

Apellido y Nombre: Chioza Valentino

Hojas:

1	2						TOTAL
4/10	6/10						10/10
13x	12						6 (Ses)

Totalizador Assembler 14/JUL/2025

DESARROLLAR LOS SIGUIENTES EJERCICIOS EN ASSEMBLER DE LA MV IMPLEMENTADA EN EL CURSO, INCLUYENDO UNA ESPECIFICACIÓN DE INVOCACIÓN PARA CADA SUBRUTINA. RESOLVER CADA EJERCICIO EN UNA HOJA DIFERENTE.

**Ejercicio 1:** Traducir el siguiente código en C a ASM de la máquina virtual.

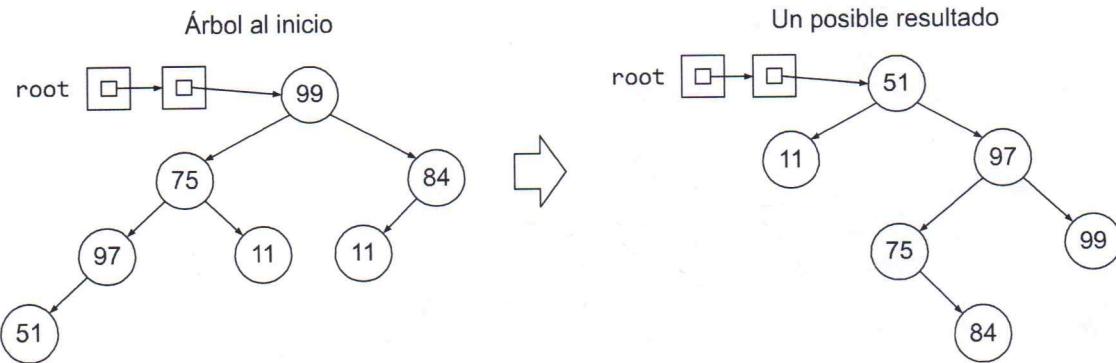
<pre>typedef struct _btn{     short int value;     struct _btn* left;     struct _btn* right; } node; btn</pre>	<pre>btn** find_pos (btn** root, short int value){     register btn** aux = root;     while (*aux != NULL &amp;&amp; (*aux)-&gt;value != value){         if ((*aux)-&gt;value &lt; node-&gt;value) {             aux = &amp;(*aux)-&gt;right;         } else {             aux = &amp;(*aux)-&gt;left;         }     }     return aux; }</pre>
-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------	------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------

**Ejercicio 2:** Utilizando la subrutina del ejercicio 1, desarrollar la subrutina “**BT\_TO\_SEARCH**”, y todas las necesarias, para que dado un árbol binario (NO ordenado), lo convierta en un árbol binario de **búsqueda**. Si hay nodos repetidos debe eliminarlos. Deben utilizarse los mismos nodos del árbol original, sin crear nodos nuevos.

La subrutina principal debe corresponderse con el siguiente encabezado en C:

```
void bt_to_search (btn** root)
```

Ejemplo:



NOTA: Asumir que existe la subrutina “**FREE**” para liberar memoria dinámica.

NOTA: Se exige un mínimo del 40% de desarrollo correcto de cada ejercicio para comenzar a tener puntaje del mismo.  
Realizar cada ejercicio en forma completa, precisa y con letra legible.

null eqv -1

value eqv 0

left eqv 2

right eqv 6

```
; Push <short int value> +12
; Push <btm**root> +8
; Call Find-pos
; add SP, 8
; eax → btm**
```

Find-pos: Push bp

mov bp, sp

push edx ; \*A root

push ebx ; aux

push cx ; value

mov edx, [bp+8] } INNECESSARIO

mov cx, w[bp+14]

mov eax, edx

while:

mov ebx, [eax]

cmp p ebx, null

jz sigue

cmp p w[ebx+value], cx

~~JNZ~~ sigue

gn por-der

INN por-izq

JMP

lft-order:  
mov eax, ebx  
add eax, right  
jmp while

rht-order:  
mov eax, ebx  
add eax, left  
jmp while

Sigue:  
pop cx  
pop ebx  
pop edx  
mov sp, bp  
pop bp  
Ret

---

Value equ 9  
left equ 2  
right equ 6

Valentino Chiola

2/3

```
; Push <btm** root> +8 ; Push <btm** orig> +12  
; Call bt-to-search ; Push <btm** target> +8  
; add SP, 4 ; Call -bt-to-search  
; void ; add SP, 8 ; void
```

bt-to-search: Push bp

despues del  
mov bp, sp

```
mov bp, sp
push edx ; ** target
sub sp, 4
push ebx,
mov edx, bp
sub edx, 4
mov [edx], null
mov ebx, [bp+8]
push ebx
push edx
call -bt_to_search
add sp, 8
mov [ebx], [edx]
add sp, 4
pop ebx
pop edx
mov sp, bp
pop bp
Ret
```

```

_bt_tr_search : Push bp
    mov bp, sp
    push ebx ; original
    push edx ; target
    push eax
    push edx ; aux
    mov ebx, [bp+12]
    mov edx, [bp+8]
    mov edx, [ebx]
    cmp edx, null
    "desenrollar del
    Pequeño" ↗
    mov [ebx], null
    (otros modos de)
    hacer ↗
    cmp edx, null
    jz Fin

```

Se debe usar  
después -

Las invocaciones  
recursivas por  
derecha y izquierda

También buscan  
ubicaciones en  
el TARGET -

Si la misma no  
se utiliza, varios  
"instancias" se  
encuentran lo  
mismo

Invocaciones  
↳ Subrut  
Find-pos

```

push w[edx + value] ; short int
push edx ; & target
call Find-pos
add sp, 8
; Primero me desplazo a los hijos
; luego elimino & inserto
mov ebx, edx ✓
add ebx, left
push ebx
push edx
call _bt_tr_search
add sp, 8
sub ebx, left
add ebx, right
push ebx
push edx
call _bt_tr_search
add sp, 8 ↗
Aqui
LLAMAR A
FIND.POS
①

```

cmp [eax], null

je inserta ✓

jne elim

elim :

push [eax]

call free

add sp, 4

jmp fin

inserta :

push efx

push edx

call ins\_ord

add sp, 8

fin :

pop efx

pop eax

pop edx

pop ebx

mov sp, bp

pop bp

ret

No requiere otro  
funcion - find\_pos  
devuelve el lugar  
donde debe insertar

~~elto pase el padre~~  
~~se crea~~  
"desenlazar del padre"

② | mov eax, [bp+12]  
② | mov [eax], null

IMPORTANTE!!!

; push <abtn> + 12

; push <target> + 8

; call ins\_ord : Push bp

mov bp, sp

push edx ; \*\* target

push ebx ; # ebx

push efx ; # aux

```

    mov edx, [bp + 8]
    mov ebx, [bp + 12]
    mov epx, [edx]
    cmp epx, nullvalue, value
    jz inserta
    cmp W[ebx + value], w[epx + value]
    jp por_des
    jnp por_izq

```

por\_des:

```

    push [epx + right] → [bp + 12]
    push edx
    call ins_ord
    add sp, 8
    jmp fin

```

Se debe mover en el target

por\_izq:

```

    push [epx + left] → [bp + 12]
    push edx
    call ins_ord
    add sp, 8

```

Se debe mover en el target

fin:

```

    pop epx
    pop ebx
    pop edx
    mov sp, bp
    pop bp
    Ret

```

- Recorre en post orden - por lo tanto find\_pos  
lo debe usar despues

- No es necesaria la función ins\_ord, pero  
Ademas tiene errores graves -

NOTAS: - No "desvincula" cada nodo del arbol original