#### SISTEMAS OPERACIONAIS

Memória virtual

Substituição de páginas

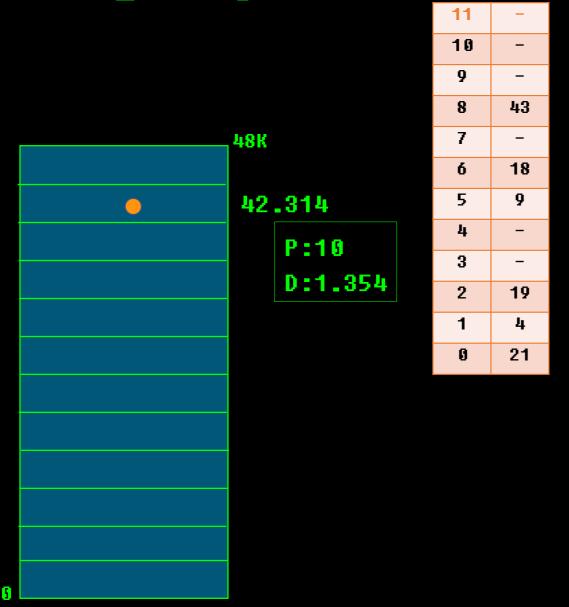
Prof. Matheus A. Souza Eng. Software/Sist. Informação PUC Minas

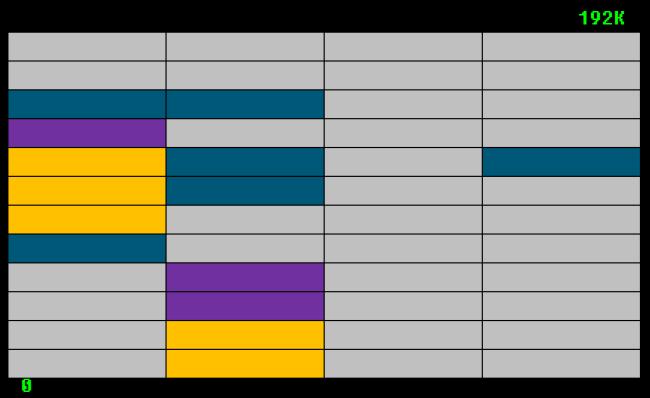
#### <u>Memória virtual</u>

> SO mantém em memória principal somente o necessário para a execução dos processos em um dado momento

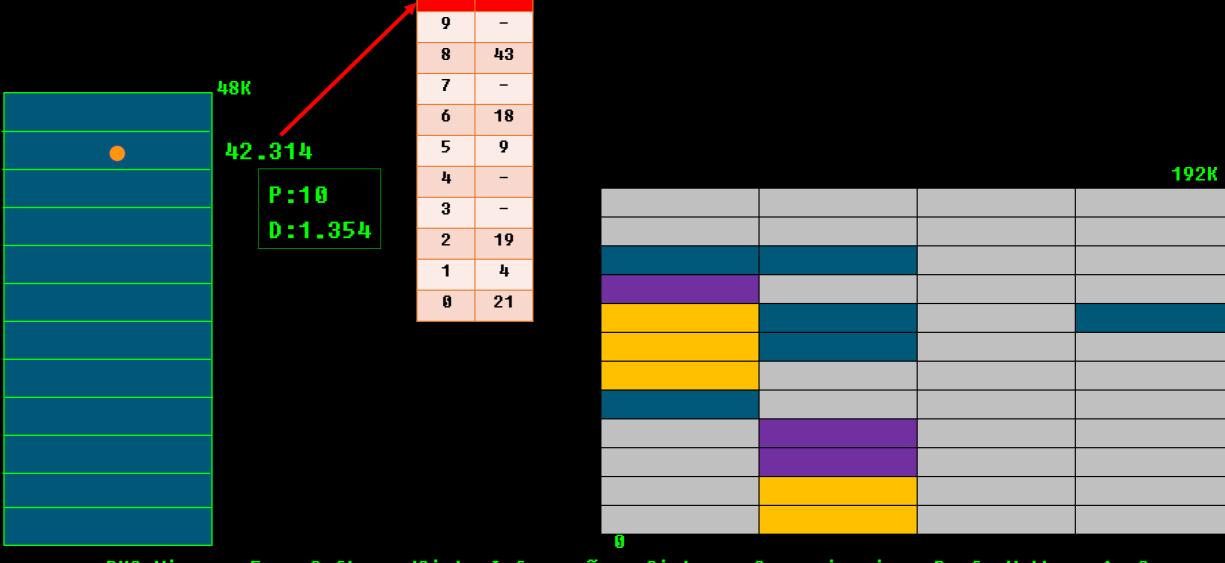
> Páginas são carregadas para memória principal de acordo com a demanda do processo

> Página não presente em memória principal: falta de página (page fault)

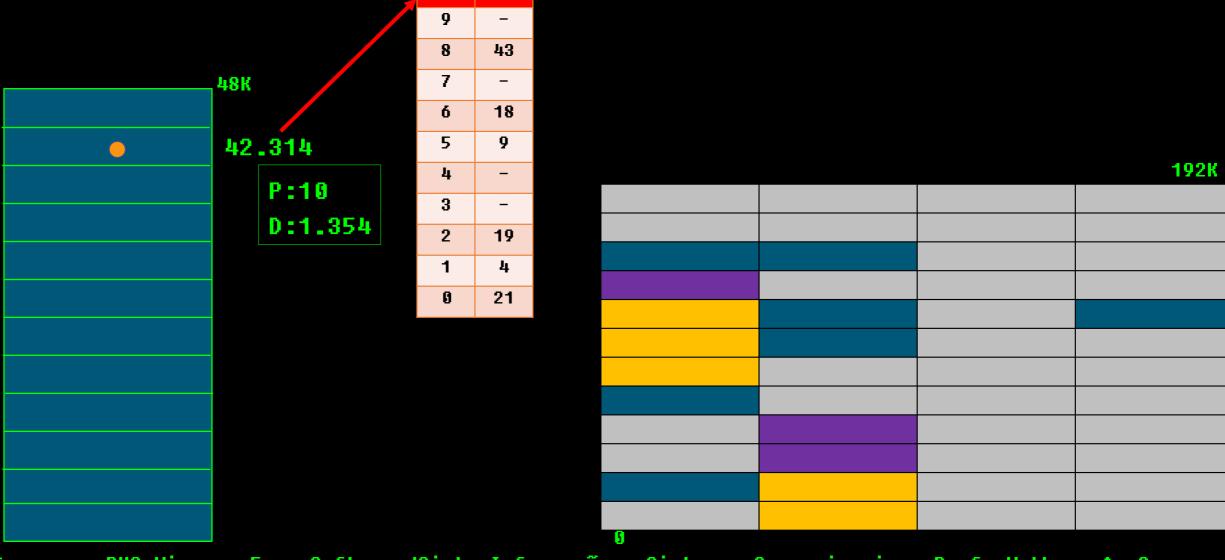


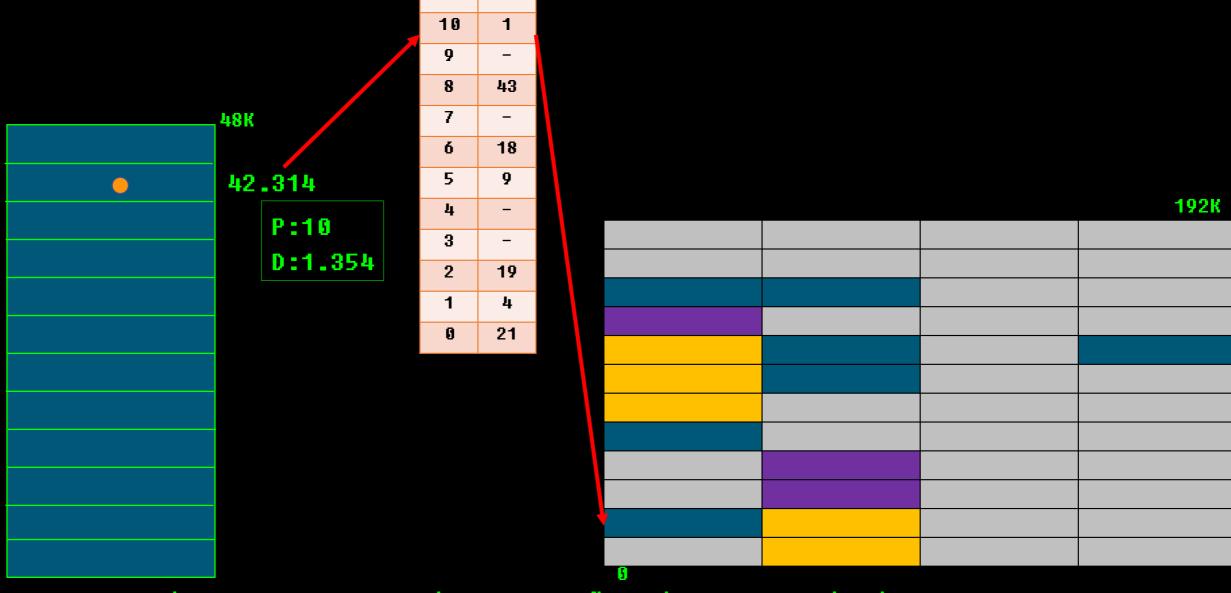


10

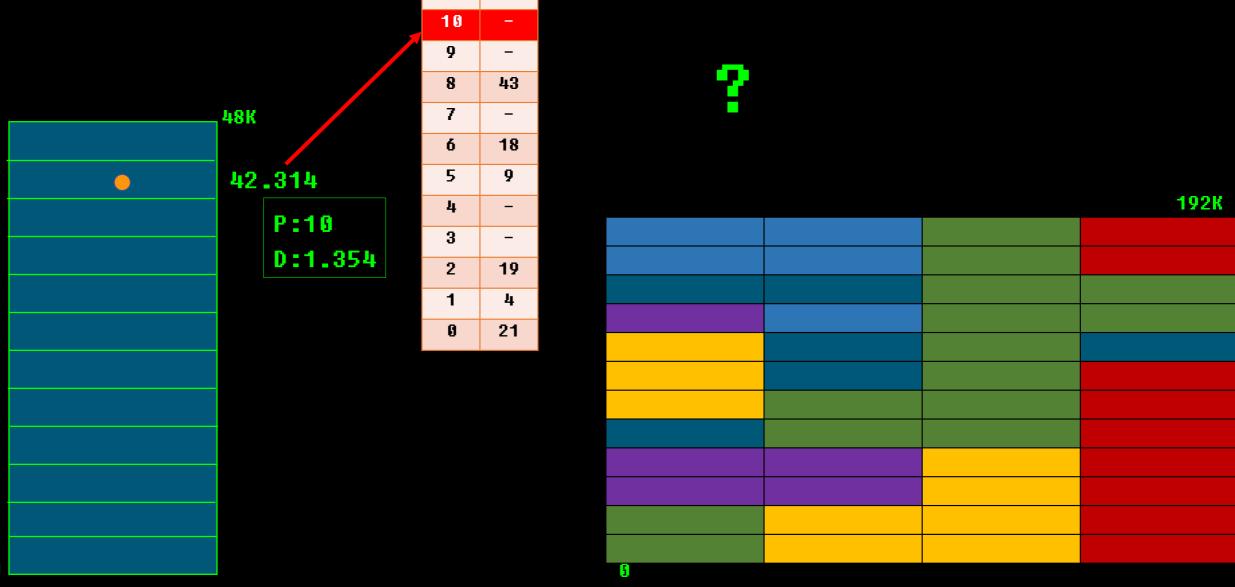


10









#### Memória virtual e substituição de páginas

> Se acontece uma falta de página e não há espaço na memória principal, é necessário substituir uma página

- > Algoritmo ótimo: faz a melhor escolha possível para a retirada de uma página.
  - > Qual é esta escolha?

#### Memória virtual e substituição de páginas,

> Se acontece uma falta de página e não há espaço na memória principal, é necessário substituir uma página

> Algoritmo ótimo: faz a melhor escolha possível para a

retirada de uma página.

> Qual é esta escolha?



#### Memória virtual e substituição de páginas

> Se acontece uma falta de página e não há espaço na memória principal, é necessário substituir uma página

- > Algoritmo ótimo: faz a melhor escolha possível para a retirada de uma página.
  - Qual é esta escolha?
  - > Se não é possível esta escolha, o que fazer?

# Algoritmos de substituição de páginas

#### Algoritmos de substituição

> Simulação de diferentes regras a partir de uma sequência de acessos de referência

Comparação entre si e com o algoritmo ótimo

#### Algoritmo ótimo

- > Memória com 4 molduras.
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

#### Algoritmo FIFO

> A primeira página a entrar será a primeira a sair.

> Premissa: quem entrou primeiro deixará de ser importante mais cedo.

#### Algoritmo FIFO

- > Memória com 4 molduras.
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

#### Algoritmo NRU

- > Página Não Recentemente
   Utilizada
   (Not Recently Used)
- >SO usa dois bits de sinalização
  - > R: referência (uso da página)
  - > M: modificação (alteração do conteúdo da página)

- > Periodicamente, o bit R é zerado
  - > Conceito de "não recente"
  - > Premissa do algoritmo

>Substituição por classe de prioridade

```
Classe R M
0 0 0
1 0 1
2 1 0
3 1 1
```

#### Algoritmo NRU

- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0

#### Algoritmo de Segunda Chance

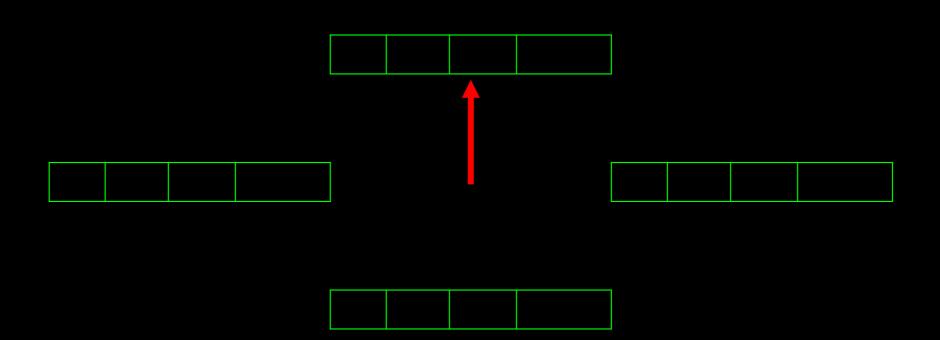
> Utiliza a lógica de FIFO.

> Mas a página com bit R = 1 ganha uma segunda chance > Zeramos o bit R e colocamos a página no fim da fila

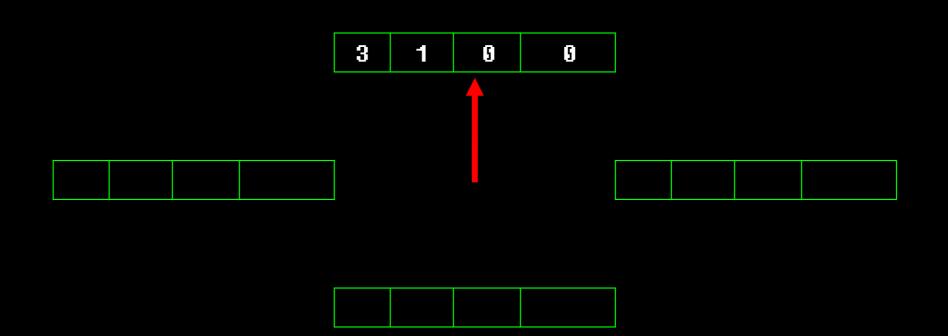
> Premissa: quem entrou primeiro deixará de ser importante mais cedo, a não ser que continue sendo utilizada.

- > Segunda chance é geralmente implementada com uma lista circular, por questão de desempenho
  - > Algoritmo do *relógio*

- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



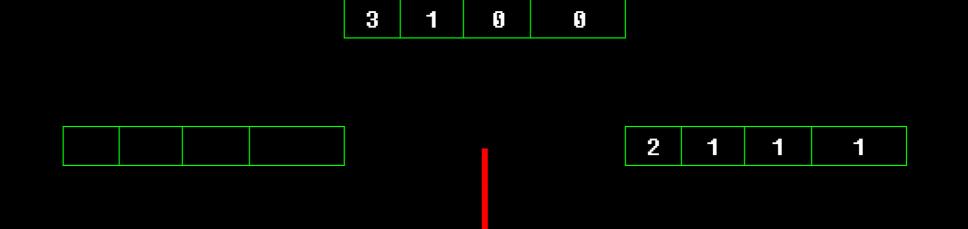
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0







- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



[5]

[5]

2

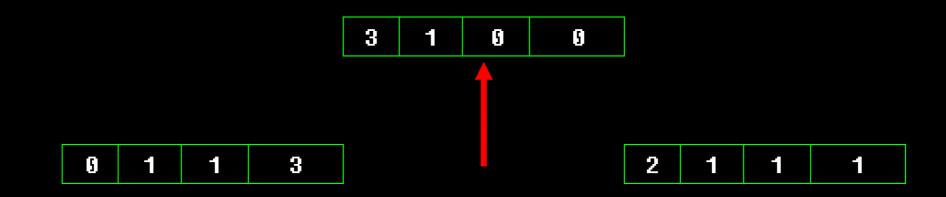
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0





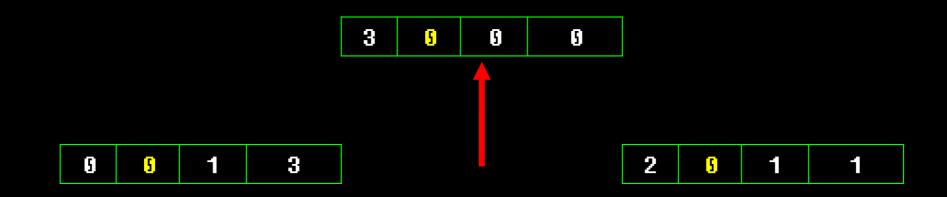
1 1 0 2

- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



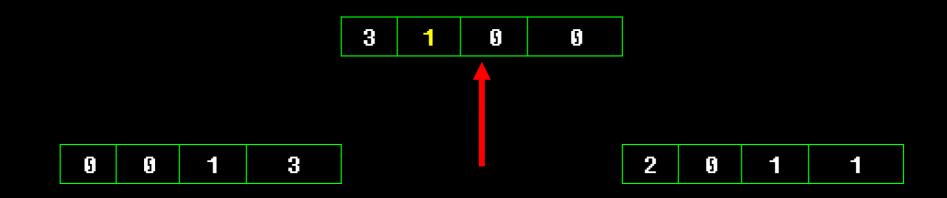
1 1 0 2

- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 8\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 8



1 6 0 2

- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\*</del> 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 8\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 8





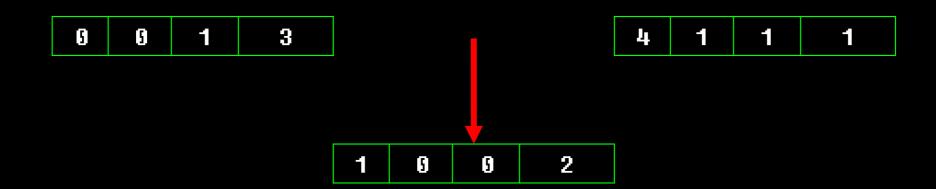
- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0



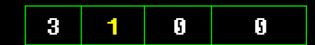


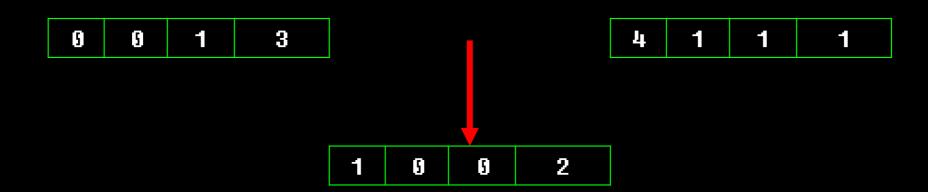
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0





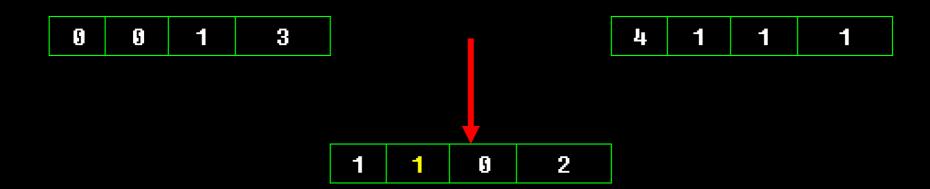
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0





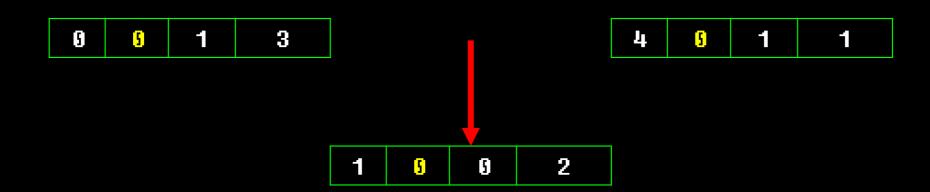
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: 3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1 0





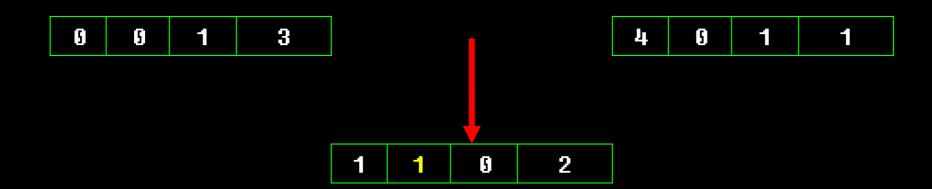
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0





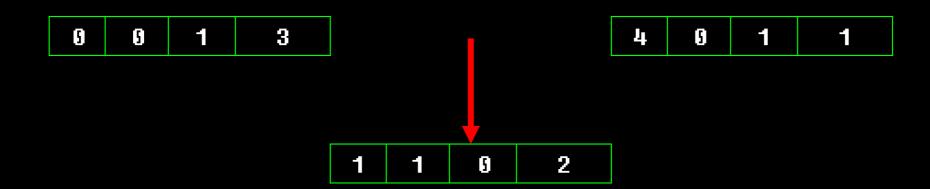
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0





- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 <mark>5</mark> 6 1 0





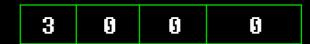
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 <mark>5</mark> 6 1 0





1 6 0 2

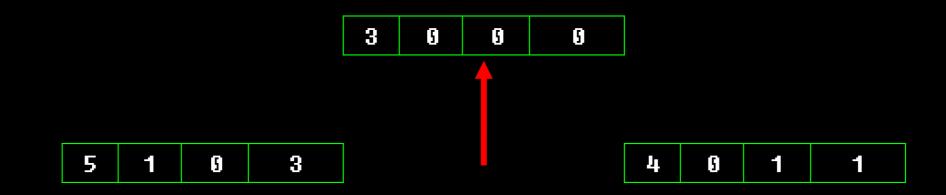
- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0



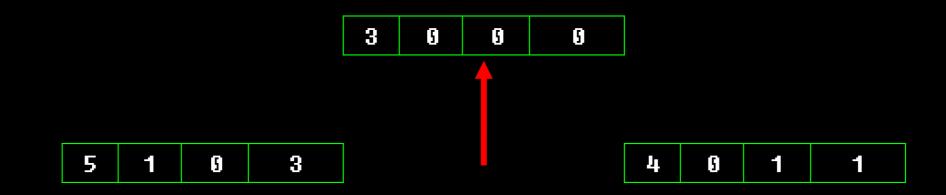




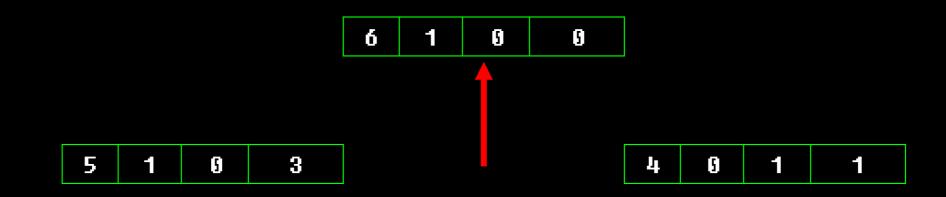
- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0



- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0





- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1</del> 1 5 6 1 0





1 1 0 2

- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1</del> 0





1 6 0 2

- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1</del> 0





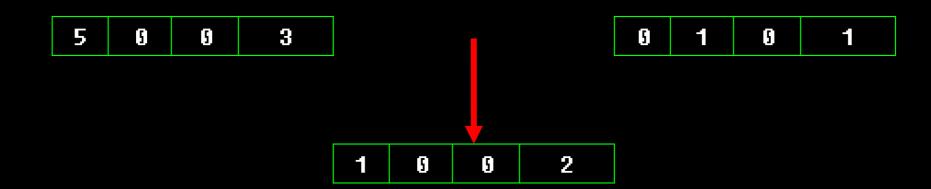
- > Algoritmo do relógio
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1</del> 0





- > Algoritmo do *relógio*
- > Memória com 4 molduras. Limpeza a cada 4 acessos
  - > Marca de modificação: \*
- > Sequência: <del>3 2\* 1 0\* 3 4\* 3 1 1 5 6 1</del> 0





## Algoritmo LFU

> Página menos frequentemente utilizada (Least Frequently Used)

Contador de acessos a cada página: sai a que tiver menor contador

> Premissa: uma página pouco usada até o momento provavelmente será pouco importante no futuro.

## Algoritmo LFU

> Página menos frequentemente utilizada (Least Frequently Used)

Contador de acessos a cada página: sai a que tiver menor contador

> É barato manter o contador?

> E se a página acabou de entrar, qual será seu contador?

> Simulação do contador real: conta *intervalos* de uso

- > Envelhecimento: tentativa de "esquecer" valores de acessos antigos
  - > A página é importante se continuar sendo utilizada

> Uso do bit R para implementação

> Uso do bit R para implementação

- > Conjunto de bits de referência: "idade"
  - > Bit R é o bit à esquerda da "idade"

- > A cada época, shift à direita da idade
  - > Envelhecimento

> Sai a página com menor valor de "idade" (menos uso, ou usos mais antigos)

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1000

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1000
2	1000

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 0 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1000
2	1000
1	1000

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 9

Página	Idade
3	1000
2	1000
1	1000
9	1000

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0100
2	0100
1	0100
6	0100

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	<b>1</b> 100
2	0100
1	0100
9	0100

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1100
2	0100
1	0100
6	0100

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1100
4	1000
1	0100
6	0100

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1100
4	1000
1	0100
9	0100

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	1100
4	1000
1	<b>1</b> 100
6	0100

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0110
4	0100
1	0110
6	0010

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0110
4	0100
1	<b>1110</b>
6	0010

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0110
4	0100
1	1110
9	0010

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0110
4	0100
1	1110
5	1000

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 <mark>6</mark> 1 0

Página	Idade
3	0110
4	0100
1	1110
5	1000

- > Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1</del> 1 5 6 1 0

Página	Idade
3	0110
ó	1000
1	1110
5	1000

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: 3 2 1 9 3 4 3 1 1 5 6 1 9

Página	Idade
3	0110
ó	1000
1	1110
5	1000

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1 1 5 6 1</del> 0

Página	Idade
3	0011
6	0100
1	0111
5	0100

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1 1 5 6 1</del> 0

Página	Idade
3	0011
6	0100
1	0111
5	0100

#### Algoritmo LFU com envelhecimento

- <u>> Memória com 4 molduras. Idade de 4 bits.</u>
- > Limpeza a cada 4 acessos
- > Sequência: <del>3 2 1 8 3 4 3 1 1 5 6 1</del> 8

Página	Idade
9	1000
6	0100
1	0111
5	0100

# Algoritmos globais x algoritmos locais

> Globais: escolhem uma página de qualquer processo em memória principal para substituir

> Locais: escolhem uma página do próprio processo em memória principal para substituir

# Conjunto de trabalho (*working set*),

Conjunto mínimo de páginas necessário para o processo realizar o seu trabalho

- > Definição do conjunto de trabalho:
  - > Previsão do futuro
  - > Estimativa a partir de um intervalo de tempo passado

- > Proteção de uma página do conjunto,
  - > Bit L (lock)

> Usa o conceito de conjunto de trabalho e o método de implementação do relógio.

#### > Regras:

- > Se R==1, zerar o bit R e seguir em frente
- > Se R==0, verificar idade (tempo intervalo)

Se idade válida, seguir em frente

Se idade inválida, verificar bit M

Se M==0, substituir página

Se M==1, marcar página e procurar outra candidata

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

3

2120

[5]

6 0 1 2084

5 1 1 2132

8 0 0 2003

2 0 0 1213

7 0 0 2014

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

3

9

[5]

2120

6 0 1 2084

5 1 1 2132

8 0 0 2003

2 0 0 1213

7 0 0 2014

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

2014

6 0 1 2084

5 1 1 2132

5

[5]

8 0 0 2003

2 0 0 1213

3 0 0 2120

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

[5]

[5]

3

2120

6 0 1 2084

5 1 1 2132

8 0 0 2003

2 0 0 1213

7 0 0 2014

9

[5]

1980

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

6 0 1 2084

5 1 1 2132

8 0 0 2003

3 0 0 2120

2 0 0 1213

7 0 0 2014

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

6 0 1 2084

5 1 1 2132

 8
 0
 0
 2003

 2
 0
 0
 1213

3 0 0 2120

7 0 0 2014

4 0 1 1620

Tempo atual: 2204

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

2014

6 0 1 2084

5 1 1 2132

[5]

[5]

8 0 0 2003

3 0 0 2120

4 0 1 1620

Tempo atual: 2285

Reset de R: 100

Intervalo WS: 200

6 0 1 2084

5 1 1 2132

8 0 0 2003

3 0 0 2120

10 1 0 2204

7 0 0 2014