



計算機系統設計

危障處理-前饋單元



Mao-Hsu Yen
yenmh@mail.ntou.edu.tw

危障 (Hazard)

● 結構危障 (Structural Hazards)

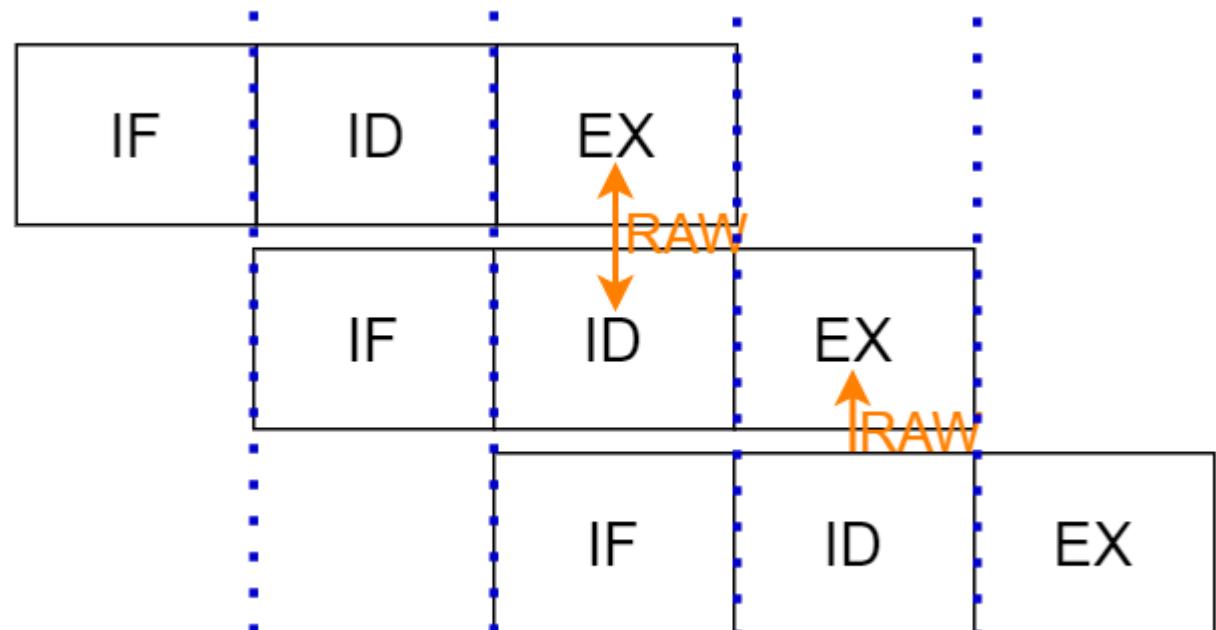
- Hardware resource conflict. For eg: two instructions require access to memory in the same clock cycle.
 - ◆ 解法：採用哈佛架構 (Harvard architecture)

● 資料危障 (Data Hazards)

- ~~WAW~~ (Write-After-Write)
- RAW (Read-After-Write)
 - ◆ 解法：加入前饋單元 (Forwarding Unit)
- ~~WAR~~ (Write-After-Read)

● 控制危障 (Control Hazards)

- Caused by Jump/Branch instructions
 - ◆ 解法：清洗 (Flush)

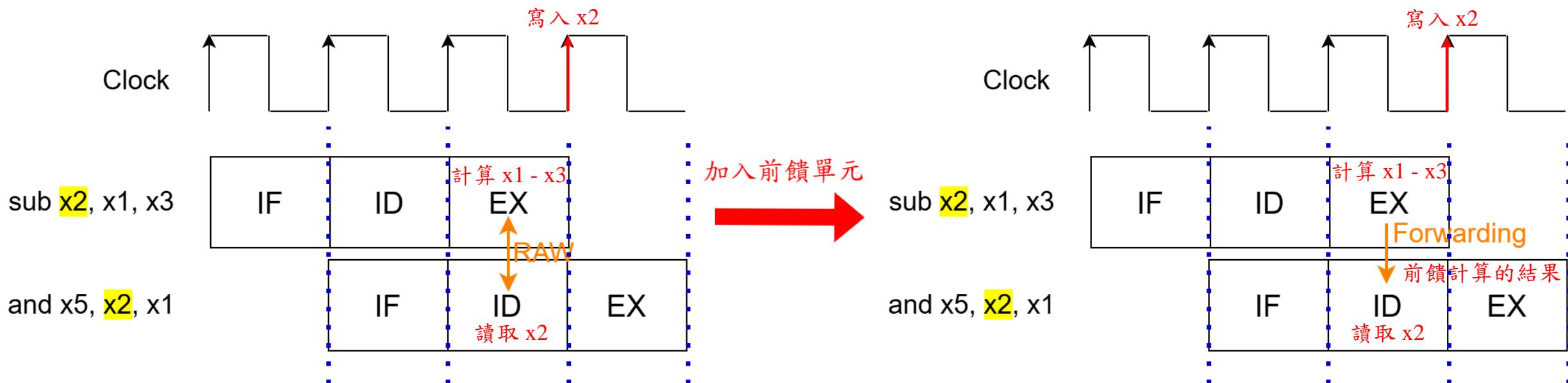


資料危障 (Data Hazards)



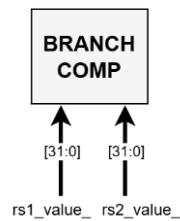
● RAW (Read-After-Write)

- 在管線化的情況下，當第一個指令 ($\text{sub } x2, x1, x3$) 執行到 EX 階段時，第二個指令 ($\text{and } x5, x2, x1$) 正在讀取暫存器 $x2$ 的值，因此第二個指令所讀到的暫存器 $x2$ 的值並不是第一個指令的結果。



前饋單元

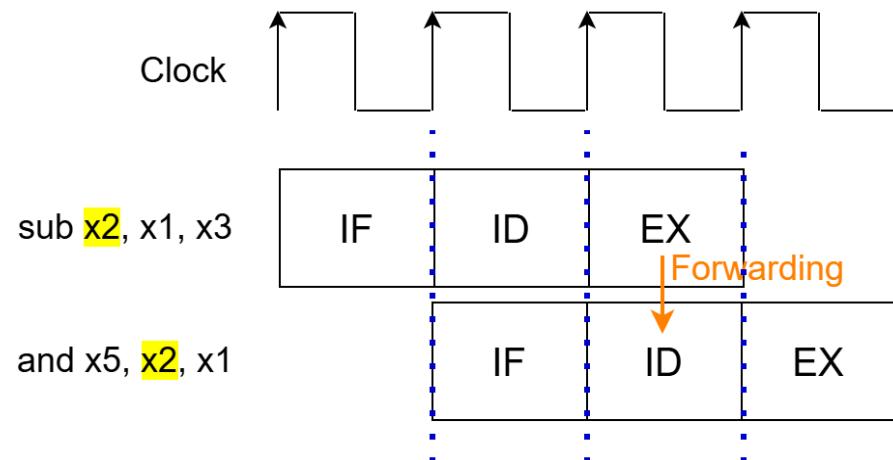
※注意 Branch Comp 的 rs1_value 和 rs2_value
皆須改成 rs1_value_ 和 rs2_value_



● 前饋單元 (Forwarding Unit)

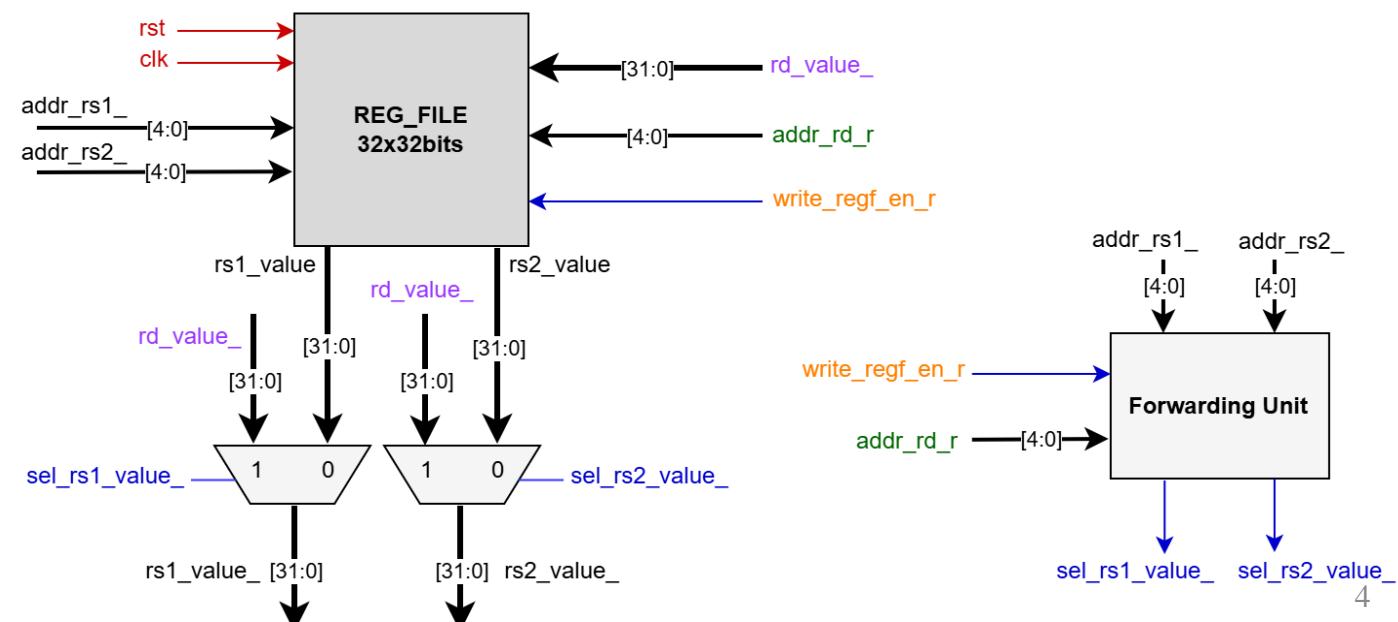
- 前饋單元在兩指令發生 RAW 危障時，會將第一筆指令運算之結果提早回傳至指令解碼階段。
- 前饋條件有以下兩點：
 1. 第一筆指令有寫入暫存器的動作 (`write_regf_en_r == 1`)。
 2. 第一筆指令的目標暫存器 (rd) 和第二個指令的來源暫存器 (rs1 或 rs2) 相同。

rs1_value 是否前饋 = (write_regf_en_r == 1) & (addr_rd_r == addr_rs1_)

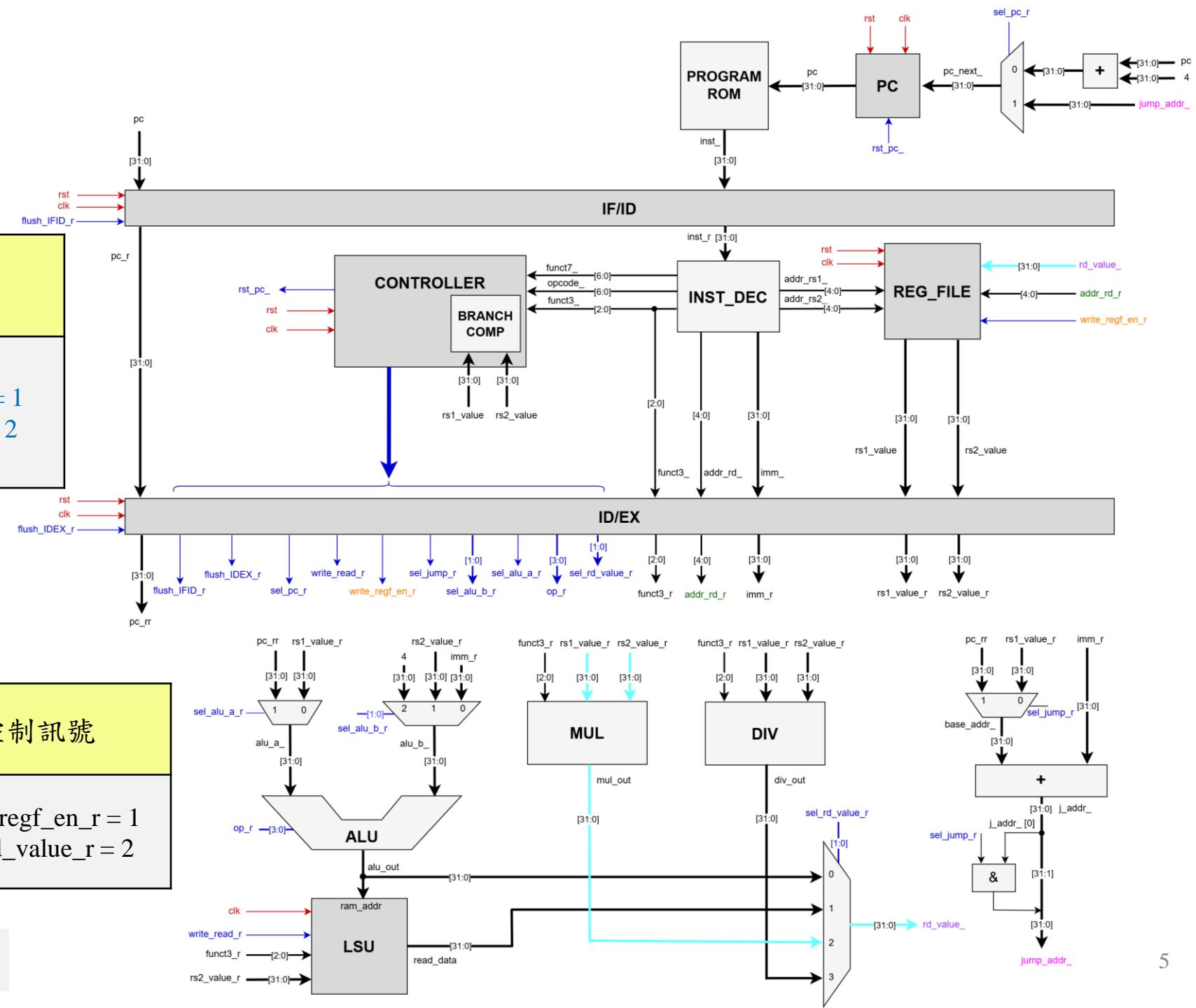


//兩個條件來判斷是否前饋

```
assign sel_rs1_value_ = write_regf_en_r & (addr_rd_r == addr_rs1_);  
assign sel_rs2_value_ = write_regf_en_r & (addr_rd_r == addr_rs2_);  
assign rs1_value_ = sel_rs1_value_ ? rd_value_ : rs1_value;  
assign rs2_value_ = sel_rs2_value_ ? rd_value_ : rs2_value;
```



上周完成之架構



動作

控制訊號

if ((opcode_ == `Opcode_R_M)
&& (funct3_ == `F_MUL)
&& (funct7_ == 7'b000_0001))
發出 LB 的控制訊號

write_regf_en_ = 1
sel_rd_value_ = 2

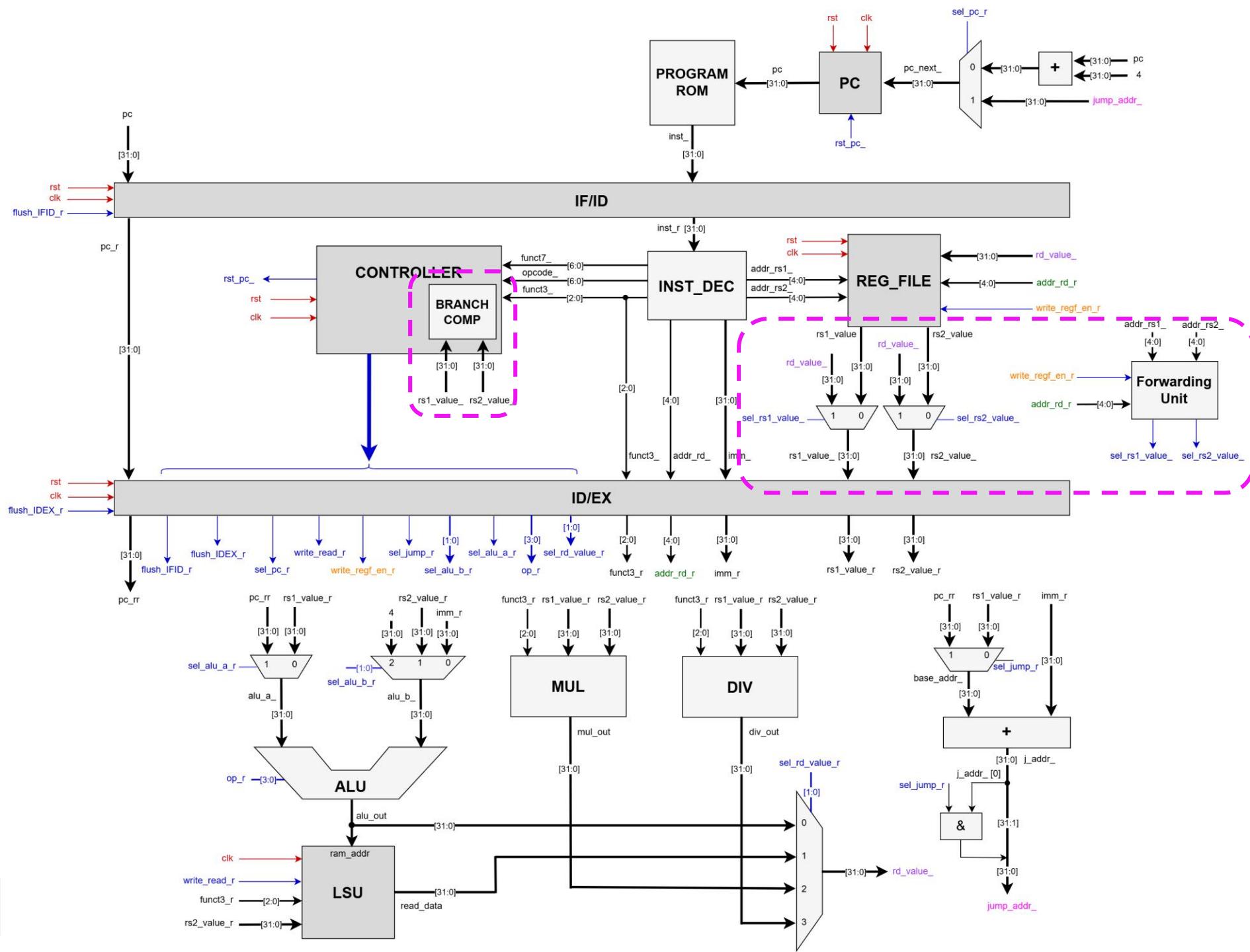
動作

控制訊號

rd_value_ \leftarrow
(rs1_value_r \times rs2_value_r) [31:0]

write_regf_en_r = 1
sel_rd_value_r = 2

新架構

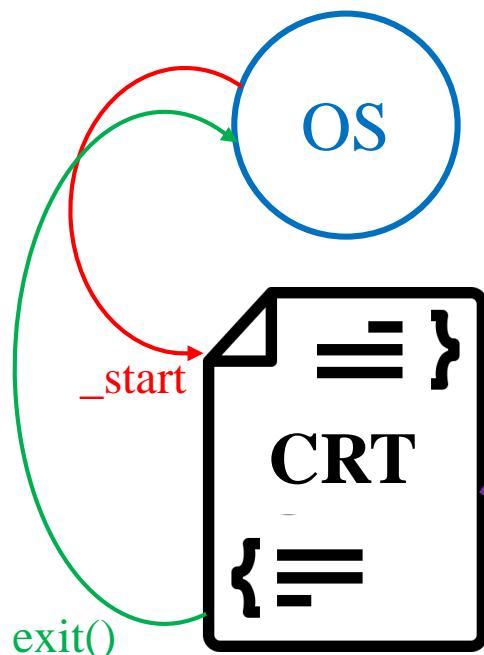


main() 函數的開始與結束 (1/2)

- 執行 C 或 C++ 程式時，作業系統讀入可執行檔 (如 .elf) 並跳到 entry point (通常是 C runtime 的 `_start`)，也就是說 Program Counter 指到 `_start`)。C runtime 負責初始化程式環境 (如 Stack、全域變數、命令列參數等)，然後呼叫使用者的 `main()`。
- `main()` 結束後，C runtime 透過 `exit()` 將控制權和結束狀態交回作業系統，由 OS 負責清理資源。

※ C runtime (CRT) 介紹

1. 由編譯器工具鏈提供的函式庫與啟動程式碼 (startup code) 集合。
2. 在 `main()` 前後負責初始化與收尾。
3. 不同平台提供不同 CRT，如 GCC 的 `glibc/newlib`、Microsoft Visual C++ (MSVC) 的 `MSVCRT`，嵌入式平台可能使用輕量級 CRT。



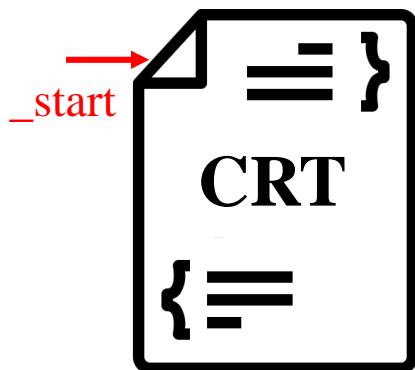
```
1 // 費式數列函數 (遞迴方式)
2 int fibonacci_recursive(int); // 函式宣告
3
4 int main() {
5     // 使用 register 關鍵字並指定 asm("x31")
6     // 將變數強制綁定到 x31 暫存器
7     register int ans asm("x31");
8
9     ans = fibonacci_recursive(10);
10
11 }
```

A purple arrow labeled "call main()" points from the OS circle to the start of the main() function definition. Another purple arrow labeled "return 0;" points from the end of the main() function back to the OS circle.

```
12
13
14 int fibonacci_recursive(int n) { // 函式定義
15     if (n <= 1) {
16         return n;
17     }
18     return fibonacci_recursive(n - 1) + fibonacci_recursive(n - 2);
19 }
```

main() 函數的開始與結束 (2/2)

- 在沒有作業系統的 RISC-V 裸機環境中，當 Reset 發生後，Program Counter (PC) 會指向 C Runtime (CRT) 的 `_start`。由於系統中沒有作業系統介入，`main()` 的執行結束無法回傳到任何管理程式，因此通常不應依賴返回值，以避免 PC 跳往未定義的記憶體區域或執行錯誤指令。
- 在嵌入式產品中，廠商通常會提供對應的 CRT，開發者只需撰寫應用程式即可；而在自製裸機環境中，CRT 需由開發者自行實作，例如在後續範例中使用 `li sp, 0x1fc` 來設定 Stack Pointer 的初始位址。



Call main()

```
1 // 費式數列函數 (遞迴方式)
2 int fibonacci_recursive(int); // 函式宣告
3
4 int main() {
// 使用 register 關鍵字並指定 asm("x31")
// 強制將變數綁定到 RISC-V 的 x31 暫存器
register int ans asm("x31");
5
6     ans = fibonacci_recursive(10);
7
8     while(1);
9 }
10
11
12
13
14 int fibonacci_recursive(int n) { // 函式定義
15     if (n <= 1) {
16         return n;
17     }
18     return fibonacci_recursive(n - 1) + fibonacci_recursive(n - 2);
19 }
```

C 語言範例 1：費式數列

```

1 // 費式數列函數 (遞迴方式)
2 int fibonacci_recursive(int); // 函式宣告
3
4 int main() {
5     // 使用 register 關鍵字並指定 asm("x31")
6     // 強制將變數綁定到 RISC-V 的 x31 暫存器
7     register int ans asm("x31");
8
9     ans = fibonacci_recursive(10);
10
11    while(1);
12}
13
14 int fibonacci_recursive(int n) { // 函式定義
15    if (n <= 1) {
16        return n;
17    }
18    return fibonacci_recursive(n - 1) + fibonacci_recursive(n - 2);
19}

```

※ 請將函式的宣告
與定義分開撰寫

編譯



暫存器	ABI	註解
x0	zero	Hard-wired zero
x1	ra	Return address
x2	sp	Stack pointer
x3	gp	Global pointer
x4	tp	Thread pointer
x5	t0	Temporary/alternate link register
x6 ~ x7	t1 ~ t3	Temporaries
x8 ~ x9	s0 ~ s1	Saved registers
x10 ~ x11	a0 ~ a1	Function arguments/return values

```

1 main:
2     addi   sp,sp,-16
3     sw    ra,12(sp)
4     sw    s0,8(sp)
5     addi  s0,sp,16
6     li    a0,10
7     call  fibonacci_recursive(int)
8     mv    a5,a0
9     mv    t6,a5
10
11    .L2:
12    j     .L2
13    fibonacci_recursive(int):
14        addi  sp,sp,-32
15        sw   ra,28(sp)
16        sw   s0,24(sp)
17        sw   s1,20(sp)
18        addi  s0,sp,32
19        sw   a0,-20(s0)
20        lw    a4,-20(s0)
21        li    a5,1
22        bgt  a4,a5,.L4
23        lw    a5,-20(s0)
24        j     .L5
25        lw    a5,-20(s0)
26        addi a5,a5,-1
27        mv    a0,a5
28        call  fibonacci_recursive(int)
29        mv    s1,a0
30        lw    a5,-20(s0)
31        addi a5,a5,-2
32        mv    a0,a5
33        call  fibonacci_recursive(int)
34        mv    a5,a0
35        add  a5,s1,a5
36
37        mv    a0,a5
38        lw    ra,28(sp)
39        lw    s0,24(sp)
40        lw    s1,20(sp)
41        addi sp,sp,32
42        jr    ra

```

暫存器	ABI	註解
x12 ~ x17	a2 ~ a7	Function arguments
x18 ~ x27	s2 ~ s11	Saved registers
x28 ~ x31	t3 ~ t6	Temporaries

C 語言範例 1：費式數列

- 由於本實作使用較小的記憶體 (2^9 Bytes)，因此需要重新指定 SP (Stack Pointer) 的位址，`li sp, 0x1fc`。
- 組譯的過程不需要 Label 中的參數，`fibonacci_recursive(i)`。

```
1 li sp,0x1fc
2 main:
3 addi sp,sp,-16
4 sw ra,12(sp)
5 sw s0,8(sp)
6 addi s0,sp,16
7 li a0,10
8 call fibonacci_recursive
9 mv a5,a0
10 mv t6,a5
11 .L2:
12 j .L2
13 fibonacci_recursive:
14 addi sp,sp,-32
15 sw ra,28(sp)
16 sw s0,24(sp)
17 sw s1,20(sp)
18 addi s0,sp,32
19 sw a0,-20(s0)
20 lw a4,-20(s0)
21 li a5,1
22 bgt a4,a5,.L4
23 lw a5,-20(s0)
24 j .L5
```

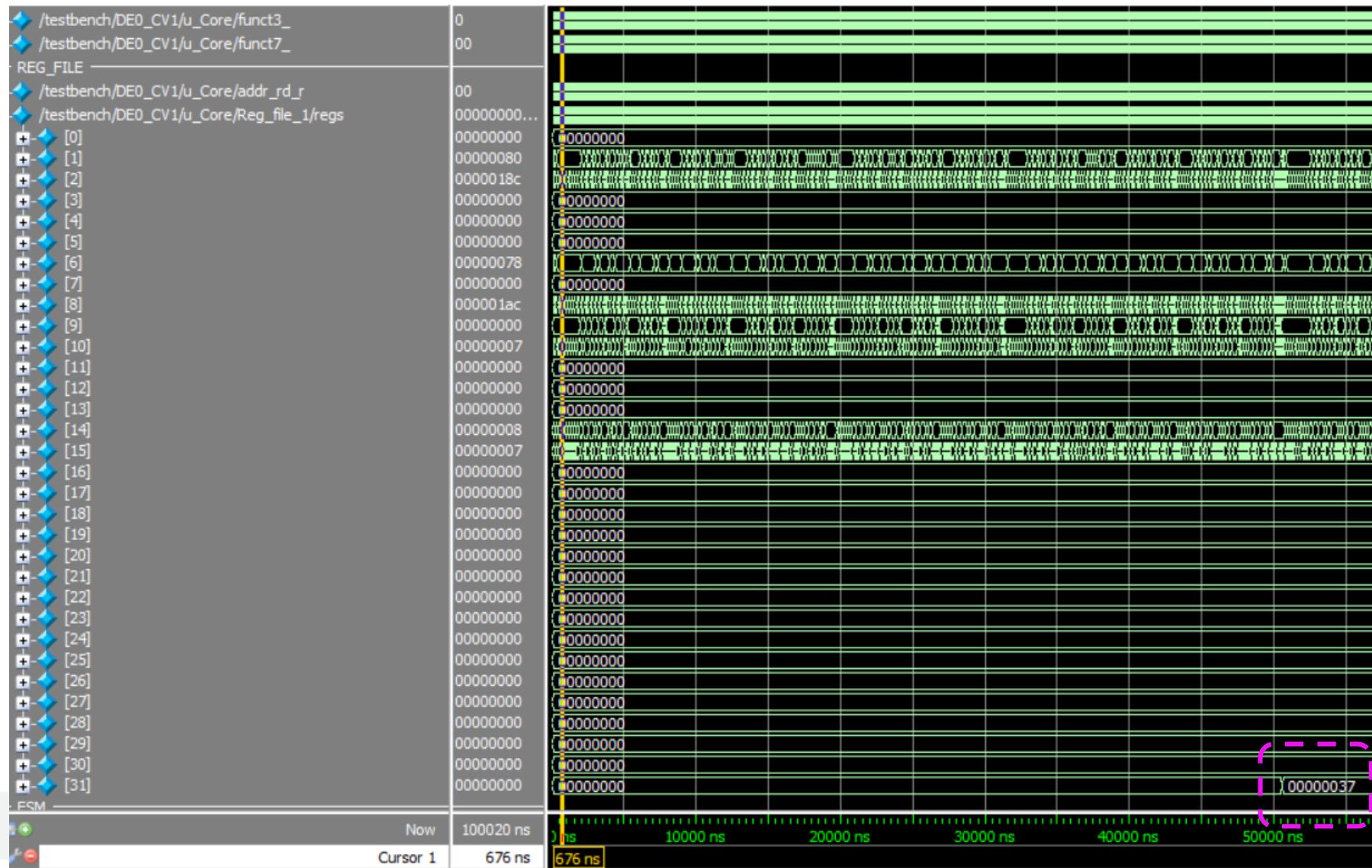
```
25 .L4:
26 lw a5,-20(s0)
27 addi a5,a5,-1
28 mv a0,a5
29 call fibonacci_recursive
30 mv s1,a0
31 lw a5,-20(s0)
32 addi a5,a5,-2
33 mv a0,a5
34 call fibonacci_recursive
35 mv a5,a0
36 add a5,s1,a5
37 .L5:
38 mv a0,a5
39 lw ra,28(sp)
40 lw s0,24(sp)
41 lw s1,20(sp)
42 addi sp,sp,32
43 jr ra
```

組譯

1	0x00000000	0xFF010113	addi x2 x2 -16
2	0x00000004	0x00112623	sw x1 12(x2)
3	0x00000008	0x00812423	sw x8 8(x2)
4	0x0000000C	0x01010413	addi x8 x2 16
5	0x00000010	0x00A00513	addi x10 x0 10
6	0x00000014	0x00000317	auipc x6 0
7	0x00000018	0x014300E7	jalr x1 x6 20
8	0x0000001C	0x00050793	addi x15 x10 0
9	0x00000020	0x00078F93	addi x31 x15 0
10	0x00000024	0x0000006F	jal x0 0
11	0x00000028	0xFE010113	addi x2 x2 -32
12	0x0000002C	0x00112E23	sw x1 28(x2)
13	0x00000030	0x00812C23	sw x8 24(x2)
14	0x00000034	0x00912A23	sw x9 20(x2)
15	0x00000038	0x02010413	addi x8 x2 32
16	0x0000003C	0xFEA42623	sw x10 -20(x8)
17	0x00000040	0xFEC42703	lw x14 -20(x8)
18	0x00000044	0x00100793	addi x15 x0 1
19	0x00000048	0x00E7C663	blt x15 x14 12
20	0x0000004C	0xFEC42783	lw x15 -20(x8)
21	0x00000050	0x0380006F	jal x0 56
22	0x00000054	0xFEC42783	lw x15 -20(x8)
23	0x00000058	0xFFFF78793	addi x15 x15 -1
24	0x0000005C	0x00078513	addi x10 x15 0
25	0x00000060	0x00000317	auipc x6 0
26	0x00000064	0xFC8300E7	jalr x1 x6 -56
27	0x00000068	0x00050493	addi x9 x10 0
28	0x0000006C	0xFEC42783	lw x15 -20(x8)
29	0x00000070	0xFFE78793	addi x15 x15 -2
30	0x00000074	0x00078513	addi x10 x15 0
31	0x00000078	0x00000317	auipc x6 0
32	0x0000007C	0xFB0300E7	jalr x1 x6 -80
33	0x00000080	0x00050793	addi x15 x10 0
34	0x00000084	0x000F487B3	add x15 x9 x15
35	0x00000088	0x00078513	addi x10 x15 0
36	0x0000008C	0x01C12083	lw x1 28(x2)
37	0x00000090	0x01812403	lw x8 24(x2)
38	0x00000094	0x01412483	lw x9 20(x2)
39	0x00000098	0x02010113	addi x2 x2 32
40	0x0000009C	0x00008067	jalr x0 x1 0

C 語言範例 1：費式數列

- 使用“asm2sv.exe”產生 Program_Rom.sv 後利用 ModelSim 觀察程式執行結果。
- 費式數列：0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55(0x37)



C 語言範例 2：10 階層

```

1 // 計算階層的函數 (遞迴方式)
2 int factorial_recursive(int); // 函式宣告
3
4 int main() {
5     // 使用 register 關鍵字並指定 asm("x31")
6     // 強制將變數 ans 綁定到 RISC-V 的 x31 暫存器
7     register int ans asm("x31");
8
9     ans = factorial_recursive(10);
10
11    while(1);
12 }
13
14 int factorial_recursive(int n) { // 函式定義
15     if (n == 0 || n == 1) {
16         return 1;
17     }
18     return n * factorial_recursive(n - 1);
19 }

```

※ 請將函式的宣告
與定義分開撰寫

編譯



暫存器	ABI	註解
x0	zero	Hard-wired zero
x1	ra	Return address
x2	sp	Stack pointer
x3	gp	Global pointer
x4	tp	Thread pointer
x5	t0	Temporary/alternate link register
x6 ~ x7	t1 ~ t3	Temporaries
x8 ~ x9	s0 ~ s1	Saved registers
x10 ~ x11	a0 ~ a1	Function arguments/return values

暫存器	ABI	註解
x12 ~ x17	a2 ~ a7	Function arguments
x18 ~ x27	s2 ~ s11	Saved registers
x28 ~ x31	t3 ~ t6	Temporaries

```

1 main:
2     addi   sp,sp,-16
3     sw    ra,12(sp)
4     sw    s0,8(sp)
5     addi  s0,sp,16
6     li    a0,10
7     call  factorial_recursive(int)
8     mv    a5,a0
9     mv    t6,a5
10
11 .L2:
12     j     .L2
13 factorial_recursive(int):
14     addi  sp,sp,-32
15     sw    ra,28(sp)
16     sw    s0,24(sp)
17     addi  s0,sp,32
18     sw    a0,-20(s0)
19     lw    a5,-20(s0)
20     beq   a5,zero,.L4
21     lw    a4,-20(s0)
22     li    a5,1
23     bne   a4,a5,.L5
24     li    a5,1
25     j     .L6
26 .L5:
27     lw    a5,-20(s0)
28     addi a5,a5,-1
29     mv    a0,a5
30     call  factorial_recursive(int)
31     mv    a4,a0
32     lw    a5,-20(s0)
33     mul   a5,a4,a5
34 .L6:
35     mv    a0,a5
36     lw    ra,28(sp)
37     lw    s0,24(sp)
38     addi sp,sp,32
39     jr    ra

```

C 語言範例 2：10 階層

- 由於本實作使用較小的記憶體 (2^9 Bytes)，因此需要重新指定 SP (Stack Pointer) 的位址，`li sp, 0x1fc`。
- 組譯的過程不需要 Label 中的參數，`fibonacci_recursive()`。

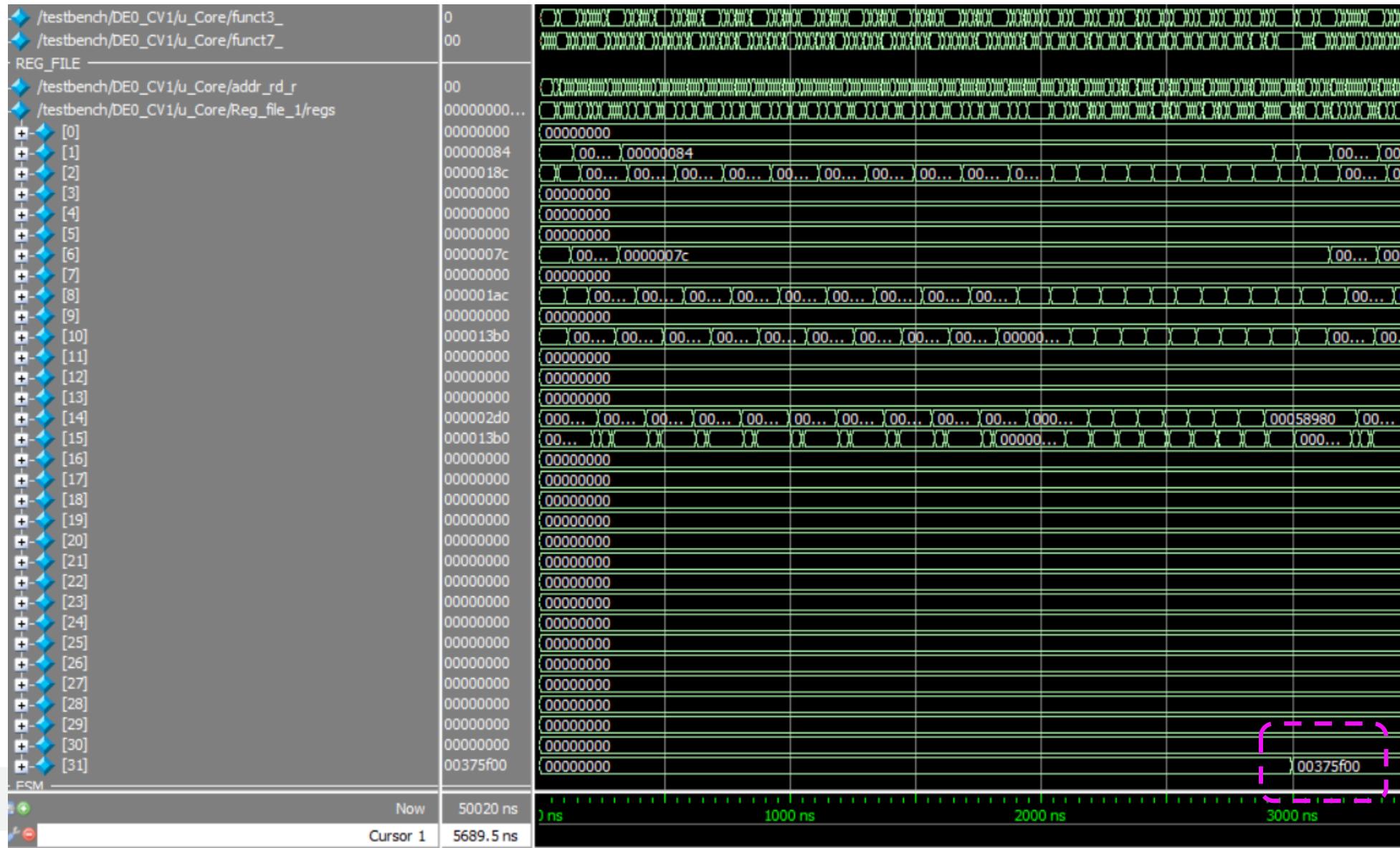
```
1  li      sp,0x1fc
2  main:
3  addi   sp,sp,-16
4  sw     ra,12(sp)
5  sw     s0,8(sp)
6  addi   s0,sp,16
7  li     a0,10
8  call   factorial_recursive
9  mv     a5,a0
10 mv    t6,a5
11 .L2:          27 .L5:
12 j     .L2
13 factorial_recursive: 28
14 addi   sp,sp,-32
15 sw     ra,28(sp)
16 sw     s0,24(sp)
17 addi   s0,sp,32
18 sw     a0,-20(s0)
19 lw     a5,-20(s0)
20 beq   a5,zero,.L4
21 lw     a4,-20(s0)
22 li     a5,1
23 bne   a4,a5,.L5
24 .L4:          35 .L6:
25 li     a5,1
26 j     .L6
27 .L5:          29
28 lw     a5,-20(s0)
29 addi   a5,a5,-1
30 mv     a0,a5
31 call   factorial_recursive
32 mv     a4,a0
33 lw     a5,-20(s0)
34 mul   a5,a4,a5
35 .L6:          36
36 mv     a0,a5
37 lw     ra,28(sp)
38 lw     s0,24(sp)
39 addi   sp,sp,32
40 jr     ra
```

組譯

```
1  0x00000000  0x1FC00113  addi x2 x0 508
2  0x00000004  0xFF010113  addi x2 x2 -16
3  0x00000008  0x00112623  sw x1 12(x2)
4  0x0000000C  0x00812423  sw x8 8(x2)
5  0x00000010  0x01010413  addi x8 x2 16
6  0x00000014  0x00A00513  addi x10 x0 10
7  0x00000018  0x00000317  auipc x6 0
8  0x0000001C  0x014300E7  jalr x1 x6 20
9  0x00000020  0x00050793  addi x15 x10 0
10 0x00000024  0x00078F93  addi x31 x15 0
11 0x00000028  0x0000006F  jal x0 0
12 0x0000002C  0xFE010113  addi x2 x2 -32
13 0x00000030  0x00112E23  sw x1 28(x2)
14 0x00000034  0x00812C23  sw x8 24(x2)
15 0x00000038  0x02010413  addi x8 x2 32
16 0x0000003C  0xFEA42623  sw x10 -20(x8)
17 0x00000040  0xFEC42783  lw x15 -20(x8)
18 0x00000044  0x00078863  beq x15 x0 16
19 0x00000048  0xFEC42703  lw x14 -20(x8)
20 0x0000004C  0x00100793  addi x15 x0 1
21 0x00000050  0x00F71663  bne x14 x15 12
22 0x00000054  0x00100793  addi x15 x0 1
23 0x00000058  0x0240006F  jal x0 36
24 0x0000005C  0xFEC42783  lw x15 -20(x8)
25 0x00000060  0xFFFF78793  addi x15 x15 -1
26 0x00000064  0x00078513  addi x10 x15 0
27 0x00000068  0x00000317  auipc x6 0
28 0x0000006C  0xFC4300E7  jalr x1 x6 -60
29 0x00000070  0x00050713  addi x14 x10 0
30 0x00000074  0xFEC42783  lw x15 -20(x8)
31 0x00000078  0x02F707B3  mul x15 x14 x15
32 0x0000007C  0x00078513  addi x10 x15 0
33 0x00000080  0x01C12083  lw x1 28(x2)
34 0x00000084  0x01812403  lw x8 24(x2)
35 0x00000088  0x02010113  addi x2 x2 32
36 0x0000008C  0x00008067  jalr x0 x1 0
```

C 語言範例 2：10 階層

- 使用“asm2sv.exe”產生 Program_Rom.sv 後利用 ModelSim 觀察程式執行結果。(10! = 0x00375f00)



上課實作 1：GCD



- 撰寫一個 C 程式找出 323 和 209 的最大公因數。
- 請將結果 (最大公因數 = 19) 載入到 x31(t6) 暫存器中。
- 注意 Function 寫法。
- 使用線上編譯器將撰寫的 C 程式編譯成組合語言。
- Compiler 選擇 RISC-V (32-bits) gcc (trunk)。
- 由於本實作使用較小的記憶體 (2^9 Bytes) ，因此需要重新指定 SP (Stack Pointer) 的位址，**li sp, 0x1fc**。
- 使用 VSCode 的 RISC-V Venus Simulator 組譯完後以“asm2sv.exe”產生 Program_Rom.sv。
- 使用 ModelSim 觀察程式執行結果。

上課實作 2：排列組合



- 撰寫一個 C 程式 C 10 取 3。
- 請將 10 存在 t4，3 存在 t5。
- 請將結果 (120) 載入到 x31(t6) 暫存器中。
- 注意 Function 寫法。
- 使用線上編譯器將撰寫的 C 程式編譯成組合語言。
- Compiler 選擇 RISC-V (32-bits) gcc (trunk)。
- 由於本實作使用較小的記憶體 (2^9 Bytes)，因此需要重新指定 SP (Stack Pointer) 的位址，**li sp, 0x1fc**。
- 使用 VSCode 的 RISC-V Venus Simulator 組譯完後以“asm2sv.exe”產生 Program_Rom.sv。
- 使用 ModelSim 觀察程式執行結果。

上課實作：FPGA 燒錄

- 撰寫一個循環執行 0 累加到 99 的 C 程式。
- 使用線上編譯器將撰寫的 C 程式編譯成組合語言。
- Compiler 選擇 RISC-V (32-bits) gcc (trunk)。
- 注意 Function 寫法。

The screenshot shows the Compiler Explorer interface. On the left, the C++ code for 'example.cpp' is displayed:

```
1 int delay(); // 函式宣告 ※ 請將函式的宣告與定義分開撰寫
2
3 int main() {
4     register int n asm("x31");
5     while(1){
6         n = 0;
7
8         for (int i = 0; i < 100; i++) {
9             n += i;
10            delay();
11        }
12    }
13 }
14
15 int delay(){ // 函式定義
16     for(int i = 0; i < 5000; i++){
17         for(int j = 0; j < 5000; j++);
18     }
19     return 0;
20 }
```

A red arrow points from the C++ code area to the assembly output area. The assembly code for the 'main' function is shown:

```
1 main:
2     addi    sp,sp,-32
3     sw     ra,28(sp)
4     sw     s0,24(sp)
5     addi    s0,sp,32
6 .L4:
7     li     t6,0
8     sw     zero,-20(s0)
9     j      .L2
10
11    mv     a4,t6
12    lw     a5,-20($0)
13    add   a5,a4,a5
14    mv     t6,a5
15    call   delay()
16    lw     a5,-20($0)
17    addi  a5,a5,1
18    sw     a5,-20($0)
19 .L2:
20    lw     a4,-20($0)
```

Annotations in purple text are overlaid on the code:

- 行 2: ※ 請將函式的宣告與定義分開撰寫
- 行 7: 編譯

暫存器	ABI	註解
x0	zero	Hard-wired zero
x1	ra	Return address
x2	sp	Stack pointer
x3	gp	Global pointer
x4	tp	Thread pointer
x5	t0	Temporary/alternate link register
x6 ~ x7	t1 ~ t3	Temporaries
x8 ~ x9	s0 ~ s1	Saved registers
x10 ~ x11	a0 ~ a1	Function arguments/return values
x12 ~ x17	a2 ~ a7	Function arguments
x18 ~ x27	s2 ~ s11	Saved registers
x28 ~ x31	t3 ~ t6	Temporaries

上課實作：FPGA 燒錄

- 由於本實作使用較小的記憶體 (2^9 Bytes)，因此需要重新指定 SP (Stack Pointer) 的位址，`li sp, 0x1fc`。

- 使用 VSCode 的 RISC-V Venus Simulator 組譯完後以“asm2sv.exe”

產生 Program_Rom.sv

- 本次燒錄無須再使用除頻器，而是透過 Delay 副程式來達成除頻的效果。

```
module Program_Rom(
    input logic [31:0] Rom_addr,
    output logic [31:0] Rom_data
);

    always_comb begin
        case (Rom_addr)
            32'h0 : Rom_data = 32'h1fc00113;
            32'h4 : Rom_data = 32'hfe010113;
            32'h8 : Rom_data = 32'h00112e23;
        endcase
    end

```

asm2sv.exe

```
example.cpp
A -> B +> V <> C++ <> RISC-V (32-bits) gcc (trunk) (Editor #1) <> RISC-V (32-bits) gcc (true) <> A -> Output... <> Filter... <> Library

int delay(); // 函式宣告
int main() {
    register int n asm("x31");
    while(1){
        n = 0;
        for (int i = 0; i < 100; i++) {
            n += i;
            delay();
        }
    }
}

int delay(){ // 函式定義
    for(int i = 0; i < 5000; i++){
        for(int j = 0; j < 5000; j++);
    }
    return 0;
}
```

編譯

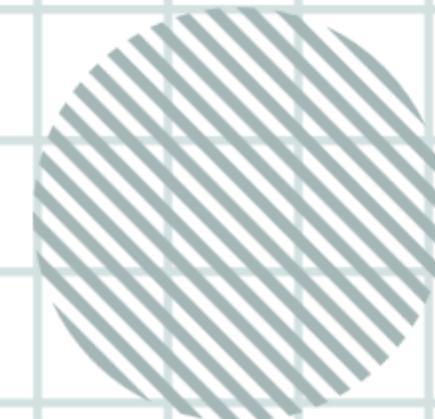
assembly.txt

```
1 0x00000000 0x1FC00113 addi x2 x0 508
2 0x00000004 0xFE010113 addi x2 x2 -32
3 0x00000008 0x00112E23 sw x1 28(x2)
4 0x0000000C 0x00812C23 sw x8 24(x2)
5 0x00000010 0x02010413 addi x8 x2 32
6 0x00000014 0x00000F93 addi x31 x0 0
7 0x00000018 0xFE042623 sw x0 -20(x8)
8 0x0000001C 0x0280006F jal x0 40
9 0x00000020 0x000F8713 addi x14 x31 0
10 0x00000024 0xFEC42783 lw x15 -20(x8)
```

組譯

```
1 main: li sp, 0x1fc
2 addi sp,sp,-32
3 sw ra,28(sp)
4 sw s0,24(sp)
5 addi s0,sp,32
6 .L4: li t6,0
7 sw zero,-20(s0)
8 j .L2
9 mv a4,t6
10 lw a5,-20(s0)
11 add a5,a4,a5
12 mv t6,a5
13 call delay()
14 lw a5,-20(s0)
15 addi a5,a5,1
16 sw a5,-20(s0)
17 .L2: lw a4,-20(s0)
```

指定 SP



THANK YOU

