S5-ComputadorDigitalRendimiento

Lenin G. Falconí

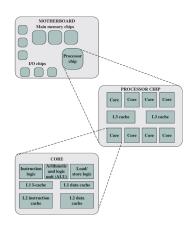
2024-05-21

Outline

- Evolución Computador Digital
 - Estructura Multi-Núcleo
 - Computador IAS
 - Instruction Set Architecture
 - Evolución del Computador y Ley de Moore
 - Tipos de Computadores
 - Medidas de Desempeño
 - Ley de Amdahl
 - CPU Time
 - Instruction Execution Rate CPI

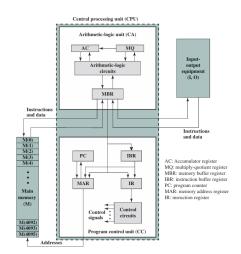
Estructura Multi-Núcleo I

- Los computadores actuales disponen de múltiples procesadores
- Una unidad de procesamiento tiene su unidad de control, ALU, registros y tal vez cache
- Core (Núcleo): es una unidad de procesamiento individual en un chip. Es equivalente al CPU en un sistema de un sólo CPU
- CPU: parte del computador encargada de captar (i.e. fetch) y ejecutar instrucciones. Contiene la ALU, registros, unidad de control



Computador IAS(Institute for Advanced Study) I

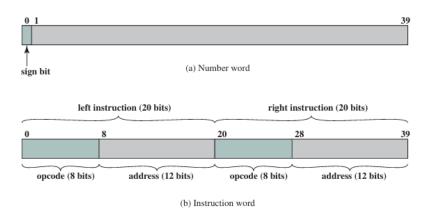
- La idea de diseño: stored-program concept
- Idea de diseño de Von Neuman
- Consiste de una estructura conformada por:
 - Memoria Principal: guarda los datos y las instrucciones
 - ALU: operaciones binarias sobre los datos
 - Unidad de control: interpreta las instrucciones de la memoria y las ejecuta
 - E/S: interfaz de entradas y salidas
 - Bus de datos para comunicar CPU y Memoria



Memoria del Computador IAS I

- 4096 localidades denominadas words
- Cada word es de 40 bits
- Contiene tanto los datos como las instrucciones
- Los números usan 1 bit para el signo
- Cada word se subdivide en 2 instrucciones de 20 bits
- La instrucción se divide en 8 bits de /operation code/(opcode): especifica la operación
- La instrucción se divide en 12 bits que contiene la dirección en donde se aloja la instrucción o el dato

Memoria del Computador IAS



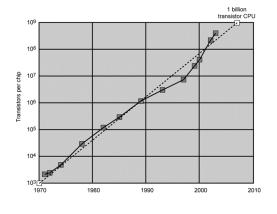
Instruction Set Architecture (ISA) I

Define:

- Formato de Instrucciones
- Opcodes
- Registros
- Memoria e instrucciones
- El efecto de la ejecución de instrucciones sobre los registros
- El algoritmo que controla la ejecución de las instrucciones
- Se propende a que el ISA sea compatible con versiones anteriores (i.e. un programa escrito en versiones anteriores debe ser ejecutable en versiones nuevas)
- El incremento de la densidad de transistores permite ISA más complejos

Evolución del Computador y Ley de Moore

- El número de transistores en un chip se duplica cada año
- En 1970 el ritmo se ralentiza a cada 18 meses
- El costo de un chip se ha mantenido sin cambios
- Una densidad mayor de componentes implica caminos eléctricos más cortos, incrementando el desempeño



Tipos de Computadores:

- Intel X86
- Arm
- Sistemas Embebidos

Ley de Amdahl

 Trata de medir las potenciales ganancias en velocidad al pasar de un programa que usa procesadores múltiples comparados con procesadores sencillos:

$$Speedup = \frac{TiempoSP}{TiempoNPP} \tag{1}$$

$$Speedup = \frac{1}{(1-f) + \frac{f}{N}} \tag{2}$$

donde f es la fracción que puede ser paralelizada y N el número de procesadores

- El incremento de velocidad de un programa utilizando múltiples procesadores está limitado por la fracción del programa que no se puede paralelizar.
- Por ejemplo, si el 50% de un programa es secuencial, el incremento máximo teórico de velocidad, sin importar cuántos procesadores (N) se añadan, será de 2 veces.

Velocidad del Reloj I

- El computador usa un reloj para ejecutar sus operaciones (e.g. captación, decodificación, aritmética, etc.)
- Son señales sinusoidales generadas por un reloj de cuarzo que son digitalizadas en tren de pulsos.
- La velocidad de un computador está determinada por la frecuencia del reloj en Hertz (Hz)
- Tiempo de ciclo: El tiempo entre pulsos del reloj
- La mayoría de instrucciones en un computador requieren de varios ciclos del reloj para completarse
- Cuando las instrucciones se ejecutan en pipelining, múltiples instrucciones se ejecutan simultáneamente.

Velocidad del Reloj II

• La comparación de relojes entre dos máquinas M_1 y M_2 no es suficiente para evaluar el desempeño.

$$\tau = \frac{1}{f} \tag{3}$$

$$CT = \frac{1}{f} \tag{4}$$

- CT: tiempo de ciclo y f frecuencia del reloj
- CC: número de ciclos de reloj que la CPU usa para ejecutar una tarea
- *l_c*: número de ejecuciones de instrucciones

CPU Time

Se obtiene como el producto del número de ciclos CC y el tiempo de ciclo CT

$$CPU_{\tau} = CC \times CT \tag{5}$$

Sin embargo, no es práctico realizar la cuenta exacta de ciclos de reloj que usa un programa al realizar una tarea. Por esta razón se prefiere usar el Promedio de ciclos de reloj por Instrucción o Instruction Execution Rate *CPI*

Instruction Execution Rate CPI I

- Si todas las instrucciones utilizara el mismo número de ciclos, CPI sería una constante del computador.
- El número de ciclos del reloj varía dependiendo de la instrucción.
- Sea CPI_i el número de ciclos requeridos para ejecutar una instrucción tipo i, y sea I_i el número de instrucciones ejecutadas de tipo i, entonces el promedio de ciclos de reloj por instrucción es:

$$CPI = \frac{\sum_{i=1}^{n} (CPI_i \times I_i)}{I_c}$$
 (6)

ullet El tiempo ${\cal T}$ que un procesador requiere para ejecutar un programa se puede expresar como:

$$T = I_c \times CPI \times \tau \tag{7}$$

MIPs y Flops

 MIPs corresponde a la expresión de la tasa de ejecución de instrucciones

expresada en millones de instrucciones por segundo

$$MIPs_{rate} = \frac{I_c}{T \times 10^6} = \frac{f}{CPI \times 10^6}$$
 (8)

 MFlops corresponde a la medida de desempeño relacionada únicamente con instrucciones de punto flotante.

$$MFLOPS_{rate} = \frac{Nmero\ de\ operaciones\ de\ punto\ flotante}{T \times 10^6}$$
 (9)

Ejemplo I

La ejecución de un programa resulta en la ejecución de 2 millones de instrucciones en un procesador de 400 MHz. El programa consiste de 4 tipos principales de instrucciones como se indica en la Tabla. Obtenga el *CPI* promedio y la tasa de MIPs

Tipo de Instrucción	CPI	Mix de Instrucciones
Aritmética y Lógica	1	60%
Carga de dato	2	18%
Salto	4	12%
Referencia Memoria	8	10%

$$CPI = 1 \times 0.6 + 2 \times 0.18 + 4 \times 0.12 + 8 \times 0.1 = 2.24$$

$$\textit{MIPS} = \frac{400 \times 10^6}{2.24 \times 10^6} \approx 178$$

