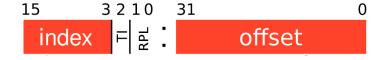
Paginación

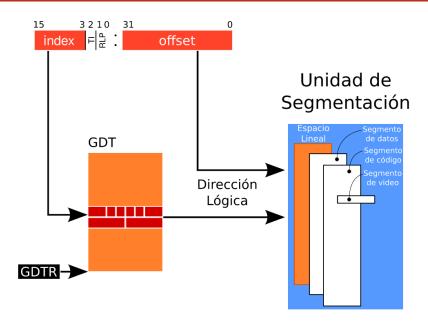
Nadia Heredia

Organización del Computador II, 2do cuat. de 2014

Direcciones



Segmentación



Dentro de la GDT

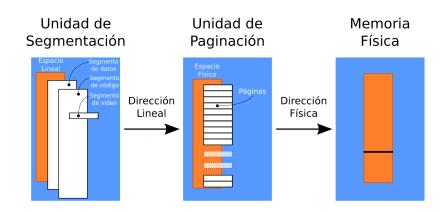
Segment Descriptor

3	31	3	0 :	29	28	2	27	26	2	5	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	_
				В	as	e	3	1:2	24			G	D / B	L	A V L	Se		Lin :16		Р	[[F) -	S		Ty	/pe	!			Ва	ase	23	3:1	õ		4
3	31	3	0 :	29	28	2	27	26	2	5	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
	Base Address 15:0										Segment Limit 15:0									0																

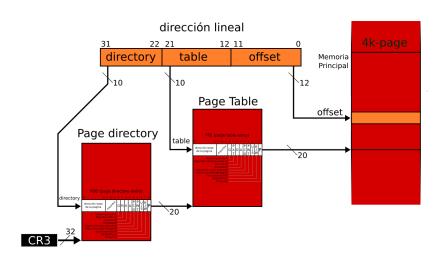
Activar Segmentación

- Crear la GDT.
- Habilitar la A20
- Deshabilitar las interrupciones (cli).
- Cargar el registro GDTR con la dirección base y el límite de la GDT.
- Setear el bit PE del registro CR0.
- Realizar un FAR JUMP a la siguiente instrucción.
- Actualizar la información de los registros DS, ES, FS, GS y SS.
- Mostrar por pantalla la leyenda.

Unidad de Paginación



Direcciones Lineales



Directorio de Páginas

Page directory

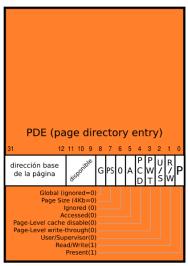
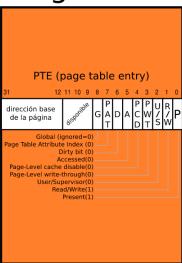
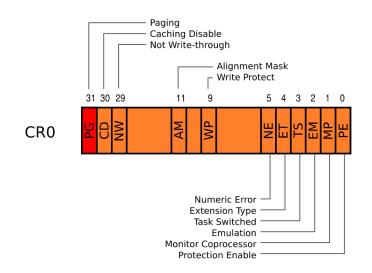


Tabla de Páginas

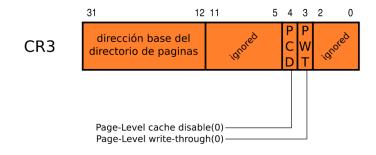
Page Table



Registro de Control CR0



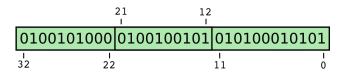
Registro de Control CR3



Ejemplo

Queremos resolver la siguiente dirección lineal 0x4A125515

0x4A125515 = 0100 1010 0001 0010 0101 0101 0001 0101



Separamos

Page Directory Offset	Bits 31 a 22	0001	0010	1000	=	0x128
Page Table Offset	Bits 21 a 12	0001	0010	0101	=	0x125
Page Offset	Bits 11 a 0	0101	0001	0101	=	0x515

En CPU

Leemos CR3

Obtenemos la dirección base del directorio de páginas

En Memoria - Page Directory

Vamos al **Page Directory**, y usando el **Page Directory Offset** buscamos la entrada correspondiente (pde).

$$dir_pde = 0x11000 + 0x128 * 4$$

Leemos la entrada y obtenemos la dirección de la tabla de páginas.

$$pde = 0x23003$$

En Memoria - Page Table

Vamos a la **Page Table**, y usando el **Page Table Offset** buscamos la entrada correspondiente (pte).

$$dir_pte = 0x23000 + 0x125 * 4$$

Leemos la entrada y obtenemos la dirección de la página.

pte =
$$0x2003$$

En Memoria - Página

Vamos a la **Página**, y usando el **Page Offset** buscamos la dirección física correspondiente.

$$dir_fisica = 0x2000 + 0x515$$

¡Terminamos! Ahora tenemos una asociación nueva entre una dirección lineal y una física.

$$\mathtt{0x4A125515} \rightarrow \mathtt{0x2515}$$

Activar paginación

- Armar un directorio de páginas y tablas de páginas.
- Poner en CR3 la dirección base del directorio de páginas.
- Limpiar bits PCD y PWT de CR3.
- Setear el bit PG de CR0.

En código

```
mov eax, page_directory
mov cr3, eax

mov eax, cr0
or eax, 0x80000000 ;habilitamos paginacion
mov cr0, eax
```

¡Cuidado!

Antes de habilitar la paginación debemos armar el directorio de páginas y tener al menos una tabla de páginas.

Ejercicios

Armar el directorio de páginas y completarlo.

Armar las tablas de páginas necesarias para que

- Haya **Identity Mapping** sobre los primeros 4Mb de memoria.
- La dirección virtual 2Mb esté mapeada a la dirección de video (0xB8000).

Solución

```
xor ecx, ecx
mov ebx, ADDR_PAGE_DIR
.pageDirectory:
  cmp ecx, 1024
  je .finPageDirectory
 mov dword [ebx + ecx * 4], 0x0
  inc ecx
  jmp .pageDirectory
.finPageDirectory:
mov dword [ADDR_PAGE_DIR], ADDR_PAGE_TABLE + 0x3
  ;supervisor, read/write, present
```

Solución

```
xor ecx, ecx
mov ebx, ADDR_PAGE_TABLE
xor edx, edx
.pageTable:
  cmp ecx, 1024
  je .finPageTable
 mov [ebx + ecx * 4], edx
  add dword [ebx + ecx * 4], 0x03
  ;supervisor, read/write, present
  add edx, 0x1000
  inc ecx
  jmp .pageTable
.finPageTable:
mov dword [ADDR_PAGE_TABLEO + 512 * 4], 0x000B8003
```

¿Preguntas?