Ejercicios de caché

Ing. Edgardo Gho Ing. Martín Ferreyra

v 20201118

Colocar en MC las instrucciones y los datos que se acceden más frecuentemente.

> Memoria Principal

Memoria Cache

- Colocar en MC las instrucciones y los datos que se acceden más frecuentemente.
- Acceder a MC es mucho más rápido que acceder a MP.

Memoria Principal

Memoria Cache

- Colocar en MC las instrucciones y los datos que se acceden más frecuentemente.
- Acceder a MC es mucho más rápido que acceder a MP.
- Generalmente se acceden a instrucciones de forma repetitiva (loops, funciones). Generalmente se accede a datos de forma repetitiva (variables).

Memoria Cache Memoria Principal

- Colocar en MC las instrucciones y los datos que se acceden más frecuentemente.
- Acceder a MC es mucho más rápido que acceder a MP.
- Generalmente se acceden a instrucciones de forma repetitiva (loops, funciones). Generalmente se accede a datos de forma repetitiva (variables).

Cap (MC) <<< Cap (MP) Tacc(MC) <<< Tacc(MP)

> Memoria Cache

Memoria Principal

- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Línea

Línea

Línea

Línea

MC es un conjunto de líneas

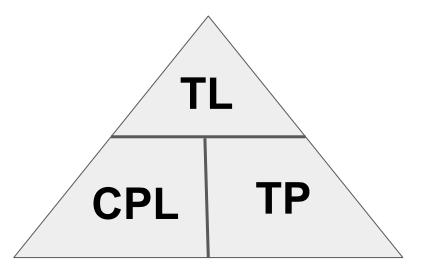
Tamaño de línea [byte] = Tamaño de palabra [byte] *Cantidad de palabras por línea

etiqueta

Р

Cantidad de palabras por línea = Tamaño de línea [byte] / Tamaño de palabra [byte]

Tamaño de palabra [byte] = Tamaño de línea [byte] / Cantidad de palabras por línea



- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

1) Una MC tiene <u>líneas de 2 KB</u>. La <u>palabra</u> de la computadora es de <u>1 byte (8 bits)</u>. Defina **cuántas palabras** puede contener una línea.

- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

 Una MC tiene líneas de 2 KB. La palabra de la computadora es de 1 byte (8 bits). Defina cuántas palabras puede contener una línea. 2K Palabra

- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

- Una MC tiene líneas de 2 KB. La palabra de la computadora es de 1 byte (8 bits). Defina cuántas palabras puede contener una línea. 2K Palabra
- 2) Una MC tiene <u>líneas de 128 bits</u>. La <u>palabra</u> de la computadora es de <u>4 bytes</u>. Defina **cuántas palabras** puede contener una línea.

- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

- Una MC tiene líneas de 2 KB. La palabra de la computadora es de 1 byte (8 bits). Defina cuántas palabras puede contener una línea. 2K Palabra
- 2) Una MC tiene líneas de 128 bits. La palabra de la computadora es de 4 bytes. Defina cuántas palabras puede contener una línea. 4 Palabras

- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

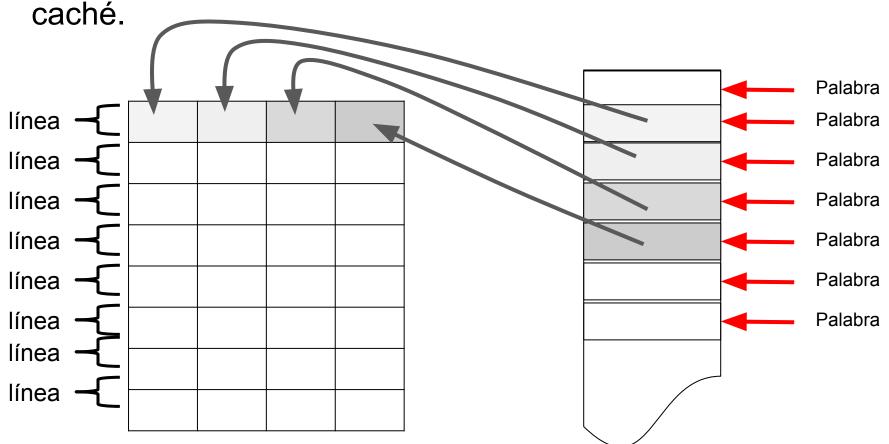
- Una MC tiene líneas de 2 KB. La palabra de la computadora es de 1 byte (8 bits). Defina cuántas palabras puede contener una línea. 2K Palabra
- Una MC tiene líneas de 128 bits. La palabra de la computadora es de 4 bytes. Defina cuántas palabras puede contener una línea. 4 Palabras
- 3) Una MC tiene <u>líneas</u> que contienen <u>1024 palabras</u> de <u>1 byte</u>. Defina el **tamaño de línea**.

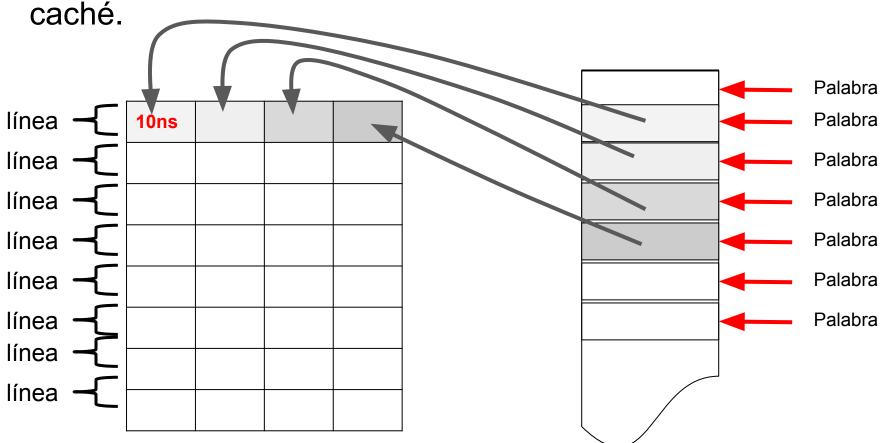
11

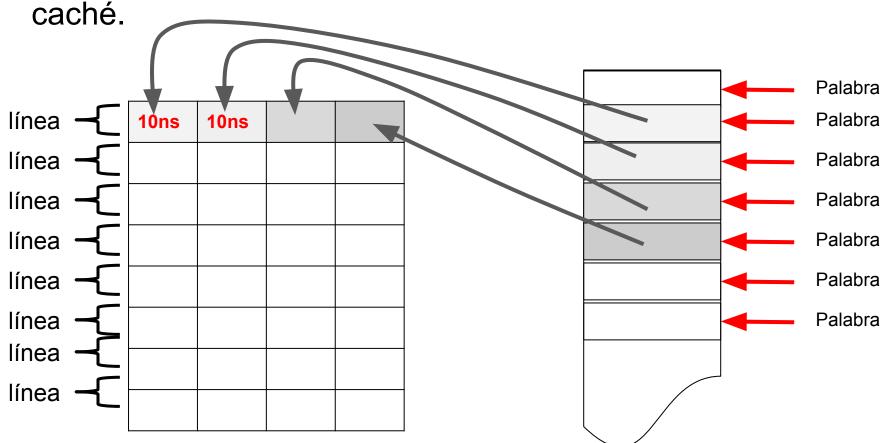
- Bloque de memoria el cual se llena con datos traídos de MP.
- Una línea es un conjunto de palabras con una etiqueta

Ejemplo:

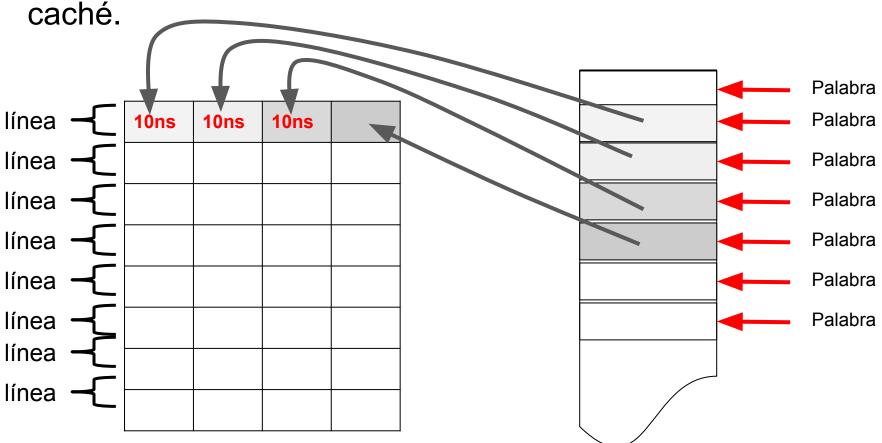
- Una MC tiene líneas de 2 KB. La palabra de la computadora es de 1 byte (8 bits). Defina cuántas palabras puede contener una línea. 2K Palabra
- Una MC tiene líneas de 128 bits. La palabra de la computadora es de 4 bytes. Defina cuántas palabras puede contener una línea. 4 Palabras
- Una MC tiene líneas que contienen 1024 palabras de 1 byte.
 Defina el tamaño de línea. 1 KB



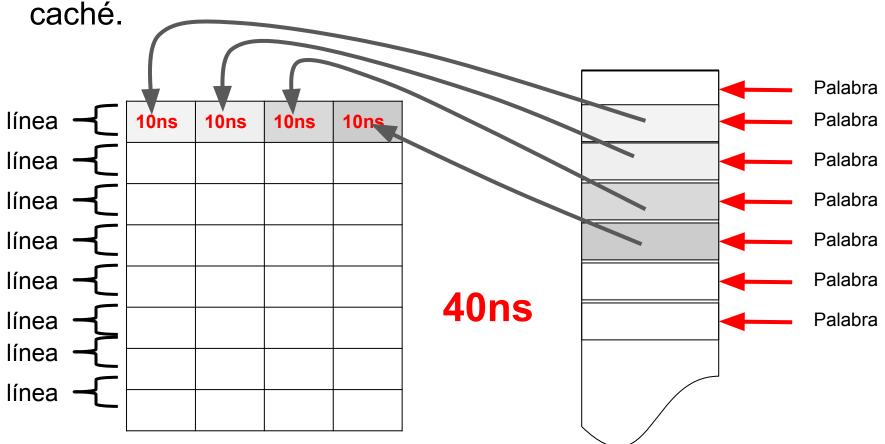




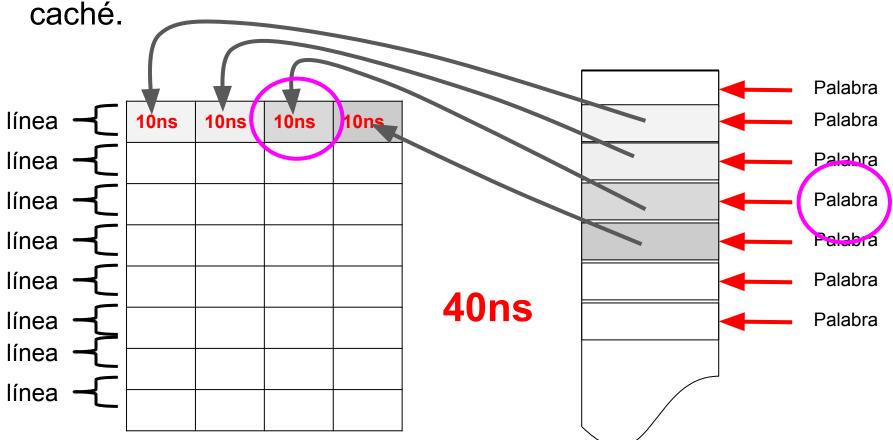
Ej: Una MC tiene 8 líneas. Una línea de cache tiene un conjunto de 4 palabras. Si la MP tiene un tiempo de acceso de 10ns, defina cuánto tiempo lleva llenar una línea de



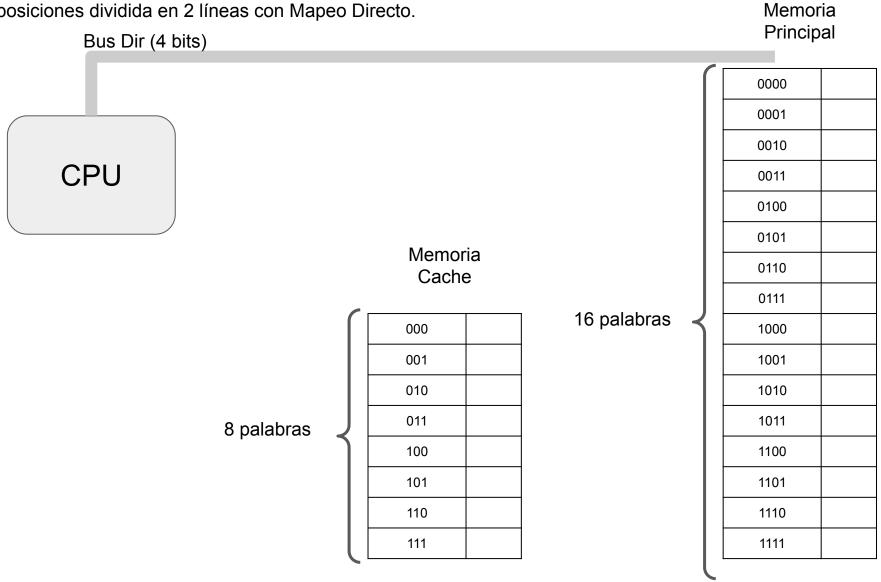
16



Ej: Una MC tiene 8 líneas. Una línea de cache tiene un conjunto de 4 palabras. Si la MP tiene un tiempo de acceso de 10ns, defina cuánto tiempo lleva llenar una línea de

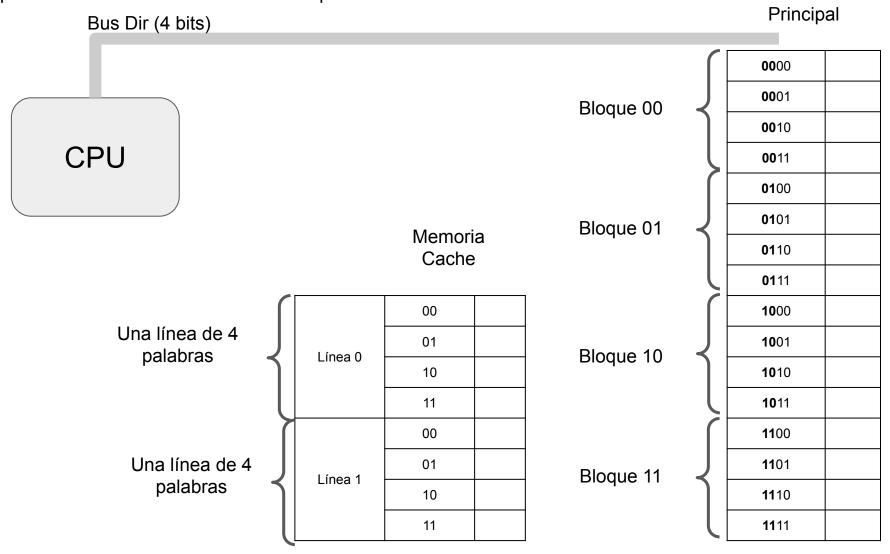


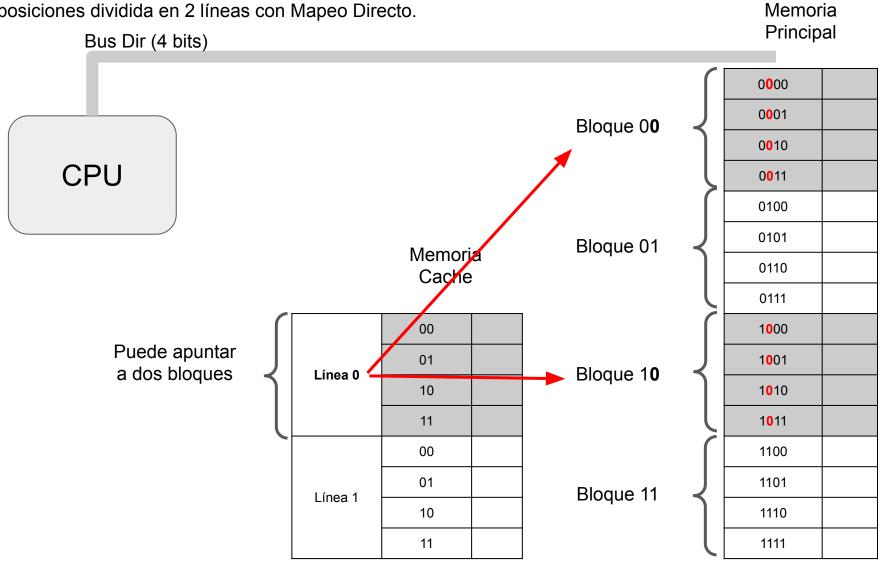
18

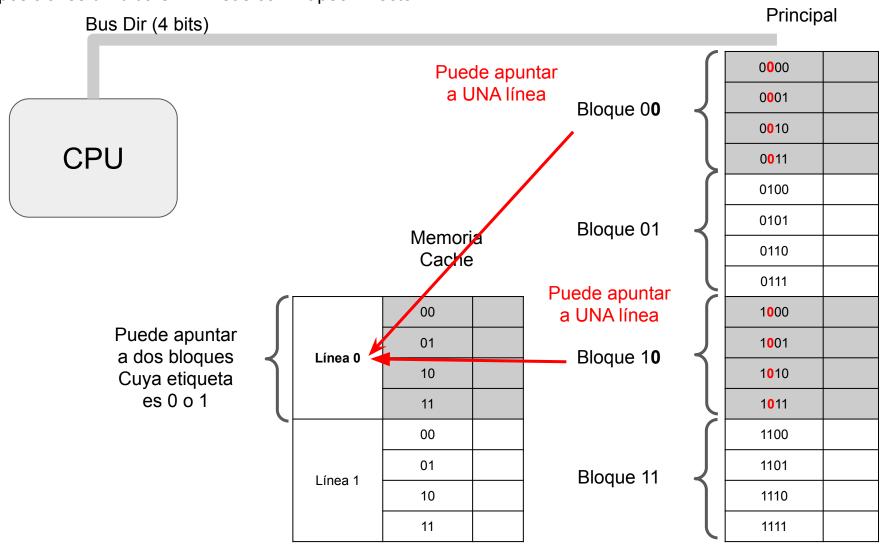


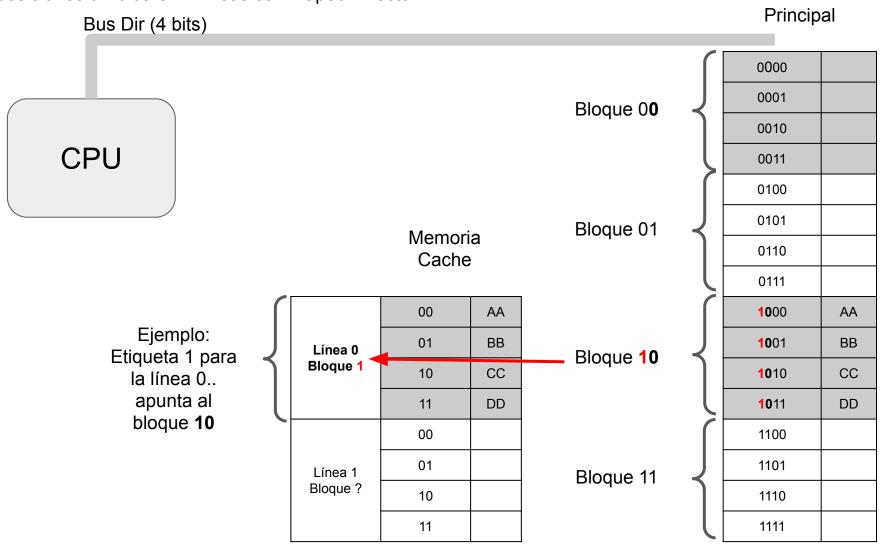
Dada una computadora que tiene 16 posiciones de memoria. Se le agrega una memoria caché de 8 posiciones dividida en 2 líneas con Mapeo Directo. Memoria Principal Bus Dir (4 bits) CPU Memoria Cache Pero la memoria caché funciona en mapeo directo con 16 palabras 2 líneas 8 palabras

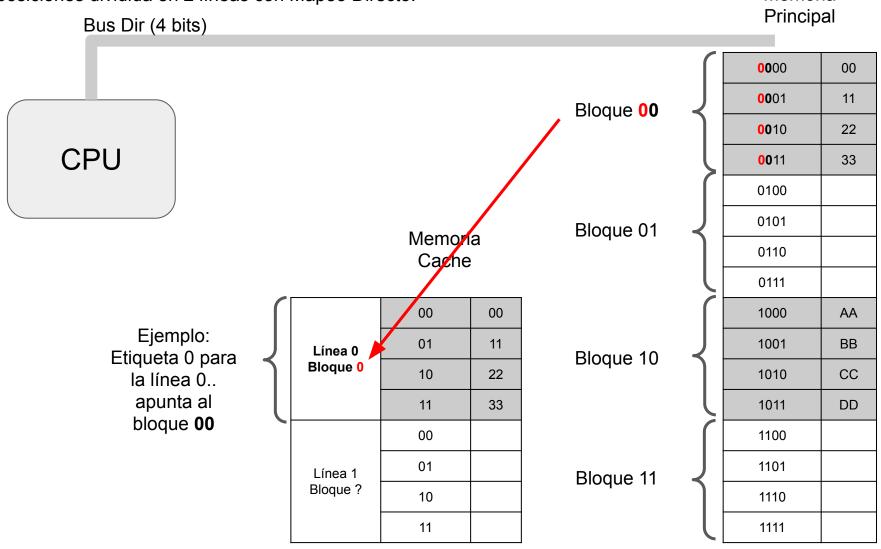
Dada una computadora que tiene 16 posiciones de memoria. Se le agrega una memoria caché de 8 posiciones dividida en 2 líneas con Mapeo Directo. Memoria Principal Bus Dir (4 bits) 0000 0001 0010 **CPU** 0011 0100 0101 Memoria 0110 Cache Pero la memoria caché 0111 funciona en mapeo directo con 16 palabras 2 líneas 00 1000 01 1001 Línea 0 1010 10 11 1011 8 palabras Pero en 2 00 1100 grupos de 4 01 1101 palabras Línea 1 10 1110 1111 11

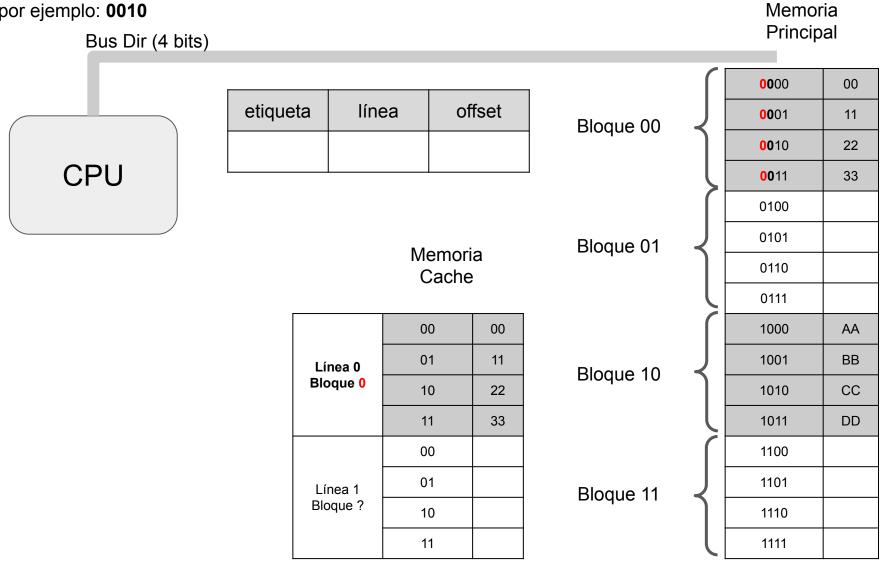


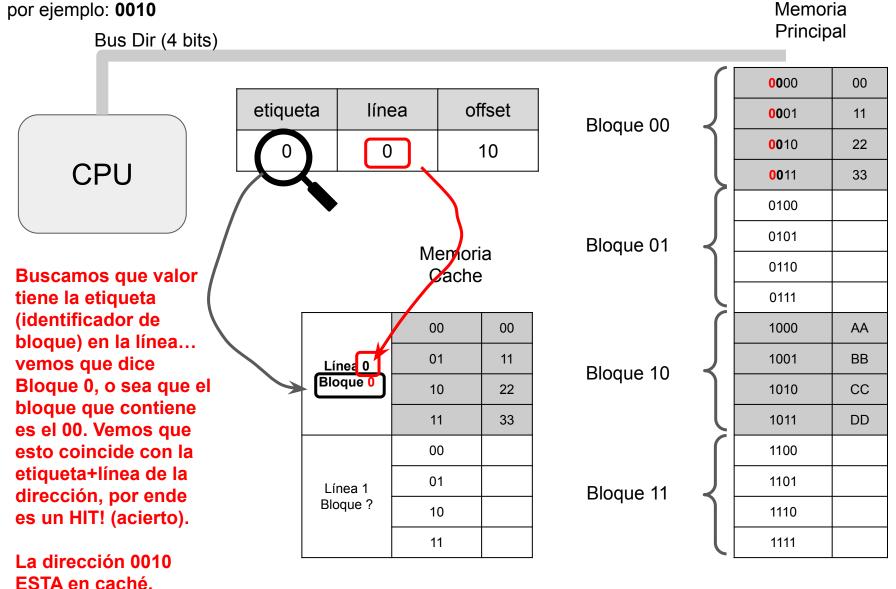


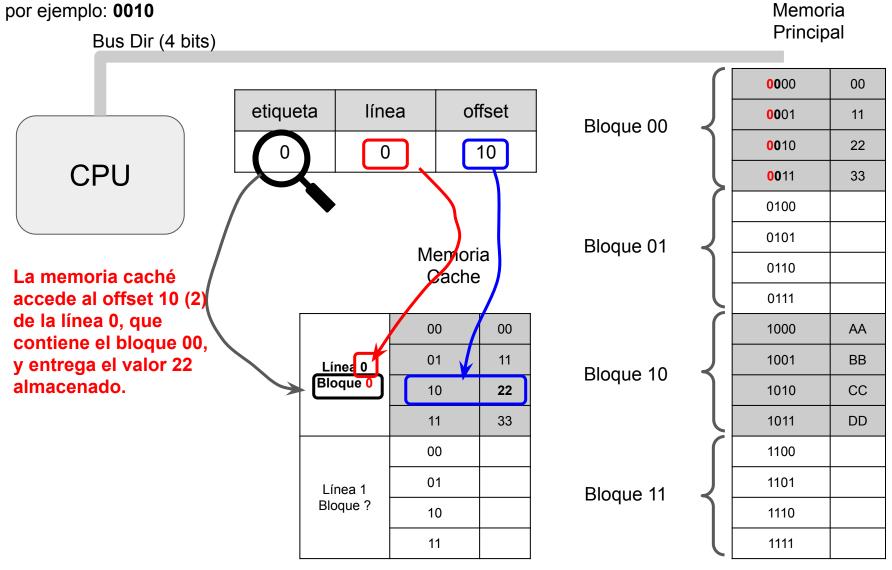


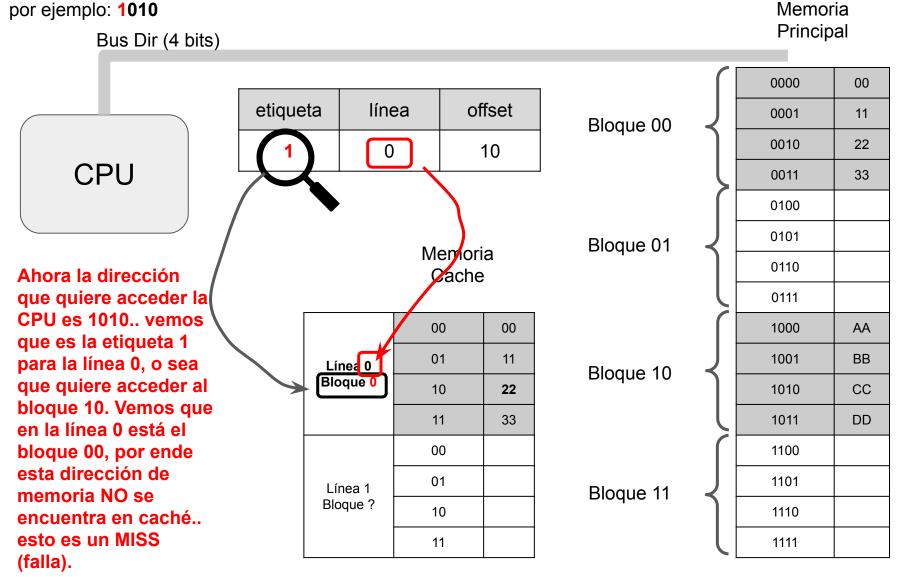




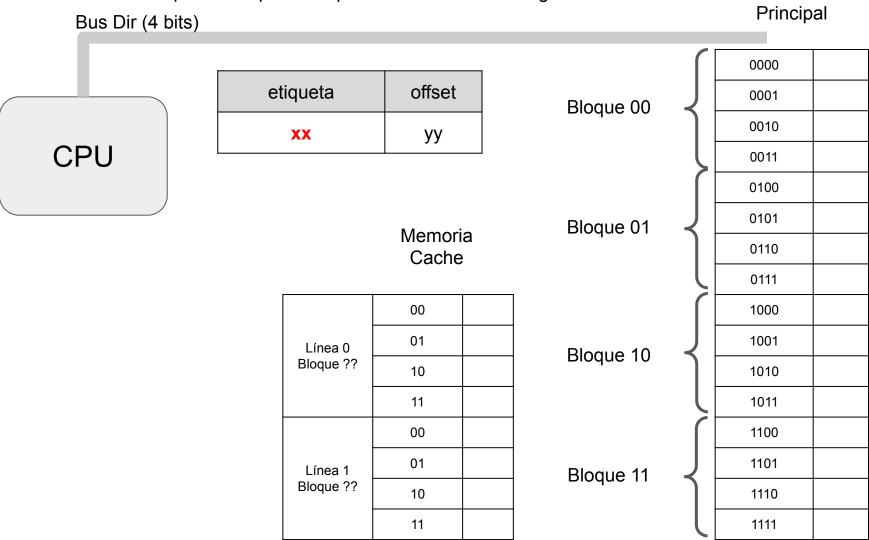




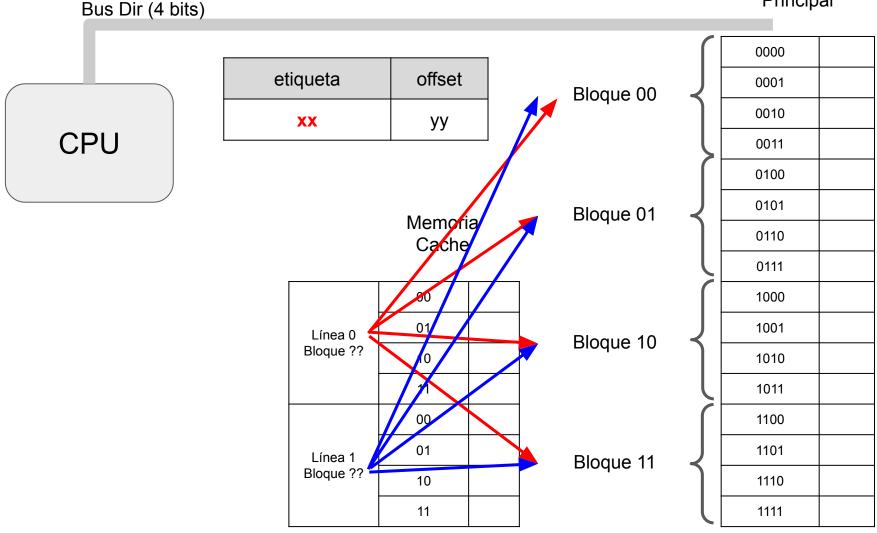


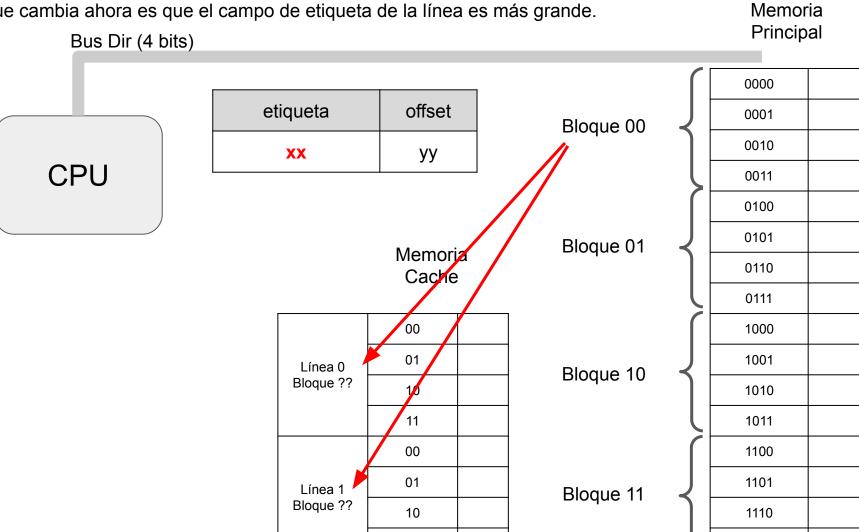


¿Y ahora qué hacemos?

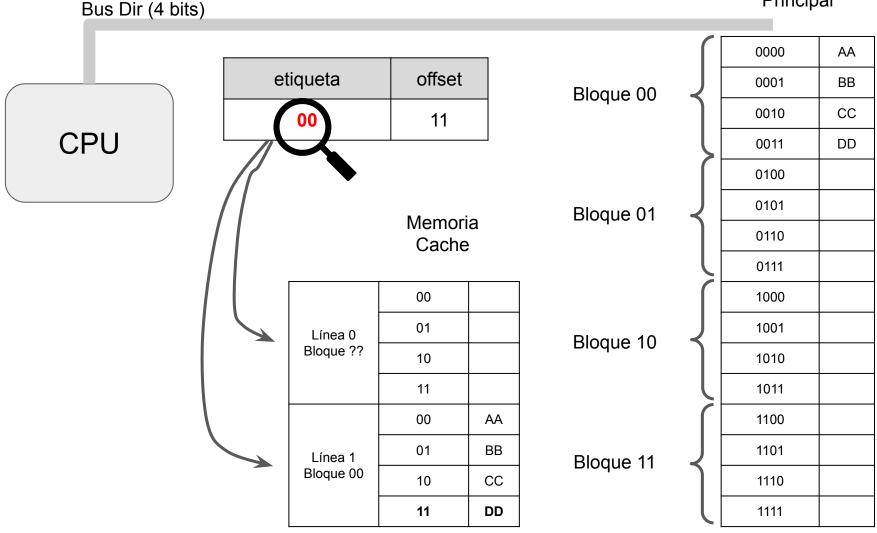


Memoria Principal

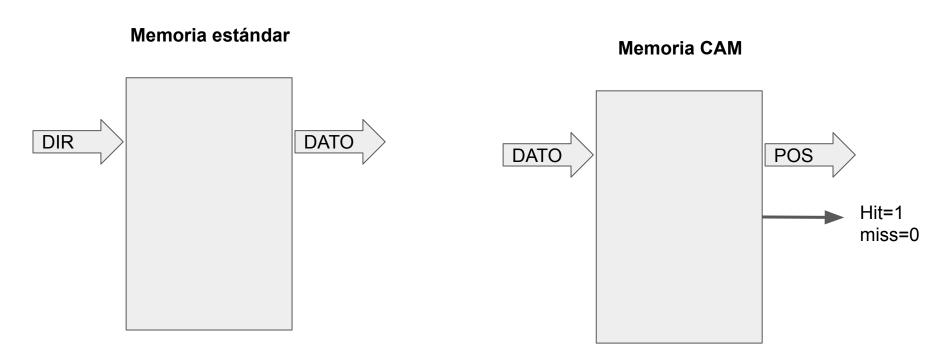




Memoria Principal

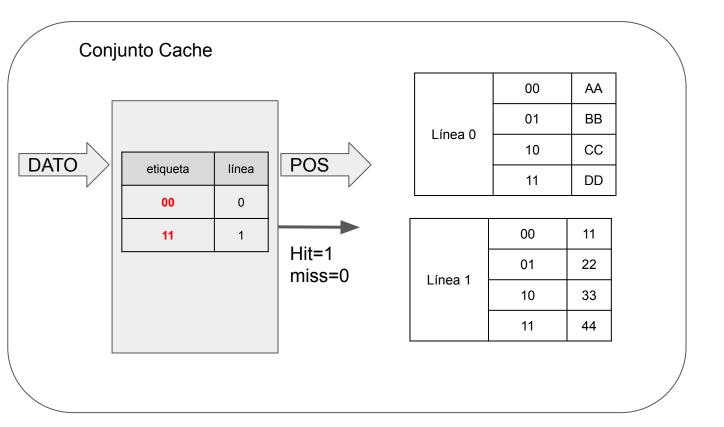


Memoria CAM (accesible por contenido)



Memoria CAM (accesible por contenido)

etiqueta	offset
00	11



0000	AA
0001	ВВ
0010	СС
0011	DD
0100	
0101	
0110	
0111	
1000	
1001	
1010	
1011	
1100	11
1101	22
1110	33
1111	44

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

A- Cantidad de líneas:

B- Cantidad de bloques:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):

D- Indique cuántas comparaciones en paralelo deben realizarse dentro de la memoria caché para saber si la dirección de memoria 7D771B38 se encuentra dentro de la misma

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo **tamaño** es de **32 KB** y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

A- Cantidad de líneas:

$$32KB = 2^{15}$$

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo **tamaño** es de **32 KB** y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

A- Cantidad de líneas:

$$32KB \neq 2^{15}$$

$$512$$
bits / $8 = 64$ bytes = 2^6

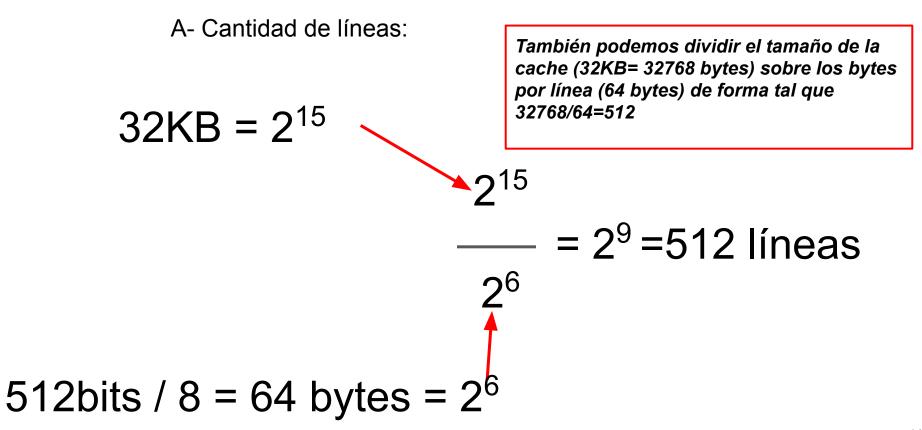
En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo **tamaño** es de **32 KB** y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

A- Cantidad de líneas:

$$32KB = 2^{15}$$

$$\frac{2^{15}}{2^{6}} = 2^{9} = 512 \text{ líneas}$$
 $512 \text{bits } / 8 = 64 \text{ bytes} = 2^{6}$

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo **tamaño** es de **32 KB** y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:



En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo **tamaño** es de **32 KB** y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

A- Cantidad de líneas:

$$32KB = 2^{15}$$

También podemos dividir el tamaño de la cache (32KB= 32768 bytes) sobre los bytes por línea (64 bytes) de forma tal que 32768/64=512

26

Pero calculando las potencias de 2 obtenemos cuantos bits hacen falta para apuntar a la palabra dentro de la línea (6) y cuántos bits hacen falta para identificar la línea (9) dentro de la caché.

 $512bits / 8 = 64 bytes = 2^6$

En una computadora con capacidad de direccionamiento de **4G palabras** de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

B- Cantidad de bloques:

4G Palabras = 2³² Palabras

En una computadora con capacidad de direccionamiento de **4G palabras** de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

B- Cantidad de bloques:

4G Palabras = 2³² Palabras

64 bytes = 2^6 palabras x línea

En una computadora con capacidad de direccionamiento de **4G palabras** de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada **línea** tiene **512 bits**. Indique:

B- Cantidad de bloques:

4G Palabras =
$$2^{32}$$
 Palabras
$$2^{32} = 2^{26}$$
 bloques = 64Mbloques
$$2^{6}$$

64 bytes = 2^6 palabras x línea

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):

4G Palabras = 2³² Palabras

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):

4G Palabras = 2³² Palabras

64 bytes = 2^6 palabras x línea

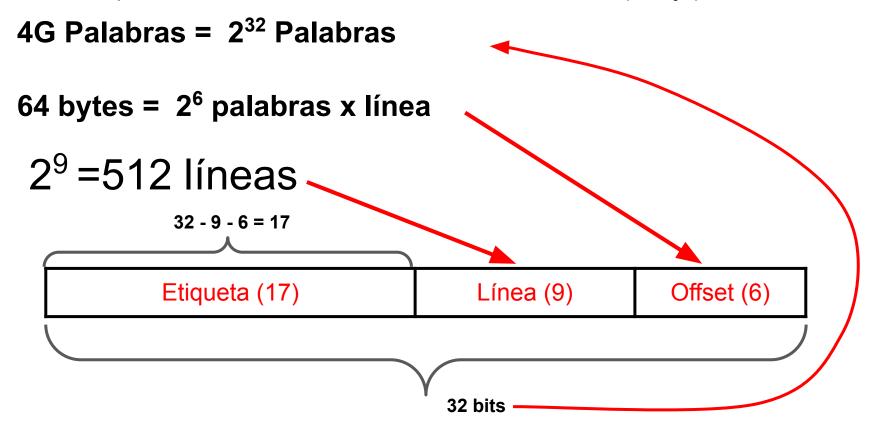
En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):

64 bytes =
$$2^6$$
 palabras x línea

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

C- Cómo quedan divididos los bits del bus de direcciones (dibujo):



50

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

D- Indique cuántas comparaciones en paralelo deben realizarse dentro de la memoria caché para saber si la dirección de memoria 7D771B38 se encuentra dentro de la misma

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

D- Indique cuántas comparaciones en paralelo deben realizarse dentro de la memoria caché para saber si la dirección de memoria 7D771B38 se encuentra dentro de la misma

Mapeo directo ... entonces una sola comparación.

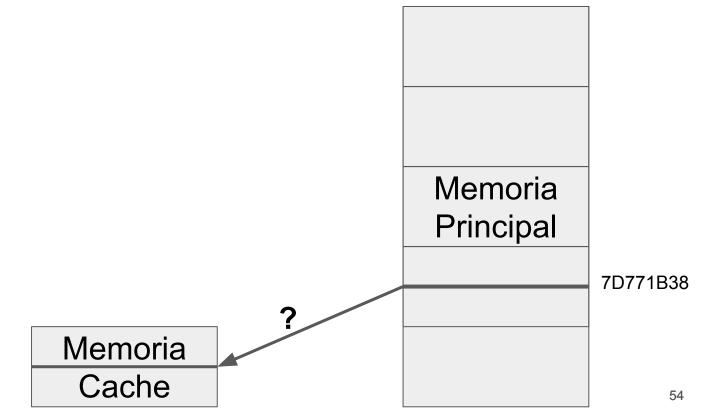
En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

D- Indique cuántas comparaciones en paralelo deben realizarse dentro de la memoria caché para saber si la dirección de memoria 7D771B38 se encuentra dentro de la misma

Mapeo directo ... entonces una sola comparación.

Si fuese mapeo asociativo se debe comparar contra todas las líneas en la MC.. por ende hay 512 líneas deben hacerse 512 comparaciones.

En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:



En una computadora con capacidad de direccionamiento de 4G palabras de un byte, se implementa una memoria caché con mapeo directo cuyo tamaño es de 32 KB y cada línea tiene 512 bits. Indique:

D '- En que linea de cache debería encontrarse la dirección 7D771B38

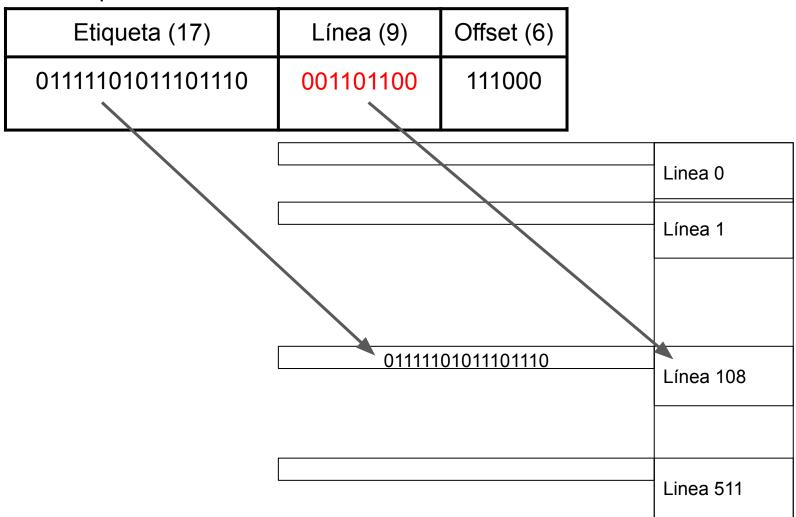
7D771B38 = 0111 1101 0111 0111 0001 1011 0011 1000

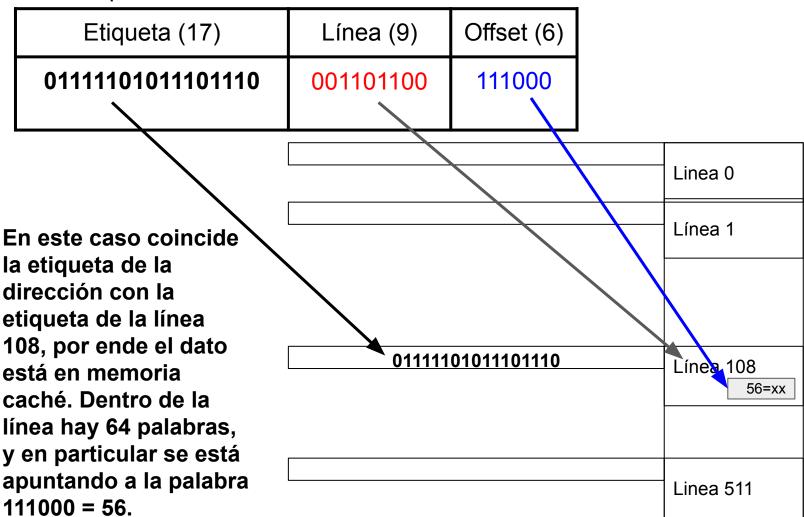
Etiqueta (17)	Línea (9)	Offset (6)
01111101011101110	001101100	111000

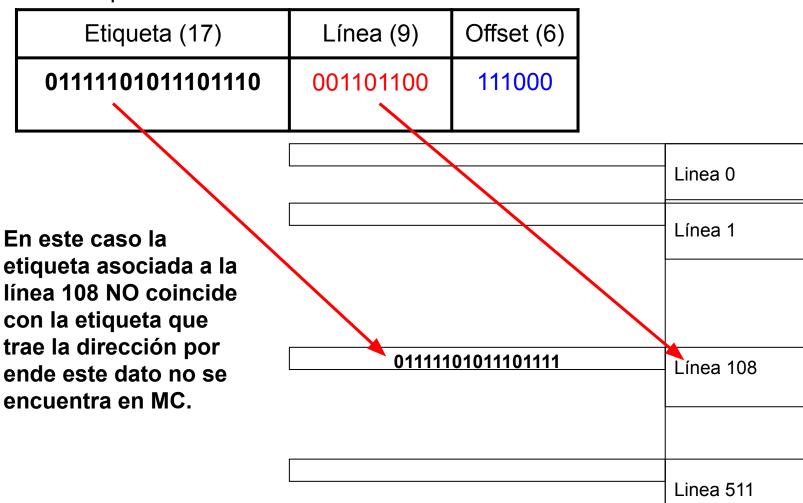
Se encuentra en la línea 108

Etiqueta (17)	Línea (9)	Offset (6)	
01111101011101110	001101100	111000	

Linea 0
Línea 1
Línea 108
Linea 511



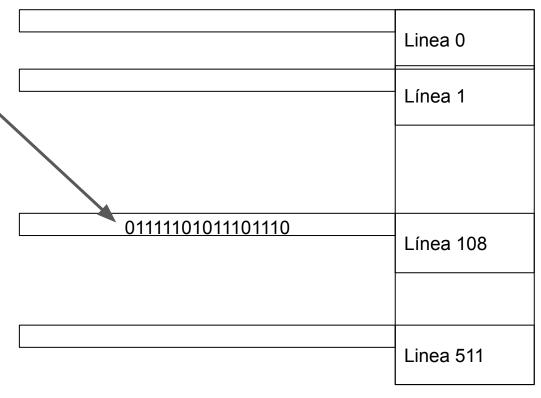




D '- En que linea de cache debería encontrarse la dirección 7D771B38

Etiqueta (17)	Línea (9)	Offset (6)
01111101011101110	001101100	111000

Defina cuántos bloques distintos puede haber en la línea 108.



D '- En que linea de cache debería encontrarse la dirección 7D771B38

I			•
Etiqueta (17)	Línea (9)	Offset (6)	
01111101011101110	001101100	111000	
			Linea 0
Defina cuántos bloques distintos	Línea 1		
puede haber en la línea 108.	01111	0404440440	
47		01011101110	Línea 108
$2^{17} = 128$ Kbloqu			
			Linea 511

 En una computadora la MP es de 1MB con palabras de 1 byte. La MC tiene 1KB con líneas de 16 palabras c/u. Define cuantas lineas tiene la MC.

2) Si el tiempo de acceso a MP es 10ns y el tiempo de acceso a MC es 1ns... Defina cuánto tiempo lleva acceder a un dato que se encuentra efectivamente en MC.

3) Defina cuánto tiempo lleva acceder a un dato si este no se encuentra en MC. (Recuerde que debe completarse la línea cuando se llevan datos de MP a MC)

 En una computadora la MP es de 1MB con palabras de 1 byte. La MC tiene 1KB con líneas de 16 palabras c/u.
 Define cuantas lineas tiene la MC.

Si la MC es de 1KB, las palabras son de 1 byte y cada línea tiene 16 palabras, entonces cada línea ocupa 16 bytes. En 1KB entran 64 bloques (líneas) de 16 bytes cada uno. O sea, 1024 bytes / 16 bytes = 64 Líneas.

Si el tiempo de acceso a MP es 10ns y el tiempo de acceso a MC es 1ns... Defina cuánto tiempo lleva acceder a un dato *que se encuentra efectivamente en MC*.

Si el dato se encuentra efectivamente en MC, entonces se accede directamente. El tiempo de acceso es igual al tiempo de acceso de MC, en este caso 1ns.

Defina cuánto tiempo lleva acceder a un dato si este <u>no se</u> <u>encuentra en MC</u>. (Recuerde que debe completarse la línea cuando se llevan datos de MP a MC)

Si el dato NO se encuentra en MC, la forma de saberlo es preguntando a la MC si tiene el dato. Esto lleva un tiempo, que es igual al tiempo de acceso a MC. Luego debemos cargar la línea de cache con el dato. Dado que hay 16 palabras por líneas tenemos que acceder a MP 16 veces. Por ende el tiempo total de acceso es 1ns+16*10 ns = 161 ns

Tiempos medios

Supongamos que siempre que accedemos a un dato este se encuentra en MC. Si hacemos 100 accesos, el tiempo promedio sería la suma de los tiempos dividido la cantidad de accesos... o sea (1+1+1+1.....+1) / 100 = 1ns

Tiempos medios

Supongamos que siempre que accedemos a un dato este se encuentra en MC. Si hacemos 100 accesos, el tiempo promedio sería la suma de los tiempos dividido la cantidad de accesos... o sea (1+1+1+1.....+1) / 100 = 1ns

Si en los <u>100 accesos uno</u> de ellos <u>no estuviese en MC</u>, hay que buscarlo en MP. Esto quiere decir que ese acceso va a tardar <u>161 ns</u>. Por ende el acceso promedio sería:

$$(1+1+1+1)/100 = (99+161)/100 = 2,6$$
ns

Tiempos medios

Supongamos que siempre que accedemos a un dato este se encuentra en MC. Si hacemos 100 accesos, el tiempo promedio sería la suma de los tiempos dividido la cantidad de accesos... o sea (1+1+1+1.....+1) / 100 = 1ns

Si en los 100 accesos uno de ellos no estuviese en MC, hay que buscarlo en MP. Esto quiere decir que ese acceso va a tardar 161 ns. Por ende el acceso promedio sería:

$$(1+1+1+1+1....+161)/100 = (99+161)/100 = 2,6$$
ns

Si en los 100 accesos dos de ellos no estuviesen en MC...

$$(98+161+161)/100 = 420/100 = 4,2ns$$

Promedio ponderado

$$T_{Acceso\ Medio} = PA*T_{AMC}+PF*(T_{AMC}+CPL*T_{AMP})$$

PA Es el porcentaje de aciertos

T_{AMC} Es el tiempo de acceso a la memoria caché

PF Es el porcentaje de fallas

CPL Es la cantidad de palabras en la línea

T_{AMP} Es el tiempo de acceso a memoria principal

Palabras / línea	TaccMC	TaccMP	Hit Rate	Tiempo Medio
8	1ns	10ns	99%	
8	1ns	10ns	90%	
16	1ns	10ns	99%	
16	1ns	10ns	90%	
64	1ns	10ns	99%	
64	1ns	10ns	90%	
128	1ns	10ns	99%	

Palabras / línea	TaccMC	TaccMP	Hit Rate	Tiempo Medio
8	1ns	10ns	99%	1,8ns
8	1ns	10ns	90%	9ns
16	1ns	10ns	99%	2,6ns
16	1ns	10ns	90%	17ns
64	1ns	10ns	99%	7,4ns
64	1ns	10ns	90%	65ns
128	1ns	10ns	99%	13,8ns

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

a- Indique el formato de etiqueta.

b- Si el tiempo de acceso de la memoria principal es 10 nanosegundos, el de la memoria caché es 1 nanosegundo y la tasa de aciertos es del 99,9%, indique el tiempo medio de acceso.

c- Si la cantidad de líneas se reduce a la mitad y se mantienen todos los otros valores, justifique si es más conveniente utilizar este nuevo esquema.

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

a- Indique el formato de etiqueta.

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

a- Indique el formato de etiqueta.

2 G Palabras =
$$2^{31}$$
 = 31 bits direccionamiento
1 MB = 2^{20} = 20 bits direccionamiento
4096 líneas = 2^{12} líneas

$$2^{20}$$
 = $2^8 = 256$ bytes por línea 2^{12}

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

a- Indique el formato de etiqueta.

2 G Palabras =
$$2^{31}$$
 = 31 bits direccionamiento
1 MB = 2^{20} = 20 bits direccionamiento
4096 líneas = 2^{12} líneas

$$2^{20}$$
 = $2^8 = 256$ bytes por línea 2^{12}

Etiqueta (11)	Línea (12)	Offset (8)

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

b- Si el tiempo de acceso de la memoria principal es 10 nanosegundos, el de la memoria caché es 1 nanosegundo y la tasa de aciertos es del 99,9%, indique el tiempo medio de acceso.

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

b- Si el tiempo de acceso de la memoria principal es 10 nanosegundos, el de la memoria caché es 1 nanosegundo y la tasa de aciertos es del 99,9%, indique el tiempo medio de acceso.

$$T_{am} = (99,9/100)$$
. 1ns + ($(100-99,9) / 100$) . (1ns+ 256 palabras * 10ns) = 3,56ns

$$T_{am} = 0.999 * 1ns + 0.001 * 2561ns = 3.56ns$$

$$T_{am} = 0.999$$
ns + 2.561ns = 3.56ns

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

c- Si la cantidad de líneas se reduce a la mitad y se mantienen todos los otros valores, justifique si es más conveniente utilizar este nuevo esquema.

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

c- Si la cantidad de líneas se reduce a la mitad y se mantienen todos los otros valores, justifique si es más conveniente utilizar este nuevo esquema.

A priori no conviene, ya que si son 4096 líneas y se reducen a la mitad (2048) cada línea ocupa el doble de espacio, o sea 512 bytes, por ende va a aumentar el tiempo de acceso medio.

Dada una computadora con 2G palabras de 8 bits en memoria principal, se le agrega una memoria caché de 1MB mapeada de forma directa. La memoria caché está dividida en 4096 líneas.

c- Si la cantidad de líneas se reduce a la mitad y se mantienen todos los otros valores, justifique si es más conveniente utilizar este nuevo esquema.

A priori no conviene, ya que si son 4096 líneas y se reducen a la mitad (2048) cada línea ocupa el doble de espacio, o sea 512 bytes, por ende va a aumentar el tiempo de acceso medio.

 $T_{am} = (99,9/100)$. 1ns + ((100-99,9) / 100). (1ns+ 512 palabras * 10ns) = 6,12ns

En un sistema que incluye una memoria principal de 8192 Mega palabras, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de 4 Mega palabras, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con Asignación Directa. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. *Determinar y completar:*

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché:

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal.:

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché:

El Tiempo Medio de Acceso al sistema de memoria:

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla:

En un sistema que incluye una memoria principal de 8192 Mega palabras, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de 4 Mega palabras, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con Asignación Directa. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. Determinar y completar:

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché:

4 palabras

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal.:

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché:

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla:

En un sistema que incluye una memoria principal de <u>8192 Mega palabras</u>, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de Mega palabras, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con Asignación Directa. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. *Determinar y completar:*

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché:

4 palabras

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal.: 2G Bloques

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché:

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla:

En un sistema que incluye una memoria principal de 8192 Mega palabras, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de <u>4 Mega palabras</u>, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con Asignación Directa. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. *Determinar y completar:*

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché:

4 palabras

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal. 2G Bloques

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché: 4M palabras / 4 por línea = 1M líneas

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla:

En un sistema que incluye una memoria principal de 8192 Mega palabras, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de 4 Mega palabras, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con **Asignación Directa**. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. *Determinar y completar:*

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché: 4 palabras

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal.: 2G Bloques

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché: 4M palabras / 4 por línea = 1M líneas

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla: NULL

En un sistema que incluye una memoria principal de 8192 Mega palabras, el tiempo de acceso a la misma (para leer o escribir) es de 10 nseg. Con el objeto de mejorar la eficiencia del sistema se incorpora una Memoria Caché de 4 Mega palabras, con tiempo de acceso de 2 nseg. Cada línea es de 128 bits. líneas con Asignación Directa. El sistema ofrece una tasa de aciertos del 99 %. El tamaño de palabra es de 32 bits. *Determinar y completar:*

La Cantidad de Palabras en cada línea a Memoria Caché: 4 palabras

La Cantidad de Bloques en que queda dividida la Memoria Principal.: 2G Bloques

La Cantidad de Líneas de la Memoria Caché: 4M palabras / 4 por línea = 1M líneas

El Método más apropiado para el reemplazo en caso de falla: NULL