Revisão Prova 1 de Organização de Computadores Luciano L. Caimi

Erickson Giesel Müller

Conteúdos

- 1. Arquitetura Von Neumann
- 2. Arquitetura Harvard
- 3. Arquitetura RISC
- 4. Arquitetura CISC
- 5. Pipeline
- 6. Hierarquia de memória
 - (a) Cache
 - (b) Memória Principal RAM
 - (c) Memória Virtual
 - (d) Armazenamento de Massa

1 Introdução

Ao se descreverem computadores, é comum se fazer uma distinção entre arquitetura e organização de computadores. A arquitetura se refere aos atributos de um sistema visíveis ao programador, em outras palavras, são os atributos que possuem um impacto direto sobre a execução lógica de um programa, representada pela arquitetura de conjunto de instrução (ISA). a organização de computadores refere-se às unidades operacionais e suas interconexões que percebam as especificações de arquitetura, como sinais de controole, interface entre o computador e periféricos e a tecnologia de memória utilizada.

2 Arquitetura Multinível

O Sistema Operacional é a camada mais baixa na parte de softwares de um computador, pois traduz as linguagens para a linguagem de máquina.

3 Arquitetura CISC

A arquitetura CISC apresenta instruções complexas que demandam um **grande número de ciclos** para serem executadas. Dezenas de modos de endereçamento, instruções de tamanhos variados e referência a operandos na memória principal. Nas arquiteturas CISC fica mais difícil implementar o pipeline. A unidade de controle é microprogramada. Menos instruções por ciclo.

4 Arquitetura RISC

Instruções mais simples, demandando u mnúmero **fixo** de ciclos de máquina para a sua execução. Uso de poucos e simples modos de endereçamento. Poucos formatos de instruções.

Apenas instruções de load/store referenciam operandos na memória principal. Cada fase de processamento da instrução tem a duração fixa igual a um ciclo de máquina. O formato fixo das instruções facilita o pipeline. As instruções são executadas, na sua maioria, em apenas um ciclo de máquina.

A unidade de controle é em geral hardwired, ou seja, não há microprograma para interpretar as instruções. Arquitetura orientada a registrador, todas as operações aritiméticas são realizadas entre registradores.

A desvantagem de usar uma arquitetura com um único ciclo é que o ciclo do clock se torna ineficiente, pois este deve ser do tamanho da instrução mais lenta. Isso é um grande problema quando se considera instruções mais complexas como por exemplo multiplicação de ponto flutuante.

5 Pipeline

6 Memória Cache

6.1 Cache com Mapeamento Direto

Para calcular a linha da memória cache:

 $i = j \mod m$

onde:

i é o número da linha na memória cache

j é o número de blocos na memória RAM

m é o número de blocos na memória cache

Todas as relações de endereço são em potência de 2. Assim, conseguimos encontrar a linha na memória cache, mas, em uma operação de busca, ainda precisamos saber em qual <u>bloco</u> está a informação, para isso usamos duas informações de controle:

6.2 Bit de Válido

Indica se a entrada do cache está escrita com alguma informação.

6.3 Bit de Tag

Complementa o cálculo de endereço com a sintaxe $[tag]j \mod m$. Os bits de tag informam em qual parte da memória cache está a informação de acordo com a linha calculada.

6.4 Melhorias na Tecnologia de Semicondutores

6.5 Lei de Moore

A cada nó tecnológico, a largura do canal do transistor diminui, mantendo o mesmo custo de fabricação, tornando o processador mais eficiente por área. Portanto, o tamanho do transistor diminui, a quantidade de transistores aumentam e a frequência do clock acelera.

Devido a isso, surgiu o problema do *powerwall*, os processadores começaram a esquentar mais e precisou surgir métodos de dissipar a frequência do processador.