

TGR julio 2013

En un sistema con gestión de memoria virtual por demanda de página con segmentación paginada, las direcciones lógicas se componen de 32 bits con el siguiente reparto: 12 bits para el segmento, 12 para el número de página y 8 para el desplazamiento.

La tabla de descriptores de segmento presenta la siguiente información:

Las tablas de páginas presentan la siguiente información:

Nº Pag .	Bit val .	Marco de página
0	1	3501
1	0	***
2	0	***
3	1	0020
4	1	0137
5	0	***
6	0	***
7	1	0A1F

Tabla base 0081

Nº Pág	bit val.	Marco de página
0	1	014D
1	0	***
2	1	F001

Tabla base 00F2

Nº segmento	Límite	Base
...
00A	07FF	0081
00B	02FF	00F2
...

Explica cuáles de las siguientes direcciones lógicas generan un fallo de página y cuales un error de direccionamiento, para las correctas calcula la dirección física que le corresponde:

00A001A4 00A100B2 00B41F20

SOLUCION

00A001A4 La base de 00A es 0081, la página 001 no está en memoria, **FALLO**

00A100B2 la base de 00A es 0081, el límite es 07FF, 100B2 es superior, **error de direccionamiento**

00B41F20 la base de 00B es 00F2, su límite es 02FF, 41F20 se superior, **error de direccionamiento**