addr_rs2,
8      input  logic [31:0] rd_value,
9
10     output logic [31:0] rs1_value,
11     output logic [31:0] rs2_value
12 );
13
14     logic [31:0] regs[0:31];
15     logic addr_rd_not_0;
16     integer i;
17
18     assign addr_rd_not_0 = ~addr_rd;
19
20     assign rs1_value = regs[addr_rs1];
21     assign rs2_value = regs[addr_rs2];
22
23     always_ff@(posedge clk)
24     begin
25         if(rst) begin
26             for(i = 0; i < 32; i = i+1) begin:rst_keywords
27                 regs[i] <= 0;
28             end
29         end
30         else begin
31             // Write
32             if (write_regf_en && addr_rd_not_0)
33                 regs[addr_rd] <= #1 rd_value;
34         end
35     end
36
37 endmodule
```

5. controller.sv

```
design > controller.sv > controller
  1  module controller (
  2    input logic [6:0] funct7_, opcode_,
  3    input logic rst, clk,
  4    input logic [2:0] funct3_,
  5    output logic flush_IFID_, flush_INDEX_, rst_pc_, sel_pc_
  6  );
  7    typedef enum {s0, s1, s2} fsm_state;
  8    fsm_state ps, ns;
  9
 10   always_ff @(posedge clk) begin
 11     if (rst) begin
 12       ps <= #1 s0;
 13     end
 14     else begin
 15       ps <= #1 ns;
 16     end
 17   end
```

```

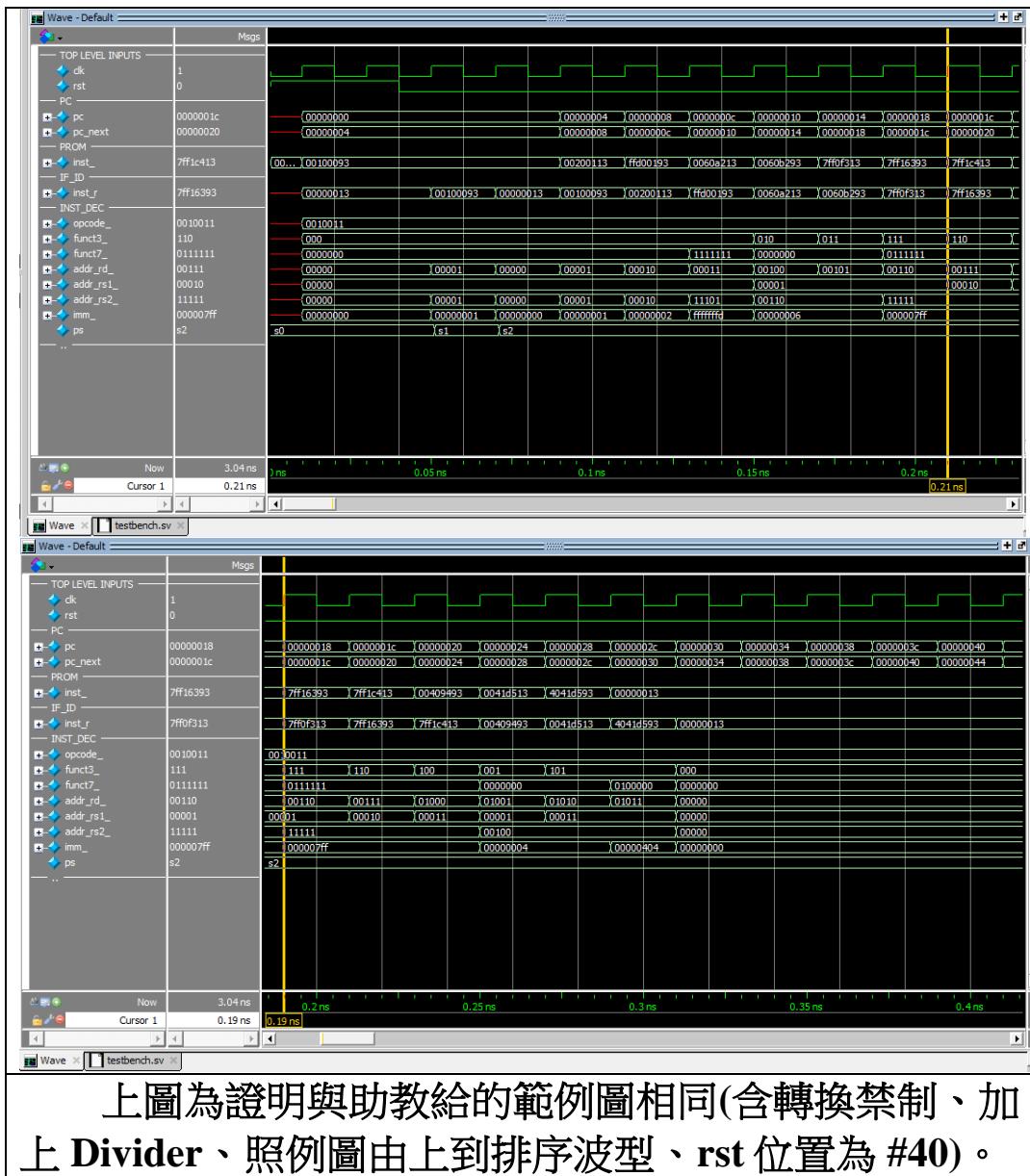
18
19     always_comb begin
20         rst_pc_ = 0;
21         sel_pc = 0;
22         flush_IFID_ = 0;
23         flush_INDEX_ = 0;
24         ns = ps;
25         unique case (ps)
26             s0: begin
27                 // flush_IFID_ = 1;
28                 flush_INDEX_ = 1;
29                 rst_pc_ = 1;
30                 ns = s1;
31             end
32             s1: begin
33                 flush_IFID_ = 1;
34                 flush_INDEX_ = 1;
35                 rst_pc_ = 1;
36                 ns = s2;
37             end
38             s2: begin
39             end
40         endcase
41     end
42 endmodule

```

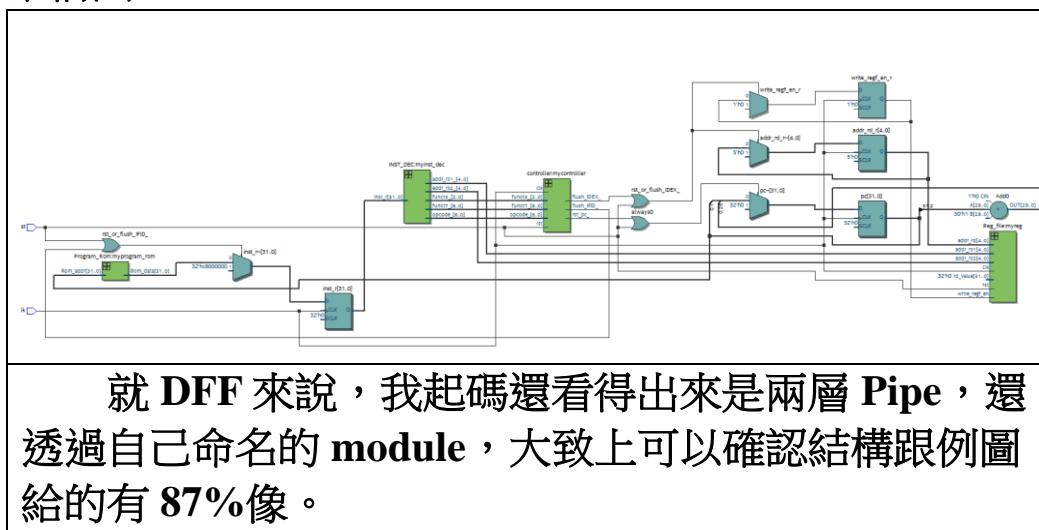
可以看到與上課 demo 的主要差別為，狀態 s1 的 flush_IFID_ = 1; 被註解，改取為 default 的 flush_IFID_ = 0;。

這原因是觀察附的波形圖，在 s1 時 inst_r 顯示不為 13 (I_NOP 之值)，即在 s1 狀態未 reset。而 controller 不能控制 rst 線，只能控制一同 or 的 flush_IFID_，且 rst 此時為 0，即只要 flush_IFID_ 不為 1 就不會是 13。

●模擬結果與結果說明：



● 架構圖：



● 結論與心得：

經過此次的實驗，我學會寫 cpu 中的 fetch cycle，刻完了 cpu 大致上的架構(應該：P)，但從 demo 的情況~我學習狀況大概應該算是相當慘烈的。

但我只能說，牢我還是會做穿的，我大概也就只能每次慢慢的把進度追上，慢慢習慣寫硬體的步調，感謝助教跟朋友每次耐心的解決的紅色的線跟問題。