

Nº Orden	Apellido y nombre	L.U.	Cantidad de hojas
66	HERTZUMS NICOLAS	811/15	OCAD (8)

Organización del Computador 2

Primer parcial – 02/10/18

Normas generales

1 (40)	2 (40)	3 (20)	86	A
37	29	20		

Paula

- Numere las hojas entregadas. Complete en la primera hoja la cantidad total de hojas entregadas.
- Entregue esta hoja junto al examen, la misma **no** se incluye en la cantidad total de hojas entregadas.
- Está permitido tener los manuales y los apuntes con las listas de instrucciones en el examen. Está prohibido compartir manuales o apuntes entre alumnos durante el examen.
- Cada ejercicio debe realizarse en hojas separadas y numeradas. Debe identificarse cada hoja con nombre, apellido y LU.
- La devolución de los exámenes corregidos es personal. Los pedidos de revisión se realizarán por escrito, antes de retirar el examen corregido del aula.
- Los parciales tienen tres notas: I (Insuficiente): 0 a 59 pts, A- (Aprobado condicional): 60 a 64 pts y A (Aprobado): 65 a 100 pts. No se puede aprobar con A- ambos parciales. Los recuperatorios tienen dos notas: I: 0 a 64 pts y A: 65 a 100 pts.

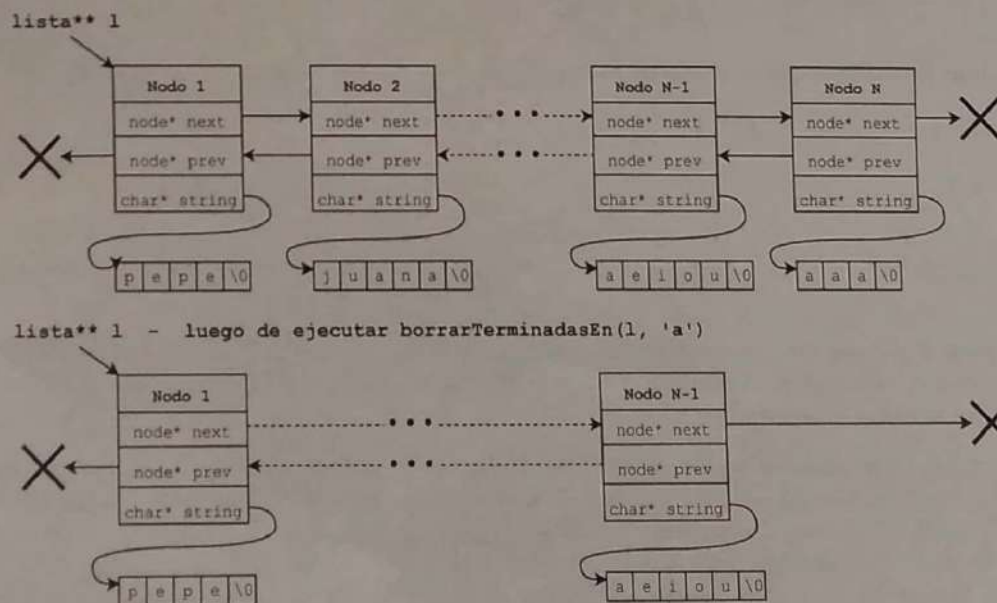
Ej. 1. (40 puntos)

Considerar una estructura de lista doblemente enlazada en donde cada nodo almacena un string de C, es decir, un arreglo de caracteres finalizado en el caracter nulo ('\0').

```
typedef struct node_t {
    struct node_t *next;
    struct node_t *prev;
    char *string;
} node;
```

- (20p) a. Escribir en ASM una función que reciba como parámetros l: *doble puntero a nodo* y c: *un caracter*, y borre todos los nodos, junto con la string, para los que el último caracter sea igual a c. Utilizar la función free para borrar tanto los nodos como las strings. Su aridad es: void borrarTerminadasEn(node** l, char c). En el caso de borrar el primer elemento de la lista se debe actualizar el puntero recibido.

Resultado de aplicar borrarTerminadasEn(l, 'a')



- (20p) b. Escribir en ASM la función `char* superConcatenar(node* n)`, que toma un puntero a un nodo y retorna la concatenación de todas las strings almacenadas en la lista. Se cuenta con la función `uint32_t strlen(char* s)` que dada una string, retorna la cantidad de caracteres válidos de la misma.

Ej. 2. (40 puntos)

Suponiendo un arreglo de números enteros con signo de 16 bits, tal que su longitud sea múltiplo de 8. Escribir en ASM utilizando instrucciones de SIMD las siguientes funciones:

- (20p) a. Una función que cuente la cantidad de valores del arreglo que su codificación binaria comienza con 101 o 1001. La aridad de la función es: `int contar(short* a, int n)`, donde `a` es el arreglo y `n` la cantidad de elementos.
- (20p) b. Una función que realice sobre punto flotante la operación:

$$\sum_{i=0}^{n-2} a[i] - f \cdot a[i+1]$$

La aridad de la función es: `float sumarDiferencias(short* a, int n, float f)`, donde `a` es el arreglo, `n` su cantidad de elementos y `f` un valor en punto flotante pasado por parámetro.

Nota: Procesar la máxima cantidad posible de elementos en simultáneo.

Ej. 3. (20 puntos)

Suponer código donde todas las funciones construyen el *stack-frame* de la siguiente forma:

```
PUSH RBP
MOV RBP, RSP
...
POP RBP
RET
```

- (5p) a. Explicar los cambios que se producen en la pila cuando se ejecuta el siguiente código genérico:

```
main() {           A() {           B() {           C() {
    ...             ...             ...             ...
    A();             B();             C();             }
    ...             ...             ...             }
}                   }               }               }
```

Donde A, B y C son funciones cualesquiera. Dibujar el estado de la pila antes de ejecutar la primer instrucción de la función C. Indentificar para cada función dentro de la pila, la dirección de retorno, los registros salvados y las variables locales.

- (15p) b. Entre llamados a funciones, se utiliza en la pila una cierta cantidad de bytes determinada por el código de cada función. Escribir en ASM una función que calcule el promedio de bytes utilizados dentro de la pila desde el inicio de la ejecución y a través de los sucesivos llamados a funciones, y retorne dicho valor en float de doble precisión. Considerar para ello que inicialmente el valor de RBP fue cero, y que la función no debe considerarse a sí misma en la cuenta. La aridad de la función es: `double promedioDeBytesUtilizadosEnLaPila()`.

1) a)

void borrarTerminadasEn (node **l, char c)

node *actual = *l;

node *aux;

while (actual != NULL) {

if (TerminEn(actual->string, c)) {

if (actual->prev != NULL) {

actual->prev->next = actual->next

} else {

*l = actual->next;

}

aux = actual

actual = actual->next;

if (actual != NULL) {

actual->prev = aux->prev;

}

free(aux->string)

free(aux)

} else {

actual = actual->next

}

}

} //void


```

int Termina En (char* s, char c) {
    if (*s == 0) {
        return 0;
    }
    while (*(s+1) != 0) {
        ++s;
    }
    return (*s == c);
}

```

ASM: % define NULL, 0

borrar Terminadas En:

; rdi = node**l

; sil = char c

(c sil) push rbp ✓

mov rbp, rsp ✓

push rbx ✓

push r12 ✓

push r13 ✓

push r14 ✓

mov rbx, rdi

mov r12, [rbx] ; actual

mov r13b, sil ; c

**l

.ciclo:

cmp r12, NULL ✓

je .fin ✓

```
mov rdi, [r12 + offset_string]
```

```
cmp byte [rdi], 0
```

```
je .siguiente
```

```
.ciclo_interno:
```

```
cmp byte [rdi+1], 0
```

```
je .fin_ciclo_interno
```

```
inc rdi ok último elemento de la string
```

```
jmp .ciclo_interno
```

```
.fin_ciclo_interno:
```

```
cmp [rdi], r13b ok
```

```
jne .siguiente
```

```
mov rsi, [r12 + offset_next]
```

```
mov rdi, [r12 + offset_prev]
```

```
cmp rdi, 0
```

```
je .else_1
```

```
mov [rdi + offset_next], rsi
```

```
jmp .end_if_1
```

```
.else_1:
```

```
mov [rbx], rsi
```

```
.end_if_1:
```

todo esto es la guarda
termina en (actual string c)

parte (A)
del código c

```

mov r14, r12
mov r12, rsi
cmp r12, 0
je .end-if-2

mov [r12+offset-prev], rdi
.end-if-2:
mov rdi, [r14+offset-string] ok
call free ok
mov rdi, r14
call free ok

```

Esto es la parte (B) del código C

```

siguiente:
mov r12, [r12+offset-next]
jmp .ciclo

```

```

fin:
pop r14 ✓
pop r13 ✓
pop r12 ✓
pop rbx ✓
pop rbp ✓
ret ✓

```


1) b)

char* superConcatenar (node* n) {

uint32_t len = 0;

node* m = n;

while (m != NULL) {

len += str_len(m->string);

m = m->next;

}

char* s = malloc(len + 1);

uint32_t i = 0;

while (n != NULL) {

char* s2 = n->string;

while (*s2 != 0) {

s[i] = *s2;

i++; s2++;

}

n = n->next;

}

s[i] = 0;

return s;

}

B

super concatenar:

rdi = n * n;

push rbp ✓

mov rbp, rsp ✓

push rbx ; push r12 ; push r13 ✗

mov rbx, rdi ; mov r12, rdi ; ~~mov~~ r13, r13 ✗

~~mov r13, rdi~~
~~xor r13, r13~~

.ciclo_len:

~~cmp r12, 0~~
cmp r12, 0 ✓
je .fin_ciclo_len

mov rdi, [r12 + offset_string] ✓

call str_len ✓

add r13, rax ✓

mov r12, [r12 + offset_next] ✓

jmp .ciclo_len

.fin_ciclo_len

inc r13 ✗

mov rdi, r13 ✓

call malloc ✓

xor rax, rax

.ciclo:

cmp ~~rbx~~?, null

je .fin_ciclo

pila desahogada

parte

A

del código C

MIGUEL HERTZULIS 8/11/15

Hoy 4 DE 8

mov rdx, [rbx + offset-string]
mov r8b, [rdx]
.ciclo-interno:

cmp r8b, 0

je .fin-ciclo-interno

mov [rax+rcx], r8b

inc rcx

inc rdx

mov r8b, [rdx]

jmp .ciclo-interno ✓

.fin-ciclo-interno:

mov rbx, [rbx + offset-next] ✓

jmp .ciclo *ok*

.fin-ciclo:

mov [rax+rcx], 0 *ok*

pop r13 ✓

pop r12 ✓

pop rbx ✓

pop rbp ✓

ret ✓

2) a)

contar: *Camelión C?*
 jrdi = short * a
 esi = int n

mov ecx, esi

shr ecx, 3

pxor xmm7, xmm7

pxor xmm8, xmm8

.ciclo:

movdqu xmm0, [rdi]

pand xmm0, xmm15

movdqa xmm15, [masc1]

movdqa xmm14, [masc2]

movdqa xmm13, [masc3]

movdqa xmm12, [masc4]

movdqa xmm11, [masc5]

pxor xmm1, xmm1

punpcklwd xmm1, xmm0

pxor xmm2, xmm2

punpckhwd xmm2, xmm0

pasos 1) Poner con ceros los bytes menos signific de c/short

pasos 2) Desempaquetar a word double

movdqa xmm3, xmm1

pcompqdd xmm3, xmm14

movdqa xmm4, xmm2

pcompqdd xmm4, xmm14

movdqa xmm5, xmm1

pcompqdd xmm5, xmm13

movdqa xmm6, xmm2

pcompqdd xmm6, xmm13

~~movdqa xmm7, xmm1~~

~~pcompqdd xmm7, xmm12~~

~~movdqa xmm8, xmm2~~

~~pcompqdd xmm8, xmm12~~

pcompqdd xmm1, xmm12

pcompqdd xmm2, xmm12

xmm1 := 1011 0000 0000 0000 ... 0

xmm15 := 1101 0000 0000 0000 ... 0

xmm5 := 0000 0000 0000 ... 0

0xC000

0xD000

pasos 3) Compar con 0xC000, 0xD000, 0x9000

Falta explicar las comparaciones

0x4000

`por xmm1, xmm3`
`por xmm1, xmm5` • xmm1 := xmm9
`por xmm2, xmm4`
`por xmm2, xmm6`

paso ④ unir comparaciones

`pand xmm1, xmm11` ✓
`pand xmm2, xmm11` ✓

paso ⑤ Transformar los 0xFFFFFFFF en 0x1

`padd xmm7, xmm1`
`padd xmm8, xmm2` ✓

paso ⑥ Sumar a la cuenta total

`add rdi, 16` ✓
`pop .ciclo` ✓
`padd xmm7, xmm8`
`phadd xmm7, xmm7`
`phadd xmm7, xmm7`
`movd eax, xmm7` ✓
`ret`

paso ⑦ suma horizontal

section .rodata
 align 16
 masc1: times 8 DW 0xF000 de
 Masc 2: times 4 DD 0xC000 0000 ✓
 Masc 3: times 4 DD 0xD000 0000 ✓
 Masc 4: times 4 DD 0x9000 0000 ✓
 Masc 5: times 4 DD 0x1 ok

2) b)

sumar Diferencias:

; rdi = short * a

; esi = int n

• ; ~~edx~~ = float f

¿Convención C?

movss xmm1, ~~edx~~

pslldq xmm1, 4

movss xmm1, edi

~~pslldq xmm1, 4~~

movss xmm1, edi

pslldq xmm1, 4

movss xmm1, edi

¿bits?

paso ① xmm1 = f|f|f|f ok

pxor xmm2, xmm2 ; a[i] parte baja

pxor xmm3, xmm3 ; a[i] parte alta ok

pxor xmm4, xmm4 } a[i+1]

pxor xmm5, xmm5

inicial

mov ecx, esi

shr ecx, 3 ; proceso de a 8 short ok

dec ecx

.ciclo:

```
movdqu xmm0, [rdi] ✓; a[i] ok  
movdqu xmm6, [rdi+1] ✓; a[i+1] ok  
pxor xmm7, xmm7  
punpcklwd xmm7, xmm0  
pxor xmm8, xmm8  
punpckhwd xmm8, xmm0  
psrld xmm7, 8  
psrld xmm8, 8
```

a[i]
alta y baja

```
pxor xmm9, xmm9  
punpcklwd xmm9, xmm6  
psrld xmm9, 8  
pxor xmm10, xmm10  
punpckhwd xmm10, xmm6  
psrld xmm10, 8
```

a[i+1]
alta y
baja

```
movdqu  
paddq xmm2, xmm7  
paddq xmm3, xmm8  
paddq xmm4, xmm9  
paddq xmm5, xmm10
```

a[i] paralel
suma de a[i] y
a[i+1]
a[i+1] paralel

add rdi, 16

~~jmp~~ loop .ciclo

and xmm2,

~~mulps xmm4, xmm1~~
~~mulps x~~

~~ph add~~

ph add xmm2, xmm2
 ph add xmm2, xmm2 } repito esto con
 xmm3, xmm4 y xmm5 **ok**

mulps / xmm4, xmm1
 mulps / xmm5, xmm1 } en xmm1 puse la f
 cuatro veces pero con una
 vez alcanzaba **ok**

sub ps / xmm2, xmm4
 sub ps / xmm3, xmm5 } xmm3 / xmm2 = ~~ali~~ - ~~f ali~~ **ok**

~~ddps~~

movdqu xmm0, xmm2

addps xmm0, xmm3 ; xmm0 = resultado final

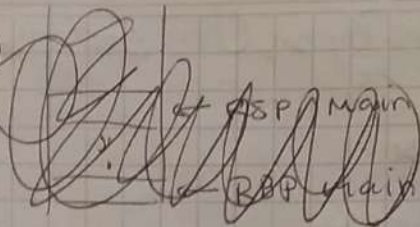
ret **convención C?**

Nota: Este ejercicio (2b), lo escribí muy rápido.

Es posible y muy probable que haya errores menores. En particular me faltó procesar los últimos valores fuera del ciclo pero no tengo más tiempo (21:40)

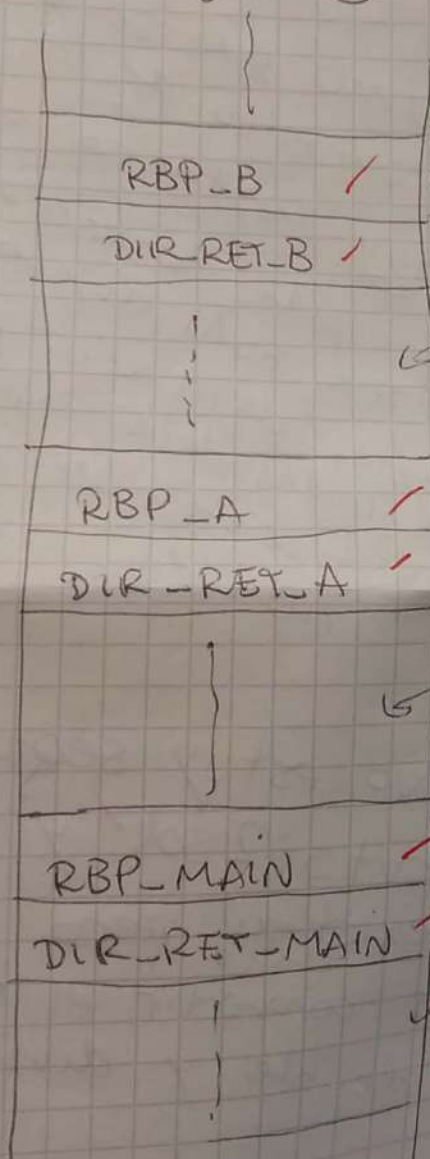
La idea está bien.

3) Antes de llamar a A:



~~Después de llamar a A:~~

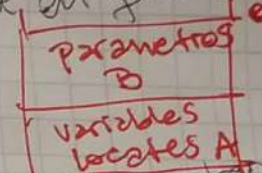
3) a)



← RSP

← RBP, RSP actuales de (C)

variables locales y registros salvados de (B)
(no sé en qué orden)



var. loc. y reg. salvados de (A)

var. loc. y reg. salvados de main

3) b)

promedio De Bytes Utilizados En La Pila:

```

xor rax, rax
xor rax, rax
mov rax, rax
mov rax, rax
mov rsi, rsp
mov rax, rax
mov rdi, rbp
.ciclo:
cmp rdi, 0 / ok
je .fin-ciclo /
add rax, rdi
sub rax, rsi
sub rax, 8
mov rdi, [rdi] / ok
mov rsi, [rdi+16]
inc rax
jmp .ciclo
fin-ciclo:
cvt si2sd xmm0, rax /
cvt si2sd xmm1, rax /
div pd xmm0, xmm1 /
ret

```

Asumo que se quiere el promedio de las funciones sin contar el uso de la pila desde main. O sea, solo doy el promedio de bytes utilizados por funciones llamadas desde main (y llamados internos de cada función) pero no de main. ok

No estoy seguro si `cvt si2sd` y `divpd` existen, pero la idea es convertir el escalar al double y dividirlo ok