<b>COGNOMS:</b>	GRUP:
NOM:	

# EXAMEN PARCIAL D'EC 7 de novembre de 2019

L'examen consta de 7 preguntes, que s'han de contestar als mateixos fulls de l'enunciat. No oblidis posar el teu nom i cognoms a tots els fulls. La durada de l'examen és de 120 minuts. Les notes, la solució i el procediment de revisió es publicaran al Racó el dia 18 de novembre.

### **Pregunta 1. (1,70 punts)**

Considera les següents declaracions en C:

El següent fragment de codi conté la traducció de la funció f, aplicant-li l'optimització d'*accés seqüencial*. En concret, s'han usat els registres \$t0 i \$t1 com a punters per a recórrer els accessos a G[0][63-j], i M[j][i], respectivament. Completa les instruccions que falten als requadres per tal que la traducció sigui correcta:

```
f:
          # Inicialitza el punter $t0 <- @G[0][63-j]</pre>
                          G + 252
                  $t0,
          1a
          sll
                  $t4, $a1, 2
                  $t0, $t0, $t4
          subu
          # Inicialitza el punter $t1 <- @M[j][i]</pre>
          s11
                    $t1, $a1, 8
                                     # j*64*4
          s11
                    $t2, $a0, 2
                                     # i*4
                    $t1, $t1, $t2
          addu
          addu
                    $t1, $t1, $a2
          1i
                  $t2, 64
while:
          bge
                  $a1, $t2, fi
          1w
                  $t4, 0($t0)
                  $t4, 0($t1)
          SW
                               -4
                  $t0, $t0,
          addiu
                               256
          addiu
                  $t1, $t1,
          addiu
                  $a1, $a1, 1
                  while
          b
          jr
                  $ra
fi:
```

### Pregunta 2. (1,50 punts)

Considera el següent prototip de la funció crc32, que calcula el Codi de Redundància Cíclica de 32 bits per a un missatge M compost de N bytes, fent servir una taula auxiliar LUT de 256 words.

```
unsigned int crc32(unsigned char M[], int N, unsigned int LUT[]);
```

El codi corresponent en assemblador MIPS és el següent:

```
crc32:
```

```
nor
                 $v0, $zero, $zero
for:
                                     # surt si N==0
         beq
                 $a1, $zero, fifor
                 $t2, 0($a0)
         1bu
                                     # carrega un element de M
         andi
                 $t3, $v0, 0xFF
         xor
                 $t3, $t3, $t2
         sll
                 $t3, $t3, 2
         addu
                 $t4, $a2, $t3
                 $t5, 0($t4)
                                     # carrega un element de LUT
         lw
                 $v0, $v0, 8
         srl
                 $v0, $v0, $t5
         xor
         addiu
                 $a0, $a0, 1
         addiu
                 $a1, $a1, -1
                                     #N = N-1
                 for
         b
fifor:
                 $v0, $v0, $zero
         nor
         jr
                 $ra
```

Suposem que el missatge M consta de N=100 bytes, i que la funció crc32 s'executa en un processador que dissipa 100W de potència, que funciona amb un rellotge de 2GHz i que té els següents CPI segons el tipus d'instrucció:

TIPUS	salt (salta)	salt (no salta)	load/store	altres
CPI	5	1	8	1

**a)** (0,6 pts) Calcula quantes instruccions de cada tipus s'executen en la funció crc32, i quants cicles tarden. Calcula també el total d'instruccions i el total de cicles.

TIPUS	salt (salta)	salt (no salta)	load/store	altres	TOTAL
Núm. d'instruccions	102	100	200	802	1204
Núm. de cicles	510	100	1600	802	3012

**b)** (0,6 pts) Calcula el temps d'execució de crc32 en segons

$$t_{\text{exe}} = 1,506 \cdot 10^{-6}$$
 s

c) (0,3 pts) Calcula l'energia total consumida durant l'execució de crc32, en Joules

$$E =$$
 1,506 · 10<sup>-4</sup>  $J$ 

COGNOMS:	GRUP:
NOM:	

### Pregunta 3. (1,20 punts)

Considera el següent prototip de funció en C:

```
int overflow(int a, int b);
```

a) (0,4 pts) Un cop programada la funció en MIPS, la primera instrucció és: "mult \$a0,\$a1" (multiplicació d'enters). Explica de la manera més concisa possible quina condició han de complir els registres resultants \$hi i \$10, per afirmar que el producte a\*b no és representable amb 32 bits (és a dir, que causa overflow).

```
$hi conté algun bit diferent del bit de signe de $10
```

**b)** (0,4 pts) Completa el següent codi MIPS de la funció overflow, amb les 3 instruccions que falten, de manera que el resultat sigui un 1 en cas d'overflow, o bé un 0 altrament.

c) (0,4 pts) Suposant que \$t0=0x80000000 i \$t1=0xFFFFFFFF, calcula (en hexadecimal) el resultat en \$hi i \$10 després d'executar la instrucció "multu \$t0,\$t1" (multiplicació de naturals), i digues si s'ha produït overflow (no representable amb 32 bits), i en què es coneix.

```
hi = 0x 7FFFFFFF lo = 0x 80000000 overflow (Si/No): SI en què es coneix? lo = 0x 80000000
```

## Pregunta 4. (0,70 punts)

Completa la traducció a assemblador del MIPS de la funció g:

## Pregunta 5. (1,80 punts)

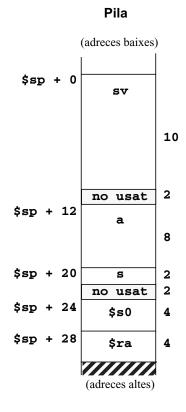
Donades les següents declaracions de funcions en C:

Contesta els següents apartats que hi fan referència:

a) (0,5 pts) Completa la taula següent indicant on s'han d'emmagatzemar cadascun dels elements de f2: a la pila, a un registre temporal o a un registre segur. Posa una X a la columna corresponent, només pots triar una opció per a cada element de f2.

element de f2 (en C)	pila	registre temporal	registre segur
sv	X		
a	X		
res		X	
s	X		
х		X	
У			X

b) (0,5 pts) Dibuixa el bloc d'activació de £2, especificant-hi la posició on apunta el registre \$sp un cop reservat l'espai corresponent a la pila, així com el nom de cada registre i/o variable, i la seva posició (desplaçament relatiu al \$sp).



c) (0,8 pts) Tradueix a assemblador de MIPS la següent sentència del cos de la subrutina f2: res = y + f1(&sv[2], &s, a);

```
addiu $a0, $sp, 4  # &sv[2]
addiu $a1, $sp, 20  # &s
addiu $a2, $sp, 12  # a
jal f1
addu $v0, $s0, $v0  # res = y + f1(...)
```

COGNOMS:	GRUP:
NOM:	

# Pregunta 6. (2,20 punts)

Donada la següent declaració de variables globals d'un programa escrit en llenguatge C:

```
short a[3] = {1, 31, -2};
long long int b = -31
char c[5] = "ACDC";
short *d = &a[2];
```

a) (0,5 pts) Tradueix-la al llenguatge assemblador del MIPS.

```
.data
a: .half 1, 31, -2
b: .dword -31
c: .asciiz "ACDC"
d: .word a+4
```

**b)** (0,5 pts) Completa la següent taula amb el contingut de memòria en hexadecimal (sense el prefix 0x). Recorda que el codi ASCII de la 'A' és el 0x41. Les variables s'emmagatzemen a partir de l'adreça 0x10010000. Les posicions de memòria sense inicialitzar es deixen en blanc.

Dada	@Memòria
01	0x10010000
00	0x10010001
1F	0x10010002
00	0x10010003
FE	0x10010004
FF	0x10010005
·	0x10010006
·	0x10010007

Memòria	Dada
.0010008	<b>E1</b>
.0010009	FF
001000A	FF
001000B	FF
001000C	FF
001000D	FF
001000E	FF
001000F	FF
•	

@Memòria	Dada
0x10010010	41
0x10010011	43
0x10010012	44
0x10010013	43
0x10010014	00
0x10010015	
0x10010016	
0x10010017	
	•

@Memòria	Dada
0x10010018	04
0x10010019	00
0x1001001A	01
0x1001001B	10
0x1001001C	
0x1001001D	
0x1001001E	
0x1001001F	

c) (0,6 pts) Donat el següent codi en assemblador MIPS, indica quin és el valor final en hexadecimal del registre \$\pmu\_0:

```
lui $t0, 0x1001
addiu $t0, $t0, 8
la $t1, d
lw $t1, 0($t1)
subu $t0, $t0, $t1
```

```
$t0 = 0x 0000004
```

**d)** (0,6 pts) Tradueix a llenguatge assemblador del MIPS la següent sentència en C: \* (d - 2) = \*d + 5;

```
la $t0, d
lw $t1, 0($t0) # d
lh $t2, 0($t1) # *d
addiu $t2, $t2, 5 # *d + 5
sh $t2, -4($t1)
```

# **Pregunta 7. (0,90 punts)**

Donada la següent sentència escrita en alt nivell en C:

```
if ((a ^ 0xFFFF) && ((~b) <= a))

z = a + b;

else

z = 0;
```

Completa el següent fragment de codi MIPS, que tradueix l'anterior sentència, escrivint en cada calaix un mnemònic d'instrucció o macro, etiqueta, registre o immediat. Les variables a, b i z són de tipus int i estan inicialitzades i guardades als registres \$t0, \$t1 i \$t2, respectivament.

