Arquitectura de computadoras I

1) Simplifique las siguientes funciones booleanas usando el mapa de Karnaugh.

a)
$$F(W, X, Y, Z) = \sum (3, 4, 5, 6, 13, 14, 15)$$

(1 punto)

b) F (A, B, C, D) =
$$\sum$$
 (0, 1, 3, 5, 7, 9, 15)

(1 punto)

2) A partir de la siguiente tabla de verdad:

| Α | В | C | Y |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

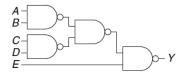
a) Escriba la función Y en forma de suma de productos canónicos (1 Punto)

b) Simplifique e Implemente con compuertas (1 punto)

c) Implemente con multiplexores (1 punto)

3) Postulados del álgebra de Boole. (1 punto)

4) Escriba una simple ecuación booleana para la salida Y del siguiente circuito después de usar el teorema de De Morgan. (1 punto)



5) Dada la Unidad Procesadora de la figura y su tabla de funciones:

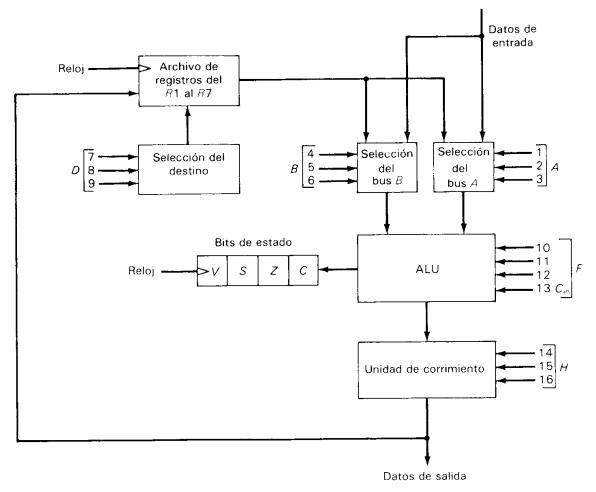
a) Especifique la palabra de control que se debe aplicar para ejecutar las siguientes microoperaciones: (1 punto)

b) Determine la micro-operación que se ejecuta para cada palabra de control: (1 punto)

b.1) 010 010 010 1100 000

b.2) 111 000 011 0000 110

c) Si la Unidad Procesadora tuviera 15 registros. ¿Cuántos bits adicionales tendría la palabra de control? (1 punto)



(a) Diagrama de bloques

| | Función de campos de selección | | | | | | |
|-------------------|--------------------------------|------------|------------|------------------------------|------------------------------|--------------------|--|
| Código binario | Α | В | D | F con C _{in} = 0 | F con C _{in} = 1 | Н | |
| 000 | Entrada | Entrada | Ninguno | F = A | F = A + 1 | No hay corrimiento | |
| 001 | R1 | <i>R</i> 1 | R1 | F = A + B | F = A + B + 1 | SHL | |
| 010 | <i>R</i> 2 | R2 | <i>R</i> 2 | $F = A + \overline{B}$ | F = A - B | SHR | |
| 011 | R3 | R3 | R3 | F = A - 1 | F = A | Bus = 0 | |
| 100 | R4 | R4 | R4 | $F = A \wedge B$ | | | |
| 101 | <i>R</i> 5 | <i>R</i> 5 | <i>R</i> 5 | $F = A \vee B$ | _ | ROL | |
| 110 | R6 | R6 | R6 | $F = A \oplus B$ | | ROR | |
| 111 | R 7 | <i>R</i> 7 | <i>R</i> 7 | $F = \overline{A}$ | _ | _ | |