

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

C05.573ℜ24ℜ01ℜ15ℜEΞ,∈

Enganxeu en aquest espai una etiqueta identificativa amb el vostre codi personal Examen

#### Fitxa tècnica de l'examen

- Comprova que el codi i el nom de l'assignatura corresponen a l'assignatura en la qual estàs matriculat.
- Només has d'enganxar una etiqueta d'estudiant a l'espai corresponent d'aquest full.
- No es poden adjuntar fulls addicionals.
- No es pot realitzar la prova en llapis ni en retolador gruixut.
- Temps total: 2 h.
- En cas que els estudiants puguin consultar algun material durant l'examen, quin o quins materials poden consultar?

No es pot utilitzar calculadora, ni material auxiliar.

- Valor de cada pregunta: Pregunta 1 (20%); Pregunta 2 (40%); Pregunta 3 (40%)
- En cas que hi hagi preguntes tipus test: Descompten les respostes errònies? NO Quant?
- Indicacions específiques per a la realització d'aquest examen:

#### **Enunciats**

No es pot utilitzar calculadora. Cal saber interpretar un valor en binari, decimal o hexadecimal per a realitzar l'operació que es demani. I el resultat s'ha d'expressar en el format corresponent.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

## Valoració de les preguntes de l'examen

## **Pregunta 1 (20%)**

Pregunta sobre la pràctica.

Cal completar les instruccions marcades o afegir el codi que es demana. Els punts suspensius indiquen que hi ha més codi però no l'heu de completar.

NOTA: En cas que el codi proposat en cada pregunta no es correspongui amb la forma que vosaltres plantejaríeu la resposta, podeu reescriure el codi o part del codi segons el vostre plantejament.

1.1: 10% 1.2: 10%

# **Pregunta 2 (40%)**

2.1: 15% 2.2: 15% 2.3: 10%

# **Pregunta 3 (40%)**

3.1: 15% 3.1.1: 10% 3.1.2: 5%

3.2: 25%

3.2.1: 15% 3.2.2: 10%



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

## Pregunta 1

## 1.1 Pràctica - Part obligatòria

Escriure un fragment de codi assemblador de la subrutina GetPlay que llegeixi els dígits de teclat i els emmagatzemi al vector play. No és necessari netejar la pantalla ni treure els dígits per pantalla.

```
; GetPlay
; Llegir una jugada.
; Primer netejar l'espai on es llegeix la combinació amb espais en
; blanc, cridant la subrutina clearArea
; Inicialitzar a zeros el vector play.
; Posar showChar=1, per a indicar que Printch mostri els
; caràcters llegits.
; Llegir la jugada (5 dígits), cridant a la subrutina getch, que deixa el
; caràcter pitjat a la variable carac, i emmagatzemar-la a play
; Imprimir per pantalla la combinació llegida de teclat
; Variables utilitzades:
; play : vector que emmagatzema la jugada
; showChar: 1: mostrar el caràcter llegit
; carac : variable on la subrutina getch deixa el caràcter
; pitjat
; Paràmetres d'entrada :
; Cap
; Paràmetres de sortida:
GetPlay:
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

## 1.2 Pràctica - Part opcional

```
Completar el codi de la subrutina CompareSecretPlay per a que inicialitzi el vector hits
CompareSecretPlay
; Compara la combinació secreta amb la jugada, guardant
; a la variable hits (5 chars) els encerts.
; Per fer la comparació cal fer el següent:
; Per cada element del vector secret compara l'element que
 estem tractant de secret amb l'element de play que ocupa
 la mateixa posició per saber si és un encert a lloc,
; Si és un encert a lloc posem un 1 a la posició corresponent de
 hits, si no és un encert a lloc hem de mirar si és un encert fora de
 lloc i ho marquem a hits amb un 2.
; Situar el cursor en la fila (row) i columna (60) correctes de
; la pantalla cridant la subrutina gotoxy, passant fila i columna
; indicades per row i col mitjançant esi i edi.
; Mostrar els encerts a la pantalla cridant la subrutina
; PrintHits.
; Variables utilitzades:
; secret : vector amb la combinació secreta
; play : vector amb la darrera jugada.
; hits
        : vector que identifica els encerts
; showChar: 1: mostrar el caràcter llegit
; Paràmetres d'entrada : Cap
; Paràmetres de sortida: Cap
CompareSecretPlay:
          mov esi,0
GSC inihit:
                                           , 0
          mov byte
                      esi
           cmp esi,
                      GSC inihit
          mov esi, 0
CSP nextSecret:
          mov al, [secret+esi]
          cmp al, [play+esi]
          jne CSP noHitPlace
          mov byte[hits+esi],1
          jmp CSP noHits
          ret
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

# Pregunta 2

### 2.1

L'estat inicial del computador CISCA just abans de començar l'execució de cada fragment de codi (en cada apartat) és el següent:

R0 = 00000A10h R1 = 00000B20h R2 = 00000C30h	M(0000A10h) = 0000F00Fh M(0000B20h) = 0000F000h M(0000C30h) = 00000FF0h M(00000F0h) = 00000001h M(000FF0A0h) = 0000000Ah	Z = 0, C = 0, S = 0, V = 0
--	--	----------------------------

Quin serà l'estat del computador desprès d'executar cada fragment de codi? (només modificacions, excloent-hi el PC).

a)	XOR		
PLUS:	JG	R0, R2 END	
		R0, R1 PLUS	
END:			
7 -	S -	C = , V =	
,	<b>3-</b> ,	O - , v -	



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

### 2.2

Donat el següent codi en alt nivell:

```
if (i > j) {
           aux= A[i];
           A[i]= A[j];
           A[j]= aux;
}
```

A és un vector de 8 elements de 4 bytes cadascun. Es proposa la següent traducció a CISCA on hem deixat 5 llocs per omplir:

```
MOV R0,[i]
MOV R1,[j]
CMP R0,R1
END
SAL R0, 2
MUL R1,
MOV R2,
MOV R3, [A+R1]
MOV [A+R0], R3
MOV
MOV [aux],
END:
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

### 2.3

Donat el següent fragment de codi d'un programa en llenguatge assemblador de CISCA:

JNE end SUB R2,4

end: MOV R3, [R2+10]

Traduïu-lo a llenguatge màquina i expresseu-lo en la següent taula. Suposeu que la primera instrucció del codi s'assembla a partir de l'adreça 000000C0h (que és el valor del PC abans de començar l'execució del fragment de codi). En la següent taula useu una fila per a codificar cada instrucció. Si suposem que la instrucció comença en l'adreça @, el valor Bk de cadascun dels bytes de la instrucció amb adreces @+k per a k=0, 1,... s'ha d'indicar en la taula en hexadecimal en la columna corresponent (recordeu que els camps que codifiquen un desplaçament en 2 bytes o un immediat o una adreça en 4 bytes ho fan en format little endian, això cal tenir-lo en compte escrivint els bytes de menor pes, d'adreça més petita, a l'esquerra i els de major pes, adreça major, a la dreta). Completeu també la columna @ que indica per a cada fila l'adreça de memòria del byte B0 de la instrucció que es codifica en aquesta fila de la taula.

A continuació us donem com ajuda les taules de codis:

#### Taula de codis d'instrucció

B0	Instrucció
42h	JNE
21h	SUB
10h	MOV

Taula de modes d'adrecament (Bk<7..4>)

	arogamone (Bit 4 ii 1 )
Camp mode	mode
Bk<74>	
0h	Immediat
1h	Registre
2h	Memòria
3h	Indirecte
4h	Relatiu
5h	Indexat
6h	Relatiu a PC

Taula de modes d'adreçament (Bk<3..0>)

Camp mode Bk<30>	Significat
Nº registre	Si el mode té que especificar un registre
0	No s'especifica registre.

			Bk per a k=010									
@	Assemblador	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	JNE end											
	SUB R2,4											
	MOV R3, [R2+10]											



A	ssignatura	Codi	Data	Hora inici
E	structura de computadors	05.573		

## Pregunta 3

### 3.1 Memòria cau

#### Memòria cau completament associativa (LRU)

Tenim un sistema de memòria en el que tots els accessos es fan a paraula (no ens importa quina és la mida d'una paraula). Suposarem que l'espai d'adreces de memòria es descompon en blocs de 8 paraules. Cada bloc comença en una adreça múltiple de 8. Així, el bloc 0 conté les adreces 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, el bloc 1, les adreces 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, i el bloc N les adreces 8\*N, 8\*N+1, 8\*N+2, 8\*N+3, 8\*N+4, 8\*N+5, 8\*N+6, 8\*N+7.

Suposem que el sistema també disposa d'una memòria cau de 4 línies (on cada línia té la mida d'un bloc, es a dir, 8 paraules). Aquestes línies s'identifiquen com a línies 0, 1, 2 i 3. Quan es fa referència a una adreça de memòria principal, si aquesta adreça no es troba a la memòria cau, es porta tot el bloc corresponent des de la memòria principal a una línia de la memòria cau (així si fem referència a l'adreça 2 de memòria principal portarem el bloc format per les paraules 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7).

Suposem que el sistema fa servir una política d'emplaçament completament associativa, de manera que qualsevol bloc de la memòria principal es pot portar a qualsevol bloc de la memòria cau. Si trobem que la cau ja està plena, es fa servir un **algorisme de reemplaçament LRU.** 

L'execució d'un programa genera la següent llista de lectures a memòria:

7, 8, 23, 2, 31, 38, 39, 45, 46, 47, 48, 16, 18, 20, 32, 40, 48, 33, 41, 49

**3.1.1.** La següent taula mostra l'estat inicial de la cau, que conté les primeres 32 paraules de la memòria (organitzades en 4 blocs).

Completar la taula per a mostrar l'evolució de la cau durant l'execució del programa. Per a cada accés cal omplir una columna indicant si es tracta d'un encert o una fallada.

Si és un encert escriurem E en la línia corresponent davant de les adreces del bloc, si és una fallada escriurem F i s'indicarà el nou bloc que es porta a la memòria cau en la línia que li correspongui, expressat de la forma b  $(a_0 - a_7)$  on b:número de bloc, i  $(a_0 - a_7)$  són les adreces del bloc, on  $a_0$  és la primera adreça del bloc i  $a_7$  és la vuitena (darrera) adreça del bloc.

Línia	Estat Inicial		7	8	23	2	31
0	0 (0 - 7)	Ε	0 (0 - 7)				
1	1 (8 - 15)		1 (8 - 15)				
2	2 (16 - 23)		2 (16 - 23)				
3	3 (24 - 31)		3 (24 - 31)				
		_					

Línia	38	39	45	46	47	48
0						
1						
2						
3						



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

Línia	16	18	20	32	40	48
0						
1						
2						
3						

Línia	33	41	49		
0					
1					
2					
3					

**3.1.2 a)** Quina és la taxa de fallades  $(T_f)$ ?

**3.1.2. b)** Suposem que el temps d'accés a la memòria cau, o temps d'accés en cas d'encert  $(t_e)$ , és de 3 ns i el temps total d'accés en cas de fallada  $(t_f)$  és de 25 ns. Considerant la taxa de fallades obtinguda a la pregunta anterior, quin és el temps mitja d'accés a memòria  $(t_m)$ ?



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

### 3.2 Sistema d'E/S

#### 3.2.1 E/S per interrupcions

Es vol analitzar el rendiment de la comunicació de dades entre la memòria d'un processador i un port USB, utilitzant E/S per interrupcions, amb les següents característiques:

- Velocitat de transferència del dispositiu d'E/S v<sub>transf</sub> = 200 Kbytes/s
- Temps de latència mitjà del dispositiu t<sub>latència</sub> = 0
- Adreces dels registres d'estat i dades del controlador d'E/S: 0F00h i 0F04h
- El bit del **registre d'estat** que indica que el controlador del port d'E/S està disponible és el bit 2, o el tercer bit menys significatiu (quan val 1 indica que està disponible)
- Processador amb una freqüència de rellotge de 500 MHz, el temps de cicle t<sub>cicle</sub> = 2 ns. El processador pot executar 2 instruccions per cicle de rellotge
- Transferència d'escriptura des de memòria al port d'E/S
- Transferència de N<sub>dades</sub> = 10000 dades
- La mida d'una dada és m<sub>dada</sub> = 4 bytes
- El temps per atendre la interrupció (t<sub>rec int</sub>) és de 2 cicles de rellotge
- a) Completeu el següent codi CISCA que és una rutina de servei a les interrupcions (RSI) per a transferir a través del dispositiu d'E/S anterior, mitjançant la tècnica de E/S per interrupcions.

Es fa servir una variable global que es representa amb l'etiqueta **Addr**, i que al principi del programa conté l'adreça inicial de memòria on emmagatzemar les dades rebudes.

- 1. CLI
- 2. PUSHRO
- 3. PUSHR1
- 4. MOV R1, [Addr]
- MOV R0, [R1]
- 6. OUT \_\_\_\_\_,R0 ; escriure 4 bytes
- 7. R1, 4
- 8. MOV , R1
- 9. POP R1
- 10. R0
- 11. STI
- 12.



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

<b>b)</b> Quant temps dura	la transferència del bloc de dades	<b>t</b> transf_bloc?

c) Quin és el percentatge d'ocupació del processador? Percentatge que representa el tems de transferència del bloc  $t_{\text{transf\_bloc}}$  respecte al temps de transferència del bloc per part del perifèric  $t_{\text{bloc}}$ 

### 3.2.2 Qüestions sobre E/S

**a)** Indica com queden repartides les responsabilitats en una transferència d'E/S segons la tècnica d'E/S que utilitzem:

	Programació	Sincronització	Intercanvi	Finalització
E/S Programada				
E/S per Interrupcions				
E/S per DMA				
Canals d'E/S				



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors	05.573		

b) Quina política d	e prioritats és m	és flexible, la u	ıtilitzada en	E/S programad	a o la utilitzada	en un
sistema amb Daisy	/ Chain? Explica	breument la re	esposta.			

c) En un sistema d'E/S gestionat per interrupcions cal inhibir les interrupcions? Quan? Perquè?