

IIC2343 - Arquitectura de Computadores

Ayudantía 3

Profesor: Yadran Francisco Eterovic Solano Ayudante: Germán Leandro Contreras Sagredo (glcontreras@uc.cl)

Temas a tratar

Los temas a tratar dentro de esta ayudantía son:

■ Jerarquía de Memoria.

Precalentamiento

- 1. Explique los principios de localidad espacial y localidad temporal con sus propias palabras, dando un ejemplo para cada caso.
- 2. (I3 I/2017) Sin considerar el precio, ¿por qué no tiene sentido usar una caché infinita?
- 3. Suponga que tiene una memoria principal de 16 bytes y una memoria caché de 8 bytes y 4 líneas. Además, asuma que tiene un programa que accede, en este orden, a las direcciones de la memoria principal: 0,1,5,7,10,13,4,6.

Obtenga el estado final de la memoria caché (en una tabla) y el hit-rate para cada una de las siguientes funciones de correspondencia:

- a. Directly mapped.
- b. Fully associative.
- c. 2-way associative.

Puede asumir una política de reemplazo LRU, en caso de necesitarla.

4. (I3 - I/2016) Comente sobre las ventajas de tener una memoria caché split en vez de una unified conectada a la memoria de datos del computador básico.

Preguntas

- 1. a. (I3 I/2016) Un computador tiene una memoria caché de 16KB, con líneas de 32 bytes que almacenan 8 palabras, y un tiempo de acceso de 10ns. La memoria caché está conectada a la memoria principal mediante un bus capaz de transferir 8 bytes en 120ns. ¿Cuál es el hit-rate que debe tener la memoria caché para tener un tiempo de acceso promedio de 20ns?
 - b. (I3 I/2017) Considere una memoria caché fully-associative, con hit-time igual a $16L^3 100L$ ns, donde L es la cantidad de líneas de la caché. Si el hit-rate de esta memoria es de 0.95, ¿cuál es la cantidad de líneas que genera el tiempo de acceso promedio mínimo?
 - c. (I3 I/2015) Un computador de 64 bits tiene una memoria caché de 32KB, con 1024 líneas de 32 palabras. ¿Cuánto espacio de esta caché es usado por información distinta de los datos?
 - d. (I3 I/2015) Considere un computador con microarquitectura Von Neumann, donde la tasa de ciclos de clock por instrucción es igual a N, cuando todos los accesos a memoria producen hits en la caché. La memoria caché tiene miss-rate de 4 % y miss-penalty de 25*N ciclos de clock. Si en un programa de K instrucciones, el 50 % de estas realizan lectura de un dato en memoria, ¿cuántos ciclos de clock menos tomaría la ejecución del programa, si todas las instrucciones produjeran hits en la memoria caché?
- 2. a. (I3 I/2013) El principio de localidad espacial explica en parte el buen funcionamiento de la memoria caché. Sin embargo, es posible no cumplir este principio, disminuyendo el rendimiento de la memoria. Describa un ejemplo específico de esto y explique por qué se produce.
 - b. (I3 I/2017) Suponga que está escribiendo una subrutina que realiza el producto punto entre cada par de vectores de un conjunto que contiene N de estos. Explique detalladamente qué consideraciones se deben tomar para maximizar el hit-rate.
 - Nota: Con detalladamente, se espera que otra persona sea capaz de replicar los resultados.
 - c. (I3 I/2015) ¿Cómo es el rendimiento de una memoria caché, si el patrón de accesos a memoria distribuye de manera uniforme sobre todas las posibles direcciones? Ejemplifique el o los posibles casos.
 - d. (I3 I/2017) La contención de bloques es un problema del esquema de mapeo directo, donde 2 o más bloques pelean por la misma línea, existiendo otras líneas no utilizadas en la caché. ¿Existe un problema similar en el esquema N-way? Si su respuesta es negativa, justifíquela y, si es positiva, indique detalladamente un caso en que esto se de.
 - e. (I3 II/2014) El algoritmo de reemplazo MRU (Most Recently Used), a diferencia de LRU, descarta primero los elementos que han sido ocupados más recientemente. ¿En qué casos podría ser útil el uso de este esquema?
 - f. (I3 II/2014) Describa al menos dos posibles soluciones para el problema de consistencia de memoria que se genera al tener un esquema de escritura de caché write-back.