

RISC-V based AMBA APB Peripheral Design

하만 세미콘 아카데미 2기 김은성

Contents

01

Introduction

Project Goal

RISC-V Multi-Cycle & AMBA Bus 개요

02

RISC-V RV32I Multi-Cycle

Block Diagram

Simulation

03

Peripheral Design

Design

Verification

04

C application

Implementation

Demonstration

05

고찰

고찰

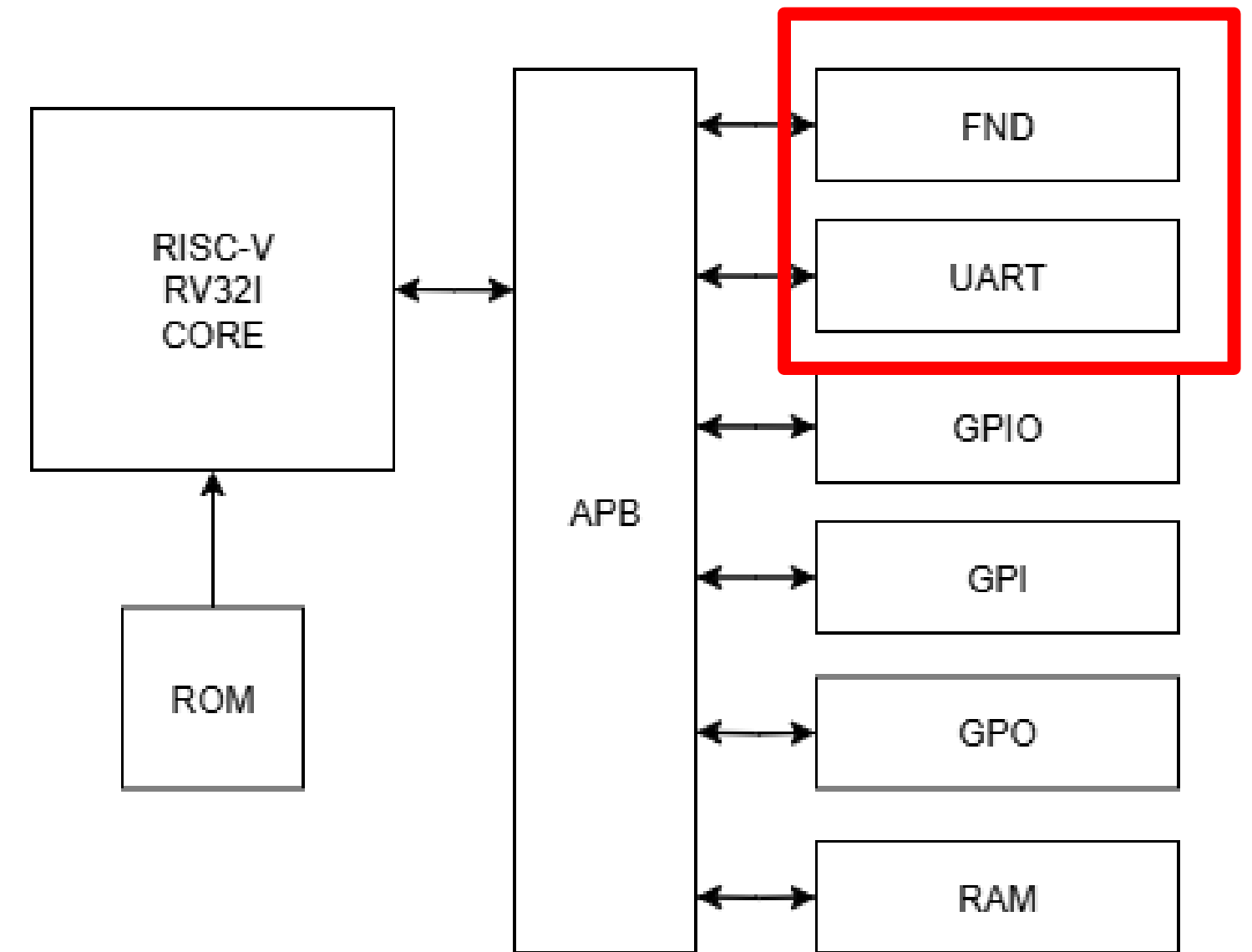
향후 계획

Introduction

Introduction

● Project Goal

- **RISC-V Multi-Cycle CPU Core**
설계 및 구현
- AMBA APB Protocol 기반하여
다양한 Peripheral 연결
 - UART, FND Controller ...
- Systemverilog Testbench를 활용하여
UART Peripheral 검증
- **C 언어 기반 Application code** 작성하고
컴파일하여 ROM에 올린 후
CPU에서 작동 확인



Introduction

● RISC-V

- **Reduced Instruction Set Computer**
- 오픈 소스 명령어 집합 구조 (Instruction Set Architecture)
- 하드웨어 및 소프트웨어 설계에 유연성을 제공

● RV32I

- 'RV' **RISC-V**, '32' **32 bit**, 'I' **Integer** (정수)
- **RV32I Instruction Formats** : RISC-V의 기본 명령어 집합

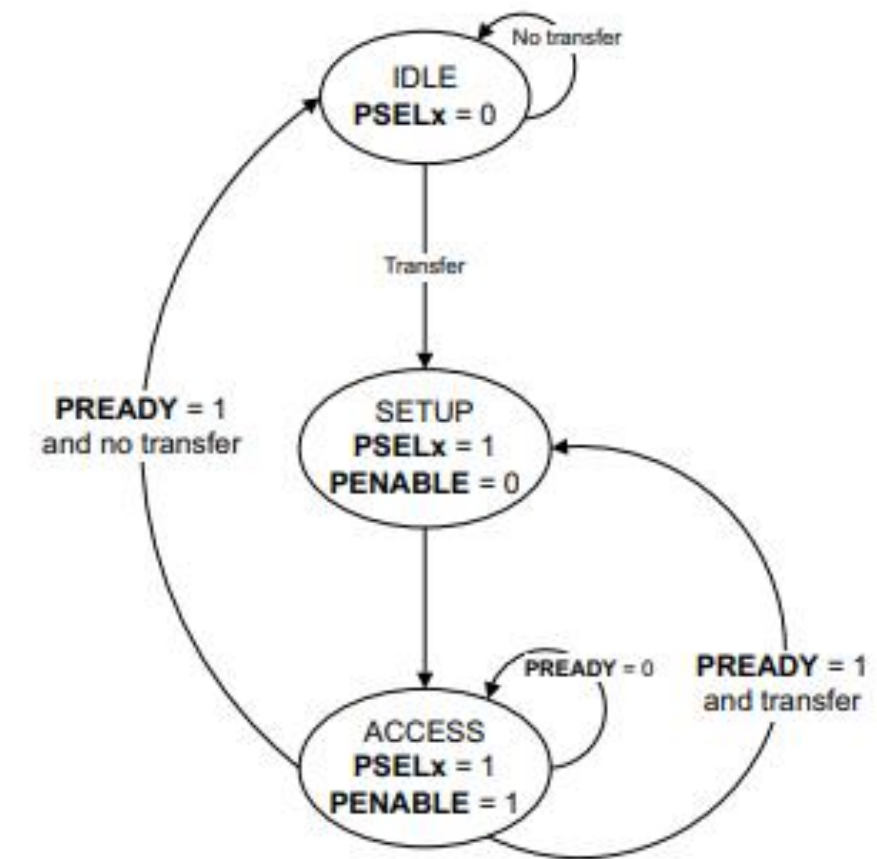
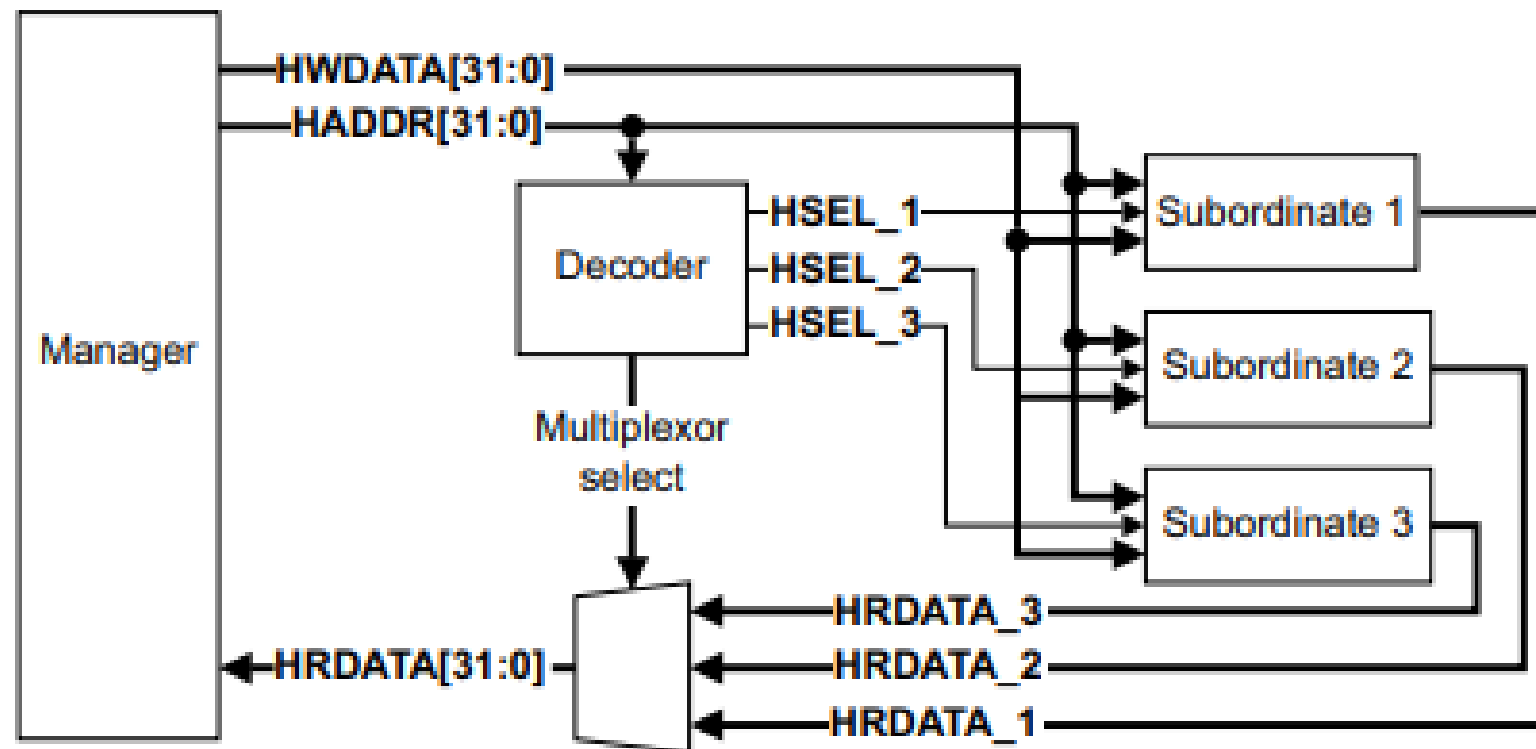
● Multicycle

- 하나의 명령어를 여러 개의 짧은 클럭 사이클에 걸쳐 나누어 실행하는 CPU 구현 방식
- 각 명령어 단계(Fetch, Decode, Execute 등)가 한 클럭 사이클씩 차지

Introduction

● APB

- **A**dvanced **P**eripheral **B**us
- ARM **AMBA** (Advanced Microcontroller Bus Architecture) Protocol 중 하나
- 간단한 인터페이스 및 **Non-pipeline** 구조

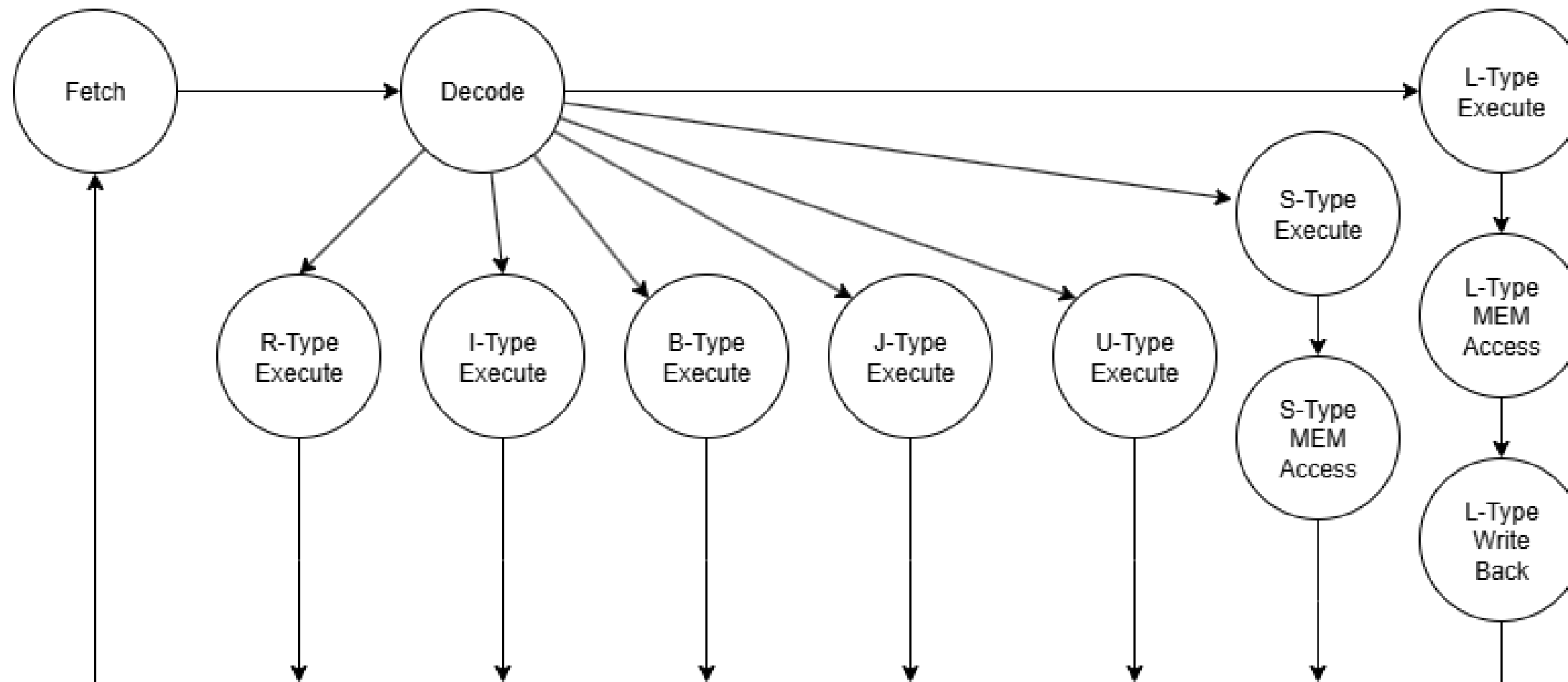


RISC-V RV32I

Multi-Cycle

RISC-V RV32I Multi-Cycle Design

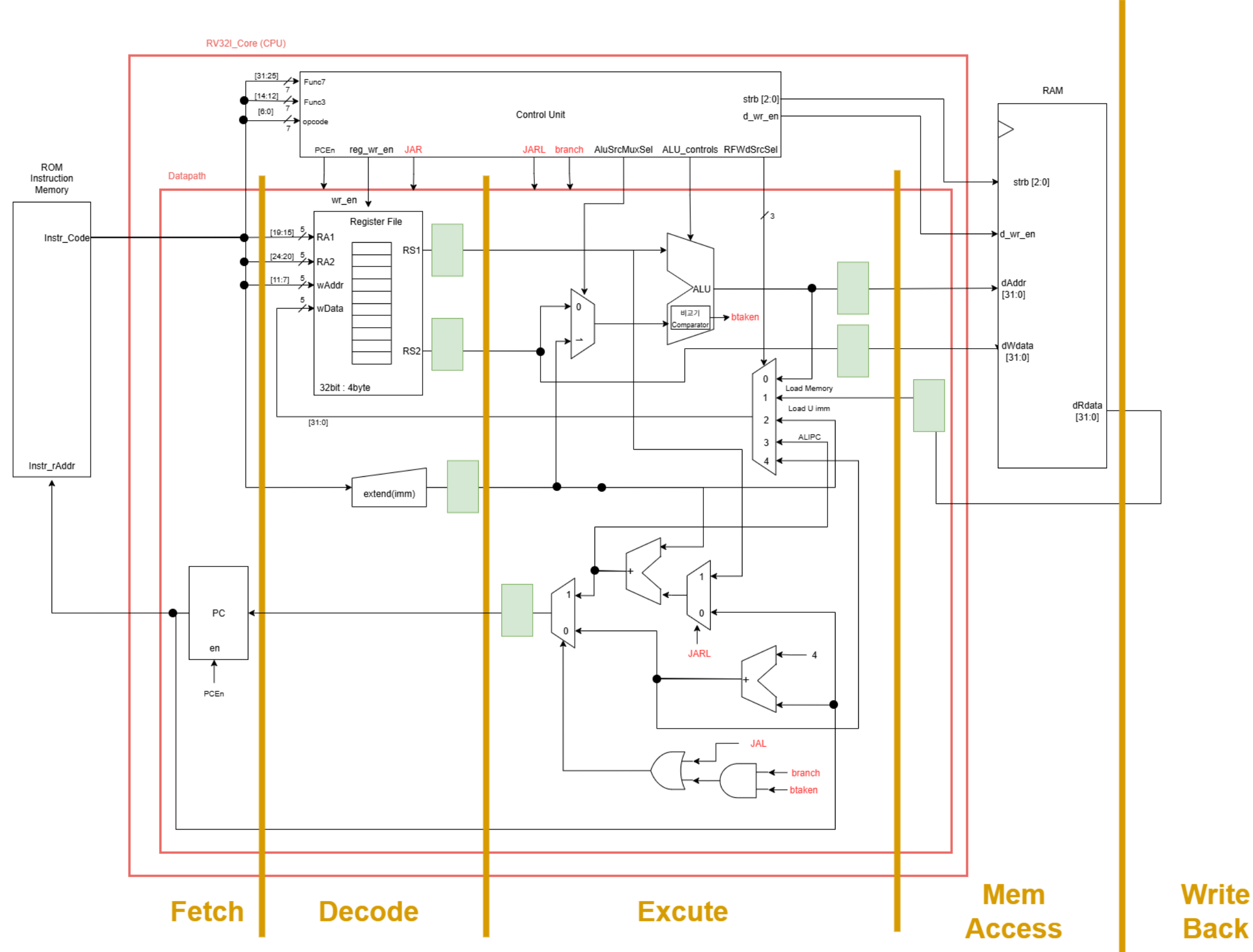
Control Unit FSM



- **Fetch:** 메모리(ROM)에서 PC가 가리키는 주소의 명령어 가져오기
- **Decode:** 가져온 명령어를 해석하고, 레지스터 값을 미리 읽어 실행 준비하기
- **(R/I/B/J/U-Type) Execute:** ALU를 사용하여 명령어 타입에 맞는 연산(산술, 논리, 비교, 주소 계산) 수행하기
- **(L/S-Type) Execute:** ALU를 사용하여 데이터를 읽거나 쓸 메모리 주소(Base + Offset) 계산하기
- **(S-Type) MEM Access:** 계산된 메모리 주소에 레지스터(rs2)의 데이터를 저장하기 (Store)
- **(L-Type) MEM Access:** 계산된 메모리 주소에서 데이터를 읽어오기 (Load)
- **(L-Type) Write Back:** 메모리에서 읽어온 데이터를 목적지 레지스터(rd)에 최종 저장하기

RISC-V RV32I Multi-Cycle Design

Block Diagram



R – Type Simulation

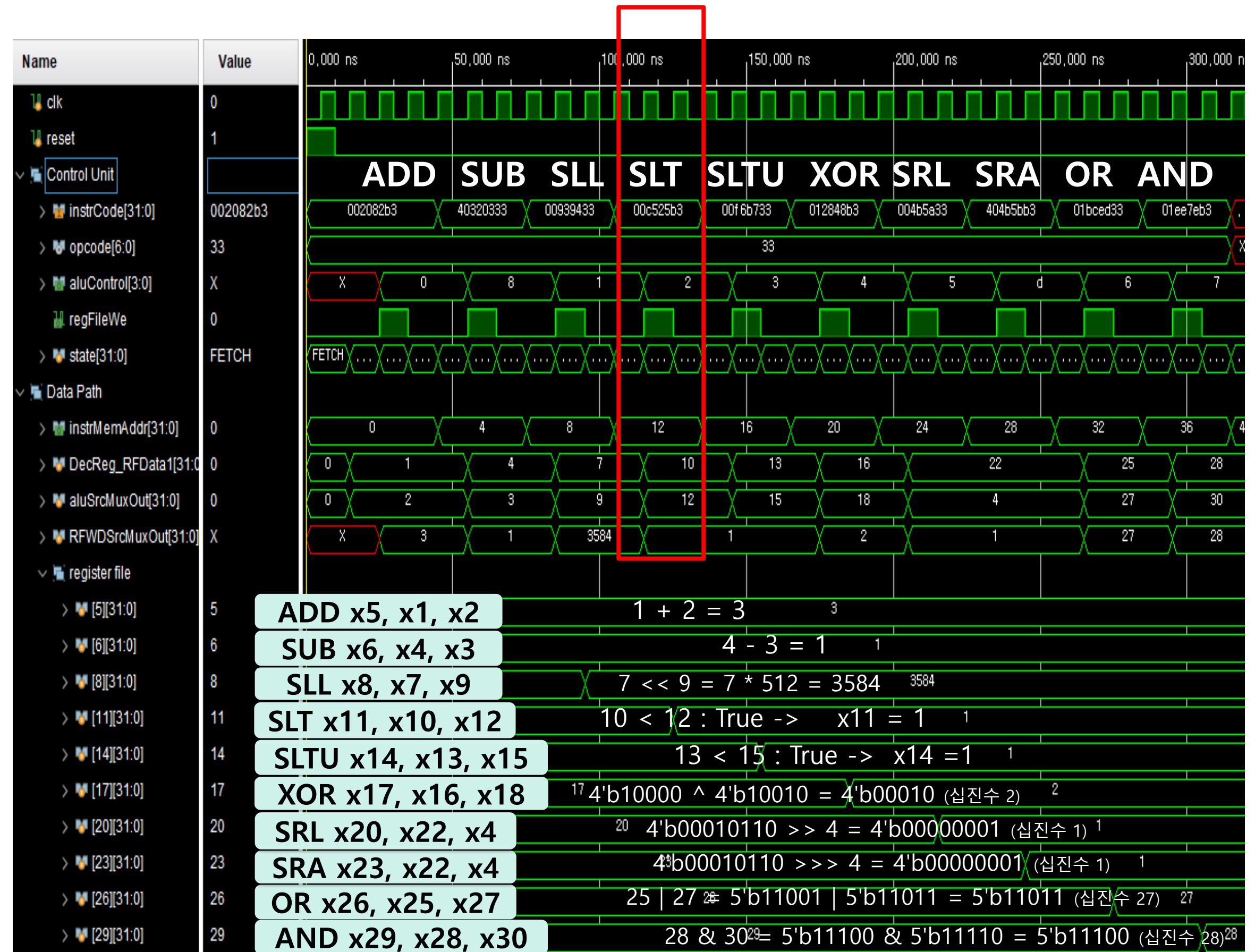
2개의 source register(rs1, rs2) 값을
사용하여 연산

-> 연산 결과를 목적지 register (rd)에 저장

Type	Mnemonic	Descript	Extension
R	ADD	$rd = rs1 + rs2$	
	SUB	$rd = rs1 - rs2$	
	SLL	$rd = rs1 \ll rs2$	
	SLT	$rd = (rs1 < rs2)?1:0$	
	SLTU	$rd = (rs1 < rs2)?1:0$	zero-extends
	XOR	$rd = rs1 \wedge rs2$	
	SRL	$rd = rs1 \gg rs2$	
	SRA	$rd = rs1 \gg rs2$	msb-extends
	OR	$rd = rs1 rs2$	
	AND	$rd = rs1 \& rs2$	

3 Cycle

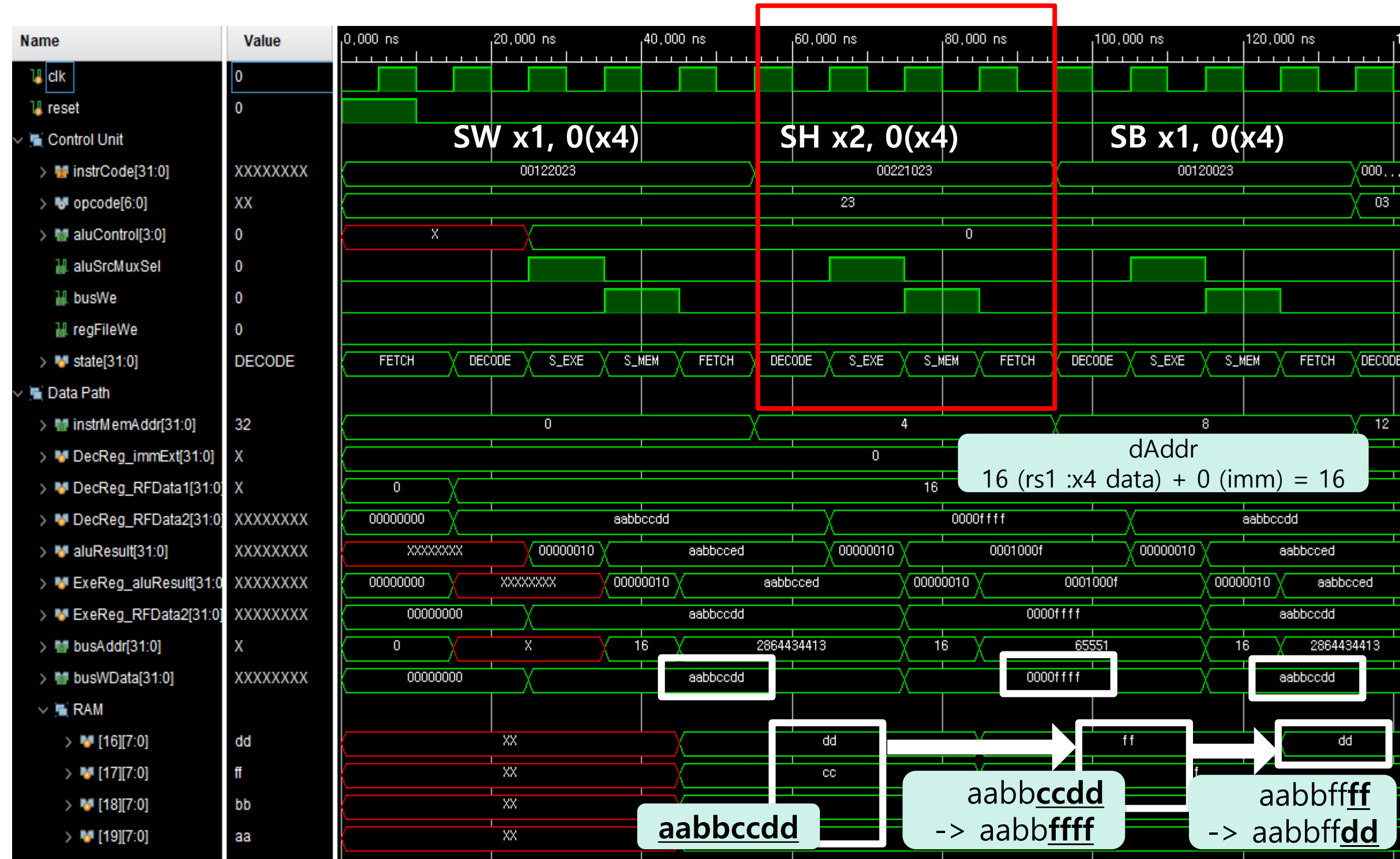
Register : Fetch – Decode – R_EXE



S – Type Simulation

특정 레지스터(rs2)에 있는 데이터를
메모리에 저장(Store)

Type	Mnemonic	Descript
S	SB	$M[rs1+imm][0:7] = rs2[0:7]$
	SH	$M[rs1+imm][0:15] = rs2[0:15]$
	SW	$M[rs1+imm][0:31] = rs2[0:31]$



Store Word

RAM에
Wdata 저장

Store Half-Word

RAM에
Wdata 16bit저장

Store Byte

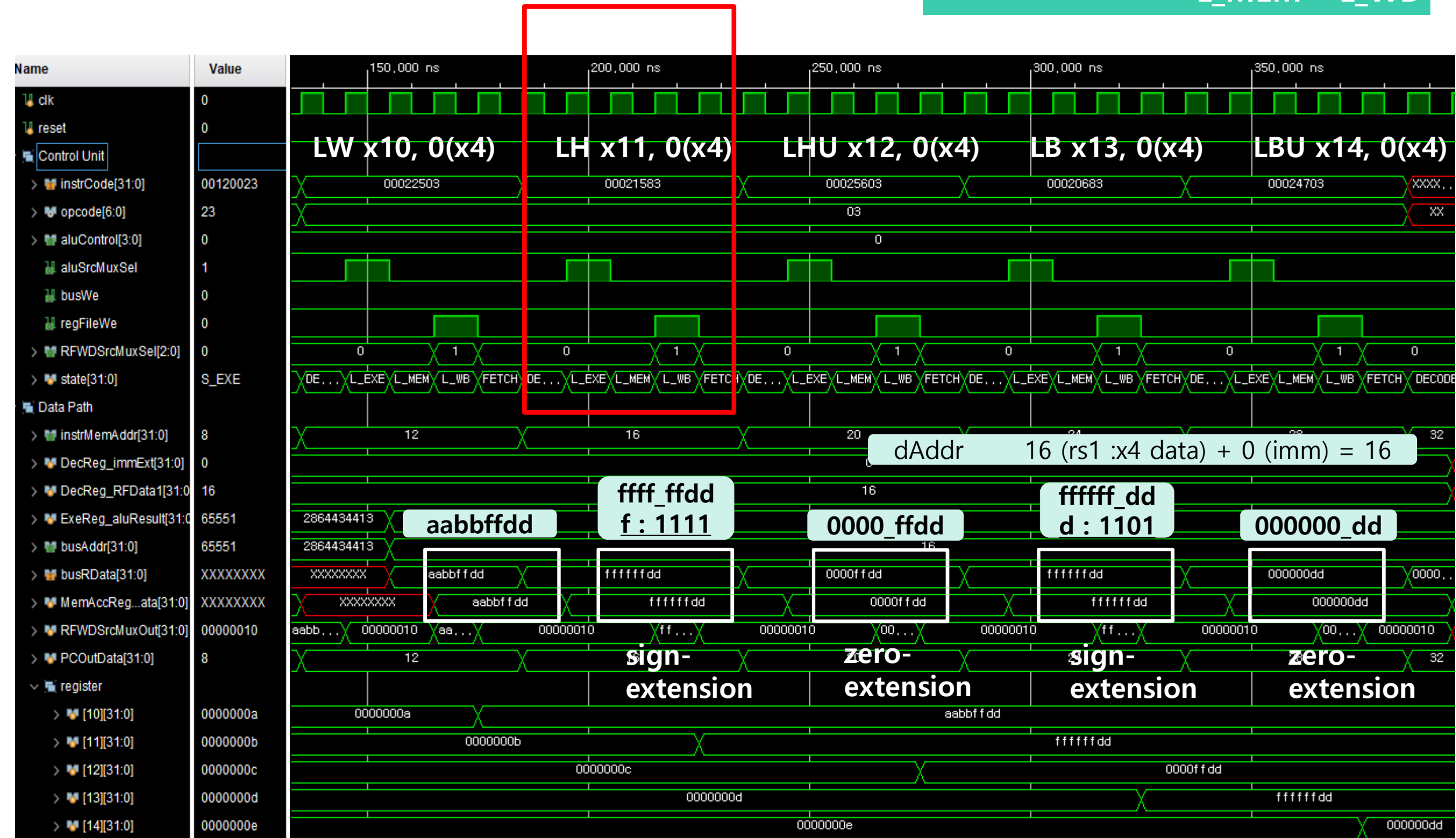
RAM에
Wdata 8bit저장

L – Type Simulation

LOAD : Fetch – Decode – L_EXE
– L_MEM – L_WB

베이스 주소(rs1)에 12비트 offset을
더하여 최종 메모리 주소를 계산
-> 해당 주소에서 데이터를 읽어와서
목적지 레지스터(rd)에 로드(Load)

Type	Mnemonic	Descript	Extension
IL	LB	$rd = M[rs1+imm][0:7]$	zero-extends
	LH	$rd = M[rs1+imm][0:15]$	
	LW	$rd = M[rs1+imm][0:31]$	
	LBU	$rd = M[rs1+imm][0:7]$	
	LHU	$rd = M[rs1+imm][0:15]$	



Load
Word

32bit data load

Load
Half-Word

하위 16bit load
+ sign-extension

Load
Half-Word
Unsigned

하위 16bit load
+ zero-extension

Load
Byte

하위 8bit load
+ sign-extension

Load
Byte
Unsigned

하위 8bit load
+ zero-extension

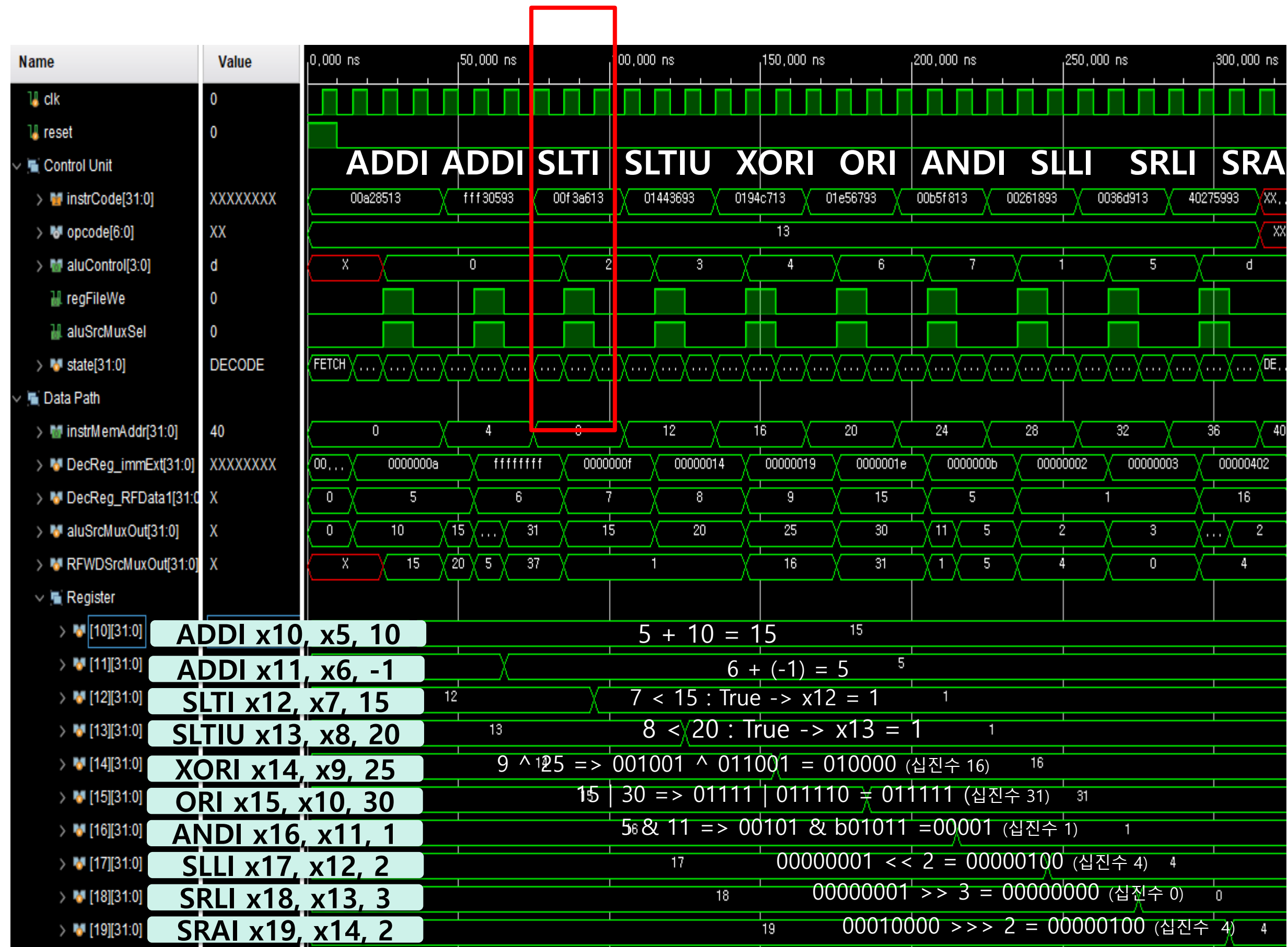
I – Type Simulation

3 Cycle

Immediate : Fetch – Decode – I_EXE

source register(rs1)와
12비트 immediate를 사용하여
산술/논리 연산을 수행
-> 결과를 목적지 register (rd)에 저장

Type	Mnemonic	Descript	Extension
I	ADDI	$rd = rs1 + imm$	zero-extends
	SLTI	$rd = (rs1 < imm)?1:0$	
	SLTIU	$rd = (rs1 < imm)?1:0$	
	XORI	$rd = rs1 \wedge imm$	
	ORI	$rd = rs1 imm$	msb-extends
	ANDI	$rd = rs1 \& imm$	
	SLLI	$rd = rs1 \ll imm[0:4]$	
	SRLI	$rd = rs1 \gg imm[0:4]$	
	SRAI	$rd = rs1 \ggg imm[0:4]$	

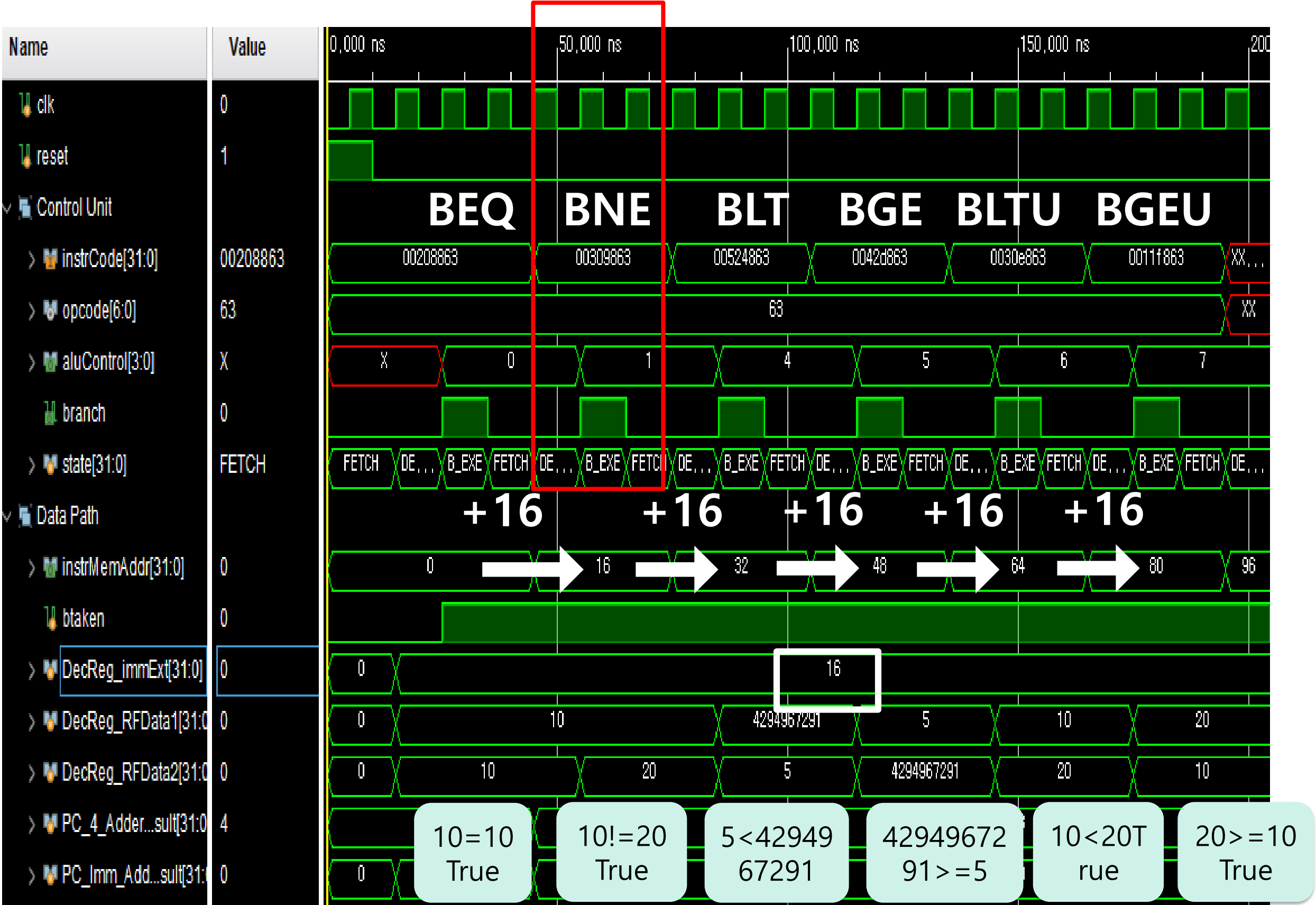


B – Type Simulation

Branch : Fetch – Decode – B_EXE

2개의 source register(rs1, rs2)를
비교하여 특정 조건이 만족되면
프로그램 카운터(PC)를 변경해
특정 주소로 분기

Type	Mnemonic	Descript	Extension
B	BEQ	if(rs1 == rs2) PC += imm	
	BNE	if(rs1 != rs2) PC += imm	
	BLT	if(rs1 < rs2) PC += imm	
	BGE	if(rs1 >= rs2) PC += imm	
	BLTU	if(rs1 < rs2) PC += imm	zero-extends
	BGEU	if(rs1 >= rs2) PC += imm	zero-extends



LU/AU – Type Simulation

LUI : Fetch – Decode – LU_EXE
 AUIPC : Fetch – Decode – AU_EXE

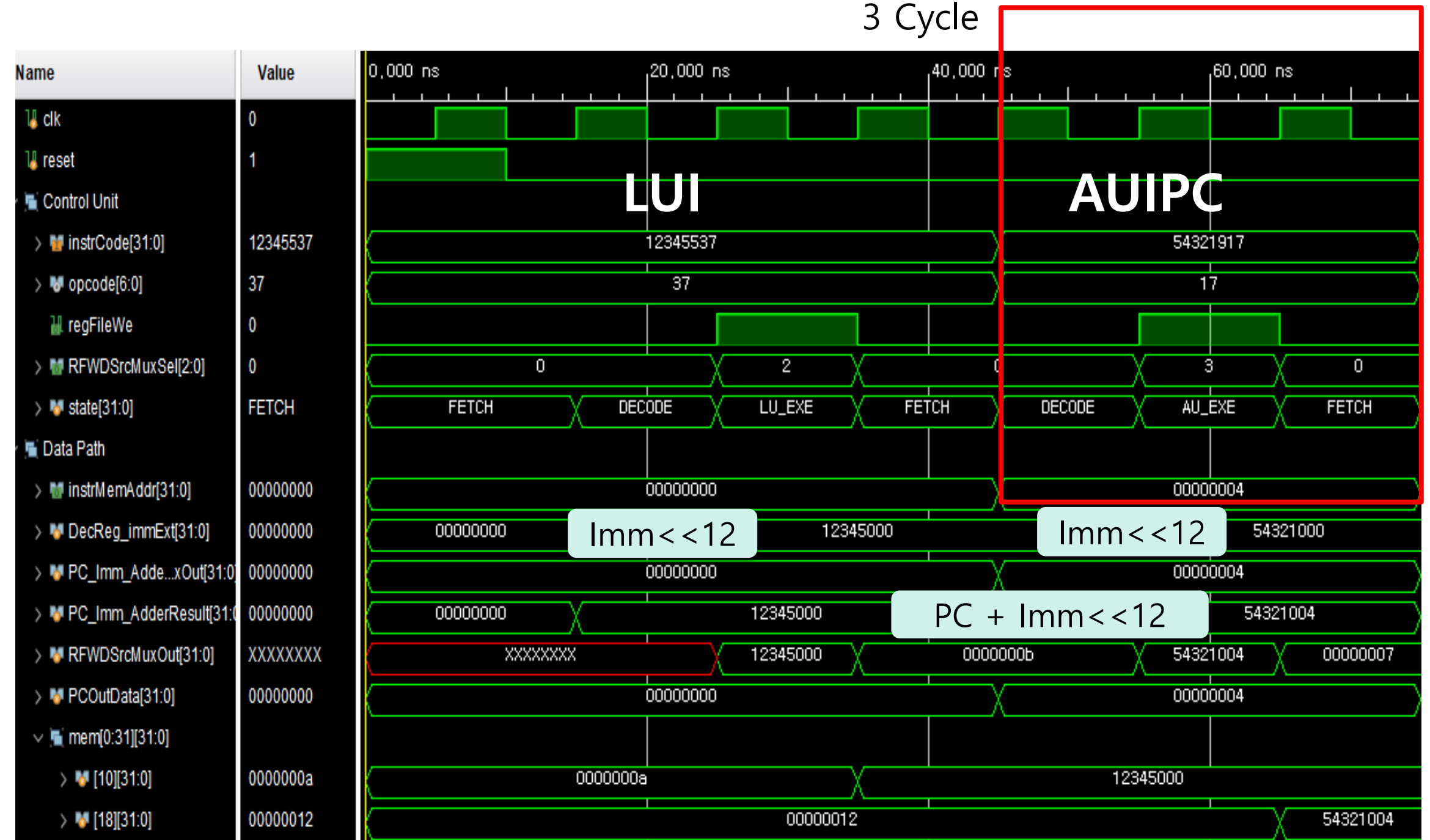
LUI(Load Upper Immediate)

20비트의 immediate를 register의 상위
 비트(Upper bits)에 로드, 나머지 하위
 12비트는 0으로 채우기

AUIPC(Add Upper Immediate to PC)

immediate를 12비트 왼쪽 시프트 후
 그 값을 PC 값에 더하기

-> 그 결과를 목적지 register에 저장



Type	Mnemonic	Descript
U	LUI	rd = imm << 12
	AUIPC	rd = PC + (imm<<12)

lui x10,
 0x12345

32'h12345537
 -> 32'h12345000

auipc x19, 0x54321

PC + (imm << 12)
 = 0x4 + (0x54321 << 12)
 = 0x4 + 0x54321000
 = 0x54321004

J/JL – Type Simulation

JAL (Jump and Link)

현재 PC에 immediate 오프셋을 더한 주소로 점프하며, 복귀 주소(PC+4)를 rd에 저장

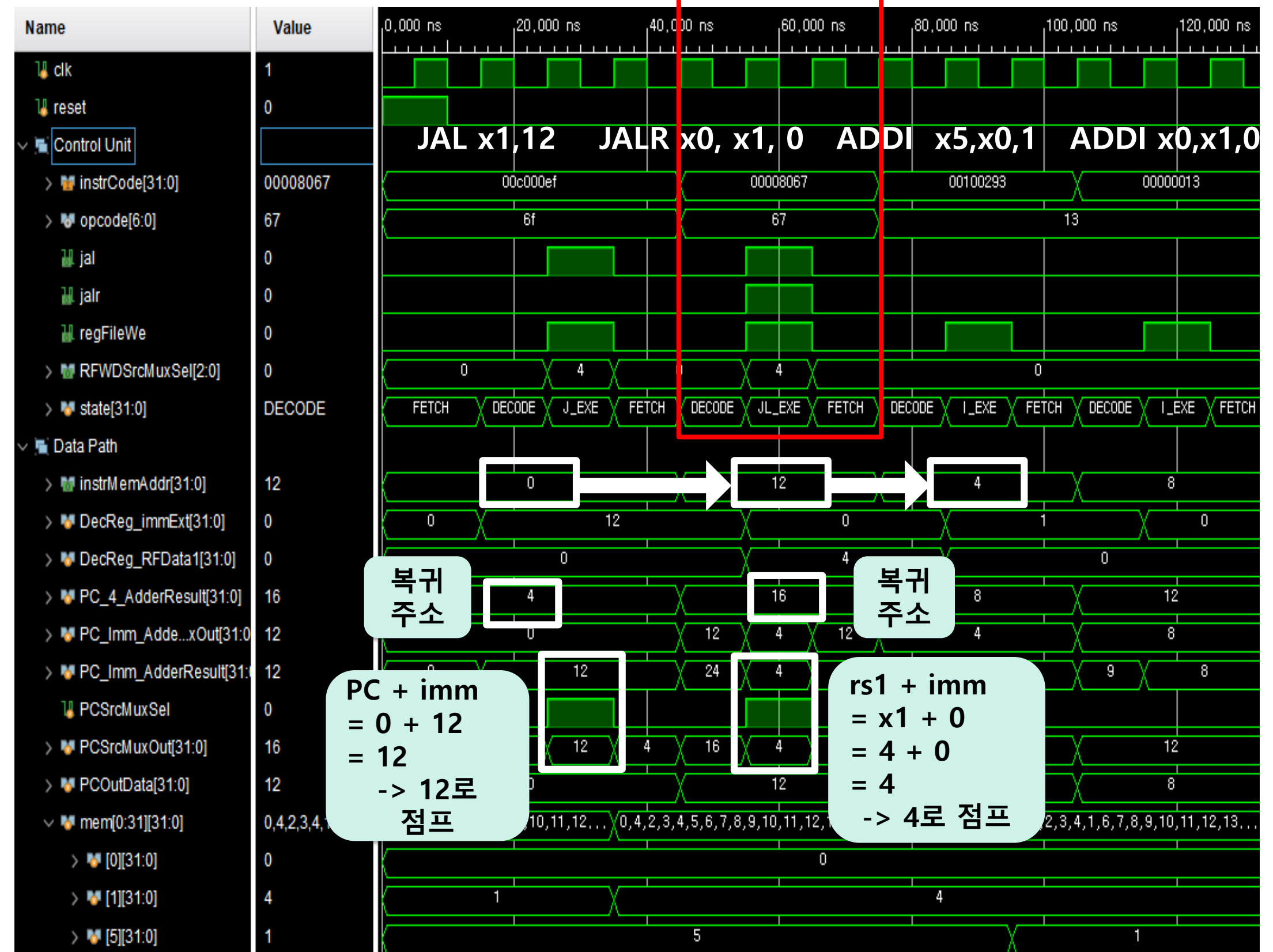
JALR (Jump and Link Register)

rs1 레지스터 값에 immediate 오프셋을 더한 주소로 점프하며, 복귀 주소(PC+4)를 rd에 저장

Type	Mnemonic	Descript
J/JI	JAL	rd = PC+4; PC += imm
	JALR	rd = PC+4; PC = rs1 + imm

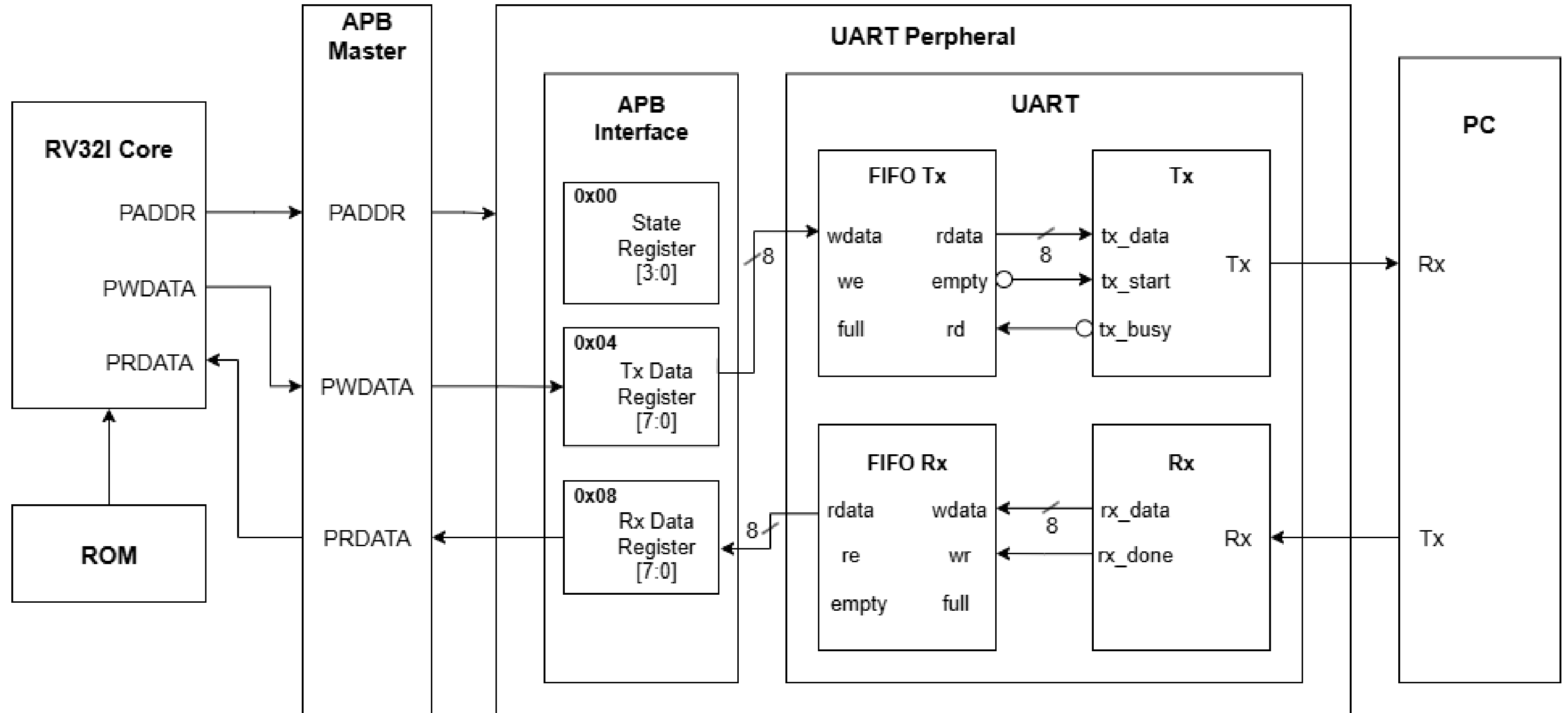
3 Cycle

JAL : Fetch – Decode – J_EXE
JALR : Fetch – Decode – JL_EXE

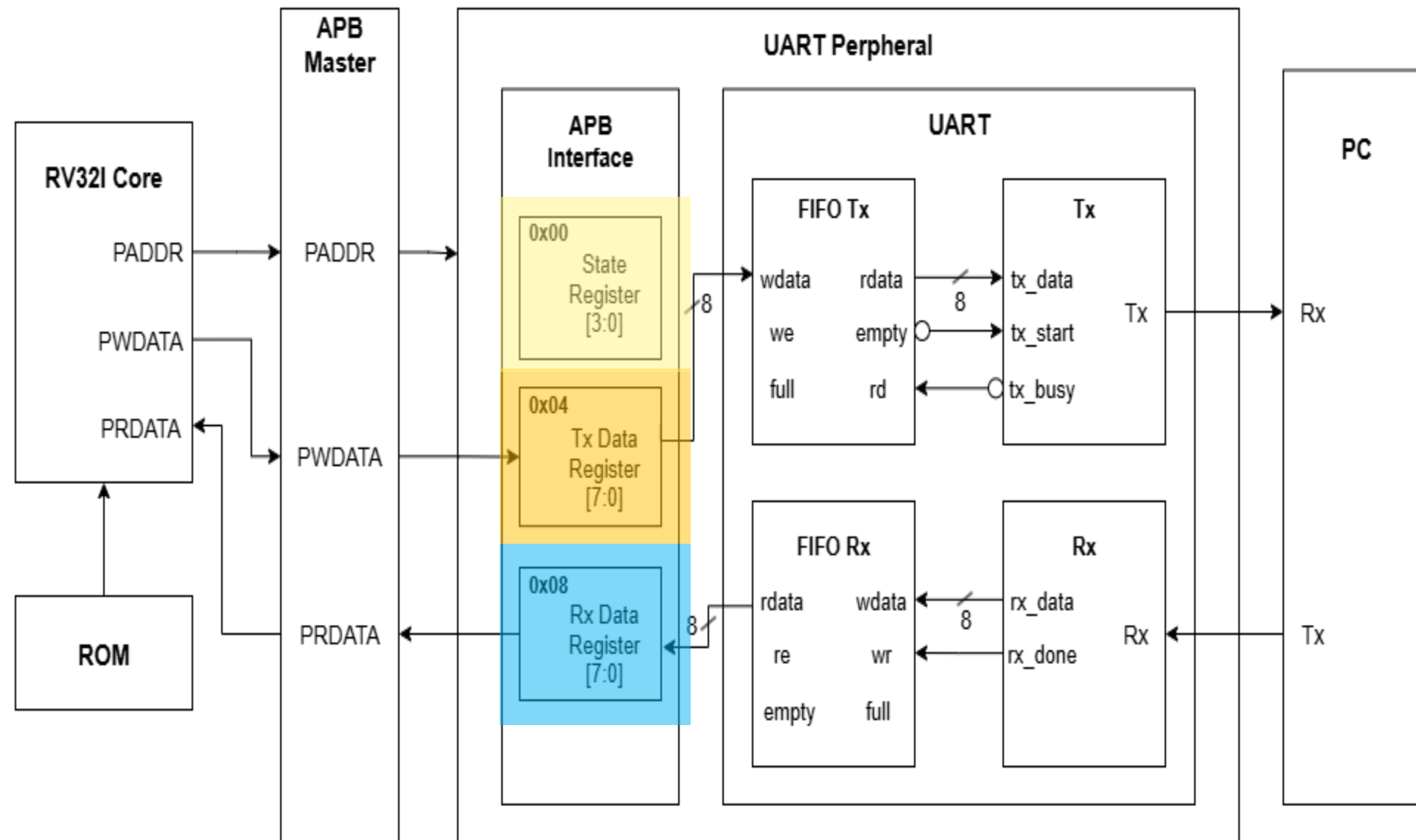


UART Peripheral Design

UART Peripheral Block Diagram



UART Peripheral Block Diagram



```
assign USTATereg = {  
    w_rx_fifo_full, w_tx_fifo_empty, w_tx_fifo_full, w_rx_fifo_empty  
};  
assign w_tx_wdata = UWDATA;  
assign URDATA = w_rx_rdata;
```

0x00 Status Register

UART FIFO full/empty 정보 담고 있는 Register

0x04 Tx Data Register

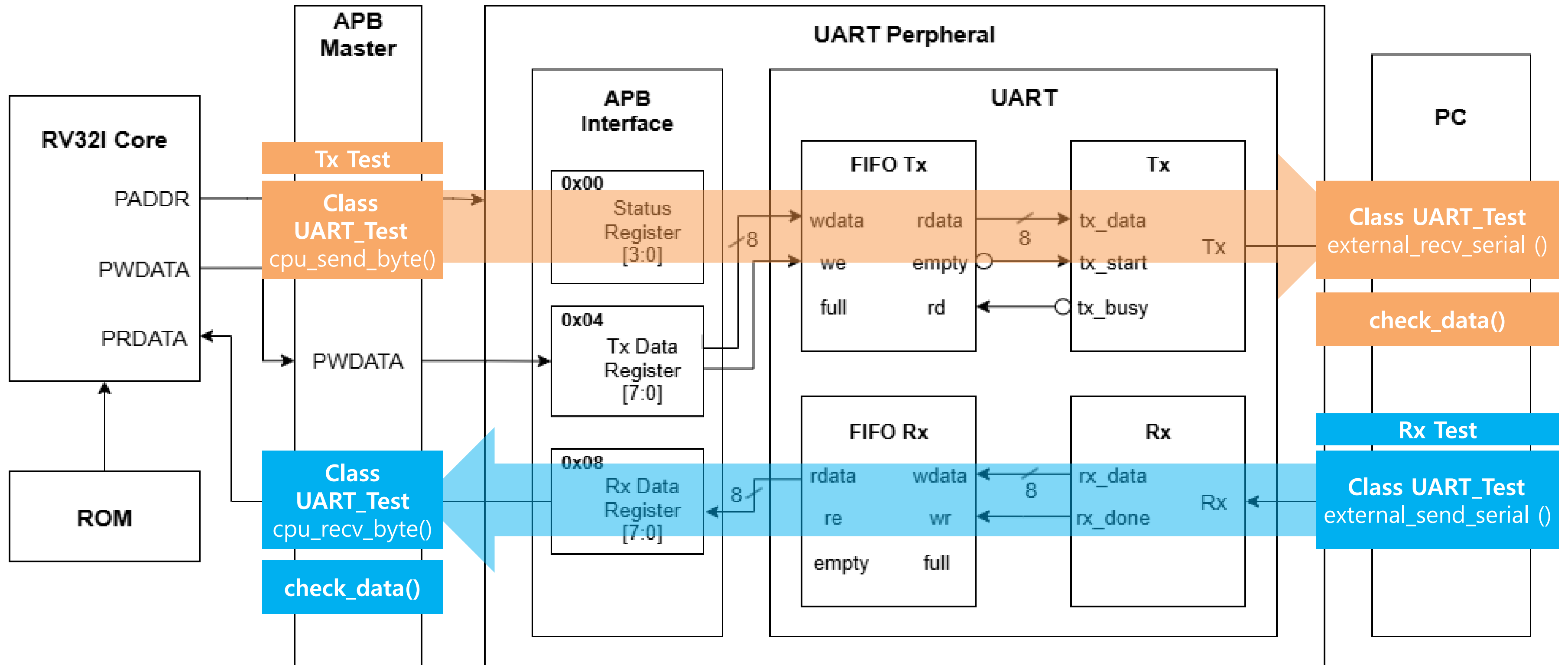
CPU가 송신(TX)하는 8비트 데이터를
APB 버스로부터 받아서
UART의 TX FIFO로 전달하는 쓰기 전용 Register

0x08 Rx Data Register

외부로부터 수신(RX)한 8비트 데이터를
CPU가 읽어갈 수 있도록
APB 버스로 전달해주는 읽기 전용 Register

UART Peripheral Verification

Class-based Verification

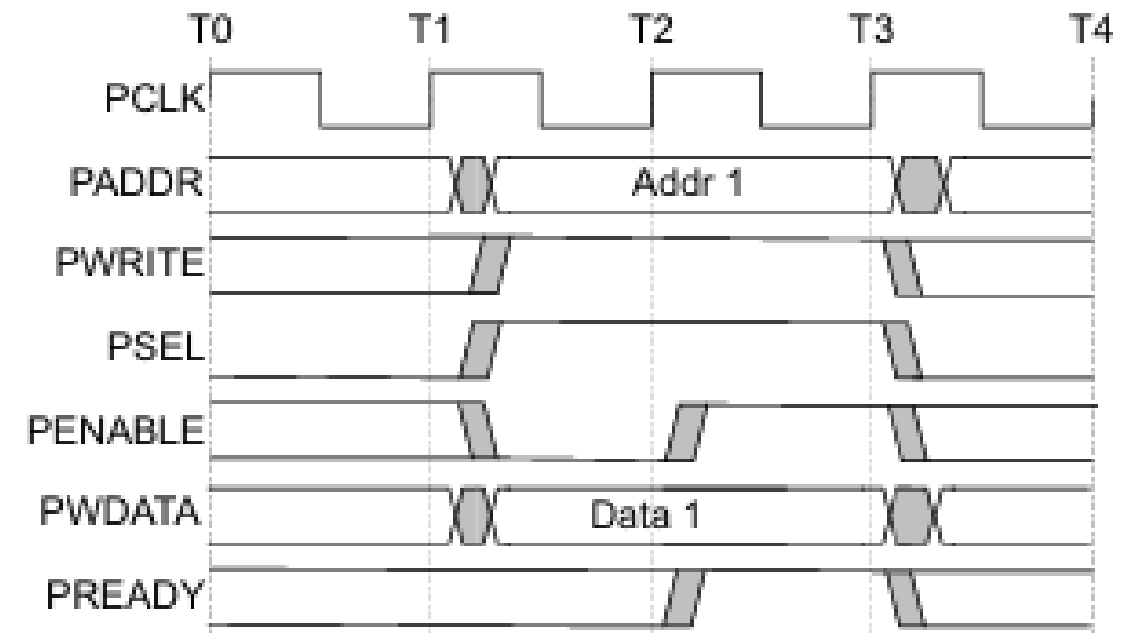


Class-based Verification

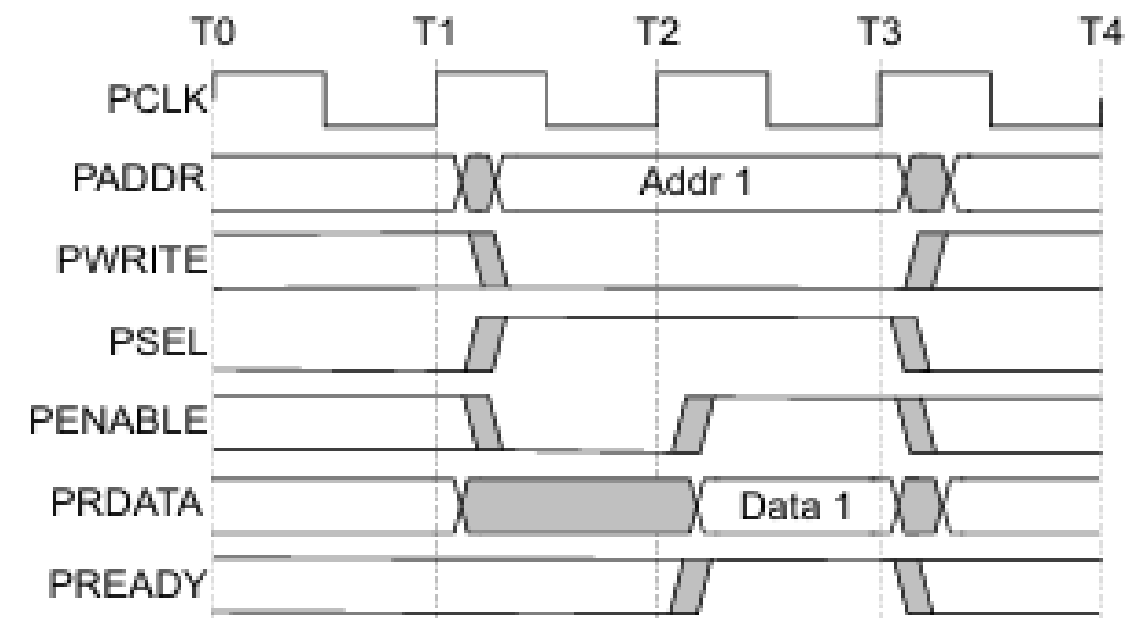
– APB Timing Diagram based Write / Read Task

```
task automatic apb_write_reg(input logic [3:0] addr, input logic [31:0] data);
    tb_if.PSEL    <= 1'b1;
    tb_if.PADDR   <= addr;
    tb_if.PWRITE  <= 1'b1;
    tb_if.PWDATA  <= data;
    tb_if.PENABLE <= 1'b0; // SETUP
    @(posedge tb_if.PCLK);
    tb_if.PENABLE <= 1'b1; // ACCESS
    wait (tb_if.PREADY == 1'b1);
    @(posedge tb_if.PCLK);
    tb_if.PSEL    <= 1'b0;
    tb_if.PENABLE <= 1'b0;
endtask
```

```
task automatic apb_read_reg(input logic [3:0] addr, output logic [31:0] rdata);
    tb_if.PSEL    <= 1'b1;
    tb_if.PADDR   <= addr;
    tb_if.PWRITE  <= 1'b0;
    tb_if.PENABLE <= 1'b0; // SETUP
    @(posedge tb_if.PCLK);
    tb_if.PENABLE <= 1'b1; // ACCESS
    wait (tb_if.PREADY == 1'b1);
    rdata = tb_if.PRDATA;
    @(posedge tb_if.PCLK);
    tb_if.PSEL    <= 1'b0;
    tb_if.PENABLE <= 1'b0;
endtask
```

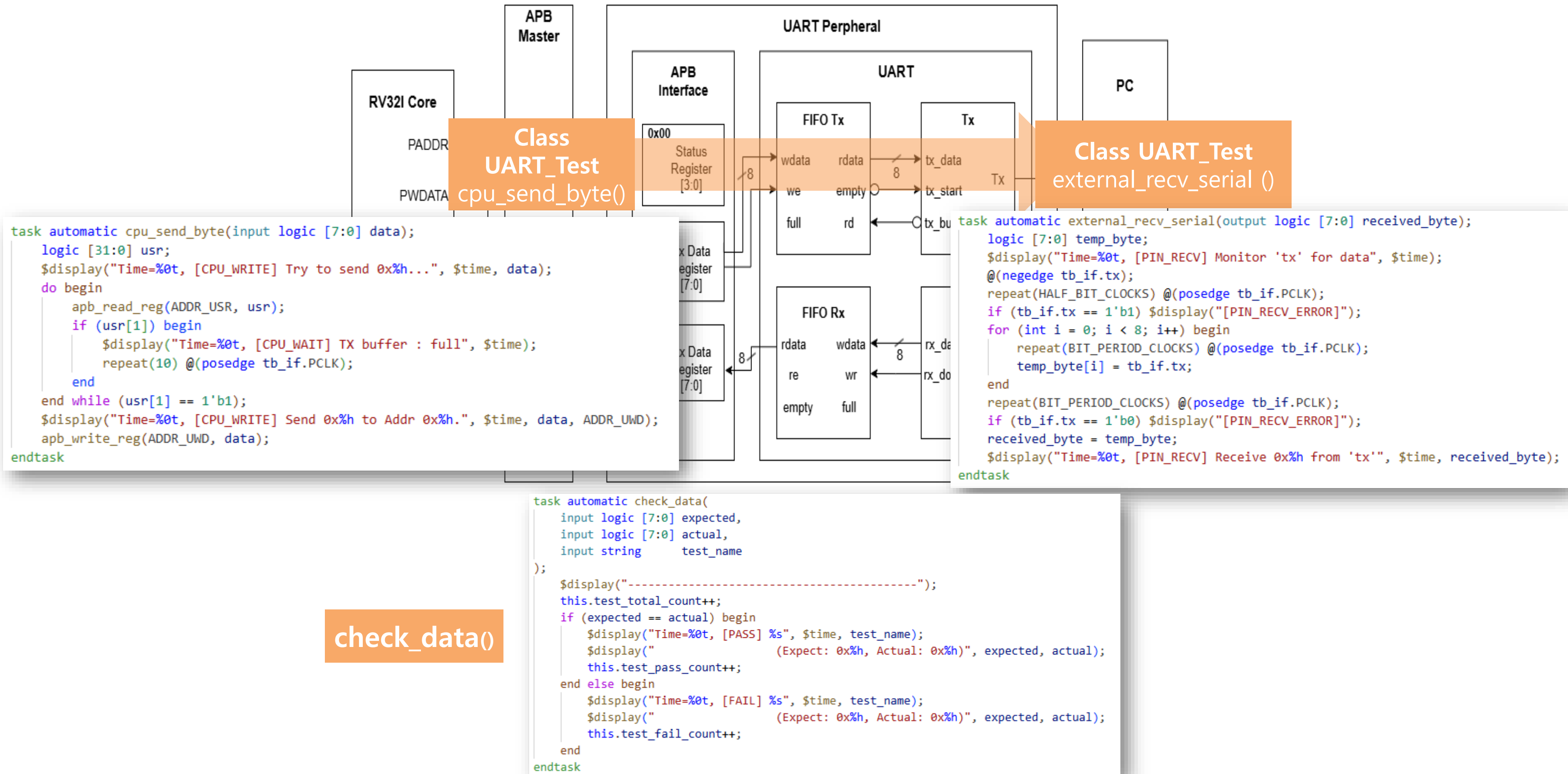


Write protocol

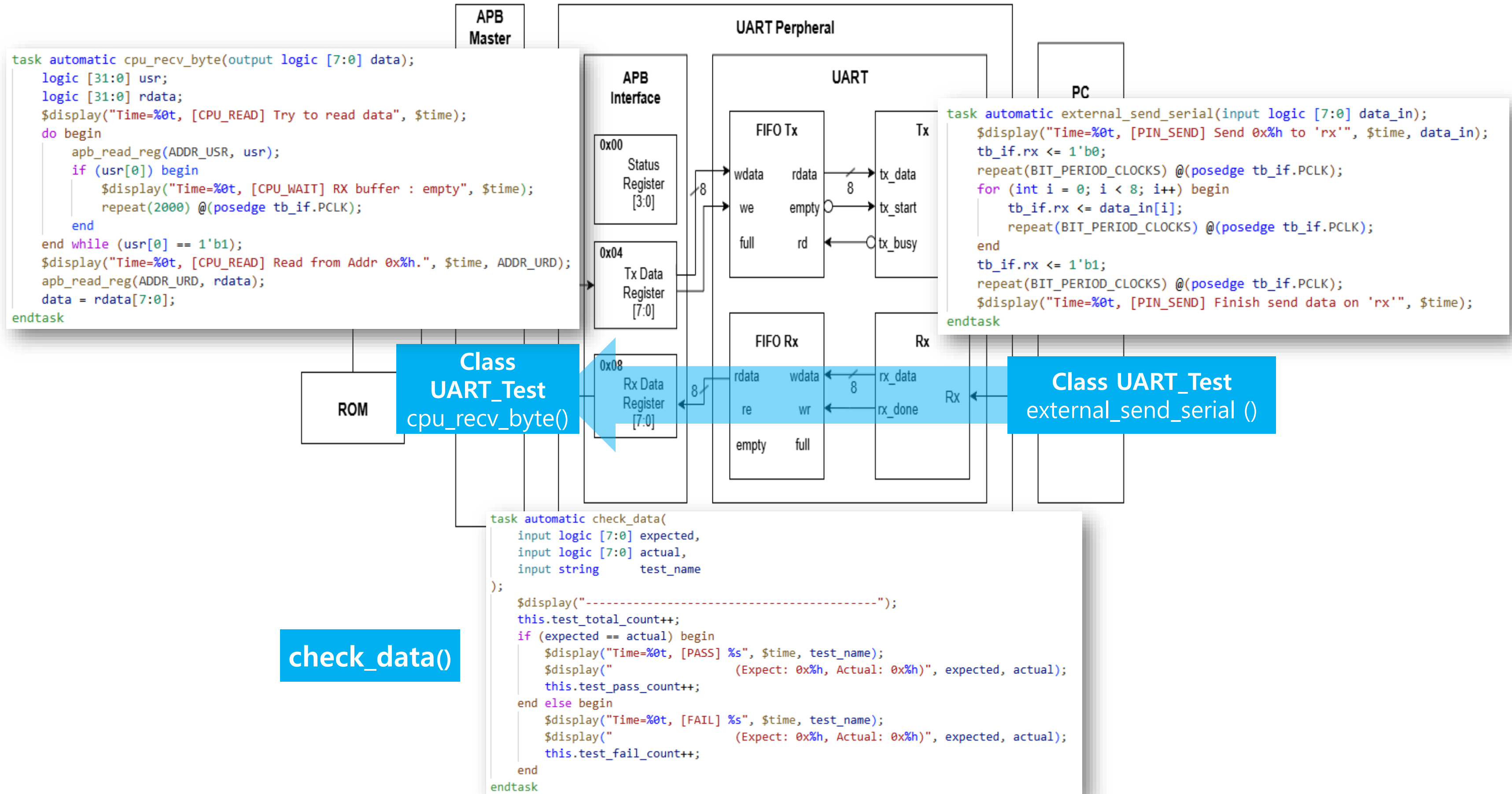


Read protocol

Class-based Verification – Tx Test (APB → Tx)



Class-based Verification – Rx Test (Rx → APB)



Class-based Verification Result

Tx Test

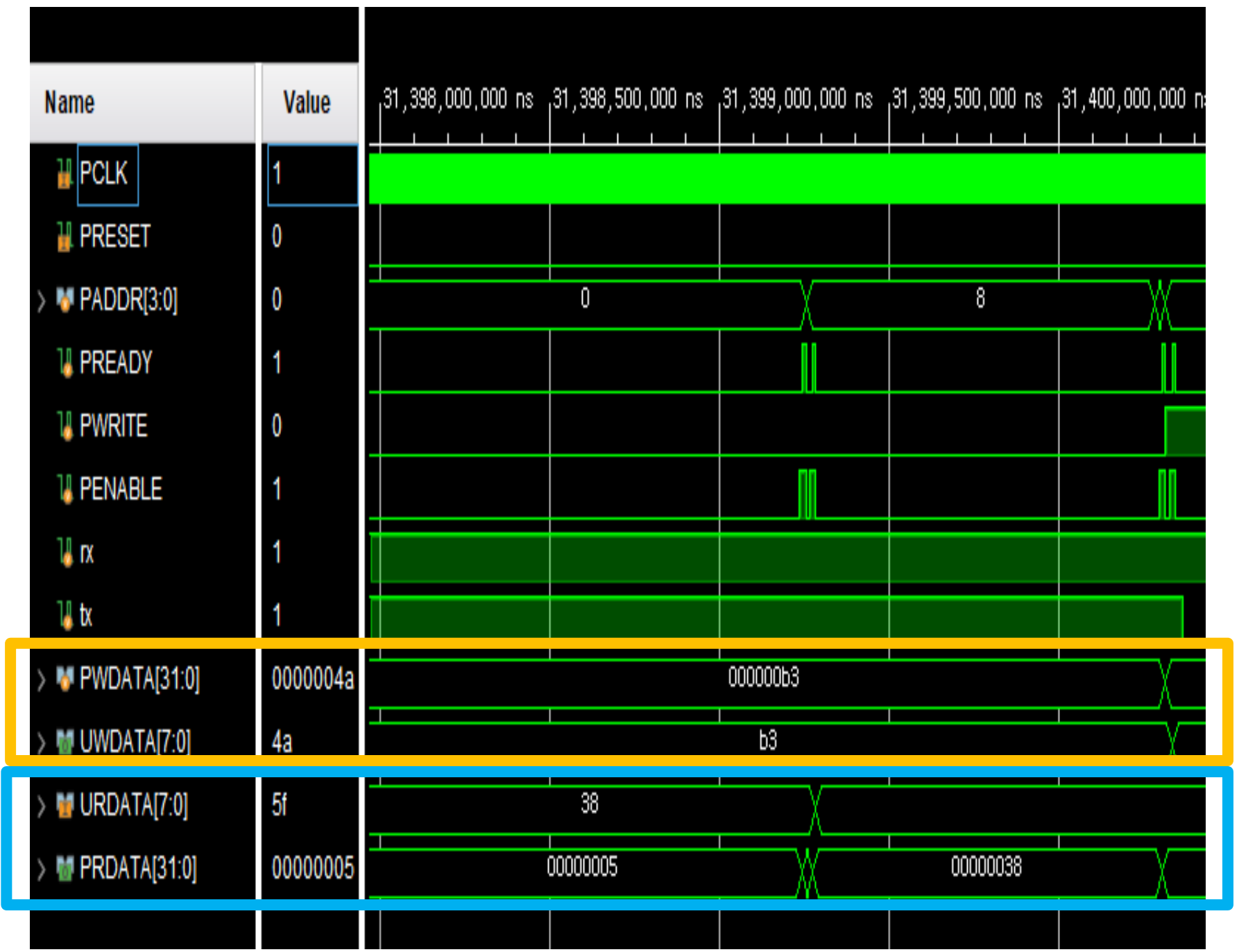
--- [Test TX] Send random data 0xb3 ---
Time=29306935000, [CPU_WRITE] Try to send 0xb3...
Time=29306965000, [CPU_WRITE] Send 0xb3 to Addr 0x4.
Time=29306995000, [PIN_RECV] Monitor 'tx' for data
Time=30296535000, [PIN_RECV] Receive 0xb3 from 'tx'

Time=30296535000, [PASS] Random (CPU Write -> Pin Read)
(Expect: 0xb3, Actual: 0xb3)

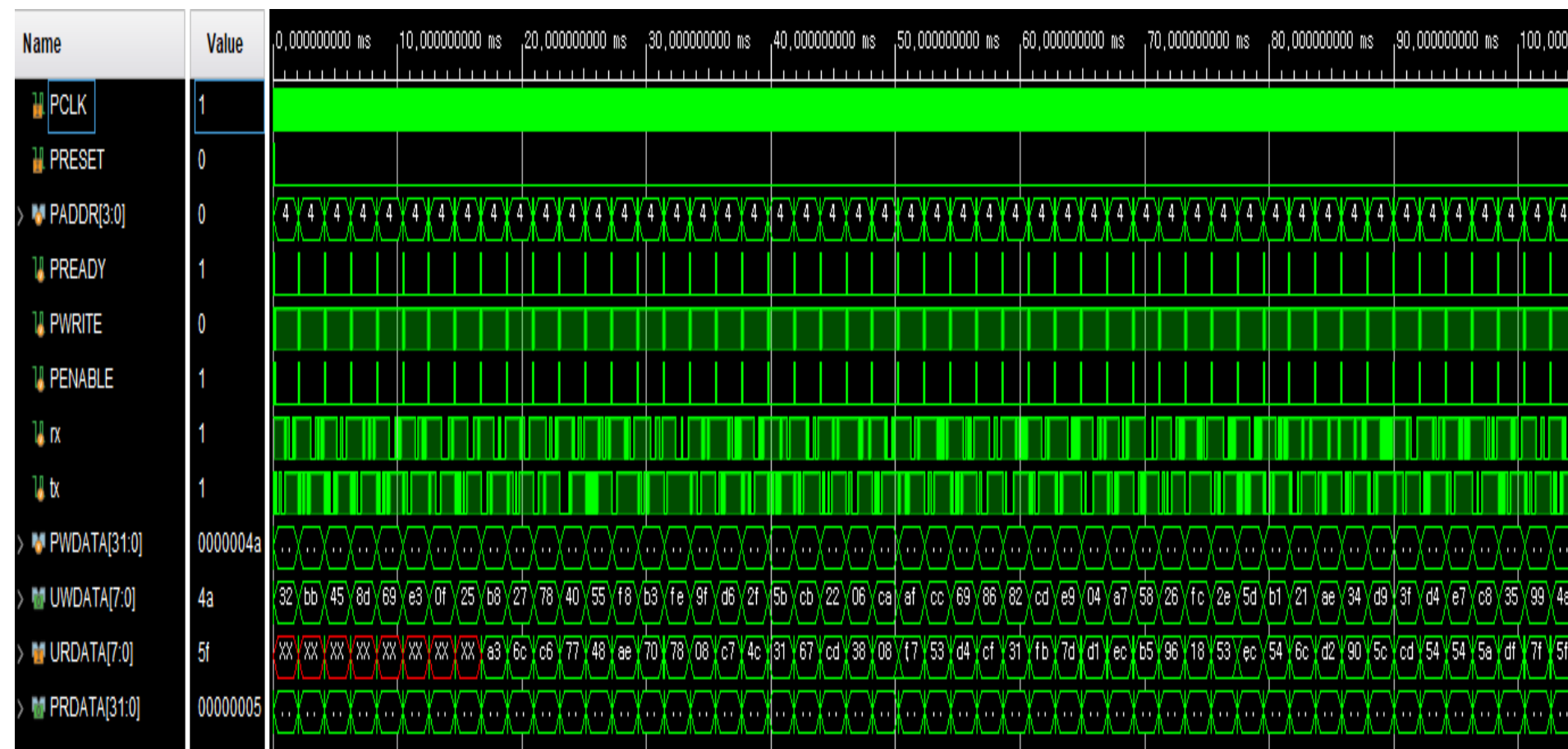
--- [Test RX] Send random data 0x38 ---
Time=30297535000, [PIN_SEND] Send 0x38 to 'rx'
Time=31339135000, [PIN_SEND] Finish send data on 'rx'
Time=31339135000, [CPU_READ] Try to read data
Time=31339165000, [CPU_WAIT] RX buffer : empty
Time=31359195000, [CPU_WAIT] RX buffer : empty
Time=31379225000, [CPU_WAIT] RX buffer : empty
Time=31399255000, [CPU_READ] Read from Addr 0x8.

Time=31399285000, [PASS] Random (Pin Send -> CPU Read)
(Expect: 0x38, Actual: 0x38)

Rx Test



Class-based Verification Result



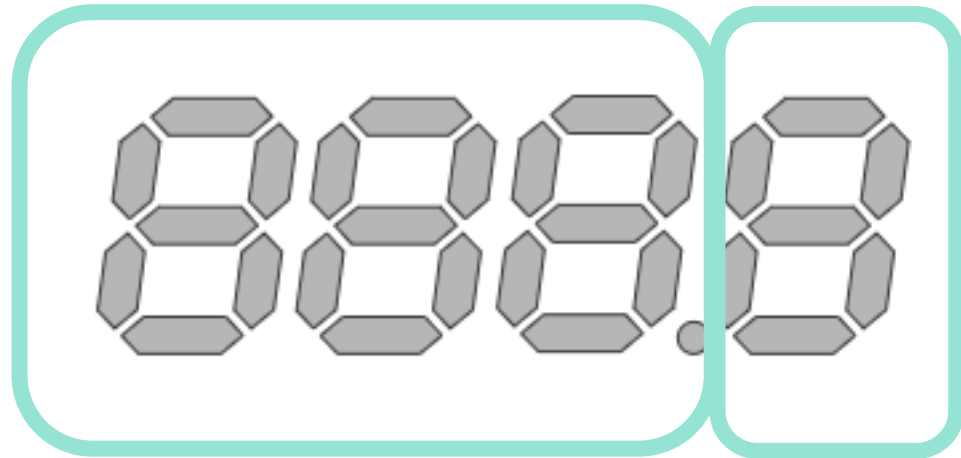
Test Result Summary	
Total	100
Pass	100
Fail	0
>>> TEST PASS !!!! <<<	

C Code: Implementation & Demonstration

C Code: Implementation

● C application Goal

- UART 통신 및 GPIO 제어를 활용하여 LED 동작을 제어
- FND 및 UART를 통한 상태 모니터링



LED 제어

ON/OFF

제어 모드

- C : UART Command Mode
- S : Switch Mode



- 5초마다 현재 LED 이동 상태(좌/우/정지) 안내 메시지 UART로 PC에 전송
- 제어 모드/활성화/명령에 따른 즉각적인 메시지 UART로 PC에 전송

C Code: Implementation

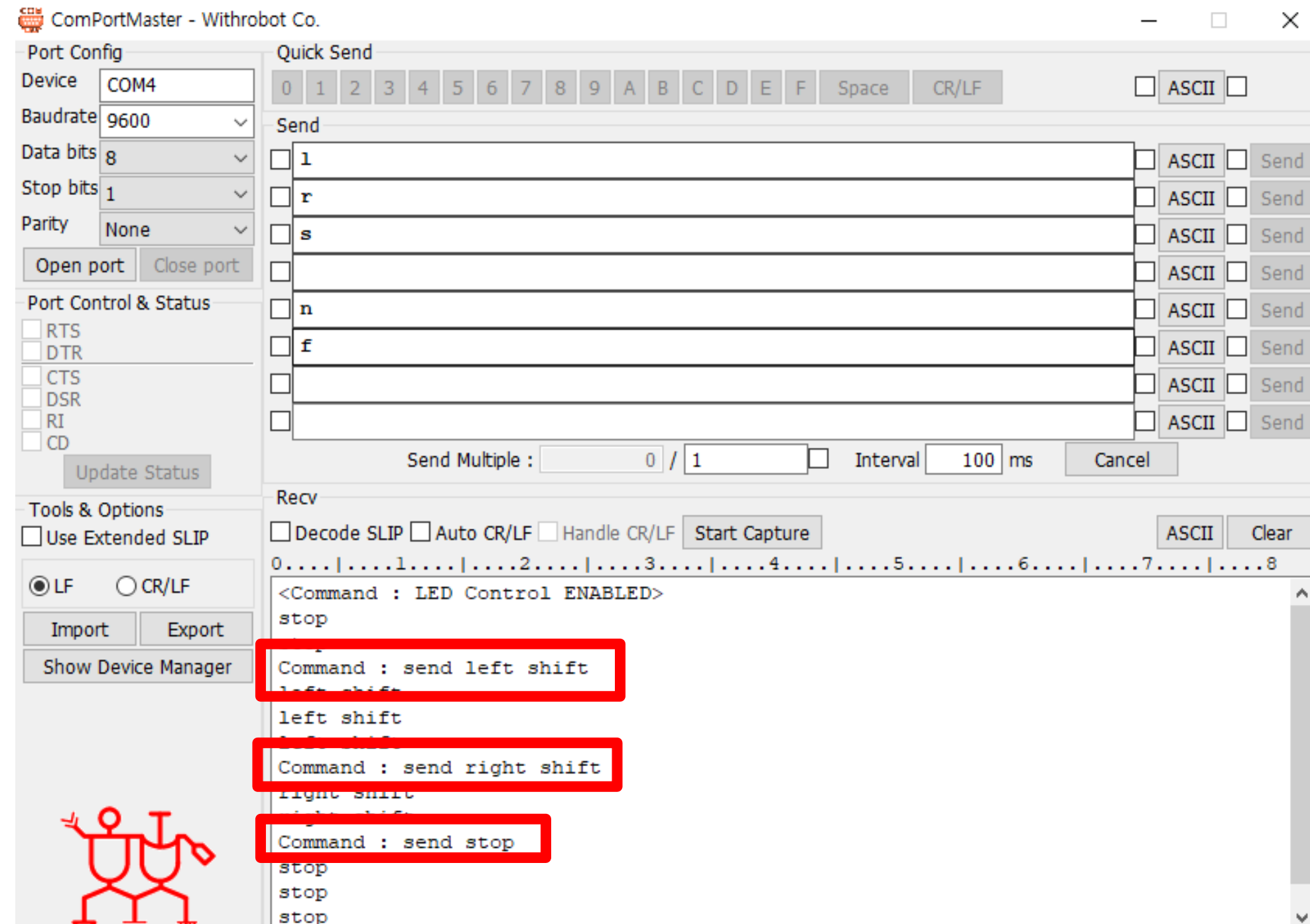
- Led 제어 명령 (UART, Switch)에 따른 led 점등

```
if (led_control_enabled) {  
    if (ledState != STOP) {  
        LED_write(ledData);  
        delay(200);  
        time_accumulator += 200;  
        if (ledState == LEFT) {  
            LED_leftShift(&ledData);  
        } else {  
            LED_rightShift(&ledData);  
        }  
    } else {  
        LED_write(0x00);  
        delay(10);  
        time_accumulator += 10;  
    }  
}
```

```
void LED_write(uint32_t data) {  
    GPO_ODR = data;  
}
```

```
void LED_leftShift(uint32_t* pData) {  
    *pData = ((*pData << 1) & 0xFF) | ((*pData >> 7) & 0x01);  
}
```

```
void LED_rightShift(uint32_t* pData) {  
    *pData = ((*pData >> 1) & 0xFF) | ((*pData << 7) & 0x80);  
}
```



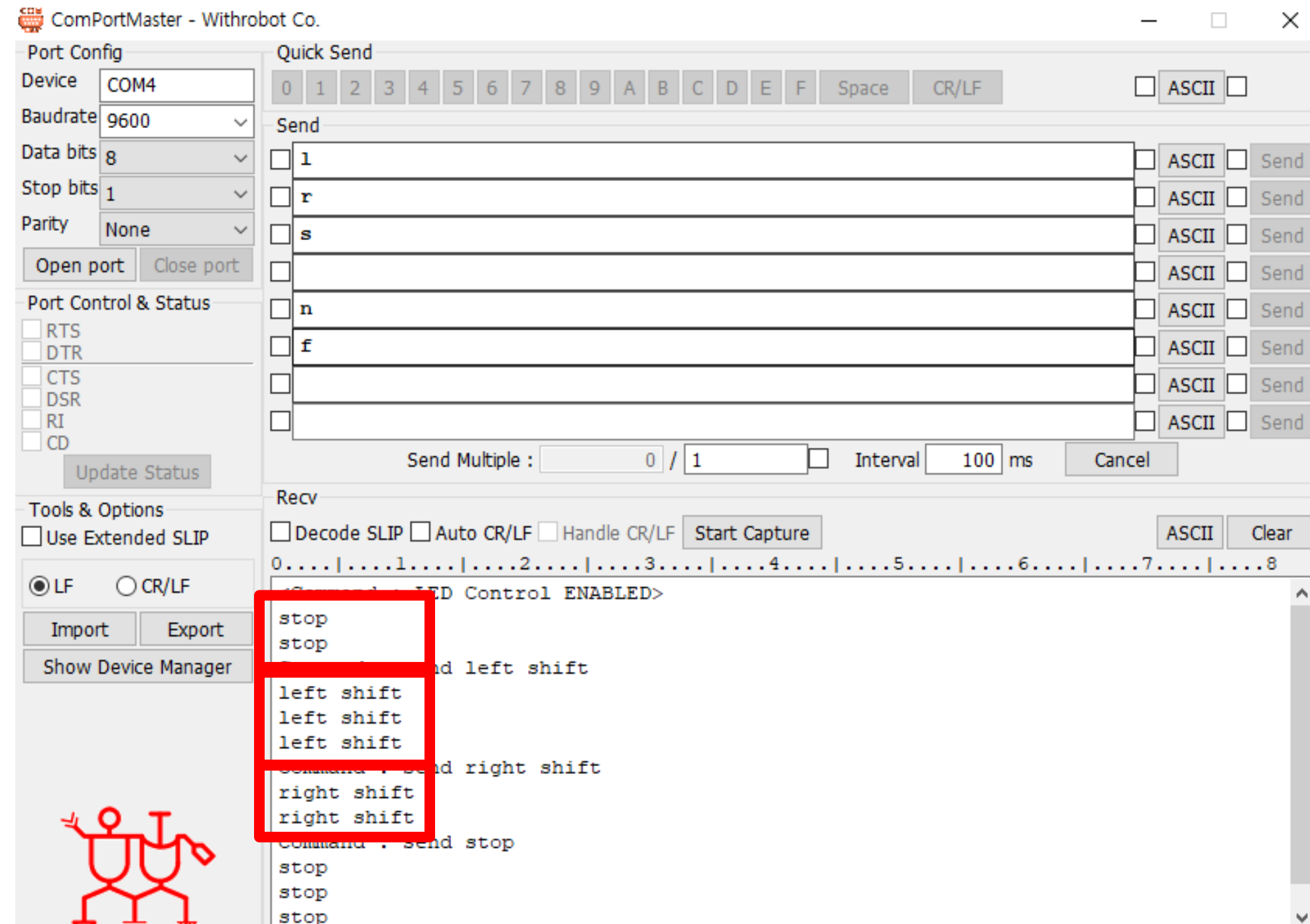
C Code: Implementation

- 일정 주기마다 현재 LED 이동 상태(좌/우/정지)
안내 메시지 UART로 PC에 전송

```
uint32_t time_accumulator = 0;  
const uint32_t REPORT_INTERVAL = 5000;
```

```
if (led_control_enabled) {  
    if (ledState != STOP) {  
        LED_write(ledData);  
        delay(200);  
        time_accumulator += 200;  
        if (ledState == LEFT) {  
            LED_leftShift(&ledData);  
        } else {  
            LED_rightShift(&ledData);  
        }  
    } else {  
        LED_write(0x00);  
        delay(10);  
        time_accumulator += 10;  
    }  
}
```

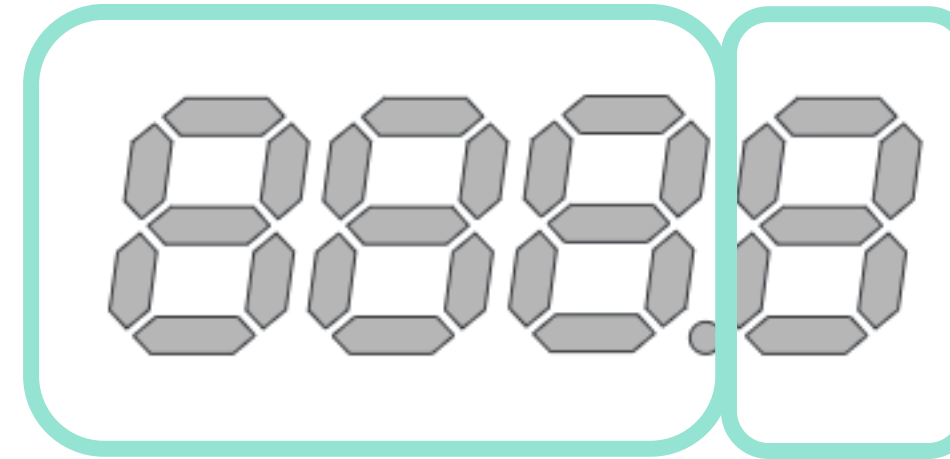
```
if (led_control_enabled && (time_accumulator >= REPORT_INTERVAL)) {  
    if (ledState == LEFT) {  
        uart_print_report_left();  
    } else if (ledState == RIGHT) {  
        uart_print_report_right();  
    } else {  
        uart_print_report_stop();  
    }  
    time_accumulator -= REPORT_INTERVAL;  
}
```



C Code: Implementation

- Led 제어 기능 On/Off + 제어모드(UART/Switch)
FND(7-Segment Display)에 구현

```
while (1) {  
    if (GPI_IDR & SW0_MODE) {  
        control_mode = 'S';  
    } else {  
        control_mode = 'U';  
    }  
    FND_display_status(control_mode, led_control_enabled);  
}  
  
void FND_display_status(char mode, int enabled) {  
    uint32_t d4_bcd, d3_bcd, d2_bcd, d1_bcd;  
    uint32_t dot_flags = 0;  
  
    if (enabled) {  
        d4_bcd = 0xF;  
        d3_bcd = 0x0;  
        d2_bcd = 0xB;  
    } else {  
        d4_bcd = 0x0;  
        d3_bcd = 0xD;  
        d2_bcd = 0xD;  
    }  
  
    if (mode == 'S') {  
        d1_bcd = 0x5;  
    } else {  
        d1_bcd = 0xC;  
    }  
  
    dot_flags = (1 << 1);  
    FND_DATA = (dot_flags << 16) | (d4_bcd << 12) | (d3_bcd << 8) | (d2_bcd << 4) | d1_bcd;  
}
```



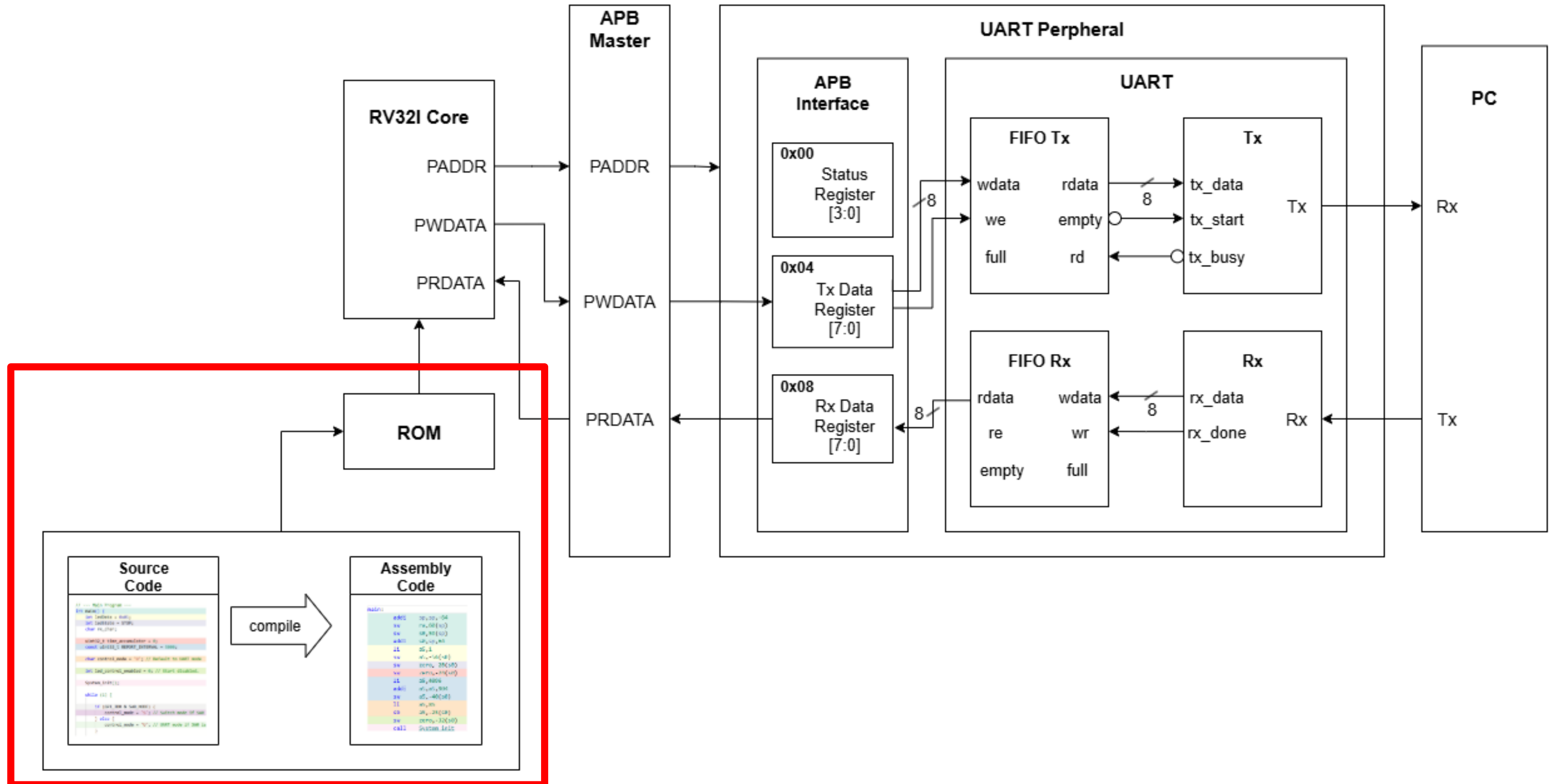
LED 제어

ON/OFF

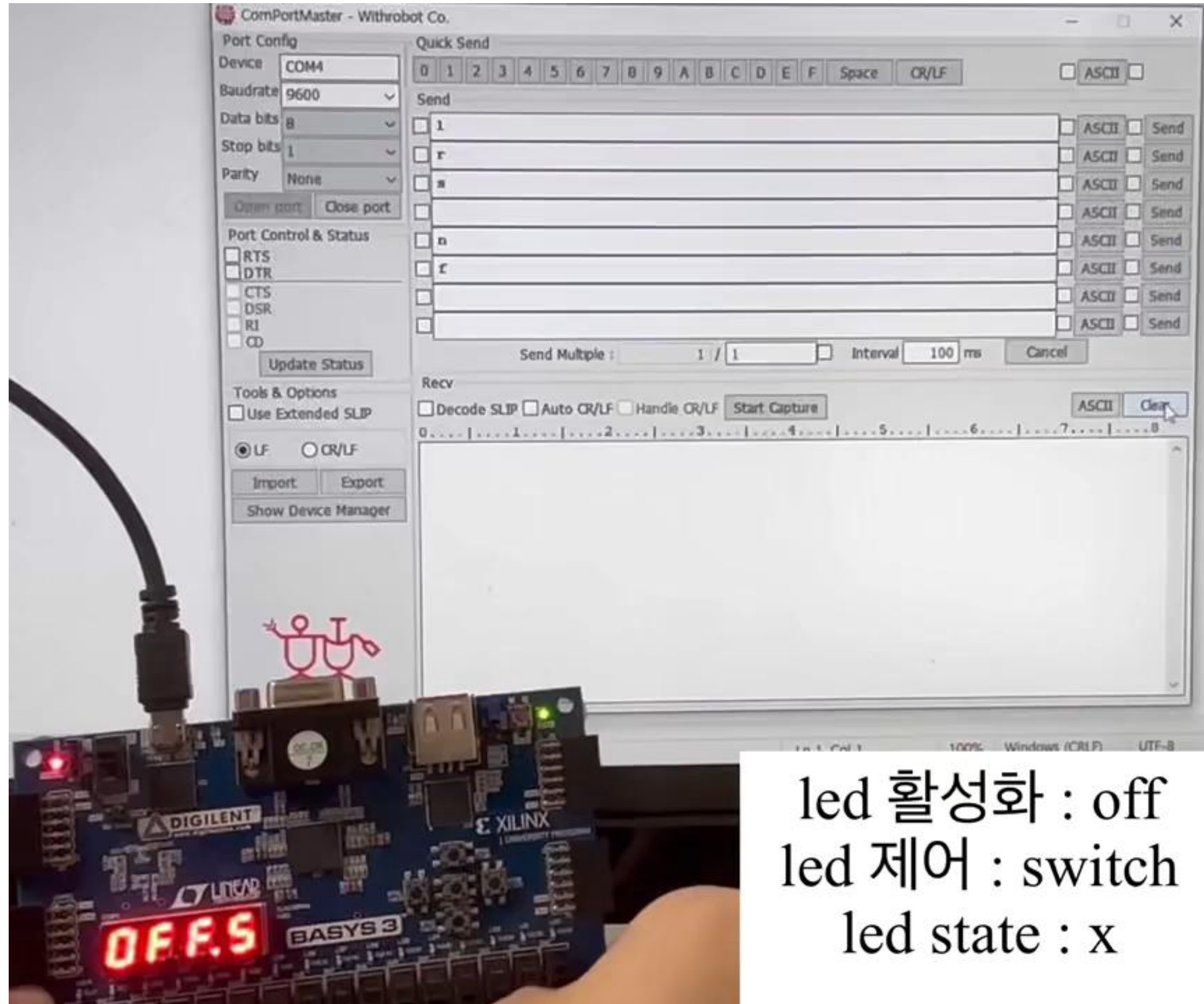
제어 모드

- C : UART Command Mode
- S : Switch Mode

C Code: Implementation



C Code: Demonstration



led 활성화 : off
led 제어 : switch
led state : x

고찰

고찰

- **프로토콜(Protocol)의 중요성**

- 이번 프로젝트는 설계와 검증 모두가 APB와 UART라는 명확한 '프로토콜'을 기반으로 만들어져야 함을 깨닫는 과정이었습니다. 설계 초기, PREADY 같은 APB 신호나 타이밍을 정확히 지키지 않았을 때, 시스템은 단순히 느려지는 것이 아니라 아예 작동하지 않는 현상이 발생하였습니다. 하드웨어 설계는 '기능'을 구현하는 동시에, 모듈 간의 '타이밍'이라는 약속이 얼마나 중요한 지 확인할 수 있었습니다.

- **C언어와 하드웨어의 간극: 문자열 전송**

- C언어(소프트웨어)와 하드웨어(레지스터)의 동작 방식 차이를 다시 한 번 확인하게 되었습니다. C언어에서는 "Stop"라는 String을 한 번에 전송하려 했으나, 하드웨어는 이를 수신하지 못했습니다. 원인은 CPU가 '문자열의 주소(Pointer)'를 보낸 반면, UART_Peripheral 모듈은 '8비트 Character' 하나만 받을 수 있었기 때문입니다. 이를 해결하기 위하여 uart_send_string 함수를 만들어 한 글자씩 순차적으로 전송하고 대기하는 로직을 구현하며, 소프트웨어의 추상화된 명령이 하드웨어에서 어떻게 low-level 동작으로 작동하는지 명확히 이해했습니다.

- **향후 계획: APB 기반의 센서 제어 시스템 확장**

- 현재 완성된 RISC-V CPU와 APB 버스 시스템을 기반으로, 더 다양한 센서(온습도 센서 등)를 제어
- 센서 통신에 필수적인 I2C 또는 SPI 프로토콜 마스터 모듈을 새로운 Peripheral로 직접 설계하여 APB 버스에 연결



Thank you