ESCOLA POLITÉCNICA DE PERNAMBUCO

ALUNO: JOÃO VICTOR DOS SANTOS PEREIRA

DISCIPLINA: ORGANIZAÇÃO DE COMPUTADORES

AVALIAÇÃO 06

1º) Isso significarias que os blocos teriam tamanhos diferentes e que em um bloco não haveria todas as palavras.

2º)

- Largura do barramento de endereços n = 8;
- Número de blocos na memória principal 2^5 = 32.
- t número de bits do rótulo;
- r número de bits para definir a linha;
- w número de bits que definem a palavra dentro da linha.

Como $\mathbf{t} = \mathbf{s} - \mathbf{r}$, teremos $\mathbf{s} = \mathbf{t} + \mathbf{r}$, sendo o \mathbf{s} , os bits mais significativos.

Para achar o w, faz-se o cálculo seguinte:

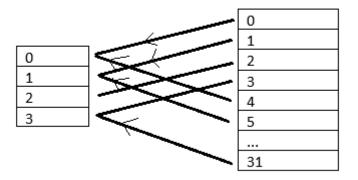
$$2^5 = \frac{2^8}{2^w}$$
 $w = 3$

Com isso, os 3 últimos bits (w) apontarão para uma palavra dentro do bloco e os outros 5 mandar o número do bloco.

Para ver o número de bits que definem a linha (r) é necessário ter conhecimento do número de linhas, nesse caso 4, resultado de 2^r , r = 2.

Com esse resultado, será possível calcular o número de bits do rótulo: t = s - rt = 5 - 2, sendo t = 3.

Partindo de todos os resultados adquiridos, pode-se definir a estrutura de mapeamento:



2	3	3
r	t	W

- 8 bits de endereço;
- 3 bits de identificação da palavra;
- 5 bits para identificação do bloco.

3º)

Supondo que v = 1, tem-se o valor de m igual ao de k, ou seja, terá um mapeamento associativo, pois o número de linhas é semelhante ao número de linhas por conjunto, tendo 1 conjunto.

Se considerar o k=1, vai acontecer algo semelhante ao que aconteceu com o v=1, terá um valor de m igual ao de v, com isso dando em um mapeamento direto. O número de conjuntos é igual ao número de linhas, logo haverá restrição de um bloco por linha.

49)

É possível sim, porém não teria uma eficácia muito boa, pois seria um bloco único com todas as palavras inseridas, ou seja, não faria muito sentido.

5º)

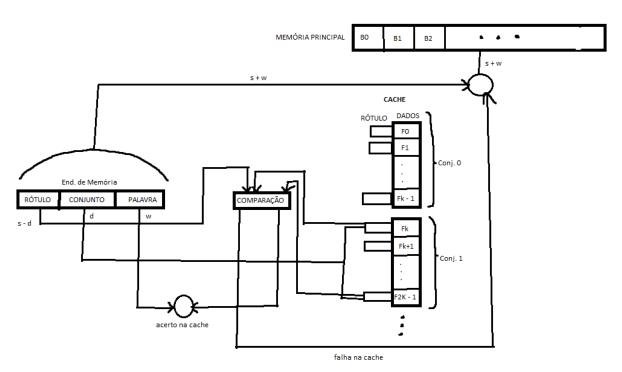
- 8 linhas, k = 8
- 16 palavras de 1 byte
- 4k palavras de 8 bits
- Endereços 22 bit, n = 22

Calculando:

$$16 = 2^w -> w = 4;$$

 $s = 18$, pois $s = 22 - 4;$
 $m = k * v -> m = 4k/16 = 256 -> 256 = 8 * v -> v = 32;$
 $como 2^d = v$, $logo$, $2^5 = 32 -> d = 5;$

a) Projetando:



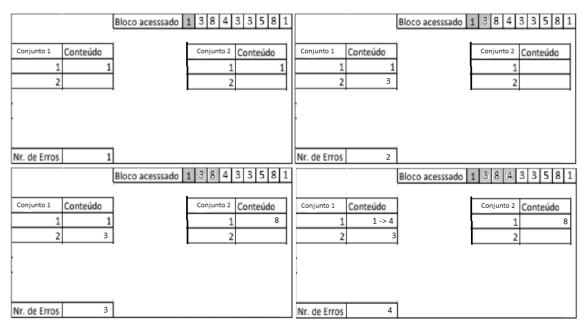
- b) 32 conjuntos
- c) Calculando: $t = s d \rightarrow t = 18 5 \rightarrow t = 13 \rightarrow 13 + 13*8 = 117$
- 117 linhas de entrada.

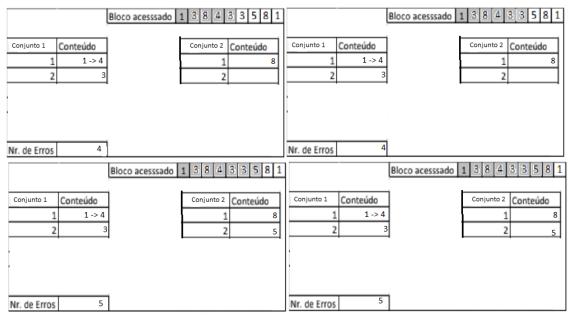
6)

a) B mod m, logo,

Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1	Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1	Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1
Linha Conteúdo 1 1	Linha Conteúdo 1 1	Linha Conteúdo 1 1
2 3	3 3	3 3
4	4	4 8
Nr. de Erros 1	Nr. de Erros 2	Nr. de Erros 3
Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1	Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1	Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1
Linha Conteúdo 1 1	Linha Conteúdo 1 1	Linha Conteúdo 1 1
3 3	3 3	3 3 4 8.>4
4 8> 4	4 %->4	4 8.>4
Nr. de Erros 4 .	Nr. de Erros 4 .	Nr. de Erros 4
Bloco acesssado 1 3 8 4 3 3 5 8 1		
Linha Conteúdo 1 '\$> 5	Linha Conteúdo 1 1—2→5	Linha Conteúdo 1 1 → 5 → > 1
2 3 3 4 8> 4	3 3 4 8 -> 4 => 8	3 3 4 8 > 4 -> 8
4 8> 4	40.24.20	4
Nr. de Erros 5	Nr. de Erros 6	Nr. de Erros 7

b) Baseado a partir do uso de bits de idade





nto 2	_				
	10	ont	- nú	do	П
1			Conteúdo 8		
2			5		
		2	2	2	