

## 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**