

Linker

LINKER

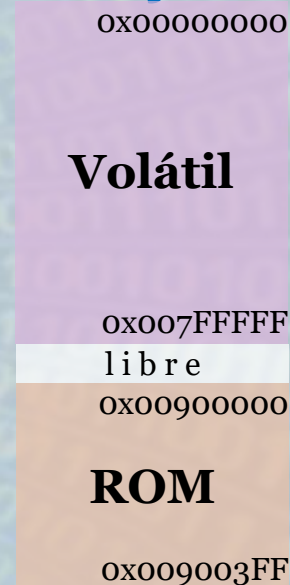
Planteo del problema

Se desea realizar un programa que modifique un área de 4MB de memoria no inicializada a '0xFF', sabiendo que el sistema solo cuenta con una ROM de 1kB y una RAM de 8MB.

Tenga en cuenta que el sistema no dispone de ningún sistema operativo.

Plantéese:

- ✓ ¿Donde se encuentra el programa durante la ejecución?
- ✓ ¿Cómo llegó a la ubicación de la respuesta anterior?
- ✓ ¿Qué tamaño, aunque más no sea basándose en el tamaño de los datos, estima que tendría el programa?



Primer propuesta

```
#define MEM_4MB 4*1024*1024
```

```
char mem_ptr[MEM_4MB] = {0xFF, .....};
```

```
int main(void) {  
    mem_ptr = 0x0000;  
    .....  
    .....  
}
```


Primer propuesta

```
#define MEM_4MB 4*1024*1024
```

```
char mem_ptr[MEM_4MB] = {0xFF, .....};
```

```
int main(void) {  
    mem_ptr = 0x0000;  
    .....  
    .....  
}
```

Resulta evidente que el binario generado ocupará al menos 4MBytes, por lo cual no cabrá en la ROM del sistema. A parte de que no compila ya que no se puede ubicar un puntero de esa manera.

Segunda propuesta

```
char mem_ptr[];
```

```
int main(void) {
```

```
    unsigned int i;
```

```
    for (i=0; i<MEM_4MB; i++) {  
        mem_ptr[i] = 0xFF;
```

```
    }
```

```
}
```

Segunda propuesta

```
char mem_ptr[];
```

```
int main(void) {
```

```
    unsigned int i;
```

```
    for (i=0; i<MEM_4MB; i++) {
        mem_ptr[i] = 0xFF;
```

```
    }
```

```
}
```

Volátil	0x00000000	Código
	0x0000002F	
	0x00000030	Datos
	0x00400030	
ROM	

- Ahora el código es mas compacto
- Pero el código queda ubicado en cualquier lugar, no en el espacio esperado
- La RAM queda ubicada en el espacio de ROM

La respuesta a este conflicto es el LINKER

Algunas definiciones

Símbolo: El programador usa símbolos para nombrar cosas, el linker los utiliza para referenciar, representan variables, direcciones, constantes

Módulo: Es una porción de programa autocontenida en un archivo. Los programas están compuestos por módulos desarrollados independientemente que no son combinados hasta que el programa es linkeado.

Tareas del compilador

- ✓ Preprocesamiento (directivas)
- ✓ Parsing
- ✓ Análisis léxico
- ✓ Análisis sintáctico
- ✓ Conversión a representaciones intermedias
- ✓ Optimización de código
- ✓ Generación de código

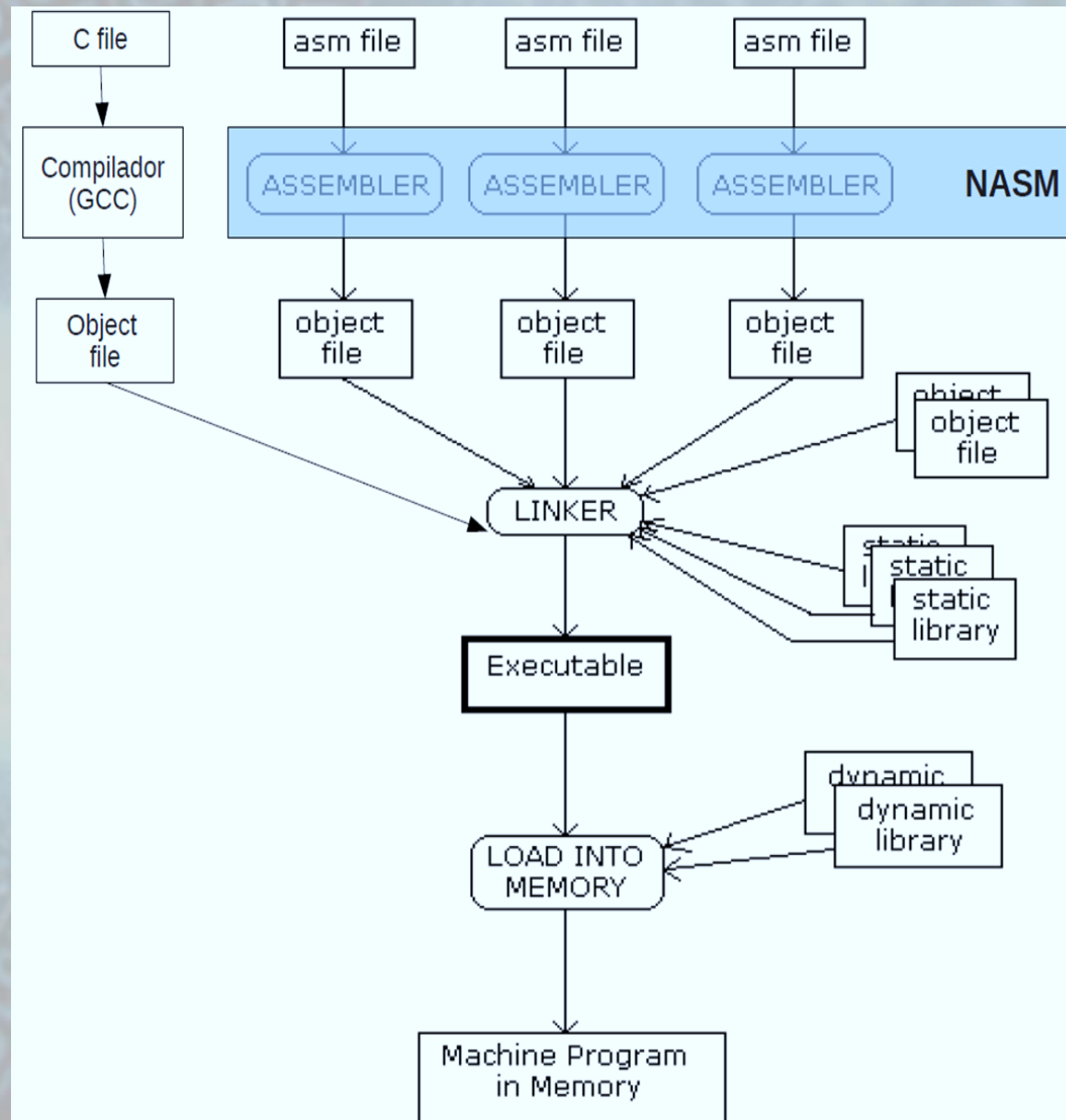
Tareas del linker (enlazador)

- ✓ Toma los objetos generados por el Compilador
- ✓ Toma otros recursos necesarios (bibliotecas externas)
- ✓ Quita lo que no necesita (ej. libc)
- ✓ Produce un archivo ejecutable o biblioteca final (salvo carga dinámica)

Misión del Linker

El enlazador tiene por objetivo combinar varios fragmentos de código y datos en un único archivo binario.

En base a ello mantiene las referencias relativas entre todos los símbolos de todos los módulos que componen el proyecto.



Dependencia entre símbolos

Módulo 1 (ASM)

```
var1: db 04h
....
call  print
.....
print:
.....
```

Módulo 2 (ASM)

```
....
push  var1
call  print
mov   [i], eax
....
```

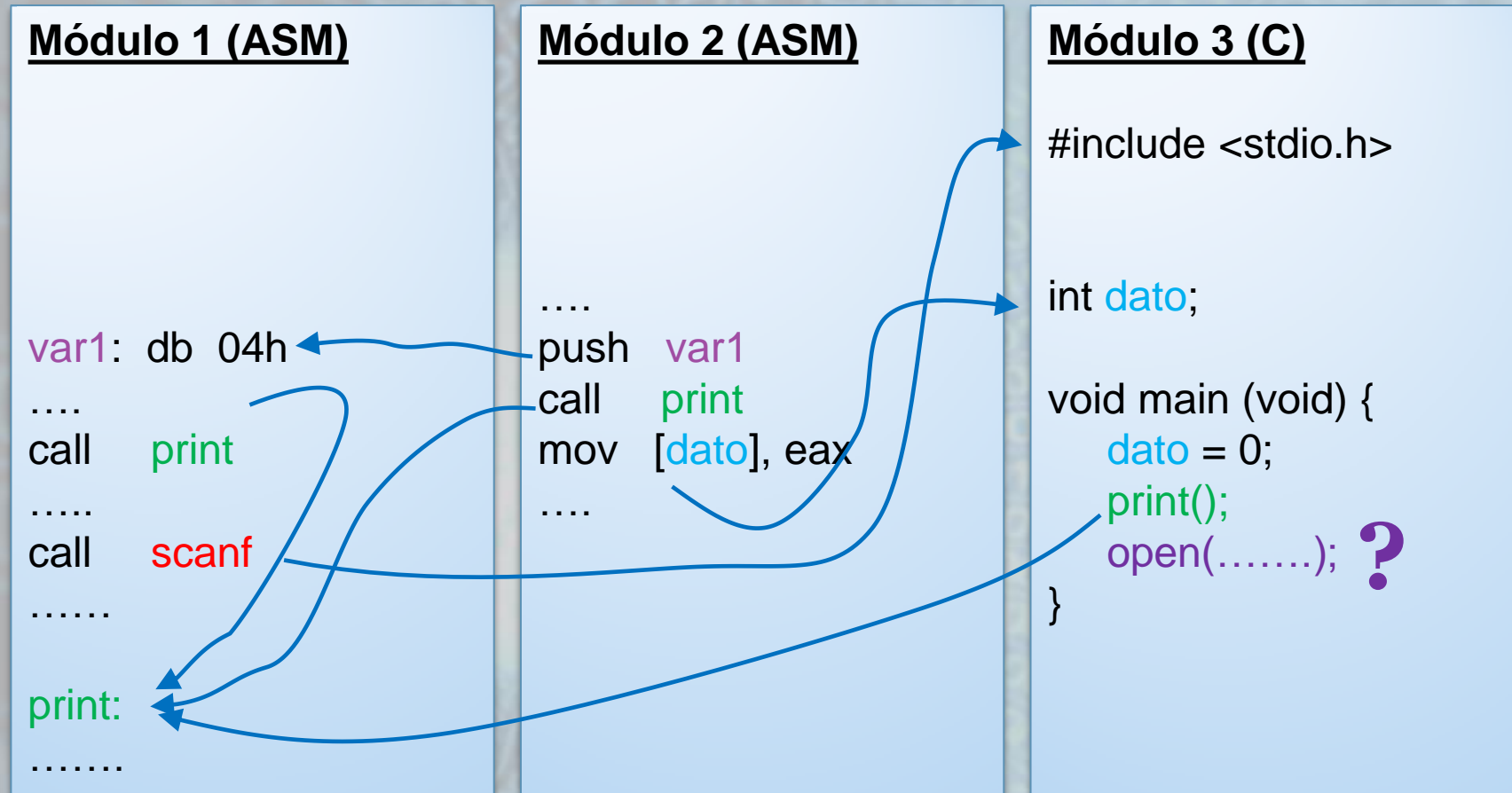
Módulo 3 (C)

```
#include <stdio.h>

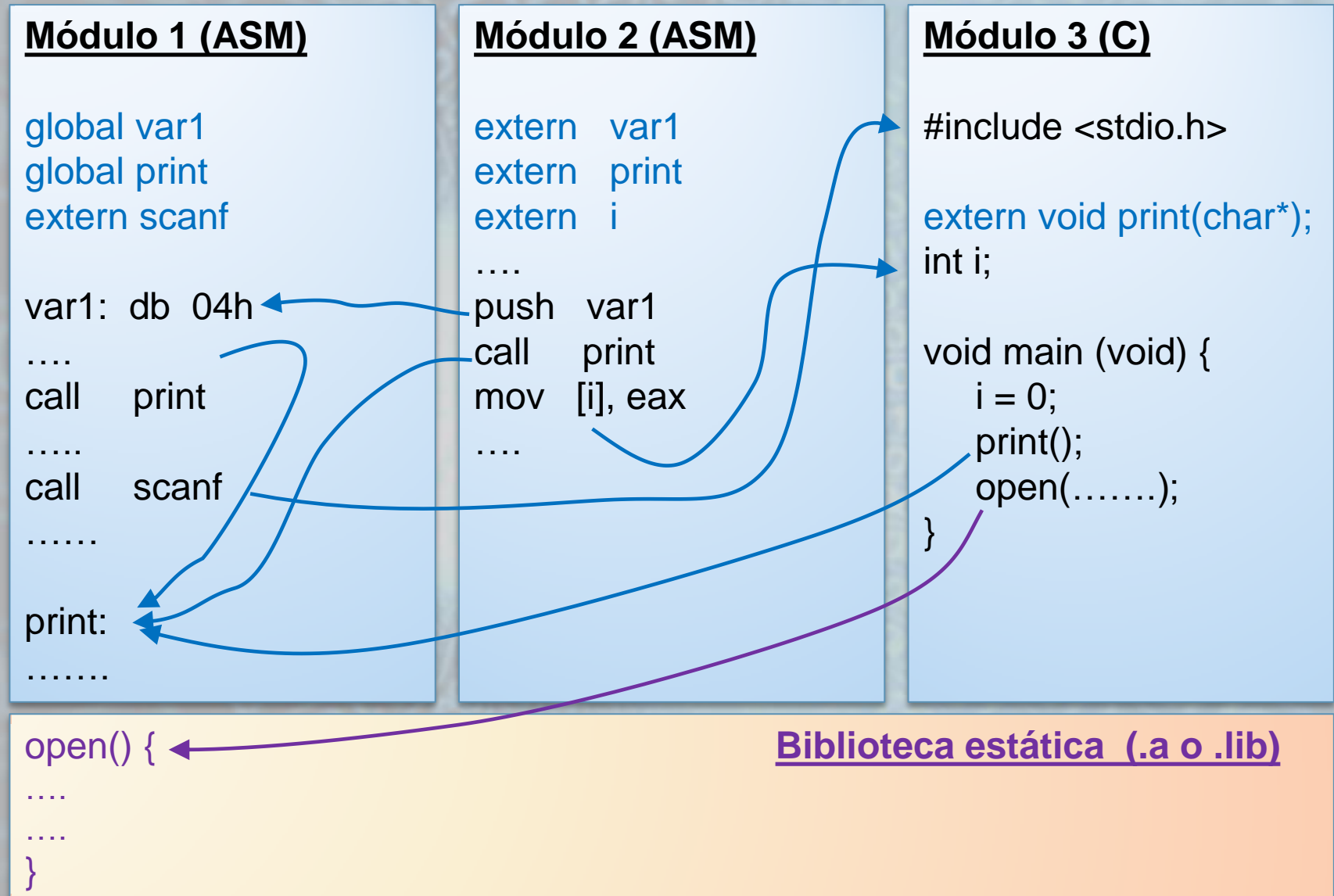
int i;

void main (void) {
    i = 0;
    print();
    open(.....);
}
```

Dependencia entre símbolos - Falla



Dependencia entre símbolos externos



Misión del Linker o «Enlazador»

Debemos poder ubicar cada bloque de código donde queramos tanto en el binario como en ejecución ¿¿??

El binario de salida puede presentar la misma organización de la memoria en la cual se carga, por ejemplo una ROM, o diferir «virtualmente» (en tiempo de ejecución) como es el caso de requerir RAM.

¿Qué sucedía hasta ahora? -> Lo resolvía el linker a su criterio

¿Y ahora? -> Le vamos a especificar al linker el «lay-out» que queremos del binario y de la memoria

¿Cómo? -> mediante un script denominado «linker script»

LMA : Load Memory Address

Dónde quedarán ubicados los datos en el binario y en el medio físico

VMA : Virtual Memory Address

Cual es la ubicación lineal en memoria al momento de su ejecución

➤ El linker especificará las referencias en el código en base a ésta

Dirección física

Donde deben estar ubicados los datos realmente al momento de su ejecución

Tipos y atributos:

- Reubicables o No reubicables
- *progbits* : se almacena en la imagen de disco.
- *nobits* : se ubica e inicializa en la carga (opuesto a *progbits*)
- *Etc*

¿Cómo especificar esos bloques de código?

Se las llama secciones "section "

Secciones por defecto:

.text : Código ejecutable
.data : Datos inicializados
.bss : Datos no inicializados
.rodata : Datos constantes
.eh_frame : Stack de C

Otras : .eeprom, .init, .finit, etc

- Puedo crear mis propias secciones
- **Notar que el binario contiene datos al comienzo, sin embargo el entry point se especifica con `_start` (por defecto en ASM) o `main()` (por defecto en C)**

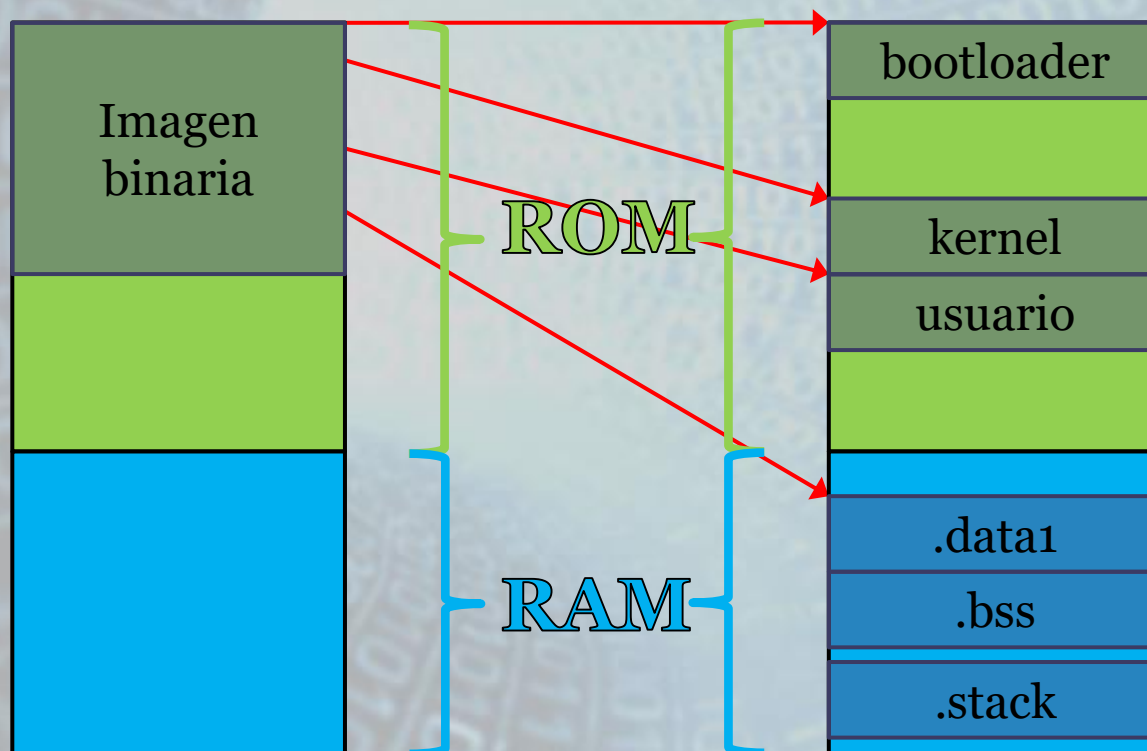
```
section .data
msg:    db    'Hola mundo' , 0
```

```
section .text
_start:
        push   [msg]
        call   mi_print
        ...
```

```
section .mi_code
mi_print:
        push   ebp
        mov    ebp, esp
        mov    eax, [ebp-4]
        ...
```

No entiendo, ¿si los datos están compactados en un binario, inclusive ahí se encuentran las variables globales?:

¿Cómo y quién reubica ese código y mueve las variables a zona de RAM?



¿Quién ubica el código en memoria?

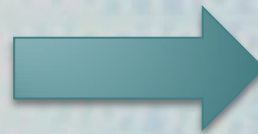
- Trabajando sobre un sistema operativo lo hace el «loader» o alguna rutina interna al mismo

- En nuestro caso -> **NOSOTROS**



```
int no_se_como_llegue(void)
{
    // escriba su código aquí
}
```

Modo ama de casa



¿Todo esto pasa porque trabajo con un procesador complicado?

NOOOO



No solo se usa en una PC, todos los linker lo hacen, en forma automática o explícitamente (donde logramos toda su potencia).

Hasta un PIC de 8 bits tiene su linker y linker script

Ejemplo práctico de hardware

Originalmente teníamos el primer banco ROM/RAM.

Luego expandimos la memoria al segundo bloque dejándola alineada.

```
section .text
_start:
.....

section .data
i: TIMES db 1024

section .subs
print:
.....
clear:
.....
memcpy:

section .data
buffer: db 0x24
```

```
SECTIONS
{
    .text :
        { *(.text); }
    . = 0x00002000;
    .data :
        AT (LOADADDR(.text) + SIZEOF(.text))
        { *(.data*); }
    . = 0x00040000;
    .codigo_adicional :
        AT (LOADADDR(.data) + SIZEOF(.data))
        { *(.subs); }
}
```

Tipo	Dirección	Obs.
ROM	00000000h-00001FFFh	8kB
RAM	00002000h-000031FFFh	192kB
.....	000032000h-0003F000h	Nada
ROM	00040000h-000403FFF	16kB
RAM	000404000h-000503FFFh	1MB

Existen formas de generar mapas de memoria
(Ver «*The GNU Linker*»)
**MEMORY
REGION**

¿Cómo lo invoco?

`ld <opciones> objeto_entrada_1 objeto_entrada_n -o archivo_salida -T linker_script`

`ld -m32 hola.o aux.o -o hola -T mi_archivo.lds`

Ejemplo sin linker script

.asm	.lst		.bin
1 bits 32	1	bits 32	
2	2		
3 global Inicio	3	global Inicio	
4	4		
5 dato: dw 0x1234	5 00000000 3412	dato: dw 0x1234	34 12
6	6		
7 Inicio:	7	Inicio:	
8 xor edi, edi	8 00000002 31FF	xor edi, edi	31 ff
9 mov dword edi, 0x01	9 00000004 BF01000000	mov dword edi, 0x01	bf 01 00 00 00
10 xor esi, esi	10 00000009 31F6	xor esi, esi	31 f6
11 mov dword esi, 0x03	11 0000000B BE03000000	mov dword esi, 0x03	be 03 00 00 00
12 mov dword [variable], 0x04	12 00000010 C705[2E000000]0400-	mov dword [variable], 0x04	c7 05 2e 80 00
13	13 00000018 0000		00 04 00 00 00
14 xor eax, eax	14 0000001A 31C0	xor eax, eax	31 c0
15 add eax, edi	15 0000001C 01F8	add eax, edi	01 f8
16 add eax, esi	16 0000001E 01F0	add eax, esi	01 f0
17 add dword eax, [variable]	17 00000020 0305[2E000000]	add dword eax, [variable]	03 05 2e 80 00 00
18 mov dword [resultado], eax	18 00000026 A3[2C000000]	mov dword [resultado], eax	a3 2c 80 00 00
19 hlt	19 0000002B F4	hlt	f4
20	20		
21 resultado: dw 0x9876	21 0000002C 7698	resultado: dw 0x9876	76 98
22 variable: resd 1	22 0000002E <res 00000004>	variable: resd 1	00 00 00 00

REGIONS

Sección	Variante A	Variante B	Variante C
.text	RAM	ROM	ROM
.rodata	RAM	ROM	ROM2
.data	RAM	RAM/ROM	RAM/ROM2
.bss	RAM	RAM	RAM

REGIONS

```
INCLUDE linkcmds.memory
```

```
SECTIONS
```

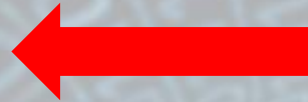
```
{  
  .text :  
  {  
    *(.text)  
  } > REGION_TEXT  
  .rodata :  
  {  
    *(.rodata)  
    rodata_end = .;  
  } > REGION_RODATA  
  .data : AT (rodata_end)  
  {  
    data_start = .;  
    *(.data)  
  } > REGION_DATA  
  data_size = SIZEOF(.data);  
  data_load_start = LOADADDR(.data);  
  .bss :  
  {  
    *(.bss)  
  } > REGION_BSS  
}
```

Definidas con
«MEMORY»



REGIONS

INCLUDE linkcmds.memory



SECTIONS

```
{  
  .text :  
  {  
    *(.text)  
  } > REGION_TEXT  
  .rodata :  
  {  
    *(.rodata)  
    rodata_end = .;  
  } > REGION_RODATA  
  .data : AT (rodata_end)  
  {  
    data_start = .;  
    *(.data)  
  } > REGION_DATA  
  data_size = SIZEOF(.data);  
  data_load_start = LOADADDR(.data);  
  .bss :  
  {  
    *(.bss)  
  } > REGION_BSS  
}
```


REGIONS

Archivo “*linkcmds.memory*” variante A:

MEMORY

```
{  
  RAM [(attr)] : ORIGIN = 0, LENGTH = 4M  
}
```

```
REGION_ALIAS("REGION_TEXT", RAM);  
REGION_ALIAS("REGION_RODATA", RAM);  
REGION_ALIAS("REGION_DATA", RAM); REGION_ALIAS("REGION_BSS", RAM);
```

attr:

‘R’	Read-only section
‘W’	Read/write section
‘X’	Executable section
‘A’	Allocatable section (debe reservarse, en gral. sin contenido e inicializada a cero)
‘I’	Initialized section
‘L’	Same as ‘I’
‘!’	Invert the sense of any of the preceding attributes

Loadable section (debe reubicarse en tiempo de ejecución)

REGIONS

Archivo “*linkcmds.memory*” variante B:

MEMORY

{

ROM : ORIGIN = 0, LENGTH = 3M

RAM : ORIGIN = 0x10000000, LENGTH = 1M

}

REGION_ALIAS("REGION_TEXT", ROM);

REGION_ALIAS("REGION_RODATA", ROM);

REGION_ALIAS("REGION_DATA", RAM);

REGION_ALIAS("REGION_BSS", RAM);

REGIONS

Archivo “*linkcmds.memory*” variante C:

MEMORY

{

ROM : ORIGIN = 0, LENGTH = 2M

ROM2 : ORIGIN = 0x10000000, LENGTH = 1M

RAM : ORIGIN = 0x20000000, LENGTH = 1M

}

REGION_ALIAS("REGION_TEXT", ROM);

REGION_ALIAS("REGION_RODATA", ROM2);

REGION_ALIAS("REGION_DATA", RAM);

REGION_ALIAS("REGION_BSS", RAM);

MAS DIRECTIVAS

ALIGN

```
.text ALIGN(0x10) : { *(.text) }
```

ESPECIFICACIÓN DE ARCHIVOS FUENTE

```
SECTIONS {  
    outputa 0x10000 :  
    {  
        object1.o  
        object2.o (.input1)  
    }  
    outputb :  
    {  
        object2.o (.input2)  
        object3.o (.input1)  
    }  
    outputc :  
    {  
        *(.input1)  
        *(.input2)  
    }  
}
```

Ejemplo con linker script

```
SECTIONS
{
    . = 0x08000;
    __codigo_inicio = .;
    .text : { *(.codigo_principal); }

    . = 0x09000;
    __datos_iniciali_inicio = .;
    .data : { *(.dat_inic*); }

    . = 0x0A000;
    __datos_no_iniciali_inicio = .;
    .bss : { *(.dat_no_inic*); }

    . = 0x0B000;
    .codigo_adicional : AT (ADDR(.text) + sizeof(.text)) { *(.codigo_funciones); }
}
```


Linker script

.asm	.lst		.bin
1 bits 32	1	bits 32	
2	2		
3 global Inicio	3	global Inicio	
4	4		
5 SECTION .codigo_principal	5 SECTION	.codigo_principal	
6	6		
7 Inicio:	7	Inicio:	
8 mov dword edi, 0x1	8 00000000 BF01000000	mov dword edi, 0x1	bf 01 00 00 00
9 mov dword [parametro_a], edi	9 00000005 893D[04000000]	mov dword [parametro_a], edi	89 3d 04 a0 00 00
10 mov dword esi, 0x3	10 0000000B BE03000000	mov dword esi, 0x3	be 03 00 00 00 00
11 mov dword [parametro_b], esi	11 00000010 8935[06000000]	mov dword [parametro_b], esi	89 35 06 a0 00 00
12 call far [_suma]	12 00000016 FF1D[00000000]	call far [_suma]	ff 1d 00 b0 00 00
13 mov dword eax, [resultado]	13 0000001C A1[00000000]	mov dword eax, [resultado]	a1 00 90 00 00 00
14 add dword eax, [variable_a]	14 00000021 0305[00000000]	add dword eax, [variable_a]	03 05 00 a0 00 00
15 mov dword [array_a], eax	15 00000027 A3[08000000]	mov dword [array_a], eax	a3 08 a0 00 00 00
16 hlt	16 0000002C F4	hlt	f4
17	17		
18 SECTION .dat_inic_a progbits	18	SECTION .dat_inic_a progbits	
19 resultado: dw 0x9876	19 00000000 7698	resultado: dw 0x9876	76 98
20 texto_a: db "Hola"	20 00000002 486F6C61	texto_a: db "Hola"	48 6f 6c 61
21	21		
22 SECTION .dat_no_inic_a nobits1	22	SECTION .dat_no_inic_a nobits1	
23 variable_a: resd 1	23 00000000 <res 00000004>	variable_a: resd 1	00 00 00 00
			00 00 00 00
24 parametro_a: resw 1	24 00000004 <res 00000002>	parametro_a: resw 1	00 00 00 00
25 parametro_b: resw 1	25 00000006 <res 00000002>	parametro_b: resw 1	00 00 00 00
26 array_a: resb 4	26 00000008 <res 00000004>	array_a: resb 4	00
27	27		
28 SECTION .codigo_funciones	28 SECTION .codigo_funciones		
29 _suma:	29	_suma:	
30 push edi	30 00000000 57	push edi	57
31 push esi	31 00000001 56	push esi	56
32 push eax	32 00000002 50	push eax	50
33	33		
34 xor edi, edi	34 00000003 31FF	xor edi, edi	31 ff
35 mov dword edi, [parametro_a]	35 00000005 8B3D[04000000]	mov dword edi, [parametro_a]	8b 3d 04 a0 00 00
36 xor esi, esi	36 0000000B 31F6	xor esi, esi	31 f6
37 mov dword esi, [parametro_b]	37 0000000D 8B35[06000000]	mov dword esi, [parametro_b]	8b 35 06 a0 00 00
38 xor eax, eax	38 00000013 31C0	xor eax, eax	31 c0
39 add eax, edi	39 00000015 01F8	add eax, edi	01 f8
40 add eax, esi	40 00000017 01F0	add eax, esi	01 f0
41 mov dword [resultado], eax	41 00000019 A3[00000000]	mov dword [resultado], eax	a3 00 90 00 00
42	42		
43 pop eax	43 0000001E 58	pop eax	58
44 pop esi	44 0000001F 5E	pop esi	5e
45 pop edi	45 00000020 5F	pop edi	5f
46	46		
47 ret	47 00000021 C3	ret	c3

Plantilla para ejercicios

init16.asm

Inicialización de hardware
Pasaje a MP
Far Jmp start

Rutinas

init32.asm

.reset_vector

jmp inicio

.init

INCBIN «init16.asm»

Movimiento de secciones

jmp start32

.sys_tables

.....

main.asm

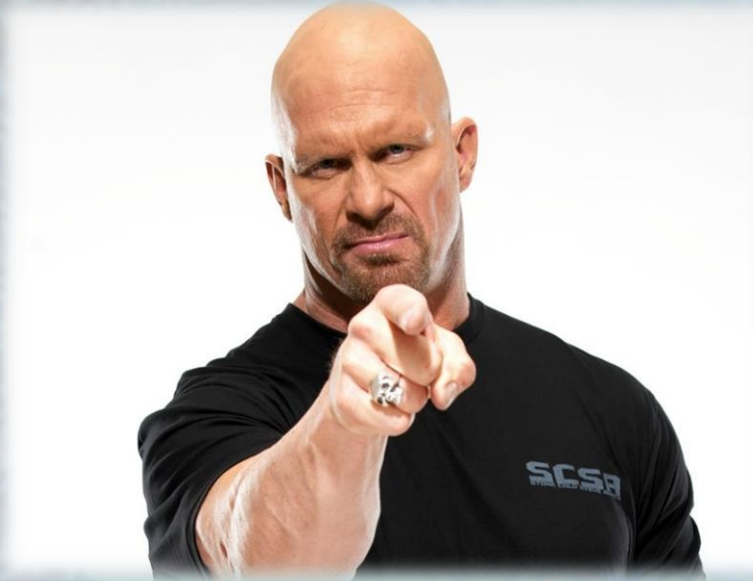
start32:

.....

Ejercicios

Section	LMA	VMA
reset_vector	0xFFFFFFFF0	0xFFFFFFFF0
init	0xFFFF0000	0xFFFF0000
sys_tables	0xFFFF0154	0x00100000
mdata	0xFFFF01FE	0x00120000
bss	0xFFFF0205	0x00130000

Ahora les toca a ustedes



Es hora de empezar con los ejercicios