# Laboratorio Sesión 05: Repaso de memoria cache

### Objetivo

El objetivo de esta sesión es recordar conceptos de memoria cache vistos en EC. Para hacerlo programaréis un simulador de cache básico que simule dos caches de lectura.

#### Características de la memoria cache

En esta sesión programaremos una memoria cache con las siguientes caractarísticas:

- Las direcciones son de 32 bits (para simplificar asumiremos que todos los accesos son a bytes)
- La cache es de sólo lectura (asumiremos que todos los accesos son lecturas)
- La cache será de mapeo directo o 2 asociativa con reemplazo LRU
- Tamaño de la cache: 4 Kbytes
- Tamaño de la línea de cache: 32 bytes

#### Toma de contacto con el entorno simulador

El simulador se compone de 3 ficheros: CacheSim.o, CacheSim.h y MiSimulador.c El programa principal y algunos componentes del simulador ya están programados y se encuentran en el fichero CacheSim.o. Este fichero se encarga de generar las secuencias de test, de imprimir los resultados de la simulación por pantalla con un formato agradable y de comprobar el correcto funcionamiento de vuestro simulador. Antes de que empecéis a programar el simulador, es interesante hacer algunas pruebas con este entorno. Para comenzar, compilad el simulador (MiSimulador.c no funciona correctamente, pero compila).

```
$> gcc -m32 CacheSim.o MiSimulador.c tiempo.c -o sim
```

El programa tiene 3 tests:

- Test 0: Genera la secuencia de 20 referencias de la tabla del trabajo previo
- Test 1: Genera accesos secuenciales a un vector de enteros (1000 referencias)
- Test 2: Genera los accesos de un producto de matrices de 25x25 (62500 referencias)

Para pasar cualquiera de los tests, sólo es necesario poner el nº de test como parámetro del simulador. Por ejemplo, para pasar el test 0 escribiríamos:

```
$> sim 0
Test 0 FAIL :-(
$>
```

Evidentemente el test ha fallado, ya que aun no hemos programado el simulador. En caso de que el simulador falle, nos interesará ver qué está pasando. Para ello podemos utilizar la opción v (de verbose) en el simulador (la v debe aparecer como primer parámetro):

```
$> sim v  
eca130 -> 1 MP:400136d0 1 MC:bffff3e0 TAG:78e530f byte:804822c MISS -> 804816c  
eca131 -> 1 MP:400136d0 1 MC:bffff3e0 TAG:78e530f byte:804822c MISS -> 804816c  
ec2172 -> 1 MP:400136d0 1 MC:bffff3e0 TAG:78e530f byte:804822c MISS -> 804816c  
...

Test 0 FAIL :-(
```

Esta opción nos dará una salida parecida a la anterior. Como podéis ver las columnas corresponden básicamente a la tabla del ejercicio previo. De esta forma, comparando la salida y la tabla podemos ver dónde está el problema. Dado que en los tests 1 y 2 el número de referencias es muy alto, os recomendamos que no los probéis hasta que os funcione perfectamente el test 0. Con la opción v, los tests 1 y 2 se paran tan pronto aparece el primer error para ayudar a su identificación.

## Programación del módulo MiSimulador.c

Para programar vuestro simulador de cache tenéis que programar 3 secciones del fichero MiSimulador.c:

- 1. Estructuras globales En esta sección tenéis que declarar las estructuras de datos globales necesarias para mantener el estado de la cache. Es necesario que sean globales, ya que la parte principal del simulador es la rutina reference que se ejecuta una vez por referencia y, como ya sabéis, su estado desaparece una vez se ejecuta.
- 2. Inicialización de la cache La rutina init\_cache se llama antes de pasar cada test para inicializar las estructuras de datos globales necesarias. El objetivo es dejar la cache en un estado inicial correcto (cache vacía).
- 3. Simulación de referencias La simulación de las referencias tenéis que hacerla en la rutina reference. Esta rutina se llama una vez por cada referencia a simular. Sólo es necesario que generéis el valor correcto de las 7 variables locales que ya tenéis declaradas al inicio de la subrutina y que se corresponden básicamente a las columnas de la tabla del trabajo previo (excepto el booleano replacement, que no era necesario en el trabajo previo).

En otras palabras, lo que tenéis que hacer es implementar el algoritmo que, de forma intuitiva, habéis hecho servir manualmente para rellenar la tabla del estudio previo.

Después de vuestro código, la rutina acaba con una llamada a la rutina test\_and\_print (o test\_and\_print2 si es la cache 2 asociativa) para comprobar si los valores de las variables son correctos e imprimirlos por pantalla en caso de tener la opción v activada.

### Estudio Previo

- 1. Rellenad la tabla de la hoja de respuestas indicando para cada referencia de la secuencia de referencias la información siguiente (en hexadecimal) para el caso de la cache directa:
  - el byte de la línea a que se accede (byte)
  - el bloque de memoria (bloque M)
  - la línea de memoria cache donde se mapeará la referencia (línea MC)
  - la etiqueta (TAG) que se guardará de esta referencia
  - si el acceso es HIT o MISS,

- y en caso de que se reemplace una línea válida, el TAG de la línea reemplazada (TAG out)
- 2. Rellenad la tabla de la hoja de respuestas indicando para cada referencia de la secuencia de referencias la información siguiente (en hexadecimal) para el caso de la cache 2 asociativa con reemplazo LRU:
  - el byte de la línea a que se accede (byte)
  - el bloque de memoria (bloque M)
  - el conjunto de memoria cache donde se mapeará la referencia (conj MC)
  - la vía de memoria cache donde se mapeará la referencia (VIA)
  - la etiqueta (TAG) que se guardará de esta referencia
  - si el acceso es HIT o MISS,
  - y en caso de que se reemplace una línea válida, el TAG de la línea reemplazada (TAG out)

Suponed que el primer acceso en fallo a un determinado conjunto de cache siempre se 32 bytes linea cache / 4 bytes (int) = 8 variables int guarda en la via 0.

3. Dado el siguiente código en C:

```
Cache Directa 1F 31A -> 1280F 39680A
                                 Cache Asociativa 15 31A -> 1280F 39680A
int vector[1024*10];
for (i=0; i<10240; i++)
                                     Da Jallo el primer byte de la primera posición
   total=vector[i]+i;
                                     del vector que se coloca en la Irnea/conjunto del Mc
```

Calculad cuantos aciertos y fallos en la cache directa obtendremos al ejecutarlo suponiendo que las variables i y total se almacenan en registros y que la dirección de inicio de la variable vector es 0x10f92160.

4. Repetid el cálculo suponiendo que la cache es 2 asociativa con reemplazo LRU.

```
5. Dado el siguiente código en C:
                                       Cache Director 1F 3A + 1F 3A -> 2F*10000=20000F

Cache Asaciativa 2F 62A -> 2F*1250 = 2500 F 62A *

Los 2 bloques -> 10000/8
   int vector[1024*10];
   int vector2[1024*10];
   for (i=0; i<10000; i++)
        total=vector[i]+vector2[i]+i;
```

Calculad cuantos aciertos y fallos en la cache directa obtendremos al ejecutarlo suponiendo que las variables i y total se almacenan en registros y que la dirección de inicio de la variable vector es 0x10f92160.

6. Repetid el cálculo suponiendo que la cache es 2 asociativa con reemplazo LRU.

## Trabajo a realizar durante la Práctica

- 1. Programad una primera versión del simulador de cache directa en el fichero MiSimulador.c. Cuando funcione entregad en el Racó de la asignatura el fichero MiSimulador.c.
- 2. Programad un simulador de la cache 2 asociativa con reemplazo LRU en el fichero MiSimulador2.c y probadlo con el programa almacenado en el fichero CacheSim2.o. Suponed que el primer acceso en fallo a un determinado bloque de cache siempre se guarda en la via 0. Cuando funcione entregad en el Racó de la asignatura el fichero MiSimulador2.c.
- 3. Medid (usando la opción test 2) cuántas instrucciones ejecuta todo el programa en la primera versión que habéis programado.

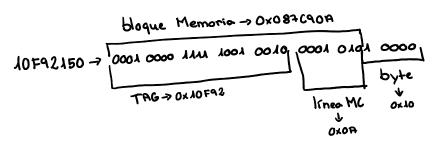
- 4. Medid (usando la opción test 2) cuántas instrucciones ejecuta todo el programa en la segunda versión que habéis programado.
- 5. Calculad el número de aciertos y fallos de cache que se obtienen en el test $\,2$  con la cache directa.
- 6. Calculad el número de aciertos y fallos de cache que se obtienen en el test 2 con la cache 2 asociativa.

Nombre:	Grupo:
Nombre:	

## Hoja de respuesta al Estudio Previo

1. Rellenad la siguiente tabla (en hexadecimal):

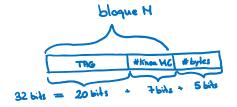
@	byte	bloque M	línea MC	TAG	HIT/MISS	TAG out
10f92150	10	087C90A	OA	10F92	MISS	
10f92151	11	087690 A	OA	10F92	HIT	
10f8a192	12	0876506	00	JOF8A	MISS	
10f92153	13	087C90A	OA	10F92	HIT	
10f8b195	15	0870580	00	MF8B	MISS	JOF8A
10f8b195	15	0870580	00	<b>MF8B</b>	HIT	
_10f93156	16	087C98 A	O'A	10F93	MISS	10F92
10f92157	17	087C90A	OA	JOF92	MISS	J0F93
_10f8a198	18	087C50C	06	JOF8A	MISS	JOF88
10f93159	19	OSTCASA	AO	MF93	MISS	109 F2
12f92250	10	0976912	12	12F92	MISS	
10f92151	11	AOPSESO	OR	10 F92	MISS	10F93
10f8a192	12	0876506	٥٥	A870k	HIT	
12f92253	13	0976912	12	12.F92	HIT	
10f8b195	15	0840680	00	10F8B	MISS	1078A
10f8b195	15	0870580	00	JOF8B	HIT	
10f93156	16	087C98A	Oħ	10F93	MISS	10=92
12f92257	17	097c9N	12,	12F92	TIH	
10f8a298	18	0876514	14	JOF8A	MISS	
10f93159	19	087c98 A	AO	10F93	HIT	



Tamaño cache = 4kbytes = 4096 bytes

4096/32 = 128 Irneas MC -> log2 (128) = 7 bits para identificar la Irnea de la MC que queremos consultar

32 bytes por línea => #bytes -> log2 (32) = 5 bits para identificar el byte deseado



2. Rellenad la siguiente tabla (en hexadecimal):

@	byte	bloque M	conj MC	VIA	TAG	HIT/MISS	TAG out
10f92150	70	40P2480	OA	0	021F24	MISS	
10f92151	11	087690 A	AO	0	02AF24	HIT	
10f8a192	12	0876506	oc	0	02.1FA4	MISS	
10f92153	13	087590 A	OA	0	021F24	HIT	
10f8b195	15	0870580	OC	1	02.1 F.16	MISS	
10f8b195	15	0870580	OC	1	OLIFIG	TIH	
10f93156	16	087C98 A	OR	J	021F26	MISS	
10f92157	17	087C90A	OR	0	021F24	HIT	
10f8a198	18	087C50C	oc	0	021 F14	TIH	
10f93159	19	087C98A	OA	4	021 F26	TIH	
12f92250	10	0976912	12	0	025F24	MISS	
10f92151	11	AOPSESO	OA	٥	021F24	HIT	
10f8a192	12	0876506	oc	0	021F14	TIH	
12f92253	13	0976912	12	٥	025F24	HIT	
10f8b195	15	0870680	oc	0	02AF16	TIH	
10f8b195	15	0870580	oc	0	021F16	HIT	
10f93156	16	087c98A	OR	0	021F26	TIH	
12f92257	<b>1</b> 7	097c9N	<b>J2</b>	J	025F24	HIT	
10f8a298	18	0870514	14	0	021F14	MISS	
10f93159	19	087C98A	OR	0	OZAF26	HIT	

3. Para el primer código C, la cache directa obtiene:

Aciertos: | 39 680

1280 Fallos:

Patrón 31A

4. Para el primer código C, la cache 2 asociativa con reemplazo LRU obtiene:

39 680 Aciertos:

Fallos: 1280 JF AKE

5. Para el segundo código C, la cache directa obtiene:

Aciertos: 60 000 Fallos: 20000

48 A 16 F

6. Para el segundo código C, la cache 2 asociativa con reemplazo LRU obtiene:

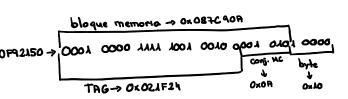
Aciertos: 77 500 Fallos: 2500

62 A 2F

4096/32/2 = 64 conjuntos HC 2-asociativa

bloque memoria 21 bits

log2 (64) = 6 bits bara identificar el conjunto
log2 (32) = 5 bits para identificar el byte dentro de
la línea



Nombre:	Grupo:
Nombre:	
Hoja de respuestas de la práctica	
1. La primera versión (cache directa) funciona correcta	amente (S/N): <b>S</b>
2. La segunda versión (cache 2 asociativa) funciona con	rrectamente (S/N):
3. Con la primera versión de la rutina (cache directa 8.681.595) instrucciones con la opción test 2	·
4. Con la segunda versión de la rutina (cache 2 asociation de la r	
5. Calculad el número de aciertos y fallos de cache que cache directa:  Aciertos: 58212 F	e se obtienen en el test 2 con la Callos: 4228
6. Calculad el número de aciertos y fallos de cache que cache 2 asociativa:	
Aciertos:   <b>59432</b>   F	Fallos: 3068

7. Recordad entregar los ficheros MiSimulador.c y MiSimulador2.c en el Racó de la asignatura. Debéis entregar sólo los dos ficheros fuentes, sin comprimir ni cambiarles el nombre, y sólo una versión por pareja de laboratorio (es indistinto que miembro de la pareja entregue).