



## 2º Grado Informática Estructura de Computadores 31 de enero de 2020



# Test de Teoría (3.0p)

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | <b>25</b> | <b>26</b> | 27 | 28 | 29 | <b>30</b> |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|-----------|-----------|----|----|----|-----------|
| b | d | b | b | d | a | b | a | d | d  | С  | d  | b  | b  | a  | a  | С  | a  | С  | С  | d  | a  | С  | b  | d         | d         | b  | a  | a  | a         |

# Test de Prácticas (4.0p)

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| С | a | b | С | b | b | b | d | d | С  | d  | С  | С  | b  | С  | b  | b  | С  | d  | b  |

# Examen de Problemas (3.0p)

- **1. Ensamblador** (0.7 puntos).
  - a) puntúa 0.1p, b) puntúa 0.5p, c) puntúa 0.1p (total 0.70p).
  - a) La función devuelve 29 cuando le pasamos 2020 como argumento.
  - b) Algunas alternativas posibles

```
Traducción directa:
                                               Función original:
unsigned ndof (unsigned y) {
                                               unsigned ndof (unsigned y) {
      if (y % 4 != 0)
                                                             y % 4 == 0
                                                      return
                                                              y % 100 == 0 ?
            return 28;
                                                              y % 400 == 0 ?
      if (y % 100 != 0)
            return 29;
                                                            29:28:29:28;
      return 29 - (y % 400 != 0);
                                               }
}
```

c) La función "ndof" calcula el número de días de febrero (number days of february) del año y. https://es.wikipedia.org/wiki/A%C3%B1o bisiesto#Algoritmo computacional

Material adicional:

```
ndof:
mov1 $28, %eax
                    \# eax = 28
testb $3, %dil
                    # y % 4 ?
                    # y % 4 != 0 ==> return 28 (no bisiesto)
jne .L1
movl $100, %ecx
                    \# ecx = 100
movl %edi, %eax
                    \# eax = y
xorl %edx, %edx
                    \# edx = 0
divl %ecx
                    # edx:eax / ecx <==> y / 100
movl $29, %eax
                    \# eax = 29
test1 %edx, %edx
                    # y % 100 ?
jne .L1
                    # y % 100 != 0 ==> return 29 (bisiesto)
xorl %edx, %edx
                    \# edx = 0
movl $400, %ecx
                    \# ecx = 400
movl %edi, %eax
                    \# eax = y
divl %ecx
                    # edx:eax / ecx <==> y / 400
cmpl $1, %edx
                    # edx=0? \Rightarrow CF== 1 // edx>0? \Rightarrow CF == 0
sbbl %eax, %eax
                  # edx=0? => eax==-1 // edx>0? => eax== 0
notl %eax
                    \# edx=0? \Rightarrow eax== 0 // edx>0? \Rightarrow eax==-1
addl $29, %eax
                    # y % 400 == edx == 0 ==> return 29 (bisiesto)
.L1:
                    # y % 400 == edx != 0 ==> return 29+(-1) (no)
ret
```

### **2. Ensamblador**(0.4 puntos).

Se puntúa 0.1p por cada pregunta (total  $0.1 \times 4 = 0.40p$ )

- a) (0.2p) num\_t1 es  $\frac{1}{1}$ , por cualquiera de los movslq, corroborado por desplazamiento 4 en movsbl 4(...) num\_t2 es  $\frac{1}{1}$  num\_t2 es  $\frac{1}{1}$  num\_t3 es  $\frac{1}{1}$  num\_t4 es  $\frac{1}{1}$  num\_t5 es  $\frac{1}{1}$  num\_t6 es  $\frac{1}{1}$  num\_t7 es  $\frac{1}{1}$  num\_t8 es  $\frac{1}{1}$  num\_t9 es  $\frac{1$
- b) (0.2p) N=4, por el factor leaq i\*4 + j M=3, por el desplazamiento movslq 16(%rdi) para j (i 4B, a 12B, j 4B)

Material adicional:

| Water an agreement.            |   |
|--------------------------------|---|
| fun:                           |   |
| movslq 16(%rdi), %rdx          | <pre># r[offset 16] j? 4B signo =&gt; rdx</pre> |
| movslq (%rdi), %rax            | <pre># r[offset 0] i 4B signo =&gt; rax</pre>   |
| leaq (%rdi,%rax,4), %rax       | # calcular &r + i*4 y seguir calculando         |
| movsbl 4(%rdx,%rax), %eax      | <pre># r[offset 4+j+i*4] a[i][j] 1B signo</pre> |
| ret                            | 5 1 1 1131 5                                    |
|                                | r: +-+-+-+                                      |
|                                | 00  |
| <pre>typedef int num_t1;</pre> | +-+-+-+\  |
| typedef char num t2;           | 04  |
|                                | +-+-+-+   |
| #define M 3                    | 08         a[1]   a(12B = 3*4 B)                |
| #define N 4                    | +-+-+-+   |
|                                | 12       a[2] /                                 |
|                                | +-+-+-+/  |
|                                | 16         i(4B)                                |
|                                | +-+-+-+   |
|                                |   |

## **3.** Unidad de control (0.6 puntos).

Cada solución (a,b) requiere una ecuación, un dato x (únicas/repet.), un resultado r, puntúa 0.1p cada uno (total 0.1 x 6 = 0.6p). Solución: Los diseños originales ocupaban: Horizontal 79ui \* 32b/ui = 2528b, Vertical 160ui \* 12b/ui = 1920b se reduce al 1920/2528 = 0.7595 = 75.95%, ahorro del 24.05%, aunque ese dato no se pide

#### a) (0.3p)

Para acercarse al 50% repetición, de 79 microinstrucciones se deberían repetir unas 40, y otras x=40 deberían ser únicas. Haciendo prueba y error alrededor de esa cantidad x=40ui únicas, el tamaño de las memorias de control sería

|    |         | micro:       | nano:  |         |        |   |
|----|---------|--------------|--------|---------|--------|---|
| X  | [lg2 x] | 79 * [lg2 x] | x * 32 | Total b | oits   |   |
| 64 | 6       | 474          | 2048   | 2522    | ~ 2528 | por 6bits no merece la pena diferenciar de 79ui 64 únicas |
| 40 | 6       | 474          | 1280   | 1754    | < 1920 | 40ui únicas ahorra más que diseño vertical                |
| 32 | 5       | 395          | 1024   | 1419    | <<     | 32ui únicas usarían micromemoria de 79*5 en lugar de 79*6 |

El límite estaría entre 40 y 64 microinstrucciones únicas, en concreto:

 $474+32x \le 1920$ ;  $x \le (1920-474)/32 = 1446/32 = 45.19$ ;  $x \le 45$  únicas

Solamente por comprobar que el cálculo es correcto:

```
micro:
                               nano:
         [lg2 x] 79 * [lg2 x]
                                x * 32
                                       Total bits
                                1472
                 474
46
         6
                                        1946
                                               > 1920
45
                474
                                1440
                                       1914
                                               < 1920
```

Empezamos buscando un 50% repetición porque el ejemplo de los apuntes es todavía más repetido (640ui, 280 únicas < 320), pero vale cualquier método (incluso fuerza bruta por prueba y error) con tal de localizar que 32<x<64, para poder plantear la ecuación que puntúa (474+32x<=1920) evitando el redondeo hacia arriba [lg2x].

El procentaje de repetición debería ser entonces mayor o igual que

79-45=34 microinstrucciones repetidas; 34/79 = 43.04%; rep >= 43.04%

b) (0.3p) mismo procedimiento

```
micro: nano:

x [lg2 x] 160 * [lg2 x] x * 12 Total bits

128 7 1120 1536 2656 > 1920

64 6 960 768 1728 < 1920
```

El límite estaría entre 64 y 128 microinstrucciones únicas, en concreto:

 $1120+12x \le 1920$ ;  $x \le (1920-1120)/12 = 800/12 = 66.67$ ;  $x \le 66$  únicas

Solamente por comprobar que el cálculo es correcto:

El procentaje de repetición debería ser entonces mayor o igual que 190-66=94 microinstrucciones repetidas ; 94/160 = 58.75% ; rep >= 58.75%

## **4.** Entrada/Salida (0.4 puntos).

Nota completa 0.40p si el programa funciona. Las soluciones ocupan unas 4-8 líneas, por eso en modo "rescate" se puntúa 0.05-0.1p por cada línea "acertada" (total  $0.05 \times 8 = 0.1 \times 4 = 0.4p$ ). Algunas alternativas posibles:

```
Versión de 4 líneas:
                                                Versión de 7 líneas:
#define RED
                                                #define RED
#define GREEN 3
                                                #define GREEN 3
#define BLUE 5
                                                #define BLUE 5
void setup() {}
                                                void setup() {}
void loop() {
                                                void loop() {
  /* Escriba aquí el código */
                                                   int redValue
                                                                 = 255;
                                                   int greenValue = 0;
// analogWrite(BLUE), 0); se puede obviar
  for (int i=0; i<=255; i++){
                                                   analogWrite (BLUE, 0);
    analogWrite(RED,255-i);
                                                  for(int i = 0; i < 256; i++) {
                                                    analogWrite (RED , redValue-- );
    analogWrite(GREEN, i);
    delay(10000/256);
                                                    analogWrite (GREEN, greenValue++);
    10000/256ms por iteración x 256 its = 10s
                                                    delay (39);
                                                                    // 256*39ms = 9984ms \sim 10s
                                                   }
  }
```

# 5. Configuración de memoria (0.5 puntos).

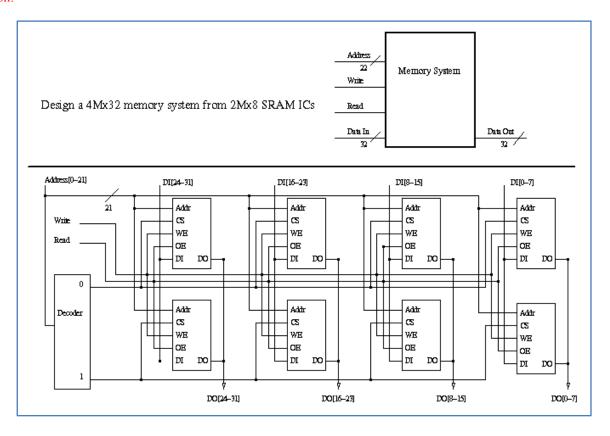
Se puntúa 0.1p por cada detalle de la lista (total  $0.1 \times 5 = 0.50p$ ):

Apartado a): 2x4 chips, conexión R/W, decod.CS y conexión direcciones, conexión datos

Apartado b): los 4 números correctos

## Solución:

a)



b)

Fila 0: Fila 1: 000000 200000 1FFFFF 3FFFFF

6. Cache (0.4 puntos).
Se puntúa 0.1p por cada número correcto (total 0.1 x 4 = 0.4p).

Solución:

- $2^36 = 64 \text{ GB}$ a)
- $2^6 B/linea = \frac{64 B}{linea}$ b)
- L3:  $12 \text{ MB} = 3*4*2^20 \text{ B} = 3*2^22 \text{ B}$

L3:  $3*2^2 B / 2^14$  conjuntos =  $3*2^8 B/$ conjunto =  $\frac{768 B}{}$ 

L3: 3\*2^8 B/conjunto / 2^6 B/línea = 3\*2^2 líneas/conjunto = 12 líneas/conjunto = 12 vías