

## ORGANIZACIÓN DE COMPUTADORAS

Departamento de Ciencias e Ingeniería de la Computación Universidad Nacional del Sur



## Segundo Cuatrimestre de 2017

| Segundo Examen Parci   | mbre: LU: Hojas entregadas: |                   |  |  |  |  |  |  |  |
|--|-----------------------------|-------------------|--|--|--|--|--|--|--|
| Lic. en Ciencias de la Computación – Ing. en Computación – Ing. en Sistemas de Información |                             |                   |  |  |  |  |  |  |  |
| Apellido y Nombre:   | LU:                         | Hojas entregadas: |  |  |  |  |  |  |  |
| (en ese orden)   |                             | (sin enunciado)   |  |  |  |  |  |  |  |
| Profesor:  |                             |                   |  |  |  |  |  |  |  |
|  |                             |                   |  |  |  |  |  |  |  |
| NOTA: Resolver los ejercicios en hojas separadas. Poner n                                  | nombre. LU v núm            | ero en cada hoja. |  |  |  |  |  |  |  |

**Ejercicio 1.** Implementar la siguiente expresión aritmética  $B = (A \times (D+C)) + (A \times (D+C)^2)$ , siendo A, B, C y D etiquetas que denotan direcciones de memoria, y asumiendo que se cuenta con las instrucciones add y mpy, para las siguientes arquitecturas:

- a) Una arquitectura de **0-direcciones** (tipo pila), contando con la instrucción dup (duplica el tope de la pila). Determinar la profundidad de la pila alcanzada.
- b) Una arquitectura estilo **RISC**, registro a registro, sin restricción en la cantidad de registros, y con instrucciones lda, ld y st. Indicar la cantidad de accesos a memoria realizados.
- c) Una arquitectura de **1**-dirección + registro (tipo Intel), sin restricción en la cantidad de registros y con la instrucción mov. Indicar la cantidad de accesos a memoria requeridos.

Ejercicio 2. En el marco de la norma IEEE 754, considerando la representación en punto flotante de media precisión: mantisa fraccionaria en signo magnitud con hidden bit, exponente en exceso y base 2 y la siguiente distribución de bits:

Dados los números  $X=(1\ 00010110\ 0011111001)$  e  $Y=(0\ 00000111\ 1000111100)$  realizar el producto  $X\times Y$  aplicando redondeo por proximidad hacia los pares y hacia  $+\infty$ , explicando cada uno de los pasos involucrados e indicando claramente qué se hace con los bits  $\mathbf{G}$ ,  $\mathbf{R}$  y  $\mathbf{S}$  del resultado y con  $\mathbf{R}$  y  $\mathbf{S}$  al redondear. El resultado debe ser expresando según la representación enunciada. Finalmente, convierta el número hallado a decimal e indique el error existente entre este valor y el obtenido al operar la multiplicación directamente sobre X e Y en decimal.

(Pista: 
$$X = -1 \times 2^{-105} \times 1,2431640625$$
 e  $Y = 1 \times 2^{-113} \times 0,55859375$ ).

**Ejercicio 3.** Considerando la representación en punto flotante propuesta para el ejercicio anterior, y los números  $X = (0\ 00001101\ 0010110101)$  e  $Y = (1\ 00001110\ 1101000110)$ , realizar la suma X + Y aplicando redondeo por proximidad unbiased (hacia los pares), explicando cada uno de los pasos involucrados e indicando claramente qué se hace con los bits  $\mathbf{G}$ ,  $\mathbf{R}$  y  $\mathbf{S}$  del resultado y con  $\mathbf{R}$  y  $\mathbf{S}$  al redondear. El resultado debe ser expresando según la representación enunciada. Finalmente, convierta el número hallado a decimal e indique el error existente entre este valor y el obtenido al operar la suma directamente sobre X e Y en decimal.

(Pista: 
$$X = 1 \times 2^{-114} \times 1,1767578125$$
 e  $Y = -1 \times 2^{-113} \times 1,818359375$ ).

**Ejercicio 4.** Determinar cuál es el contenido final de cada uno de los registros y posiciones de memoria involucrados en la siguiente secuencia de instrucciones. Indicar en cada caso, el número de instrucción que origina cada cambio. Asumir que el primer operando es el destino y el segundo la fuente de información para la operación.

| (1) mov $R1, \#0200$     | Interpretació | ón                     |
|--------------------------|---------------|------------------------|
| (2) mov (R1), #0100      | #xxxx         | Inmediato              |
| (3) mov 0100(R1), R1     | R             | Registro               |
| (4) mov R2, #0500        | (R)           | Registro indirecto     |
| (5) mov @0100(R1), #0500 | XXXX          | Absoluto               |
| (6) mov (0200), 0300     | xxxx(R)       | Indexado               |
| (7) mov R3, 0200         | (xxxx)        | Memoria indirecto      |
| (8) mov R3, @0100(R3)    | @xxxx(R)      | Pre-indexado indirecto |

**Ejercicio 5.** Considerando el siguiente programa para la arquitectura OCUNS, en la que toda lectura/escritura sobre la dirección FF es redireccionada a la E/S estándar:

| LDA RO, FFh           |                         |        |               |   |
|-----------------------|-------------------------|--------|---------------|---|
| ·                     | OP.                     | Descr. | FORM.         | Pseudocódigo  |
| LOAD R1, O(RO)        | 0                       | add    | I             | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]} + \texttt{R[t]}$            |
| LOAD R2, O(RO)        | 1                       | sub    | $\mathbf{I}$  | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]} - \texttt{R[t]}$            |
| XOR R3, R3            | 2                       | and    | $\mathbf{I}$  | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]} \& \texttt{R[t]}$           |
| LDA R4, 1b13          | 3                       | xor    | $\mathbf{I}$  | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]}     \texttt{R[t]}$          |
| JZ R1, 1b13           | 4                       | lsh    | $\mathbf{I}$  | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]} \mathrel{<<} \texttt{R[t]}$ |
| JZ R2, 1b13           | 5                       | rsh    | I             | $\texttt{R[d]} \leftarrow \texttt{R[s]} >> \texttt{R[t]}$           |
| SUB R5, R1, R2        | 6                       | load   | $\mathbf{I}$  | $R[d] \leftarrow mem[offset + R[s]]$                                |
| JG R5, 1b12           | 7                       | store  | ${f I}$       | $\texttt{mem[offset} + \texttt{R[d]]} \leftarrow \texttt{R[s]}$     |
| lbl1: ADD R3, R3, R2  | 8                       | lda    | $\mathbf{II}$ | $R[d] \leftarrow addr$  |
| DEC R1                | 9                       | jz     | $\mathbf{II}$ | if $(R[d] == 0)$ PC $\leftarrow$ PC + addr                          |
| JG R1, 1bl1           | $\mathbf{A}$            | jg     | $\mathbf{II}$ | if $(R[d] > 0)$ PC $\leftarrow$ PC + addr                           |
| JMP R4                | В                       | call   | $\mathbf{II}$ | $R[d] \leftarrow PC; PC \leftarrow addr$                            |
| 1b12: ADD R3, R3, R1  | $\overline{\mathbf{C}}$ | jmp    | III           | $PC \leftarrow R[d]$  |
| DEC R2                | D                       | inc    | III           | $R[d] \leftarrow R[d] + 1$  |
| JG R2, 1b12           |                         | dec    | III           | $R[d] \leftarrow R[d] - 1$  |
| lbl3: STORE R3, O(RO) | $\mid \mathbf{F} \mid$  | hlt    | III           | exit  |
| HLT                   |                         | 1116   | 111           | CATO  |

| FORMATO | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10    | 9 | 8 | 7            | 6   | 5   | 4 | 3  | 2    | 1   | 0   |
|---------|----|----|----|----|----|-------|---|---|--------------|-----|-----|---|----|------|-----|-----|
| I       | 0  | ×  | ×  | ×  |    | dest. | d |   |              | src | . s |   | sr | c. t | / o | ff. |
| II      | 1  | 0  | ×  | ×  |    | dest. | d |   | address addr |     |     |   |    |      |     |     |
| III     | 1  | 1  | ×  | ×  |    | dest. | d |   |              |     |     |   | -  |      |     |     |

- a) Ensamblar el programa a partir de la dirección 00h.
- b) Si se reubicara el código máquina obtenido en el inciso (a) a partir de la dirección 20h, ¿qué referencias a memoria requieren ser ajustadas? Justificar adecuadamente.
- c) Suponiendo que los valores ingresados por teclado son 04h y 02h, realice una traza mostrando la evolución del contenido de cada registro, para luego, describir el propósito del programa en su conjunto.
- d) ¿Qué sucede con el resultado retornado si los valores ingresados fueran 02h y 04h? ¿Cuál es la diferencia? ¿Existe alguna restricción para los datos de entrada en cuanto al correcto funcionamiento del programa?