1.-

	<u>Binario</u>													
<u>2^11</u>	<u>2^10</u>	<u>2^9</u>	<u>2^8</u>	<u>2^7</u>	<u>2^6</u>	<u>2^5</u>	<u>2^4</u>	<u>2^3</u>	<u>2^2</u>	<u>2^1</u>	<u>2^0</u>	<u>Decimal</u>	<u>Octal</u>	<u>Hex</u>
<u>2048</u>	<u>1024</u>	<u>512</u>	<u>256</u>	<u>128</u>	<u>64</u>	<u>32</u>	<u>16</u>	<u>8</u>	<u>4</u>	<u>2</u>	<u>1</u>			
				1	1	1	1	1	1	1	1	255	377	FF
					1	1	1	1	0	1	1	123	173	7B
								1	1	1	0	14	16	Е
1	1	0	0	1	0	1	0	1	1	1	0	3246	6256	CAE
				1	0	1	0	1	0	0	1	164	251	A9
		1	1	1	1	0	1	1	0	1	1	987	1733	3DB
			1	1	1	0	0	0	0	0	1	449	701	1C1
1	1	1	1	1	1	0	1	1	0	1	0	4074	7752	FEA

4.-

$$1001 + 1011 = 10100$$

$$111010 + 1111 = 1001001$$

$$1011 - 0101 = 110$$

$$110111 - 10101 = 100010$$

$$1110001 * 111 = 1100010111$$

- 5 .- De los 32 bits de la instrucción, si 8 bits son del opcode quedan 24 bits para la dirección de un operando.
 - (a) Con 24 bits se pueden direccionar hasta 2 24 = 16 M palabras.

Respuesta: 16 M palabras

(b) El contador del programa debe acceder a todo este espacio direccionable, luego el PC necesita tener 24 bits. El registro de instrucciones debe contener a toda la instrucción de 32 bits.

Respuesta: PC de 24 bits IR de 32 bits

6.- F = 1 MHz y CPI 1.5 / F 1,5 MHz y CPI 7.3

$$CPI = \frac{F}{NI}$$

$$NI = \frac{F}{\text{CPI}} = \frac{10^6 Hz}{5.2} = 192307,692 Instruccion Segundo$$

$$NI = \frac{F}{\text{CPI}} = \frac{15x10^6 Hz}{5.7} = 205479,452 Instruccion Segundo$$

- (a) El segundo ejecuta mas instrucciones por segundo por lo que el segundo ejecutara más rápido un determinado programa
- (b) Simplemente debemos dividir las instrucciones por segundo 10^6 para convertirlo en MIPS. Es decir

a.
$$\frac{192307,692}{10^6} = 0,192307692 \text{ MIPS}$$

b. $\frac{205479,452}{10^6} = 0,205479452 \text{ MIPS}$

b.
$$\frac{205479,452}{10^6} = 0,205479452 \text{ MIPS}$$

(c)
$$\frac{220000x1}{192307,692}$$
 = 11,45 seg Y el otro microprocesador $\frac{220000x1}{205479,452}$ = 1,07 seg

2.- IEEE754 Precisión simple

<u>Tamaño</u> <u>Bit</u>	<u>1</u>	<u>8</u>	<u>23</u>		<u>Binario</u>	-	_	
				Parte		Bits tras		<u>Ceros</u> <u>para</u>
<u>Numero</u>	Signo	Exponente	Mantisa	<u>entera</u>	Parte Decimal	<u>coma</u>	Exponente	
-15,21	1	10000010	11100110101110000101001	1111	00110101110000101001	23	3	0
31,25	0	10000011	111101000000000000000000000000000000000	11111	01	6*	4	17*

3.- IEEE754 Precisión dobles

<u>Tamaño</u> <u>Bit</u>	<u>1</u>	<u>11</u>	<u>52</u>	<u>Binario</u>			_	_
								<u>Ceros</u>
				<u>Parte</u>		<u>Bits tras</u>		<u>para</u>
<u>Numero</u>	<u>Signo</u>	<u>Exponente</u>	<u>Mantisa</u>	<u>entera</u>	<u>Parte Decimal</u>	<u>coma</u>	<u>Exponente</u>	<u>rellenar</u>
-15,21	1	10000000010	111001101011100001010001000000000000000	1111	00110101110000101001	23*	3	29*
31,25	0	1000000011	111101000000000000000000000000000000000	11111	01	6*	4	46*

2K	1K	512	25%	1128	64	32	16	8	4	2	1		
	A			E				HEX					
1	1110		0	1	0	J	Ö	1	1	1	0	BINDRIO	
7	. 6			2			5			6		OCTAL	
V			548 + do		24 + 128 + 32 + 8 + 4 + 2 = 3246						DECIHAL		
				987								DECIMAL	
	1			1	1	0 1 1 0 1 1			1	BINDRIO			
		3		D			B				HEX		
4	1					3			3			OCTAL	
		F		ε				A			HEX		
)	入 人	7	1	1	1	1	0	1	0	1	0	BINDRIO	
	7		9.0	7			5			2		OCTAL	
	2048 + 1024 + 512 + 256 + 128 + 6452+ 8 + 2 = 4074											DECIMAL	

1001 1110001 1001 10001 10001 10001 10001 10001 10001 100001 1100001 100001 100001