COGNOMS:		
NOM:		

EXAMEN PARCIAL D'EC1 Dijous, 27 d'abril de 2006

L'examen consta de 5 preguntes. S'ha de contestar als mateixos fulls de l'enunciat, dins dels requadres, excepte la pregunta 3, que es respon en full a part. No oblideu posar el vostre <u>nom i cognoms</u> a tots els fulls. La durada de l'examen és de **120 minuts**. Les notes sortiran el dia 9 de Maig. El procediment per a la revisió es publicarà al Racó junt amb les notes del parcial.

Pregunta 1. (4 punts)

Donada la següent declaració de dades:

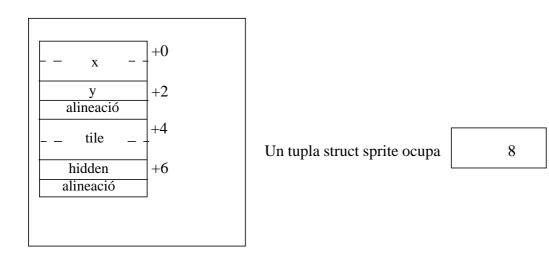
```
#define NUM_TILES 255
#define TILE_SIZE 7
#define MAX_SPRITES 8

struct sprite {
   int x;
   char y;
   int tile;
   unsigned char hidden;
};

char tileTable[NUM_TILES][TILE_SIZE];
struct sprite spriteTable[MAX_SPRITES];

int nextSprite = 4;
unsigned char newData[MAX_SPRITES] = { 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0 };
```

a) Dibuixa com s'emmagatzema una tupla de tipus struct sprite a memòria. Quants bytes ocupa, incloent-hi els bytes d'alineació?



bytes

b) Tradueix la secció .data (declaració de dades) a assemblador. Pots considerar que les constants ja estan declarades. Quants bytes ocupen totes les variables definides incloent-hi els bytes d'alineació?

Les variables ocupen

1860

bytes

c) Tradueix la següent sentència de codi C-- a assemblador.

```
spriteTable[nextSprite].y = 'Q';
```

```
$MOVEI R0, nextSprite
LD R0, 0(R0)
$MOVEI R1, spriteTable
MOVI R2, 8
MUL R0, R0, R2
ADD R0, R1, R0
MOVI R2, 'Q'
STB 2(R0), R2
```

COGNOMS:

NOM:

d) Tradueix el següent bucle en C-- a assemblador. Fes servir la tècnica d'accés seqüencial.

```
main()
{
    register int i;
    i = 0;
    do
    {
        spriteTable[i].hidden = newData[i];
        i++;
    }
    while (i < MAX_SPRITES);
}</pre>
```

```
.text
main:
     ; RO és la variable i, R1 és el punter a spriteTable
     ; R2 és el punter a newData, R3 conté MAX_SPRITES
     IVOM
             R0, 0
     $MOVEI R1, spriteTable
     $MOVEI R2, newData
     $MOVEI R3, MAX_SPRITES
do:
             R4, 0(R2)
     LDB
             6(R1), R4
     STB
             R0, R0, 1
     ADDI
             R1, R1, 8
R2, R2, 1
R4, R0, R3
     ADDI
     ADDI
     CMPLT
     BNZ
              R4, do
     HALT
```

e) A quin element (fila i columna) de la matriu tileTable està accedint el següent codi en assemblador?

```
$MOVEI R1, tileTable
                                   R1 = @tileTable
MOVI
       R3, TILE_SIZE
                                   R3 = TILE SIZE = 7
IVOM
       R4, 3
                                   R4 = 3
       R2, R3, R4
SHA
                                   R2 = 7 \ll 3 = 7 * 2^3 = 7 * 8
$MOVEI R3, 0xABCD
                                   R3 = 0xABCD = 0b1010101111001101
       R4, 5
IVOM
                                   R4 = 5
                                               = 0b000000000000101
       R3, R3, R4
AND
                                   R3 = 5
       R3, R3, R1
ADD
                                   R3 = @tileTable + 5
ADD
       R1, R3, R2
                                   R1 = @tileTable + 7*8 + 5
LDB
       R1, 0(R1)
                                      = @tileTable[8][5]
```

Aquest codi accedeix a: tileTable[8][5]

Pregunta 2. (0,5 punts)

La següent taula conté una llista de números binaris que representen nombres reals en coma flotant, en els formats IEEE 754 de 32 bits o SISA-F de 16 bits. Marca amb una **X** la casella corresponent al tipus de valor de cada un d'ells, d'acord amb la següent notació:

NRM = normalitzat DNRM = denormalitzat 0 = zero INF = infinit NAN = valor "Not a Number" (nombres no representables en coma flotant)

signe	exponent	mantissa	NRM	DNRM	0	INF	NAN
0	00 0000	0 1111 1111	X				
1	00 0000	0 0000 0000			X		
0	10 0001	0 0000 0000	X				
1	1111 1111	000 0000 0000 0000 0000 0000				X	
0	0010 0100	110 0010 0000 1110 1110 1011	X				
0	0000 0000	000 0000 0000 0000 0000 0000			X		
1	0000 0000	100 0000 1000 0001 0000 0000		X			
0	1111 1111	101 0001 0001 0000 1001 0100					X

COGNOMS:

NOM:

Pregunta 3. (3,5 punts)

Donat el següent codi en llenguatge d'alt nivell:

Tradueix al llenguatge assemblador del SISA-F la subrutina exam1. Posa comentaris al codi. Respon a aquesta pregunta en un full a part.

```
exam1:
    ; R1 és par1, R2 és par2, R3 és i, R4 és @par2[i], R0 és par2[i]
    LD R3, 0(R1)
                                  ; i = *par1
    ADD R4, R2, R3
                                  ; R4 = @par2[i]
    LDB R0, 0(R4)
                                  ; R0 = par2[i]
    BZ RO, else
                                  ; (par2[i]!=0) ?
    MOVI R5, 2
    $CMPGT R5, R3, R5
                                  ; (i>2) ?
    BZ R5, else
    MOVI R5, '0'
    ADD R0, R0, R5
                                  ; R0 = par2[i] + '0'
    BNZ R5, fin_else
else:
    $PUSH R6, R4
                                  ; salvem R4 i R6 que es necessiten mes tard
    ADDI R1, R3, 0
                                  ; passem 1er parametre
    ADDI R2, R4, 0
                                  ; passem 2on parametre
    $MOVEI R3, x
                                  ; passem 3er parametre
                                  ; R0 = exam2(i, \&par2[i], \&x)
    $CALL R6, exam2
    $POP R4, R6
                                  ; restaurem R4 i R6
fin_else:
    STB 0(R4), R0
                                  ; par2[i] = R0
    JMP R6
```

Pregunta 4. (1 punt)

ADD

R1, R1, R2

Donat el següent contingut inicial de la memòria representada en hexadecimal a partir de l'adreça 0x100:

```
@ Contingut (en hexadecimal)
0x100: 02 0A 06 01 09 A0 08 01 FE 01 00 00 FE FF 06 01
```

Determina el valor de R1 (en hexadecimal) després d'executar el codi de cada apartat. Per a cada apartat considera el mateix contingut inicial de la memòria.

a) \$MOVEI R1, $0 \times 10E$ LD R1, 0 (R1)LDB R1, -1 (R1)R1 = $0 \times FFA0$ b) \$MOVEI R1, 0×106 LD R0, 0 (R1)LD R2, 4 (R0)

 $R1 = 0 \times 0104$

Pregunta 5. (1 punt)

Suposem que tenim una funció booleana func que examina el contingut de R1 i retorna una determinada condició en R0 com a resultat. Inicialment el registre R1 ja té un valor determinat. Suposem que denotem el valor inicial de cada bit de R1 amb una lletra de la següent manera (per ex., n és el valor del bit 2):

```
R1 = `abcd efgh ijkl mnop'
```

Donada la següent traducció a SISA-F de la funció func, indica el contingut final dels registres R1 i R2, usant la mateixa notació emprada per al valor inicial de R1 (així per exemple, si multipliquéssim R1 per 2 fent ADD R1,R1,R1, el resultat seria R1='bcde fghi jklm nop0'). Indica també, en poques paraules, quin és el significat del resultat que retorna la funció func en el registre R0 (que pot valer 1 o 0, és a dir, cert o fals).

```
func:
     IVOM
             R2, 0
     IVOM
             R3, 0
                                  ; comptador del bucle
     IVOM
             R4, 1
                                  ; constant per als desplaçaments
buc:
             R5, 8
     IVOM
                                  ; límit del bucle
     $CMPLT R5, R3, R5
             R5, fibuc
     B7.
     AND
             R5, R1, R4
     SHL
             R2, R2, R4
     OR
             R2, R2, R5
     IVOM
             R5, -1
     SHL
             R1, R1, R5
     ADDI
             R3, R3, 1
     BNZ
             R5, buc
fibuc:
             R0, R1, R2
     $CMPEQ
     JMP
             R6
```

```
R1 = 0000 \ 0000 \ abcd \ efgh
```

```
R2 = 0000 0000 ponm lkji
```

La funció func retorna cert si...

el valor que es passa per R1 es capicua en binari