



## 2º Grado Informática Estructura de Computadores 7 Septiembre de 2016



Nombre:	
DNI:	Grupo:

## Examen de Problemas (3.0 p)

1. Ensamblador a C (0.6 puntos). Dada la siguiente función en ensamblador x86-64:

```
loop:
# a la entrada: a en %rdi, n en %esi
           $0, %r8d
           $0, %ecx
   movl
   testl
           %esi, %esi
    jle .L3
.L6:
           (%rdi,%rcx,4), %edx
   movl
   leal
           3(%rdx), %eax
   testl %edx, %edx
   cmovns %edx, %eax
           $2, %eax
   sarl
   addl
           %eax, %r8d
   addq
           $1, %rcx
   cmpl
           %ecx, %esi
    jg .L6
.L3:
           %r8d, %eax
   movl
   ret
```

Rellenar los huecos en el código C correspondiente.

Se debe usar sintaxis de indexación en arrays para acceder a los elementos de a.

Naturalmente, no se deben usar nombres de registros x86-64 en código C.

Si se duda sobre la equivalencia aritmética de la operación de desplazamiento, expresarla también como desplazamiento en lenguaje C.

```
int loop(int a[], int n)
{
    int i, sum;
    sum = ___;
    for (i = ___; ___; ___) {
        sum += ___;
    }
    return ___;
}
```

2. Acceso a estructuras (0.5 puntos). Sean las siguientes declaraciones de estructuras en C:

```
struct data {
    long x;
    char str[16];
};

struct node {
    struct data d;
    struct node *next;
};
```

Abajo se ofrecen cinco funciones C y cinco bloques de código x86-64. Anotar en cada bloque x86-64 el nombre de la función C que implementa.

```
int alpha(struct node *ptr){
                                                      15(%rdi),%eax
                                              movsbl
    return ptr->d.x;
                                              ret
}
char *beta(struct node *ptr){
                                                       (%rdi), %rax
                                              pvom
    ptr = ptr->next;
                                              ret
    return ptr->d.str;
}
char gamma(struct node *ptr){
                                                       24(%rdi), %rax
                                              pvom
    return ptr->d.str[7];
                                              addq
                                                      $8, %rax
}
                                              ret
                                                      %rdi, %rax
long *delta(struct node *ptr){
                                              movq
    struct data *dp =
                                              ret
   (struct data *) ptr;
    return &dp->x;
}
char *epsilon(struct node *ptr){
                                              leaq
                                                      10(%rdi), %rax
    return &ptr->d.str[2];
                                              ret
}
```

3. Acceso a matrices. (0.5 puntos). Hemos escrito un archivo f.c que contiene una función f escrita en lenguaje C, a la que se le pasa la dirección de una matriz cuadrada de N×N números. La función f suma los elementos de la diagonal de la matriz.

```
#define N ...
typedef ... number;
int f (number v[N][N]) {
    ...
}
```

Compilamos dicha función mediante la siguiente orden: gcc f.c -m32 -O1 -S -fno-omit-frame-pointer obteniendo un archivo f.s con el siguiente contenido:

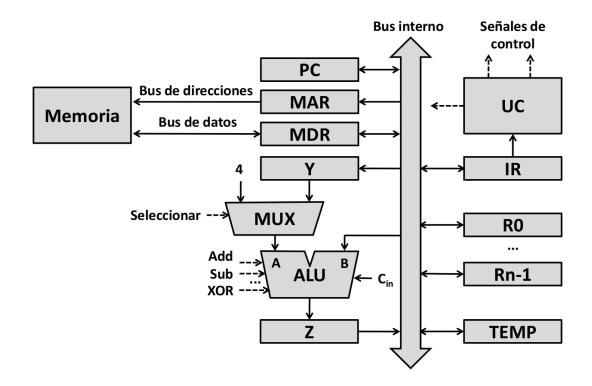
```
f:
  push1 %ebp
  mov1 %esp, %ebp
  push1 %ebx
  mov1 8(%ebp), %ebx
  mov1 %ebx, %edx
  add1 $10100, %ebx
  mov1 $0, %eax
```

```
.L2:
  movsbl
              (%edx), %ecx
  addl
              %ecx, %eax
  addl
              $101, %edx
              %ebx, %edx
  cmpl
   jne
              .L2
              %ebx
  popl
              %ebp
  popl
  ret
```

- a) ¿Qué registros son modificados en el cuerpo de la función f?
- b) ¿Qué registros modificados se guardan en la pila y cuáles no, y por qué?
- c) ¿Cuánto vale N?
- d) ¿De qué tipo son los elementos de la matriz?
- e) ¿Dónde devuelve el resultado la función?

Escriba la función f completa en C (contenido del archivo **f.c**)

**4. Unidad de control** (0.5 puntos). Exprese en lenguaje RTL (transferencia entre registros) o pseudocódigo las operaciones elementales que se producen en cada uno de los ciclos de la ejecución de la instrucción de una palabra BRANCH desplazamiento, incluyendo la fase de captura de instrucción (*fetch*), para la siguiente microarquitectura:



La lectura de memoria se realiza en un solo ciclo. El bus interno y todos los registros tienen un tamaño de n bits. El desplazamiento es un número con signo relativo al contador de programa, ocupará los m bits menos significativos (m < n) del registro IR cuando la instrucción pase a dicho registro, y la salida del registro IR hacia el bus interno es ese campo desplazamiento con el signo extendido a n bits.

**5. Diseño de memoria** (0.5 puntos). Un sistema basado en un pequeño microprocesador (con un bus de datos de 8 bits, un bus de direcciones de 16 bits y una patilla R/W#) dispone del siguiente mapa de memoria:

64K		0x10000
48K	vacio	0xFFFF     0xC000
	SRAM1	 
32K		0×8000 
16K	SRAM2	   0×4000
	vacio	  - 
		0x0000

Dibuje la decodificación y conexionado de los dos módulos de memoria SRAM1 y SRAM2 al microprocesador.

- **6. Memoria cache** (0.4 puntos). Sea un computador de 32 bits con una memoria cache de datos asociativa por conjuntos de 2 vías con líneas de 64 bytes y un tamaño total de 32 KB, y que emplea la política de reemplazo LRU.
- a) Indique el número de líneas y de conjuntos de la cache.
- b) Dado el fragmento de código:

```
int v[1048576];
for (i = 0; i < 1048576; i += 4)
  v[i] = i;</pre>
```

y considerando exclusivamente los accesos al vector, calcule y razone la tasa de fallos que se obtiene en dicha cache de datos en la ejecución del bucle anterior.