

Pontifícia Universidade Católica de Minas Gerais
Sistemas de Informação - 2º Período
Arquitetura de Computadores
Nicolas Matheus Ferreira

1. Conceitos

- a. Memória cache
- b. Memória principal
- c. Memória secundária
- d. Barramento (define de cada tipo)

a.) A memória cache foi desenvolvida no momento em que a memória RAM não estava mais acompanhando o desenvolvimento dos processadores.

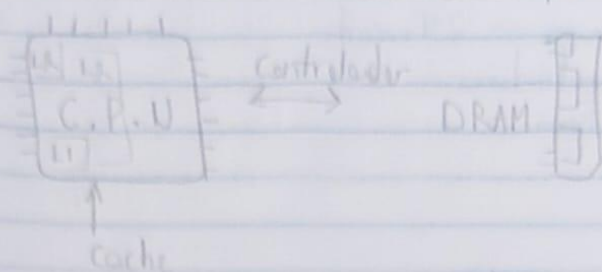
A memória cache é um sub-componente em que opera internamente no processador, realizando a função de guardar dados temporários em que poderão ser solicitados pelo usuário novamente.

É necessária a utilização da memória cache pois como a um tempo de espera entre a comunicação da memória RAM, e o processador, demora um tempo para recuperar os dados e processar, a memória cache que é mais rápida que a RAM, intermedia entre a CPU e a DRAM guardando informações a medida em que os arquivos vão sendo solicitados e não sendo preciso começar novamente esses dados.

MATHEUS



assim aumenta a velocidade de processamento.



b.) Memória principal também conhecida como DRAM (Dynamic Random Access Memory) armazenar programas em execução, objetos, dados de entrada e saída do S.O) etc.

É uma memória volátil. É memória rápida comparada com a memória secundária (HD, SSD ...) mas ainda lenta se comparada com o registrador e a memória cache.

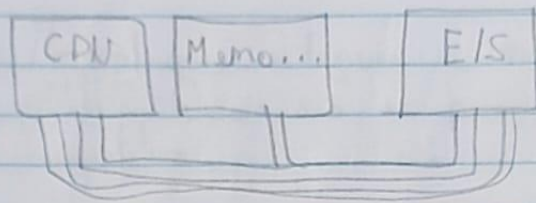
c.) Memória secundária ou também conhecida como memória externa. é aquela construída por meios magnéticos e diferentemente da memória principal, não é uma memória volátil pois não apaga dados quando a componente está desligada.

ex.: HD, SSD, fitas magnéticas, pendrive, disquete, CD-ROM, DVD...

d.) Barramento é um caminho elétrico que interliga componentes, permitindo a comunicação e troca de dados entre os dispositivos através do barramento, como (processador, memória, periféricos etc)

São classificados em três tipos de barramentos

- Barramento de dados - Data Bus
- Barramento de endereços - Address Bus
- Barramento de controle - Control Bus



A largura é determinada para o desempenho dos dispositivos.

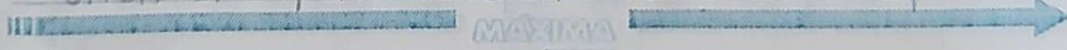
Barramento - Conectores para barramentos

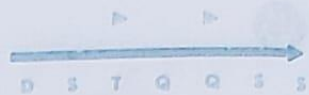
SATA, PCI, PCI Express, USB, FireWire...

2. Explique as diferenças entre as arquiteturas Von Neuman e Harvard.

A diferença principal entre a arquitetura de Neuman e Harvard, se dá que na arquitetura de Neuman,

A CPU e a memória principal são ligadas diretamente pelos barramentos (BUS) e a arquitetura



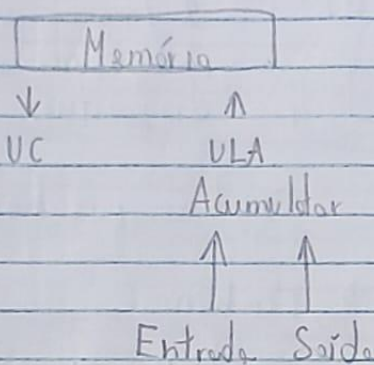


tura de Harvard, e que a ULA e UC tem um barramento próprio dedicados a eles, e o acesso de ambos são simultâneos.

3.) Conhecer CISC e RISC, Vantagens e desvantagens de cada tipo.

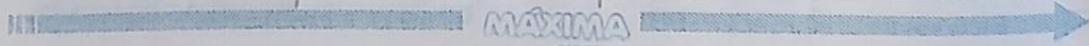
Arquitetura...

(CISC) - Complex Instruction Set Computer



Vantagens: São embutidos na arquitetura instruções mais simples, simplificando a programação e ocupando menos espaço.

Desvantagem: Por ser instruções mais simples impossibilitando de alterar as funções já que são embutidas, são necessários mais acessos e causando perda de desempenho.



(RISC) - Reduced Instruction Set Computer

Vantagens: A função são compostas assim evitando maiores quantidades de acessos que na arquitetura CISC, ganhando em desempenho.

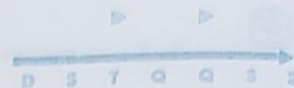
Desvantagem: Apesar de ganhar no desempenho por ter menos acessos perde no espaço e complexidade pois os programas são maiores e mais complexos.

4. Explique a figura a seguir, referente à arquitetura MIPS. Quais são as principais características dessa arquitetura.

O mips é uma arquitetura baseada em registrador, ou seja, a CPU usa apenas registradores para realizar suas operações aritméticas e lógicas.

Existem outros tipos de processadores, tais como processadores baseados em pilha e processadores baseados em acumuladores.

Microprocessor without interleaved pipeline stages.



5. Explique a diferença entre as instruções add, addi e addo

A instrução add, é uma instrução de adição cu

Quando você passa a instrução add, passa dois endereços ou um endereço e uma constante ou dois endereços de memória.

ex.:

li \$t0, 75 # Carrega o valor 75 no registrador \$t0

↑
load immediate

li \$t1, 25

add (\$t2, \$t0, \$t1) # Soma dois valores.

registrador

equivalente $T2 = T0 + T1$

armazena o

em

soma dos valores

dos dois end.

MÁXIMA

addi

Também como a add, soma porém

addi \$T0, \$T1, (Valor imediato) = constante

ex.: addi \$T0, \$T1, 100

equivalente

$$T0 = T1 + 100$$

addu

A instrução addu, opera como qualquer outra função de código add ou addi porém opera apenas com valores using int apenas valores positivos

ex.: addu \$T0, \$T1, +25 ← using int T0

6. Descreva as instruções mult, div e rem.

A instrução mult multiplica os valores contidos nos registradores e armazena o resultado no registrador especial lo

ex.: mult \$T0, \$T1 ← lo



Apesar, a instrução `div` ele divide o valor que está armazenado em ambos registradores e armazena o resultado no destino.

`.text`

`li $t0, 4`

`li $t1, 8`

`div $t2, $t1, $t0` ← equiv. $T2 = T1 / T0$

`syscall`

`li $a0, 10`

`.data`

`ou`

É possível, ainda armazenar o resultado no registrador `lo`.

`rem`

O operador `rem`, calcula o resto da divisão dos registradores.

ex.: `rem $t1, $t2, $t3`

`2, 10, 4`

resto

MÁXIMA

7.) Qual é o resultado numérico em cada registrador após a execução de cada instrução. Considere os valores iniciais como zero.

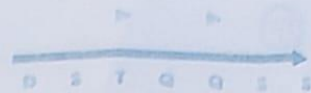
ori \$t0, \$zero, 4 ← Sob em \$t0 o valor 4
addiu \$t1, \$t1, 4 ← Sob em \$t1 o 4
sub \$t2, \$t1, \$t0 ← subtra \$t1 e \$t0

8.) Qual é o resultado numérico em cada registrador após a execução de cada instrução.

addi \$t0, \$t0, 2 Adiciona em \$t0, o
sll \$t0, \$t0, 2 valor 2.
rol \$t0, \$t0, 2 Roda um deslocamento
slr \$t0, \$t0, 3 lógico em 2, 2
e 3.

9.) Escreva um programa que coloque o valor 764 em um registrador e divida esse valor por 37. Coloque o quociente em \$s0 e o resto em \$s1.

.text



.text

li \$t0, 764

li \$t1, 37

div \$t2, \$t0, \$t1 # 20

div \$t3, \$t0, \$t1

syscall

- 10.) Escreva um programa que carregue o valor 100000 em um registrador e multiplique esse valor por 1200. Apresente os resultados nos registradores \$t2 e \$t3

.text

li \$t0, 100000 # Carrega o valor no registrador

li \$t1, 1200 # Carrega o valor no registrador

mul \$t2, \$t0, \$t1 # Multiplica o valor

mul \$t3, \$t0, \$t1 # Multiplica o valor

syscall

li \$t0, 10

.data

MÁXIMA