

Apo	ellid	os, Nombre:			
Ges	Gestión [_] Libre Elección [_]				
		Bien:	Mal:	No contestadas:	
		E	Examen de teoría (5 puntos	s)	
El e		men constará de dos p	partes: Iración total de 2 horas.		
:	La	nota final será la sum	iración total de 2 noras. a de las dos partes anteriores s	sin que exista una nota	
		nima en cada parte. · las preguntas en que	se incluye un cuadro en bland	co. no se considerarán como	
	vá	lidas las respuestas ei	n las que no se justifiquen los c	álculos realizados	
			ningún tipo de documentación, nica opción como correcta por l		
	NC	SE PODRÁN DESGR	APAR LAS HOJAS		
		ón test:	Respuesta incorrecta ⇒ –0,15	Pregunta no contestada <b>⇒</b> 0	
Κe	spu	esta correcta ⇒ 0,25	Respuesta incorrecta 🗸 –0,13	Pregunta no contestada 🗸 u	
			firmaciones es <b>correcta</b> : ón de una instrucción son: bús	guada da la instrucción	
L_J	a)	•	dos, ejecución y almacenamie	•	
		actualización del cor			
L	b)	La fase de actualizado de la decodificación	ción del contador de programa de la instrucción	puede llevarse a cabo antes	
[_]	c)		os resultados de ejecución o	de una instrucción no se	
r 1	۹/	almacenan	almagana la instruggión laída	on al registre conteder de	
L_J	u)	programa	almacena la instrucción leída	en el registro contador de	
٥)	0		C		
•		•	firmaciones es <b>correcta</b> : n lenguaje de alto nivel siempr	e se corresponde con una	
	•	instrucción de código	o máquina	·	
[_]		Una instrucción de u instrucción de lengju	n lenguaje de alto nivel siempr	e se corresponde con una	
[_]			lenguaje máquina siempre s	se corresponde con una	
r 1	۹/	única instrucción d Ninguna de las anter	e lenguaje ensamblador		
L_J	u)	TVIIIguila de las alitei	10163		
			firmaciones es correcta:		
			cciones CISC están formados cciones RISC están formados		
			cciones CISC están formados		
	,	, 0	e instrucciones CISC, como I	•	
	,		un determinado computador		
4)	Sie	endo un computador A	A tarda 60 sg. en ejecutar un p	rograma v otro B tarda en	
-	eje	ecutar el mismo progra	ama 30 sg. Cuánto es más ráp		
		B es 0,5 veces más			
		B es 1,8 veces más		$\frac{Rb}{Ra} = \frac{Ta}{Tb} = \frac{60}{30} = 2$	
		B es 2 veces más ra Otro valor	apido que A	Ra Tb 30	



Apo	ellidos	s, Nombre:				
Ges	stión [		Sistemas [_]			Libre Elección [_]
[_] [_] [_]	a) 0 b) 1 c) 5	úmero -32 representado en C 011 111 1 <b>00 000</b> Se sale de rango Otro valor		a 2 sc	obre 6 bits es:	
	a) L b) L c) L	que cuál de las siguientes afir a representación del número 0000 0110 0000 01100 a representación del número 0100 0010 a representación del número 0000 0001 0000 0010 Ninguna de las anteriores	decimal 66 e	en BCI I 42 er	D empaquetado	etado es
[_] [_] [_]	a) 4 b) 1 c) 6	nº 0100 0010en binario puro e 42 en hexadecimal 102 en octal 66 en decimal <b>Fodas son correctas</b>	s:			
	para y <b>no</b> a) ( b) 1 c) <b>(</b>	que cuál de las siguientes ma a su representación compleme o emplea la técnica del bit im 0011 1101 1100 0111 0111 1110 1111 1111	ento a 2 sobr			
9) [_] [_] [_]	posi a) 1 b) 1 c) 1	ca cual es el resultado de des ciones, el número A = 1111 0 1000 0000 1111 1110 1 <b>000 0 111</b> Otro valor:	1000 expresa			



Ape	ellid	os, Nombre:	
Ges	tión	Sistemas [_]	Libre Elección [_]
[_] [_] [_]	de a) b) c)	ea el número 1 000 0111 expresando en signo-mag signo del número a 16 bits es: 0 000 0000 1000 0111 1 000 0000 1000 0111 1 000 000	gnitud con 8 bits. La extensión
		ial de las siguientes afirmaciones es <b>incorrecta</b> : Las mantisas expresadas en coma flotante con m normalizar	nantisa entera no se pueden
[_]	b)	La técnica del bit implícito solamente se puede el normalizadas	mplear en mantisas
[_]	c)	A efectos prácticos, las mantisas fraccionaria emplean la técnica del bit implícito cuentan co	•
	Inc	representar los numeros Se puede calcular el valor de una mantisa fraccio como si fuese un número entero y dividiendolo podica cuál es el valor de realizar la operación AND s	or 2 <sup>número de bits de la mantisa</sup> cobre los números expresados
	a) b) c)	complemento a 2: A = 0000 1111 y B = 1111 0000 1111 0000 0000 1111 0000 0000 Otro valor:	
,	a) b) c)	instrucción POP SI: No existe en ensamblador del i80x86 Tiene direccionamiento directo a registro para el Tiene direccionamiento relativo a pila para el companiento relativo a registro indice p	perando destino
[_] [_]	núi a) b)	dique cuál de las siguientes afirmaciones es corremero AL = 1000 1111 (el número se encuentra ex Las instrucciones SAR AL, 1 y SAL AL, 1 product Las instrucciones SHR AL, 1 y SHL AL, 1 product Las instrucciones SAL AL, 1 y SHL AL, 1 product AL	presado en complemento a2):: en el mismo resultado en AL en el mismo resultado en AL
[_]	d)	Las instrucciones SAR AL, 1 y SHR AL, 1 produc	en el mismo resultado en AL
[_]	a)	dique cuál es la opción <b>correcta</b> : Para tamaños de dato de un byte, el i80x86 emple almacenamiento de little endian Para tamaños de dato mayores de un byte, el i80	
[_]	c)	almacenamiento de big endian Al almacenar el valor del registro AL = 96h en me	emoria se tendrá el 69h por ser
[_]	d)	little endian Al almacenar el valor del registro AX = 1234h 3412h por ser little endian	en memoria se tendrá el



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]
16) Indique cuál de las sigui80x86 [_] a) REP SCAS [_] b) REP CMPS [_] c) REP INC [_] a) REP LODS	uientes instrucciones en ensambla	dor <b>no es váida</b> para el
<ul><li>[_] b) Al disminuir el espa</li><li>[_] c) Al aumentar la velo</li></ul>	ecta: acio de almacenamiento aumenta e cio de almacenamiento disminuye ocidad aumenta el coste de la me cidad disminuye el coste de la mer	el coste de la memoria emoria
18) Indique cuantos bits so direccional 16 Mbytes: [_] a) 4 bits [_] b) 14 bits [_] c) 24 bits [_] d) 34 bits	n necesarios en el bus de direccio	times para poder $16Mb = 2^{24}$
<ul> <li>19) Indique cuál de los sigudisco duro, disquetera,</li> <li>[_] a) Fast ATA</li> <li>[_] b) UltraDMA</li> <li>[_] c) Bluetooh</li> <li>[_] d) Wide SCSI</li> </ul>	uientes nombres no se correspond CD, o DVD:	e con un controlador de
<ul><li>[_] a) El dispositivo se ene</li><li>[_] b) El controlador pued</li><li>[_] c) El dispositivo se ene</li></ul>	cta con respecto a los periféricos: carga de la comunicación con la C e ser mecánico. carga de la transferencia de datos ablece el protocolo de transfere	

Apellidos, Nombre:				
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]		

## PROBLEMA 1: (3 puntos)

Sea el siguiente programa en lenguaje ensamblador del i8086.

dosseg	Código máquina	Código ensamblador		
.model small   .stack 100h   .data   Longitud EQU 33   CF EQU 13   LF EQU 10   FIN EQU '\$'   Texto db "Esta es una cadena de caracteres\$"   EscribeCadena EQU 09   cadena1 db 33 dup('\$')   LeerCaracter EQU 1   cadena2 db CF, LF, FIN   Terminar EQU 4Ch   .code   Inicio:	Journal of Managama			
.data				
Longitud EQU 33		.stack 100h		
CF EQU 13		.data		
LF EQU 10		Longitud EQU 33		
FIN EQU '\$' Texto db "Esta es una cadena de caracteres\$" EscribeCadena EQU 09 cadena1 db 33 dup('\$') LeerCaracter EQU 1 cadena2 db CF, LF, FIN Terminar EQU 4Ch  .code  Inicio: MOV AX, @data MOV DS, AX  B409 8D160000 CD21  B401 CD21  MOV AH, LeerCaracter CD21  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  S3C9 B121 MOV CL, Longitud XOR SI, SI  Bucle: MOV DL, Texto[SI] MOV Cadena1[SI], DL INC SI		CF EQU 13		
Texto db "Esta es una cadena de caracteres\$" EscribeCadena EQU 09 cadena1 db 33 dup(\$') LeerCaracter EQU 1 cadena2 db CF, LF, FIN Terminar EQU 4Ch  .code  Inicio: MOV AX, @data MOV DS, AX  B409 8D160000 CD21  B401  B401  CD21  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  S3C9 B121  MOV CL, Longitud XOR SI, SI  Bucle: MOV DL, Texto[SI] MOV cadena1[SI], DL INC SI				
EscribeCadena EQU 09 cadena1 db 33 dup('\$') LeerCaracter EQU 1 cadena2 db CF, LF, FIN Terminar EQU 4Ch  .code  Inicio:     MOV AX, @data     MOV DS, AX  B409     MOV AH, EscribeCadena     LEA DX, Texto     INT 21h  B401     MOV AH, LeerCaracter     INT 21h  B401     INT 21h  B401				
Cadena1 db 33 dup('\$')   LeerCaracter EQU 1   Cadena2 db CF, LF, FIN   Terminar EQU 4Ch   .code   Inicio:   MOV AX, @data   MOV DS, AX   B409   BD160000   CD21   INT 21h    B401   CD21   MOV AH, LeerCaracter   INT 21h    B401   CD21   INT 21h    Sace				
LeerCaracter EQU 1 cadena2 db CF, LF, FIN Terminar EQU 4Ch  .code  Inicio: MOV AX, @data MOV DS, AX  B409 BD160000 CD21  MOV AH, EscribeCadena LEA DX, Texto INT 21h  B401 CD21  MOV AH, LeerCaracter INT 21h  33C9 XOR CX, CX B121 MOV CL, Longitud XOR SI, SI  Bucle:  ????????  88942100 MOV Cadena1[SI], DL INC SI				
Cadena2 db CF, LF, FIN Terminar EQU 4Ch				
Terminar EQU 4Ch   .code     .code				
.code  Inicio:  B8FD4F				
Inicio: MOV AX, @data MOV DS, AX				
B8FD4F         MOV AX, @data           8ED8         MOV DS, AX           B409         MOV AH, EscribeCadena           8D160000         LEA DX, Texto           CD21         INT 21h           B401         MOV AH, LeerCaracter           CD21         INT 21h           33C9         XOR CX, CX           B121         MOV CL, Longitud           33F6         XOR SI, SI           Bucle:         MOV DL, Texto[SI]           88942100         MOV cadena1[SI], DL           1NC SI         INC SI		.code		
B8FD4F         MOV AX, @data           8ED8         MOV DS, AX           B409         MOV AH, EscribeCadena           8D160000         LEA DX, Texto           CD21         INT 21h           B401         MOV AH, LeerCaracter           CD21         INT 21h           33C9         XOR CX, CX           B121         MOV CL, Longitud           33F6         XOR SI, SI           Bucle:         MOV DL, Texto[SI]           88942100         MOV cadena1[SI], DL           1NC SI         INC SI		Inicio		
8ED8         MOV DS, AX           B409         MOV AH, EscribeCadena           8D160000         LEA DX, Texto           CD21         INT 21h           B401         MOV AH, LeerCaracter           CD21         INT 21h           33C9         XOR CX, CX           B121         MOV CL, Longitud           33F6         XOR SI, SI           Bucle:         MOV DL, Texto[SI]           88942100         MOV cadena1[SI], DL           1NC SI	B8FD4F			
B409         MOV AH, EscribeCadena           8D160000         LEA DX, Texto           CD21         INT 21h           B401         MOV AH, LeerCaracter           CD21         INT 21h           33C9         XOR CX, CX           B121         MOV CL, Longitud           33F6         XOR SI, SI           Bucle:         MOV DL, Texto[SI]           MOV cadena1[SI], DL         INC SI	_			
8D160000 CD21       LEA DX, Texto INT 21h         B401 CD21       MOV AH, LeerCaracter INT 21h         33C9 B121 33F6       XOR CX, CX MOV CL, Longitud XOR SI, SI         Bucle: MOV DL, Texto[SI] MOV cadena1[SI], DL INC SI				
CD21       INT 21h         B401       MOV AH, LeerCaracter         CD21       INT 21h         33C9       XOR CX, CX         B121       MOV CL, Longitud         33F6       XOR SI, SI         Bucle:         ???????       MOV DL, Texto[SI]         88942100       MOV cadena1[SI], DL         1NC SI       INC SI				
B401 MOV AH, LeerCaracter INT 21h  33C9 XOR CX, CX B121 MOV CL, Longitud XOR SI, SI  Bucle:  97777777 MOV DL, Texto[SI] MOV cadena1[SI], DL INC SI				
CD21       INT 21h         33C9       XOR CX, CX         B121       MOV CL, Longitud         33F6       XOR SI, SI         Bucle:         ???????       MOV DL, Texto[SI]         88942100       MOV cadena1[SI], DL         46       INC SI	CD21	INT 21h		
CD21       INT 21h         33C9       XOR CX, CX         B121       MOV CL, Longitud         33F6       XOR SI, SI         Bucle:         ???????       MOV DL, Texto[SI]         88942100       MOV cadena1[SI], DL         46       INC SI				
33C9 XOR CX, CX B121 MOV CL, Longitud 33F6 XOR SI, SI  Bucle:  ??????? MOV DL, Texto[SI]  88942100 MOV cadena1[SI], DL INC SI		·		
B121	CD21	INT 21h		
B121				
33F6 XOR SI, SI  Bucle:  ??????? MOV DL, Texto[SI]  88942100 MOV cadena1[SI], DL  INC SI		·		
Bucle:  ???????  88942100  MOV DL, Texto[SI]  MOV cadena1[SI], DL  INC SI				
???????       MOV DL, Texto[SI]         88942100       MOV cadena1[SI], DL         46       INC SI	33F6	XOR SI, SI		
???????       MOV DL, Texto[SI]         88942100       MOV cadena1[SI], DL         46       INC SI		Bucle:		
88942100 MOV cadena1[SI], DL INC SI	???????			
	88942100			
E2F5 LOOP Bucle				
	E2F5	LOOP Bucle		
B409 MOV AH, EscribeCadena	B409	MOV AH. EscribeCadena		
8D164200 LEA DX, cadena2				
CD21 INT 21h				
B409 MOV AH, EscribeCadena	B409	MOV AH. EscribeCadena		



Apellidos, Nombre:					
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]			

Código máquina	Código ensamblador		
8D162100	LEA DX, cadena1		
CD21	INT 21h		
B44C	MOV AH, Terminar		
CD21	INT 21h		
	END Inicio		

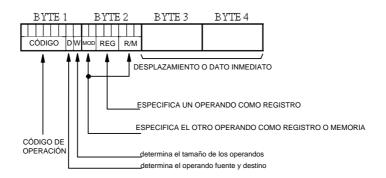
El contenido de banco de registros después de ejecutar la instrucción **MOV AH, EscribeCadena** del programa la primera vez es:

AX = 09FD	BX = 0000	CX = 0000	DX = 0000
IP = 0007	SP = 0100	BP = 0000	SI = 0000
DI = 0000	CS = 4FF9	DS = 4FFD	SS = 5002
		4550	

ES = 4FE9

## Se pide:

- a) Indicar brevemente qué hace el programa . (0,25 puntos)
- b) Indicar la dirección física de todas las variables (0, 5 puntos)
- c) Indicar la dirección física de la instrucción **MOV AH, Terminar** suponiendo el contenido del banco de registros anterior (0,5 puntos)
- d) Indicar el código máquina de la etiqueta **Bucle** (0,5 puntos)
- e) Indicar la dirección física de la etiqueta **Bucle** con el mismo contenido del banco de registros que en el apartado c) (0,25 puntos)
- f) ¿Cuál es el código máquina de la instrucción **MOV DL, Texto[SI]** si se sabe que el código de operación de la instrucción MOV es 100010 (0,5 puntos)





Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]

REG	W=0	W=1	
000	AL	AX	
001	CL	CX	
010	DL	DX	
011	BL	BX	
100	100 AH		
101	BP		
110	110 DH		
111 BH DI			
Tabla codificación del			
ope	erando Rl	EG	

MOD = 11				CÁLCULO	D DE LA DIRECCIÓN I	EFECTIVA
R/M	W = 0	<b>W</b> = 1	R/M	MOD = 00	MOD = 01	MOD =10
000	AL	AX	000	[BX]+[SI]	[BX]+[SI] + Desplaz.8	[BX]+[SI] + Desplaz.16
001	CL	CX	001	[BX]+[DI]	[BX]+[DI] + Desplaz.8	[BX]+[DI] + Desplaz.16
010	DL	DX	010	[BP]+[SI]	[BP]+[SI] + Desplaz.8	[BP]+[SI] + Desplaz.16
011	BL	BX	011	[BP]+[DI]	[BP]+[DI] + Desplaz.8	[BP]+[DI] + Desplaz.16
100	AH	SP	100	[SI]	[SI] + Desplaz.8	[SI] + Desplaz.16
101	CH	BP	101	[DI]	[DI] + Desplaz.8	[DI] + Desplaz.16
110	DH	SI	110	Dirección	[BP] + Desplaz.8	[BP] + Desplaz.16
				directa		
111	BH	DI	111	[BX]	[BX] + Desplaz.8	[BX] + Desplaz.16
Tab	Tabla de codificación para el operando R/M en función del modo de direccionamiento MOD					

# iiiiiiAtención: el apartado G de este ejercicio se encuentra en la cara siguiente!!!!!!



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]

g) Suponiendo el mapa de memoria siguiente, indica en fila de RAM o de ROM se alojarían el código, los datos y la pila (0,5 puntos)

	A <sub>19</sub>	A <sub>18</sub>	<b>A</b> <sub>17</sub>	A <sub>16</sub>	<b>A</b> <sub>15</sub>		A <sub>0</sub>	
FFFFF h					1		1	
	1	1	1	1	0		0	6ª fila pastillas ROM
F0000 h EFFFF h								
	1	1	1	0	1		1	5ª fila pastillas ROM
E0000 h	•				0		0	oa paoiao . to
DFFFF h					1		1	
D0000 h	1	1	0	1	0		0	4ª fila pastillas ROM
D0000 h								
	1	1	0	0	1		1	3ª fila pastillas ROM
C0000 h					0		0	'
BFFFF h	4				1		1	Of Classes Cillag DOM
B0000 h	1	0	1	1	0		0	2ª fila pastillas ROM
AFFFF h					_		1	
	1	0	1	0	1			1ª fila pastillas ROM
A0000 h					0		0	
9FFFF h	1	0	0	1	1		1	10ª fila pastillas RAM
90000 h	1		0	'	0	•••	0	10° Ilia pastilias KAIVI
9FFFF h					1		1	
	1	0	0	0				9 <sup>a</sup> fila pastillas RAM
90000 h					0		0	
7FFFF h	0	1	1	1	1		1	8ª fila pastillas RAM
70000 h	U	'	'	'	0		0	o Ilia pastilias ITAIVI
6FFFF h					1		1	
	0	1	1	0	0		0	7ª fila pastillas RAM
60000 h 5FFFF h					U		0	
3111111	0	1	0	1	1		1	6ª fila pastillas RAM
50000 h	Ü				0	•••	0	o ma pasamas ro un
4FFFF h					1		1	
400001	0	1	0	0	0		0	5ª fila pastillas RAM
40000 h 3FFFF h								
	0	0	1	1	1		1	4ª fila pastillas RAM
30000 h					0		0	
2FFFF h					1		1	
20000 6	0	0	1	0	0	•••	0	3ª fila pastillas RAM
20000 h 1FFFF h								
	0	0	0	1	1		1	2ª fila pastillas RAM
10000 h					0		0	,
0FFFF h	•				1		1	49 (11
00000 h	0	0	0	0	0	•••	0	1ª fila pastillas RAM
บบบบบ ท		İ	]	İ				



Apellidos, Nombre:		
Gestión [ ]	Sistemas [ ]	Libre Elección [ ]

## PROBLEMA 2: (2 puntos)

Sea un computador con el sistema de representación siguiente:

• Exponente en exceso 2<sup>n-1</sup> con 3 bits

- Mantisa, fracionaria, normalizada, con bit implícito situado a la derecha de la coma y 8 bits expresada en complemento a 2

Se desea calcular el valor del número recibido siguiente, protegido mediante código Hamming

1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	0	0
B15	B14	B13	B12	B11	B10	В9	B8	B7	B6	B5	B4	В3	B2	B1

- a) Determinar si el número que se recibe es correcto y en caso negativo, corregirlo (1 punto)
- b) Determinar el valor del número representado (1 punto)



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]

(Espacio para operaciones del alumno)



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]
S	olución ejercicio 1 (3 pun	tos)
Apartado a)		(0,25 puntos)

El programa lo que hace es copiar la variable Texto en la variable Cadena1 y luego la saca por pantalla

Apartado b) (0,50 puntos)

Solamente son variables las etiquetas definidas mediante DB, DW, DD, DQ y DT

La dirección física será DSx10h+DE de cada una de las variables

Variable	Dirección efectiva	Dirección física
Texto	0000	4FFD0h
Cadena1	0021	4FFF1h
Cadena2	0042	50012h



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [ ]	Libre Elección [_]

## Solución ejercicio 1(continuación) (3 puntos)

Apartado c) (0,50 puntos)

La dirección física de una instrucción del código será CSx10h+DE Para calcular la DE deberemos sumar al valor IP el tamaño del código máquina de las instrucciones que preceden a MOV AH, Terminar

DE = 0007h + 002Bh = 0032h

 $DF = CS \times 10 \text{ h} + DE = 4FF90\text{h} + 0032\text{h} = 4FFC2\text{h}$ 

Apartado d) (0,50 puntos)

Las etiquetas se corresponden con posiciones de memoria por lo que no generan código máquina

Apartado e) (0,25 puntos)

La dirección física de Bucle se corresponde con la de la primera instrucción del mismo, es decir, MOV DL, Texto[SI]

DE = 0007h + 0010h = 0017h

 $DF = CS \times 10h + DE = 4FF90h + 0017h = 4FFA7h$ 

Apartado f) (0,50 puntos)

Código op.				D	W	Mo	od		Reg	J		R/N	ı				DE	(L)							DE	(H)					
1	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

El código máquina de la instrucción pedida expresado en hexadecimal es: 8A 94 00 00h

Apartado g) (0,50 puntos)

Las direcciones de los segmentos de código, datos y pila serían respectivamente 4FF90h, 4FFD0h y 50020h. Al fijarnos en el mapa de memoria, se observa que los 4 bits superiores de la dirección indican la fila. Por lo tanto, para el segmento de código y el de datos será 4 (0100) que se corresponde con la 5ª fila de pastillas de RAM y para el de pila 5 (0101) correspondiente a la 6º fila de pastillas de RAM.



Apartado a)	Solución ejercicio 2 (2 puntos)	(1 punto)
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_
Apellidos, Nombre:		

Se trata de ver si el número recibido es correcto o no. Para ello tenemos que comprobar si son correctos los valores de los bits de protección de Hamming.

Los bits de protección de Hamming son B1, B2, B4 y B8

B1 protegerá a todos aquellos bits en los que aparezca en su descomposición. A la vista de los datos llega mal ya que hay un número impar de unos por lo que debería ser 1 y nos ha llegado 0 → MAL

1	1	1	1	0	0	1
B15	B13	B11	B9	B7	B5	В3

B2 protegerá a todos aquellos bits en los que aparezca en su descomposición. A la vista de los datos llega mal ya que hay un número impar de unos por lo que debería ser 1 y nos ha llegado 0 → MAL

1	1	1	1	0	0	1
B15	B14	B11	B10	B7	B6	B3

B4 protegerá a todos aquellos bits en los que aparezca en su descomposición. A la vista de los datos llega bien

1	1	1 1		0	0	0	
B15	B14	B13	B12	B7	B6	B5	

B8 protegerá a todos aquellos bits en los que aparezca en su descomposición. A la vista de los datos llega bien

1	1	1	1	1	1	1
B15	B14	B13	B12	B11	B10	В9

Han llegado mal los bits B1 y B2 por lo que sumando los subíndices sabremos que bit ha llegado mal y por tanto corregirlo. 1 + 2 = 3. El bit B3 ha llegado mal por lo que como tiene un 1, su valor correcto sería 0



Apellidos, Nombre:		
Gestión [_]	Sistemas [_]	Libre Elección [_]

# Solución ejercicio 2(continuación) (2 puntos)

Apartado b) (1 punto)

Una vez tenemos el número corregido:

1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0
B15	B14	B13	B12	B11	B10	В9	B8	B7	B6	B5	B4	В3	B2	B1

Deberemos eliminar los bits de protección de Hamming para obtener los 11 bits del número del cuál queremos calcular su valor

1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
B15	B14	B13	B12	B11	B10	В9	B7	B6	B5	В3

Por tanto el valor del número será

1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
Exponente			Mantisa en C2 fraccionaria, normalizada,							
·						CB	SI .			

El exponente viene representado en exceso  $2^{n-1}=2^2=4$ . Por lo tanto tenemos que  $7=4+e \rightarrow e=3$ 

La mantisa cuenta con bit implícito por lo que al estar en complemento a 2 y empezar por un 1 se deduce que el valor es positivo y añadimos un 0. Siendo la representación de la mantisa  $,011110000 = (2^{-1} - 2^{-5})$ 

Por tanto el valor del número  $V(x) = M \times 2^{e} = (2^{-1} - 2^{-5})x2^{3} = +3,75$