IIC2343 - Arquitectura de Computadores

Pauta Control 2

Profesor: Yadran Eterovic

1. Subrutinas (3 puntos)

- 1. Siguiendo la ISA de la arquitectura MIPS, desarrolla los siguientes ejercicios en assembly:
 - a. Defina la función div(a, b), la cual recibe dos parámetros a y b, ambos potencias de 2 y retorna el cuociente a/b.

Solución:

```
1 division:
      addi $v0, $zero, 0
з loop:
            $t0, $a0, $a1
                              \# \$t0 = \$a0 < \$a1 ? 1 : 0 (floor division)
       slt
    # slt
            t0, a0, zero # t0 = a0 < 0 ? 1 : 0 (roof division)
            \$t0, \$zero, end \# if \$a0 < \$a1, jump to end
       bne
            a0, a1, end
                              \# if a0 = a1, jump to end
      beq
            $a0, $a0, $a1
                              \# \$a0 = \$a0 - \$a1
      \operatorname{sub}
       addi $v0, $v0, 1
                              \# \$v0 = \$v0 + 1
            loop
10
       j
11 end:
            ra
12
       jr
```

Asignacion de puntaje:

- 1 punto por hacer una forma de división correcta.
- b. Escriba una función que, usando div(a,b), calcule el cuociente entre 2 números enteros. (Puedes suponer que existe la función div(a,b)

Solución:

```
top_division:
ddi $sp, $sp, -4  # assign stack space
sw $ra, 0($sp)  # save $ra value
jal division  # values $a0 and $a1 already loaded, $v0 gets loaded
lw $ra, 0($sp)  # load $ra value
jr $ra
```

- 0.5 puntos por correcto manejo del *stack*.
- 0.5 puntos por correcto llamado a subrutina.
- 0.5 puntos por guardar y volver a cargar el valor de r_a .

c. Usa tu respuesta anterior para dividir 32 en 4.

Solución:

```
1 addi $a0, $zero, 32  # load $a0 = 32
2 addi $a1, $zero, 4  # load $A1 = 4
3 jal top_division  # call div(32, 4)
4 add $t0, $zero, $v0  # not necessary
```

- 0.25 puntos por cargar los valores pedidos.
- 0.25 puntos por el llamado a subrutina.

2. Cree una función para calcular el factorial de un número recursivamente utilizando la ISA de la arquitectura MIPS. Considere que NO cuentas con una instrucción que permita multiplicar números y tampoco puedes usar shifts. (Hint: sería más fácil tener una función que multiplicara, ¿verdad?)

Solución:

```
1 factorial:
            a0, zero, a0 = 0, a0 = 0, a0
      beg
       addi $sp, $sp, −8
                                # guardamos espacio en el stack
3
            $ra, 4($sp)
                                # almacenamos el valor de ra
4
            $a0, 0($sp)
      \mathbf{s}\mathbf{w}
                                # almacenamos el valor de a0
5
      addi $a0, $a0, −1
                                # le restamos 1 al parametro a0
6
            factorial
                                \# llamada recursiva con a0 = a0 - 1
       jal
            $a0, 0($sp)
                                # recuperamos el valor de a0
      lw
            $a1, $zero, $v0
                                \# a1 = v0
9
      add
            multiplicacion
                                # subrutina para multiplicar a0 * v0 (a1)
10
            $ra, 4($sp)
                                # recuperamos el valor de ra
      lw
11
                                # devolvemos espacio en el stack
       addi $sp, $sp, 8
12
                                # salimos de la subrutina
            $ra
13
       jr
  final:
14
       addi $v0, $zero, 1
                                \# v0 = 1
15
            $ra
                                # salimos de la subrutina
16
17
18
19 multiplicacion:
                                \# guardamos espacio en el stack
       addi $sp, $sp, -4
20
                                # almacenamos el valor de s0
            \$s0, 0(\$sp)
21
       addi $s0, $zero, 0
                                \# s0 = 0 \text{ (contador)}
22
       addi $v0, $zero, 0
                                # limpiamos el registro de retorno
23
24 loop mul:
       beg $s0, $a0, end mul # si contador == a0, saltar al final
25
       addi $s0, $s0, 1
                                \# s0 += 1 (aumentar contador)
26
            $v0, $v0, $a1
                                \# v0 += a1
      \operatorname{add}
27
            loop mul
                                # saltar a 7
      j
  end mul:
29
      lw
            \$s0, 0(\$sp)
                                # recuperamos el valor de s0
30
                                # devolvemos el espacio en el stack
       addi $sp, $sp, 4
31
            ra
                                # salimos de la subrutina
       jr
32
```

- 1,5 pts por definir correctamente la subrutina *mul* (si se implementa la multiplicación de manera correcta sin el uso de subrutinas, se otorga puntaje completo).
 - 0,5 pts. uso correcto de subrutinas.
 - 0,5 pts. por correcto manejo del *stack* y recursión.
 - 0,5 punto por retornar el resultado correcto.
- 1,5 pts por definir correctamente la subrutina factorial.
 - 0,5 pts. uso correcto de subrutinas.
 - 0,5 pts. por correcto manejo del stack.
 - 0,5 pts. por retornar el valor correcto.

2. Punto Flotante (3 puntos)

1. Demuestra que los números floante del estándar IEEE 754 no cumplen con el principio de asociatividad de la suma, i.e., x + (y + z) = (x + y) + z

Solución: Los números del tipo float tienen problemas cuando las sumas incluyen números extremadamente dispares, *i.e.*, modulos muy grandes y muy chicos. Esto se debe a que el proceso de suma implica igualar los exponentes, proceso que puede llevar a que se trunquen elementos del número de menor módulo. Teniendo en cuenta, si se seleccionan los valores $x = -1, 5 \times 2^{53}, y = 1, 5 \times 2^{53}, z = 1, 0$, tenemos lo siguiente en el lado izquierdo de la igualdad:

$$x + (y + z) = -1.5 \times 2^{53} + (1.5 \times 2^{53} + 1.0) = -1.5 \times 2^{53} + 1.5 \times 2^{53} = 0$$

En este caso, al igualar los exponentes en la suma de la derecha, el valor 1,0 se pierde, ya que el significante no tiene la cantidad de cifras necesarias. si analizamos ahora el lado derecho de la igualdad tenemos:

$$(x+y) + z = (-1, 5 \times 2^{53} + 1, 5 \times 2^{53}) + 1, 0 = 0 + 1, 0 = 1, 0$$

A diferencia del caso anterior, acá no se pierde información, ya que la primera opción se realiza con números con exponente similar.

- 1,5 pts. por identificar el problema
- Basta con encontrar números que cumplan lo pedido o cualquier demostración correcta para el puntaje completo.

2. Describe un algoritmo en pseudocódigo (o Python) que dado cierto binario de punto flotante retorne el número en base 10 según el estándar IEEE 754 visto en clases. Considera el *bit* de signo junto a los *bits* de fracción y exponente.

Solución: Según el estándar IEEE 754, los números de punto flotante de 32 *bits* están compuestos de la siguiente forma:

$$(-1)^{signo} \times (1 + fraccion) \times 2^{exponente-127}$$

Donde se tiene un bit para el signo, 8 para el exponente y 23 para la fracción.

Por lo tanto, el algoritmo pedido puede ser el siguiente:

```
def float_to_decimal(num):

sign = num[0]
exp = int(num[1:9], 2) - 127
frac = int(num[9:33], 2) * 2**(-23)

value = (1 + frac) * 2**exp

if sign == "1":
    return - value
else:
    return value
```

- 1 punto por identificar cada parte del número de punto flotante correctamente.
- 0.5 puntos por conversión binaria-decimal correcta del exponente.
- 0.5 puntos por conversión binaria-decimal correcta de la fracción.
- 1 punto por retornar correctamente el valor del número decimal.