



IIC2343 - Arquitectura de Computadores (II/2025)

Ayudantía 8

Ayudantes: Daniela Ríos (danielaarp@uc.cl), Alberto Maturana (alberto.maturana@uc.cl), Ignacio Gajardo (gajardo.ignacio@uc.cl)

Pregunta 1: De Assembly a RISC-V

Convierta el siguiente código en Assembly básico a instrucciones de la arquitectura RISC-V. Maneje todas las variables del problema mediante *inputs* y registros, es decir, no debe utilizar el tag `.data`.

Hint: Para recibir la variable *num* como input, utilice la instrucción `ecall` con código 5.

```
DATA:
num    ?    // Debe recibirse como input
counter 0    // Contador (i = 0)
fn     1    // Fibonacci de n, número a calcular
fn_1   0    // Fibonacci de n-1 (inicia con el valor de f(0))
fn_2   1    // Fibonacci de n-2 (inicia con el valor de f(1))

CODE:
check_base_cases: // Revisamos si estamos en un caso base
    MOV A, (num)    // A <- Número
    CMP A, 0
    JEQ end_0       // Si Número = 0, salto al caso base del 0 (end_0)
    CMP A, 1
    JEQ end_1       // Si Número = 1, salto al caso base del 1 (end_1)
    JMP while       // En caso contrario, entro en bucle para calcular Fibonacci (while)

while:
    MOV A, (counter) // A <- Contador
    MOV B, (num)     // B <- Número
    CMP A, B
    JEQ end          // Si i = Número, salgo del bucle y salto al final del programa (end).

    INC (counter)    // Aumento en 1 el contador
    MOV A, (fn_1)     // A <- f(n-1)
    MOV B, (fn_2)     // B <- f(n-2)
    ADD A, B          // A <- f(n-1) + f(n-2)
    MOV (fn), A       // f(n) <- f(n-1) + f(n-2)

    // Actualizo los valores de f(n-1) y f(n-2) para la siguiente iteración
    MOV B, (fn_1)     // B <- f(n-1)
    MOV (fn_2), B     // f(n-2) <- f(n-1)
    MOV (fn_1), A     // f(n-1) <- f(n)

    JMP while

end_0: // Caso base: f(0) = 0
    MOV A, 0
    MOV (fn), A
    JMP end

end_1: // Caso base: f(1) = 1
    MOV A, 1
    MOV (fn), A
    JMP end

end:
    JMP end
```

Pregunta 2: Convención de llamadas (AP2 2023-2)

A continuación se presentarán varios fragmentos de código donde se realizan llamados a subrutinas. Deberá indicar, con argumentos, si los fragmentos respetan, o no, la convención de llamadas de RISC-V.

(a) Primer fragmento:

```
.data
    N:          .word 17
    N_is_prime: .word -1
.text
main:
    lw a0, N
    li s0, 1
    la s1, N_is_prime
    addi sp, sp, -4
    sw ra, 0(sp)
    call check_is_prime
    lw ra, 0(sp)
    addi sp, sp, 4
    sw a0, 0(s1)
    li a7, 10
    ecall

check_is_prime:
    ble a0, s0, is_not_prime
    addi t1, a0, -1
    li t0, 2

division_loop:
    rem t2, a0, t0
    beqz t2, is_not_prime
    addi t0, t0, 1
    ble t0, t1, division_loop

is_prime:
    li a0, 1
    j end

is_not_prime:
    li a0, 0

end:
    ret
```

(b) Segundo fragmento:

```
.data
N:          .word 17
N_is_prime: .word -1
.text

main:
    lw a0, N
    li s0, 1
    la s1, N_is_prime
    call check_is_prime
    sw a0, 0(s1)
    li a7, 10
    ecall

check_is_prime:
    ble a0, s0, is_not_prime
    addi t1, a0, -1
    li t0, 2

division_loop:
    rem t2, a0, t0
    beqz t2, is_not_prime
    addi t0, t0, 1
    ble t0, t1, division_loop

is_prime:
    li a0, 1
    j end

is_not_prime:
    li a0, 0

end:
    ret
```

(c) Tercer fragmento:

```
.data
N:          .word 17
N_is_prime: .word -1
.text

main:
    lw a0, N
    li s0, 1
    la s1, N_is_prime
    addi sp, sp, -4
    sw ra, 0(sp)
    call check_is_prime
    lw ra, 0(sp)
    addi sp, sp, 4
    sw t3, 0(s1)
    li a7, 10
    ecall

check_is_prime:
    ble a0, s0, is_not_prime
    addi t1, a0, -1
    li t0, 2

division_loop:
    rem t2, a0, t0
    beqz t2, is_not_prime
    addi t0, t0, 1
    ble t0, t1, division_loop

is_prime:
    li t3, 1
    j end

is_not_prime:
    li t3, 0

end:
    ret
```

(d) Cuarto fragmento:

```
.data
N:          .word 17
N_is_prime: .word -1
.text

main:
    lw a0, N           # Carga el valor de N en a0
    addi t0, zero, 1   # Carga el literal 1 en t0
    la t1, N_is_prime  # Carga la dirección de N_is_prime en t1
    addi sp, sp, -4
    sw ra, 0(sp)
    jal ra, check_is_prime # Salto a check_is_prime y guarda retorno en ra
    lw ra, 0(sp)
    addi sp, sp, 4
    la t1, N_is_prime  # Carga la dirección de N_is_prime en t1
    sw a0, 0(t1)
    addi a7, zero, 10   # Carga el literal 10 en a7
    ecall               # Exit. Solo termina el programa

check_is_prime:
    ble a0, t0, is_not_prime # Salto condicional a is_not_prime si a0 <= t0
    addi t1, a0, -1
    addi t0, zero, 2        # Carga el literal 2 en t0

division_loop:
    rem t2, a0, t0
    beq t2, zero, is_not_prime # Salto condicional a is_not_prime si t2 == 0
    addi t0, t0, 1
    ble t0, t1, division_loop # Salto condicional a division_loop si t0 <= t1

is_prime:
    addi a0, zero, 1        # Carga el literal 1 en a0
    beq zero, zero, end     # Salto incondicional a end

is_not_prime:
    addi a0, zero, 0        # Carga el literal 0 en a0

end:
    jalr zero, 0(ra)        # Retorno usando dirección almacenada en ra
```

Pregunta 3: Corrección de código en RISC-V (AP2 2023-2)

El siguiente programa, desarrollado en el Assembly del computador básico visto en clases, **debiese verificar si el número n es múltiplo de m** :

```
.data
    x_value: .word 7
    n:       .word 3
    x_pow_n: .word 0
.text
main:
    lw a0, x_value
    lw a1, n
    la s0, x_pow_n
    addi s1, zero, 1
    jal ra, pow
    sw a0, 0(s0)
    addi a7, zero, 10
    ecall

pow:
    beq a1, s1, end
    addi sp, sp, -4
    sw a0, 0(sp)
    addi a1, a1, -1
    jal ra, pow
    lw t0, 0(sp)
    addi sp, sp, 4
    mul a0, a0, t0

end:
    jr ra
```

Sin embargo, no lo hace correctamente. Si compila y ejecuta el código, se dará cuenta que no entrega el resultado esperado. Busque el error y, una vez encontrado, arréglo para que el fragmento anterior entregue el resultado esperado.

Feedback ayudantía

Escanee el QR para entregar *feedback* sobre la ayudantía.

