

Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

C05.573ℜ21ℜ06ℜ14ℜEΞ>∈

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			

# 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: 20%

3.1.1: 10%

3.1.2: 10%

3.2: 20%

3.2.1: 10%

3.2.2: 10%



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

# Pregunta 1

#### 1.1

```
; Guardar un valor de tipus char 'val', rebut com a paràmetre, en el vector V1
; utilitzant 'pos', també rebut com a paràmetre, com a índex del vector.
; Per a accedir al vector V1 (de tipus char), s'ha d'utilitzar
; adreçament indexat: [Adreça+reg]
; Variables utilitzades: V1
; Paràmetres d'entrada :
; rdi: (dil) val: valor que volem guardar al vector
; rsi: (esi) pos: posició on hem de guardar el valor (índex del vector).
; Paràmetres de sortida: ; Cap:
setV1:
   push rbp
   mov rbp, rsp
    ;V1[pos] = val;
   mov rsp, rbp
   pop rbp
   ret
; Llegir un valor de tipus char del vector V1 utilitzant 'pos',
; rebut com a paràmetre, com a índex del vector i retornar aquest valor
; com a paràmetre de sortida.
; Per a accedir al vector V1 (de tipus char), s'ha d'utilitzar
; adreçament indexat: [Adreça+reg]
; Variables utilitzades: V1
; Paràmetres d'entrada : rdi: (edi) pos: posició d'on hem de llegir el valor (índex del
; Paràmetres de sortida: rax: (al) val: valor que volem retornar del vector
getV1:
   push rbp
   mov rbp, rsp
    ; V1 [pos]
   mov rsp, rbp
   pop rbp
   ret
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

### 1.2

```
; Si operem amb variables de tipus BYTE (size=1), treure la variable del
; cim de la pila stack1, fer l'operació NEG i guardar el resultat a la pila.
; Si no hi ha, com a mínim, 1 element a la pila no es podrà fer
; l'operació i s'ha d'indicar posant la variable state=6.
; A la operació NEG considerem tots els bits de resultat: Z, S, C i V.
; Els bits de resultat s'han de consultar amb els salts condicionals
; just després de fer l'operació i abans de que es modifiquin per
; una altra instrucció. En el codi C no considerem els bits de resultat.
; IMPORTANT: Per accedir a la pila, no es pot fer directament, s'ha de fer
; cridant les subrutines pushStack1, pushStack4, popStack1 i popStack4.
; Variables utilitzades: size, sp1, sp4, Z, S, C i V
; Paràmetres d'entrada : Cap
; Paràmetres de sortida: Cap
opNEG3:
    cmp BYTE[size], 1 ; if (size == 1) {
    jne opNEG3 size4
  opNEG3 size1:
                   ___, 0; if (sp1 > 0 ) {
     cmp
      jle opNEG3 fewOp
                 ; Llegim de la pila
     call
            al
      jmp opNEG3 FLAG
  opNEG3 size4:
                   ; mirem els bits de resultat.
  opNEG3 FLAG:
    mov BYTE[Z], '0'
    mov BYTE[S], '0'
    mov BYTE[C], '0'
    mov BYTE[V], '0'
  opNEG3 FLAGZ:
        opNEG3 FLAGS
    mov BYTE[Z], '1'
  opNEG3 FLAGS:
     opNEG3 FLAGC
    mov BYTE[S], '1'
  opNEG3_FLAGC:
    . . .
  opNEG3_save:
     . . .
  opNEG3_fewOp:
    . . .
  opNEG3 end:
    . . .
    ret
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

# 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:

R1 = 00000008h	M(00000400h) = 00000410h M(00000800h) = 00000810h	Z = 0, C = 0, S = 0, V = 0

Completeu l'estat del computador després d'executar cada codi (indiqueu els valors dels registres en hexadecimal).

Suposeu que l'adreça simbòlica v val 400h i l'adreça simbòlica B val 800h



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

#### 2.2

Donat el següent llenguatge d'alt nivell:

```
Desde i=0 fins 9 fer
Si (V [i] > 10) llavors V[i] = V[i]*2
sino V[i] = 10;
fdesde;
```

On V es tracta d'un vector de 10 enters de 32 bits. Es proposa el següent codi CISCA en el que heu d'omplir els forats per què sigui operatiu:

```
MOV R1, 0
cont: CMP R1,
                            ; Has d'especificar el segon operand
     JGE final
     CMP [V+R1], 10
                            ; Has d'especificar l'etiqueta destí
     JLE
     SAL
                            ; Has d'especificar el primer operand
           _____, 1
                            ; Has d'especificar la instrucció
     MOV [V+R1], 10
m:
                            ; Has d'especificar el segon operand
p:
     ADD R1,
     JMP cont
final:
```



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

### 2.3

GO:

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

JE GO ADD R2,R3 SUB [X+R7],R2

Traduïu-ho a llenguatge màquina i expresseu-ho en la següent taula. Suposeu que la primera instrucció del codi es troba a partir de l'adreça 0004B00h (que és el valor del PC abans de començar l'execució del fragment de codi). Suposeu també que l'adreça simbòlica X val 00001D80h. En la taula de resultats useu una fila per 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-ho 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 a ajuda les taules de codis:

Taula de codis d'instrucció

В0	Instrucció
20h	ADD
21h	SUB
41h	JE

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

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	Significat
Bk<30>	
Nº registre	Si el mode ha d'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
	JE GO											
	ADD R2,R3											
	SUB [X+R7],R2											



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

# Pregunta 3

#### 3.1

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 a una adreça múltiple de 8. Així, el bloc 0 conté les adreces 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6 i 7; el bloc 1, les adreces 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14 i 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 i 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, és 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 i 7).

#### 3.1.1 Memòria Cau d'Accés Directe

Suposem que el sistema fa servir una **política d'assignació directa**, de manera que cada bloc de la memòria principal només es pot portar a una línia determinada de la memòria cau.

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

**3.1.1.a)** 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 fallada en la cau cal omplir una nova columna indicant quina referència a memòria ha provocat la fallada i el canvi que es produeix en l'estat de la memòria cau (la línia que es modifica).

	Estat Inicial	Fallada: 32
Línia 0	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39
Línia 1	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15
Línia 2	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31

	Fallada: 7	Fallada: 55
Línia 0	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
Línia 1	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15
Línia 2	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

	Fallada: 34	Fallada: 46
Línia 0	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39
Línia 1	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	40, 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47
Línia 2	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31

	Fallada: 12	Fallada: 2
Línia 0	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
Línia 1	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15
Línia 2	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31

	Fallada:	Fallada:
Línia 0		
Línia 1		
Línia 2		
Línia 3		

**3.1.1.b)** Quina és la taxa de fallades  $(T_f)$ ?

**3.1.1.c)** Suposem que el temps d'accés a la memòria cau, o temps d'accés en cas d'encert  $(t_e)$ , és de 2 ns i el temps total d'accés en cas de fallada  $(t_f)$  és de 20 ns. Considerant la taxa de fallades obtinguda a la pregunta anterior, quin és el temps mitja d'accés a memòria  $(t_m)$ ?

### 3.1.2 Memòria Cau d'Accés Completament Associatiu

Ara suposem que el mateix 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, de manera que traurem de la memòria cau aquell bloc que fa més temps que no es referència.

Considerem la mateixa llista de lectures a memòria:

1, 2, 3, 31, 23, 32, 33, 8, 7, 6, 55, 12, 34, 46, 12, 13, 14, 2, 3, 4



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

**3.1.2.a)** 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.

	Estat Inicial	Fallada: 32
Línia 0	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
Línia 1	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39
Línia 2	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31

	Fallada: 8	Fallada: 7
Línia 0	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15
Línia 1	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39
Línia 2	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23	16, 17, 18, 19, 20, 21, 22, 23
Línia 3	24, 25, 26, 27, 28, 29, 30, 31	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7

	Fallada: 55	Fallada: 46
Línia 0	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15
Línia 1	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39
Línia 2	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55	48, 49, 50, 51, 52, 53, 54, 55
Línia 3	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7	40, 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47

	Fallada: 2	Fallada:
Línia 0	8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15	
Línia 1	32, 33, 34, 35, 36, 37, 38, 39	
Línia 2	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7	
Línia 3	40, 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47	

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

**3.1.2.c)** Suposem que el temps d'accés a la memòria cau, o temps d'accés en cas d'encert  $(t_e)$ , és de 2 ns i el temps total d'accés en cas de fallada  $(t_f)$  és de 20 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			

### 3.2

Es vol realitzar la següent comunicació de dades entre la memòria d'un computador i un port USB, que tenen les següents característiques:

- La CPU funciona amb un rellotge de 2GHz de freqüència i executa 1 instrucció cada 2 cicles de rellotge
- Adreces dels **registres de dades** i **d'estat** del controlador d'E/S: 0400h i 0404h
- El bit del **registre d'estat** que indica que el controlador del port d'E/S està disponible és el bit 3, o el quart bit menys significatiu (quan val 1 indica que està disponible)
- Transferència d'escriptura des de memòria al port d'E/S
- Transferència de  $N_{\text{dades}}=1.600.000$  dades, és a dir,  $1.600.000 \times 4$  Bytes = 6.400.000 Bytes
- Adreça inicial de memòria on resideixen les dades: 010000000h
- La velocitat de transferència del port és de 100.000 Bytes per segon

#### 3.2.1 E/S programada

Completar el següent codi realitzat amb el repertori CISCA que realitza la transferència descrita abans mitjançant la tècnica d'E/S programada.

```
MOV
                    R3, 1600000
1.
                    R2, 010000000h
             MOV
2.
3. Bucle:
             ΙN
                     R0, _
                                         ; llegir 4 bytes
             AND
                    R0, _
4.
5.
                    Bucle
                                         ; llegir 4 bytes
             MOV
6.
                    R0,_
                       _, R0
7.
             OUT
                                          ; escriure 4 bytes
                        _, 4
8.
             ADD
               __ R3
9.
10.
                     Bucle
```

Quin és el percentatge de temps que dedica la CPU a la tasca d'Entrada/Sortida?



Assignatura	Codi	Data	Hora inici
Estructura de computadors			

#### 3.2.2 E/S per Interrupcions

Completar 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, el mateix nombre de dades que abans amb E/S programada, però ara mitjançant la tècnica de E/S per interrupcions. Suposeu:

• Es fa servir una variable global que es representa amb l'etiqueta **Dir,** i que al principi del programa conté l'adreça inicial de memòria on resideixen les dades a transferir

```
1.
       PUSH
2.
               R1
3.
4.
       MOV
                  _, [Dir]
5.
              MOV
                                           ; llegir 4 bytes
                        __, [R1]
                   _,R0
                                    ; escriure 4 bytes
       OUT
6.
7.
       ADD
              R1, _
       MOV
                 __, R1
8.
       POP
9.
10.
              R0
       STI
11.
12.
       IRET
```

Quin és el percentatge de temps que dedica la CPU a la tasca d'Entrada/Sortida?