66:20 Organización de Computadoras Trabajo práctico 2: Memorias caché

1. Objetivos

Familiarizarse con el funcionamiento de la memoria caché implementando una simulación de una caché dada.

2. Alcance

Este trabajo práctico es de elaboración grupal, evaluación individual, y de carácter obligatorio para todos alumnos del curso.

3. Requisitos

El trabajo deberá ser entregado personalmente, en la fecha estipulada, con una carátula que contenga los datos completos de todos los integrantes.

Además, es necesario que el trabajo práctico incluya (entre otras cosas, ver sección 8), la presentación de los resultados obtenidos, explicando, cuando corresponda, con fundamentos reales, las causas o razones de cada resultado obtenido. Por este motivo, el día de la entrega deben concurrir todos los integrantes del grupo.

El informe deberá respetar el modelo de referencia que se encuentra en el grupo, y se valorarán aquellos escritos usando la herramienta TEX / LATEX.

4. Recursos

Este trabajo práctico debe ser implementado en C, y correr al menos en Linux.

5. Introducción

La memoria a simular es una caché [1] asociativa por conjuntos, en que se puedan pasar por parámetro el número de vías, la capacidad y el tamaño de bloque. La política de reemplazo será FIFO y la política de escritura será WB/WA. Se asume que el espacio de direcciones es de 16 bits, y hay entonces una memoria principal a simular con un tamaño de 64KB. Estas memorias pueden ser implementadas como variables globales. Cada bloque de la memoria caché deberá contar con su metadata, incluyendo el bit V, el tag, y un campo que permita implementar la política de FIFO.

6. Programa

6.1. Comportamiento deseado

Primero, usamos la opción -h para ver el mensaje de ayuda:

```
$ tp2 -h
Usage:
 tp2 -h
 tp2 -V
 tp2 options archivo
Options:
  -h,
         --help
                      Imprime ayuda.
  -V,
         --version
                      Versión del programa.
  -o,
         --output
                      Archivo de salida.
  -w,
         --ways
                      Cantidad de vías.
  -c NN, --cachesize Tamaño del caché en kilobytes.
  -b NN, --blocksize Tamaño de bloque en bytes.
Examples:
  tp2 -w 4 -c 8 -b 16 prueba1.mem
```

El tamaño del caché es en total, sin contar metadatos: si tiene 4 KB de tamaño, 4 vías y bloques de 256 bytes, tendrá 4 bloques por vía. Si falta alguno de los parámetros del cache o el archivo de entrada no es suministrado, el programa debe reportarlo como un error. Si alguno de los parámetros está fuera de rango, el programa debe reportarlo como un error. En ningún caso es admisible que el programa termine involuntariamente (como un segmentation fault)

6.2. Primitivas de caché

Se deben implementar las siguientes primitivas:

```
void init()
unsigned int find_set(unsigned int address)
unsigned int find_earliest(unsigned int setnum)
unsigned int is_dirty(unsigned int way, unsigned int setnum)
unsigned int find_block (unsigned int address)
void read_block(unsigned int blocknum)
void write_block(unsigned int way, unsigned int setnum)
char read_byte(unsigned int address, unsigned char *hit)
```

void write_byte(unsigned int address, char value, unsigned char *hit)
char get_miss_rate()

- La función init() debe inicializar los bloques de la caché como inválidos, la memoria simulada en 0 y la tasa de misses a 0.
- La función find_set(unsigned int address) debe devolver el conjunto de caché al que mapea la dirección address.
- La función find_earliest(unsigned int setnum) debe devolver el bloque más 'antiguo' dentro de un conjunto, utilizando el campo correspondiente de los metadatos de los bloques del conjunto.
- La función is_dirty(unsigned int way,unsigned int setnum) debe devolver el estado del bit D del bloque correspondiente.
- La función find_block(unsigned int address) debe devolver el bloque de memoria correspondiente a la dirección address.
- La función read_block(unsigned int blocknum) debe leer el bloque blocknum de memoria y guardarlo en el lugar que le corresponda en la memoria caché.
- La función write_block(unsigned int way, unsigned int setnum) debe escribir en las posiciones correspondientes de memoria el contenido del bloque setnum de la vía way.
- La función read_byte(unsigned int address, char *hit) debe retornar el valor correspondiente a la posición de memoria address, buscándolo primero en el caché, y escribir 1 en *hit si es un hit y 0 si es un miss.
- La función write_byte(unsigned int address, char value) debe escribir el valor value en la posición correcta del bloque que corresponde a address, si está en el caché, y escribir 1 en *hit si es un hit y 0 si es un miss.
- La función get_miss_rate() debe devolver el porcentaje de misses desde que se inicializó el cache.
- read_byte() y write_byte() sólo deben interactuar con la memoria a través de las otras primitivas.

Con estas primitivas (más las funciones que considere necesarias), hacer un programa que lea de un archivo una serie de comandos, que tendrán la siguiente forma:

```
init
R ddddd
W ddddd, vvv
MR
```

- Los comandos de la forma "init" se ejecutan llamando a la función init para inicializar la caché y la memoria simulada.
- Los comandos de la forma "R ddddd" se ejecutan llamando a la función read_byte(ddddd) e imprimiendo el resultado y si es hit o miss.
- Los comandos de la forma "W ddddd, vvv" se ejecutan llamando a la función write_byte(int ddddd, char vvv) e imprimiendo si es hit o miss.
- Los comandos de la forma "MR" se ejecutan llamando a la función get_miss_rate() e imprimiendo el resultado.

El programa deberá chequear que los valores de los argumentos a los comandos estén dentro del rango de direcciones y valores antes de llamar a las funciones, e imprimir un mensaje de error informativo cuando corresponda.

7. Pruebas

Se deberá incluir la salida que produzca el programa con los siguientes archivos de prueba, para las siguientes cachés: [4 KB, 4WSA, 32bytes] y [16KB, una vía, 128 bytes].

- prueba1.mem
- prueba2.mem
- prueba3.mem
- prueba4.mem
- prueba5.mem

8. Informe

El informe deberá incluir:

- Este enunciado;
- Una descripción detallada de las decisiones de diseño y el comportamiento deseado para el caché.
- El código fuente completo del programa.

9. Fecha de entrega

La fecha de entrega y presentación es el jueves 25 de Noviembre de 2021.

Referencias

[1] Hennessy, John L. and Patterson, David A., Computer Architecture: A Quantitative Approach, Third Edition, 2002.