# Organização e Arquitetura de Computadores

Memória Cache: Mapeamento Direto

Alexandre Amory

Edson Moreno

# Na Aula Anterior ...

- Vimos que existem memórias
  - De rápido acesso mas pouca capacidade de armazenamento.
    Ex.: SRAM
  - De alta capacidade de armazenamento, porém muito lenta. Ex.: disco magnético
- O conceito de hierarquia de memória
  - Combina hierarquicamente memórias rápidas (prox do processador) e com alta capacidade de armazenamento (+ longe do processador)
  - Da a impressão de alto desempenho e grande memória
  - Baseado nas características de localidade temporal e espacial

# Na Aula de Hoje

- Memória cache
  - Política de atualização de blocos de memória baseado em mapeamento direto

# Introdução

- Funcionalidade
  - Área de memória rápida e com informações dinâmicas
- Cache só pode ter parte dos dados do nível mais abaixo
  - Tamanho menor
- Problemas
  - Como identificar se o dado procurado está na cache?
  - Se estiver, como acessar de forma rápida?
  - Se não estiver, como buscar eficientemente de níveis inferiores?
  - Qual dado tirar da cache para colocar o novo dado?
- Processador não sabe qual memória física tem o dado
  - Gera apenas endereços e a hierarquia se encarrega de acessar a informação endereçada

# Mapeamento de Endereços

- Como fazer para pesquisar um dado na cache?
  - Fazer cache com todos endereços não faz sentido
  - Efetuar varredura sequencial na cache leva muito tempo
- Solução
  - Fazer mapeamento de endereços
- Objetivo
  - Relacionar informações (dados e instruções) da memória principal com posições da cache
- Formas de mapeamento de memórias cache
  - Direto
  - Associativo
  - Conjunto associativo

# Mapeamento Direto

• Forma mais simples de mapeamento

> • Posição na cache depende do endereço

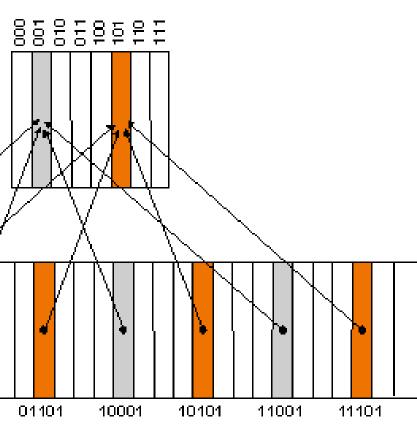
Cada palavra possui uma posição fixa

• Grupo de palavras mapeado na mesma posição da cache

00001

00101

01001

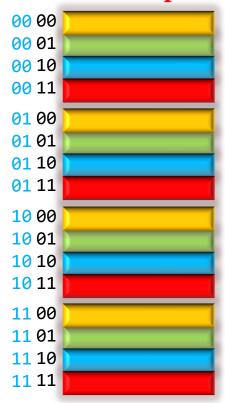


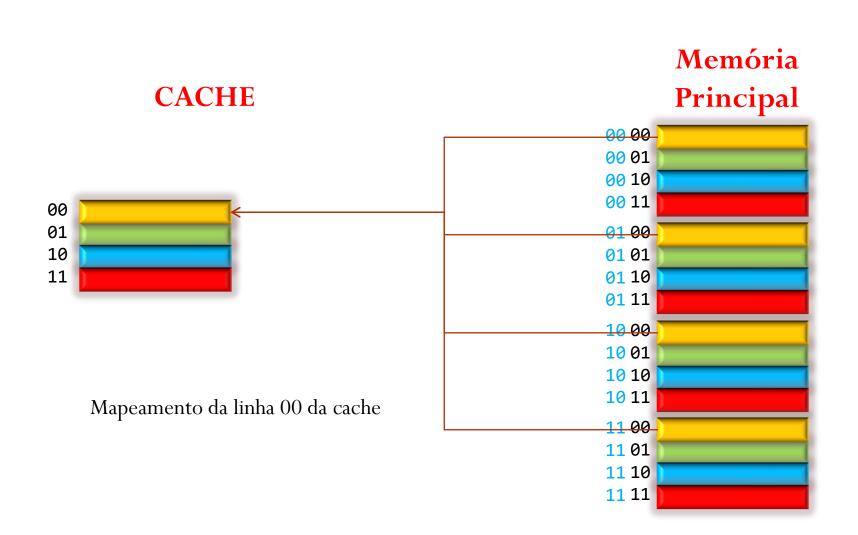
Cache

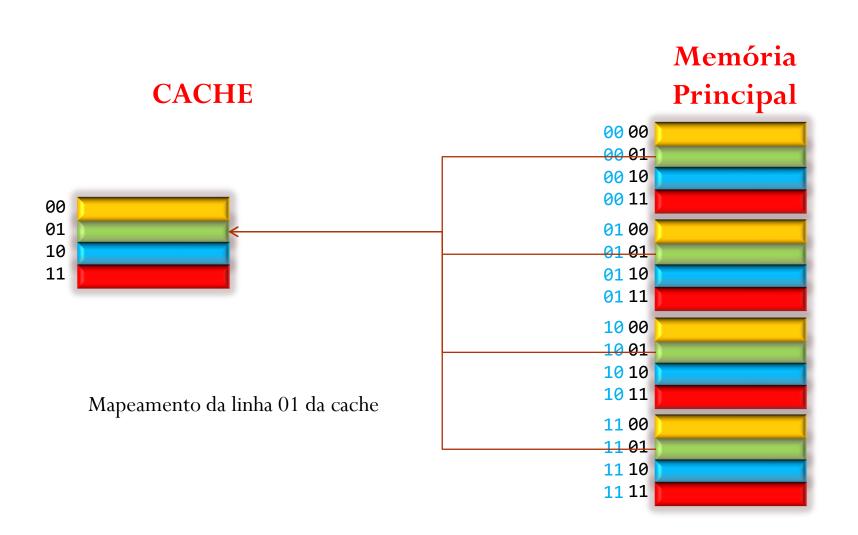
Memory

### **CACHE**







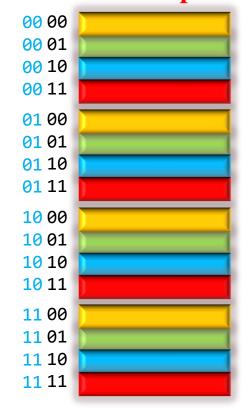


#### **CACHE**



E se a linha da cache estiver não preenchida?

Resposta: bit de validade

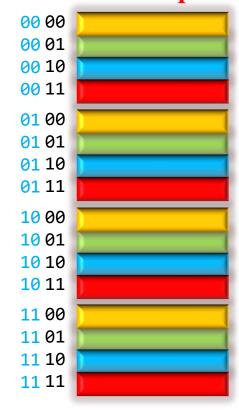


#### **CACHE**



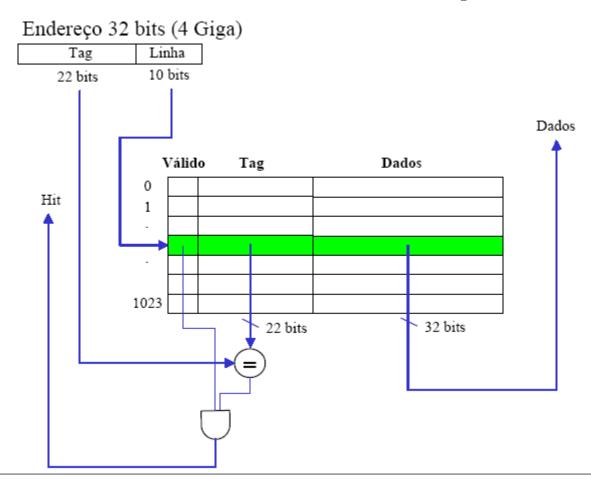
endereço 4 bits (16 posições)

tag (2 bits) | linha (2 bits)



# Bit validade e Tag

- Divisão de bits no registrador de endereçamento
  - Exemplo de uma cache com 1024 linhas (210) com palavra de 32 bits



# Mapeamento Direto: Passos

1. Usar os bits menos significativos do endereço para determinar a linha da cache

Ex. endereço: 0001

Linha da cache: 01

2. Se (bit de validade da posição for válido) então

Se (Tag diferente de endereço) então

Acusar miss; buscar dados no nível inferior

Senão

Ler posição (hit)

Senão

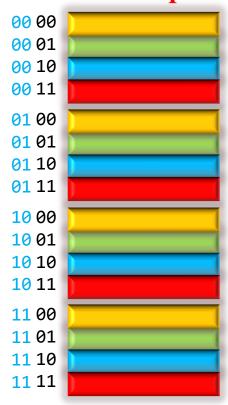
Acusar miss; buscar dados no nível inferior

#### **CACHE**



Como fica o conteúdo da cache depois desta seqüência de acessos à memória ? Assumir cache inicialmente vazia

0000,0010,0110,0000,1000,0000

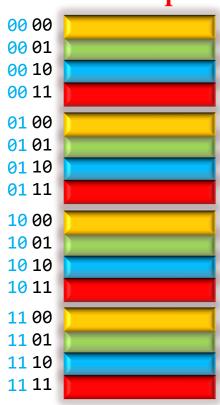


#### **CACHE**

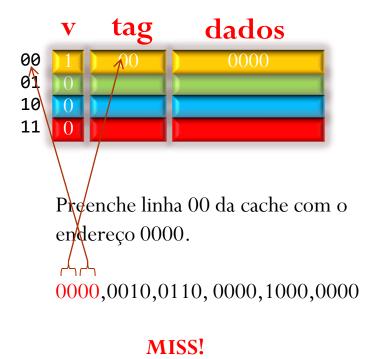


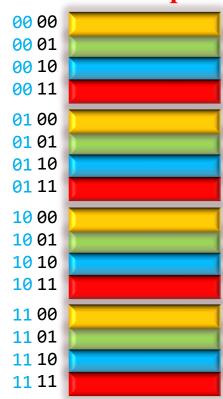
Validade inicia em '0'.

0000,0010,0110,0000,1000,0000

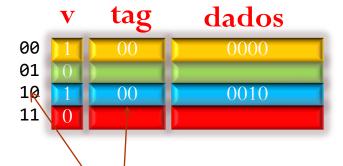


#### **CACHE**





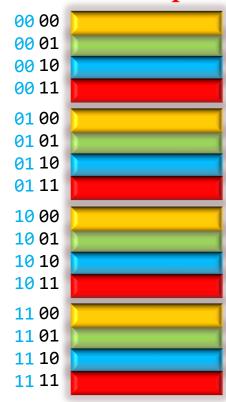
#### **CACHE**



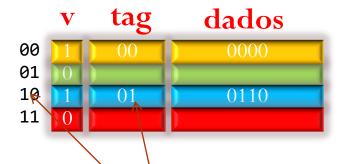
Preenche linha 10 da cache com o endereco 0010.

0000,0010,0110,0000,1000,0000

MISS!



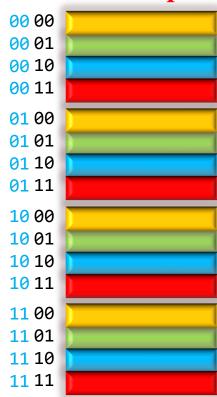
#### **CACHE**



A cache possuia o endereço 0010 e não o endereço 0110, portanto, Miss!

0000,0010,0110,0000,1000,0000

MISS!



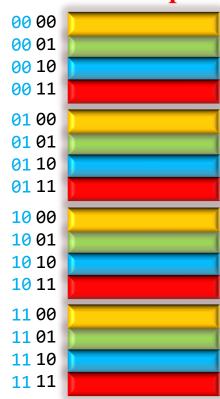
#### **CACHE**



O endereço 0000 está na cache.

0000,0010,0110,0000,1000,0000

Hit!



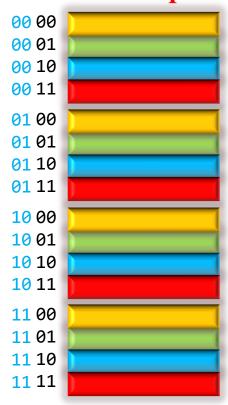
#### **CACHE**



A cache possuia o endereço 0000 e não o endereço 1000, portanto, Miss!

0000,0010,0110,0000,1000,0000

Miss!



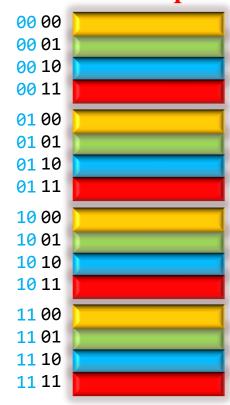
#### **CACHE**



A cache possuia o endereço 1000 e não o endereço 0000, portanto, Miss!

0000,0010,0110,0000,1000,0000

Miss!

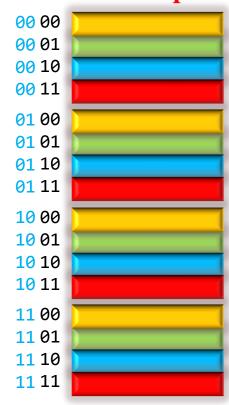


#### **CACHE**



Resultado da seqüência: 5 misses e 1 hit!

0000,0010,0110,0000,1000,0000



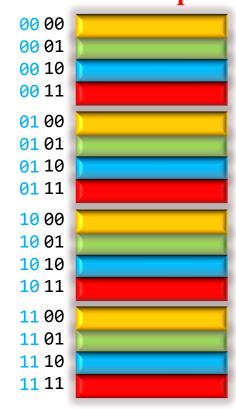
# Exercício Cache Mapeamento Direto

#### **CACHE**



Como fica o conteúdo da cache depois desta seqüência de acessos à memória ? Responda o conteúdo da cache ao final da seqüência e o nro de hits/misses. Assumir cache parcialmente preenchida, como representado acima.

# Memória Principal



0000,0110,0000,0110,1000,0000

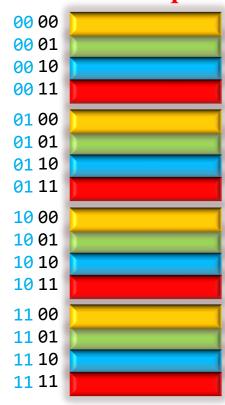
# Exercício Cache Mapeamento Direto

#### **CACHE**



**Resultado**: 4 hits e 2 misses o status final (por coincidência) é igual ao status inicial da cache.

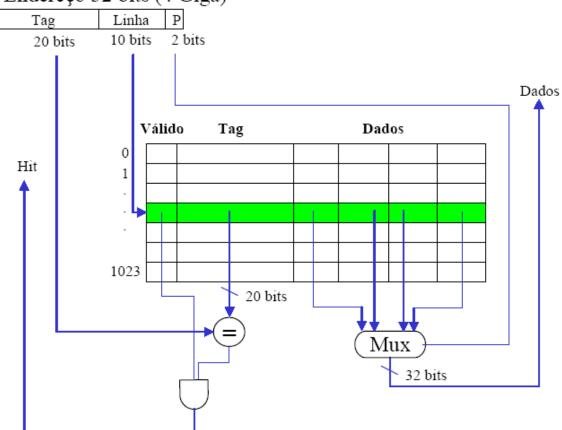
0000,0110,0000,0110,1000,0000



# Transferência de Blocos

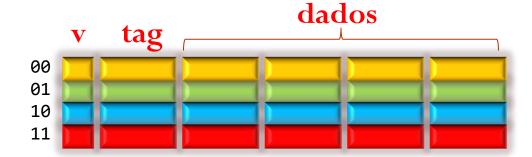
- Transferência de blocos entre níveis de memória
  - Exemplo da divisão de blocos em uma cache com 1024 linhas (bloco com 4 palavras de 32 bits)

Endereço 32 bits (4 Giga)



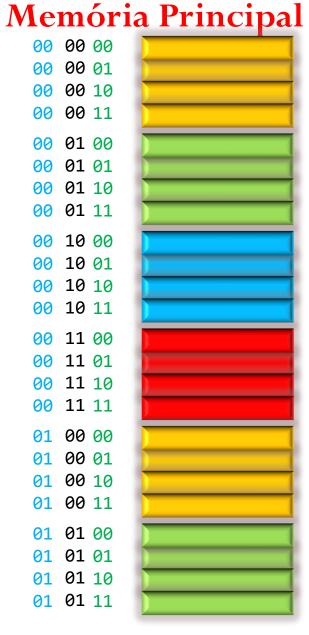
O que ganho ao utilizar blocos ao invés de palavras?

### **CACHE**

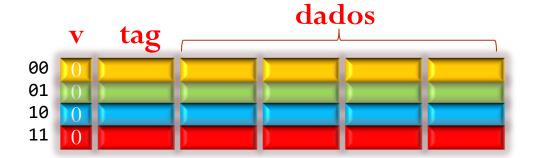


endereço 6 bits (64 posições)

tag (2 bits) | linha (2 bits) | bloco (2 bits)

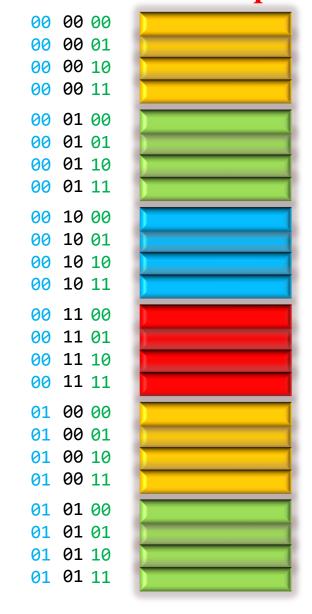


### **CACHE**

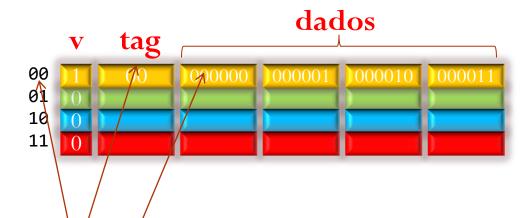


Como fica a cache ai final da seguinte seqüência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal

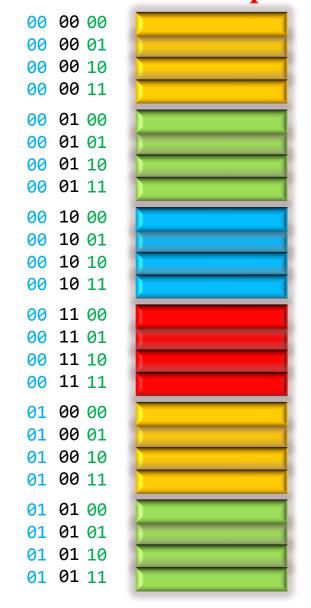


### **CACHE**



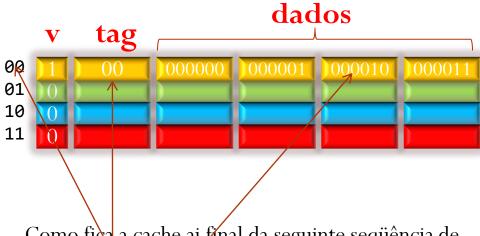
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos / Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



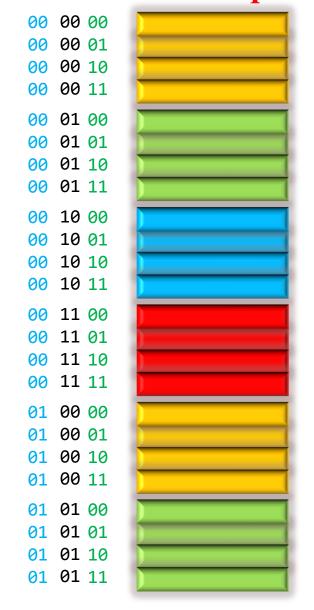
Miss!

### **CACHE**



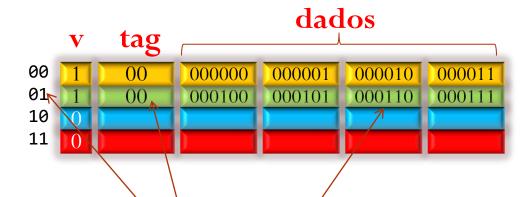
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos ? Onts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



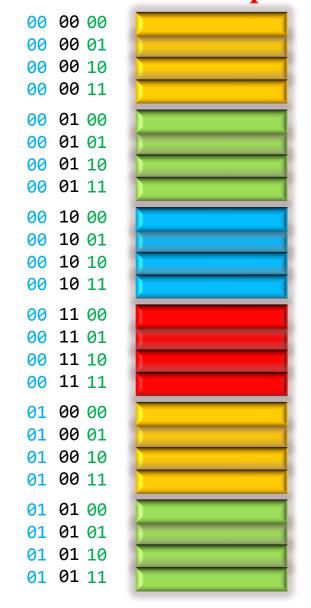
Hit!

### **CACHE**



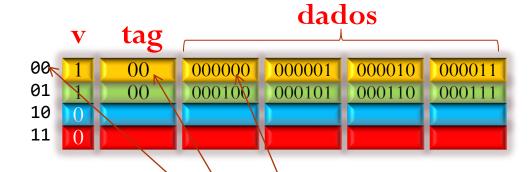
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



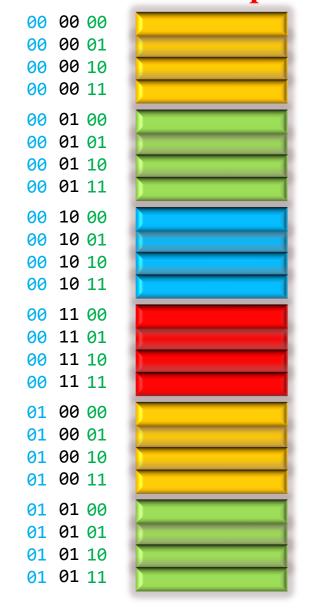
Miss!

### **CACHE**



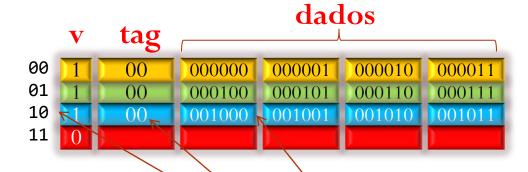
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



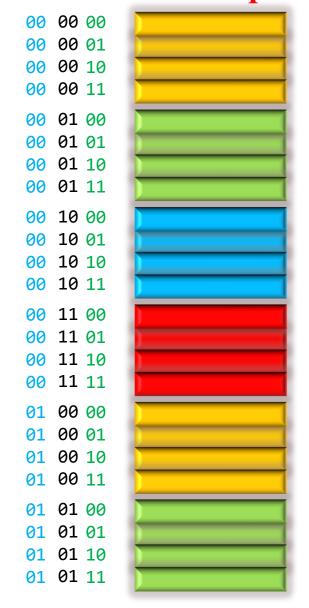
Hit!

### **CACHE**



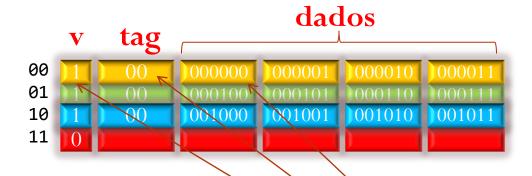
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



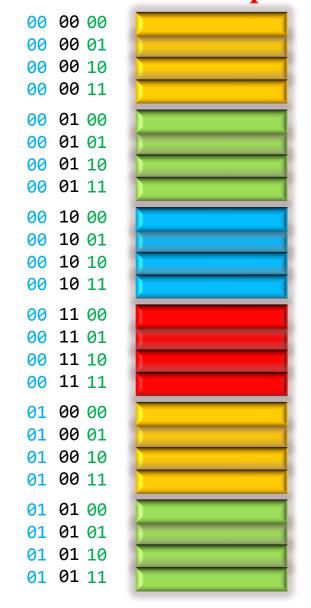
Miss!

### **CACHE**



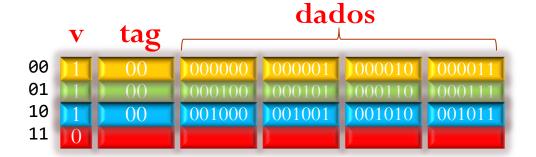
Como fica a cache ai final da seguinte sequência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ?

## Memória Principal



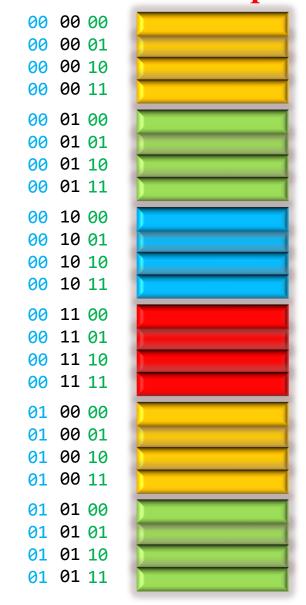
Hit!

### **CACHE**



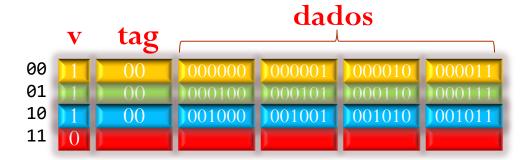
Como fica a cache ai final da seguinte seqüência de acessos ? Qnts misses e hits ocorreram ? Resposta: 4 hits e 2 misses

## Memória Principal



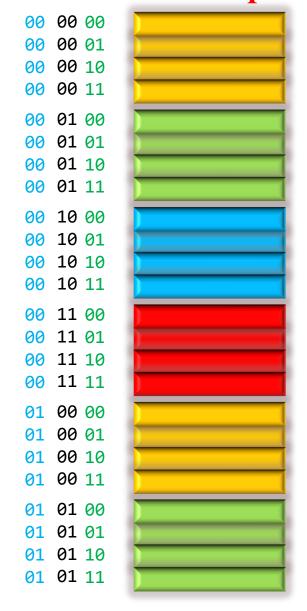
# Exercício: Mapeamento Direto com Blocos

### **CACHE**



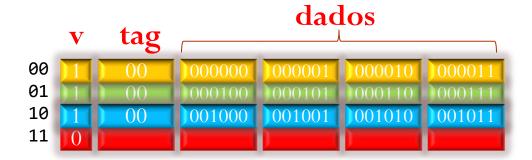
Como fica o conteúdo da cache depois desta seqüência de acessos à memória? Responda o conteúdo da cache ao final da seqüência e o nro de hits/misses. Assumir cache parcialmente preenchida, como representado acima.

## Memória Principal



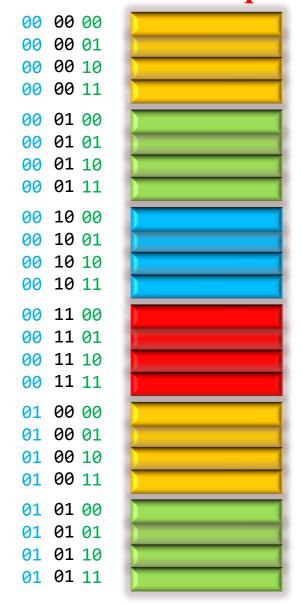
# Exercício: Mapeamento Direto com Blocos

### **CACHE**



Como fica o conteúdo da cache depois desta seqüência de acessos à memória? Responda o conteúdo da cache ao final da seqüência e o nro de hits/misses. Assumir cache parcialmente preenchida, como representado acima.

# Memória Principal



# Exercícios

1. Considerando um espaço de endereçamento de 1 Giga (2<sup>30</sup>) posições na memória principal. Como ficaria a divisão de bits para uma cache de 2048 linhas que trabalha com blocos de 8 palavras?

Dica: se precisarem, usem a tabela no final deste slide

2. Tomando-se a cache anterior, diga qual o percentual de dados de memória pode efetivamente estar ocupando essa cache, considerando palavras de 8 bits?

# Conclusões e Questões

- Vantagens do mapeamento direto
  - Hardware barato
  - Procura simples (posição fixa)
  - Simplicidade / Velocidade
- Desvantagens do mapeamento direto
  - Pode ter mau aproveitamento das posições da cache (dependendo dos endereços gerados)
    - Miss rate pode ser alto!
  - Usa parte da cache para controle (armazena tags e bit de validade)

# Anexo: Tabela de conversão de endereçamento de memória

- $2^2 = 4$
- $2^3 = 8$
- $2^4 = 16$
- $2^5 = 32$
- $2^6 = 64$
- $2^7 = 128$
- $2^8 = 256$
- $2^9 = 512$
- $2^10 = 1024 = 1 \text{ KB}$
- $2^11 = 2048 = 2 \text{ KB}$
- $2^12 = 4096 = 4 \text{ KB}$
- ...
- $2^20 = 1,048,576 = 1 \text{ MB}$
- $2^21 = 2,097,152 = 2 \text{ MB}$
- $2^2 = 4,194,304 = 4 \text{ MB}$
- ...
- $2^30 = 1,073,741,824 = 1 \text{ GB}$
- $2^31 = 2,147,483,648 = 2 \text{ GB}$
- $2^32 = 4,294,967,296 = 4 \text{ GB}$
- ...