

# Remplacement de pages

Thomas Lavergne  
lavergne@lisn.fr

## Coût des défauts de pages

- $p$  = probabilité de défaut de page
- $M$  = temps d'accès à la mémoire
- $D$  = temps de traitement du défaut

$$\text{Temps d'accès} = (1-p) \times M + p \times D = M + p(D - M)$$

## Coût des défauts de pages

- $p$  = probabilité de défaut de page
- $M$  = temps d'accès à la mémoire
- $D$  = temps de traitement du défaut

$$\text{Temps d'accès} = (1-p) \times M + p \times D = M + p(D - M)$$

## Propriété

Le temps d'accès à la mémoire est, en moyenne, proportionnel à la probabilité de défaut de page.

## Problème

Combien de cadres (RAM) allouer à chaque processus

## Problème

Combien de cadres (RAM) allouer à chaque processus

## Propriétés

- Plus de cadre → moins de processus  
→ **ralentissement**
- Moins de cadre → plus de défauts  
→ **ralentissement**

## Problème

Combien de cadres (RAM) allouer à chaque processus

## Propriétés

- Plus de cadre → moins de processus  
→ **ralentissement**
- Moins de cadre → plus de défauts  
→ **ralentissement**

## Politiques d'allocation

- Allocation équitable
- Allocation proportionnelle
- Allocation basée sur la priorité

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus

## Allocation équitable

- Chaque processus reçoit  $N/P$  cadres
- Le reste sert de **tampon** pour supprimer de manière différée

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus

## Allocation équitable

- Chaque processus reçoit  $N/P$  cadres
- Le reste sert de **tampon** pour supprimer de manière différée

## Inconvénient

Tous les processus n'ont pas besoin de la même quantité de mémoire...

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus
- $\forall i \in [1, P]$ ,  $M_i$  la taille de  $P_i$  (en mémoire virtuelle)

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus
- $\forall i \in [1, P]$ ,  $M_i$  la taille de  $P_i$  (en mémoire virtuelle)

## Allocation proportionnelle

- On garde généralement un tampon de  $T$  pages
- $P_i$  reçoit  $(N - T) \times M_i / \sum_i M_i$  cadres

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus
- $\forall i \in [1, P]$ ,  $M_i$  la taille de  $P_i$  (en mémoire virtuelle)

## Allocation proportionnelle

- On garde généralement un **tampon** de  $T$  pages
- $P_i$  reçoit  $(N - T) \times M_i / \sum_i M_i$  cadres

## Inconvénient

Les petits processus font plus de défauts de pages en pratique... *car ils utilisent simultanément une plus grande part de leur code que les gros processus.*

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus
- $\forall i \in [1, P]$ ,  $prio_i$  la priorité de  $P_i$

## Données

- $N$  cadres disponibles en RAM
- $P$  processus
- $\forall i \in [1, P]$ ,  $prio_i$  la priorité de  $P_i$

## Allocation basée sur la priorité

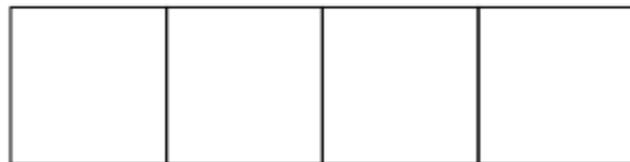
- On garde généralement un **tampon** de  $T$  pages
- $P_i$  reçoit  $(N - T) \times prio_i / \sum_i prio_i$  cadres

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple:



Défauts:

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04



Défauts: 0

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 03 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 4

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 03 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 4

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 03 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 4

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A 12

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 03 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 4

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A 12

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 12 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 5

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A 12 03

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 12 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 5

## Mémoire virtuelle

Chaque processus dispose d'un nombre de cadres limité

- Libérer un cadre lorsqu'on a besoin d'une nouvelle page

Exemple: 03 2A 1F 04 2A 12 03

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 03 | 2A | 1F | 04 |
|----|----|----|----|

Défauts: 6

## Objectif

Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts

## Objectif

Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Une ligne par cadre de page alloué au processus*

## Objectif

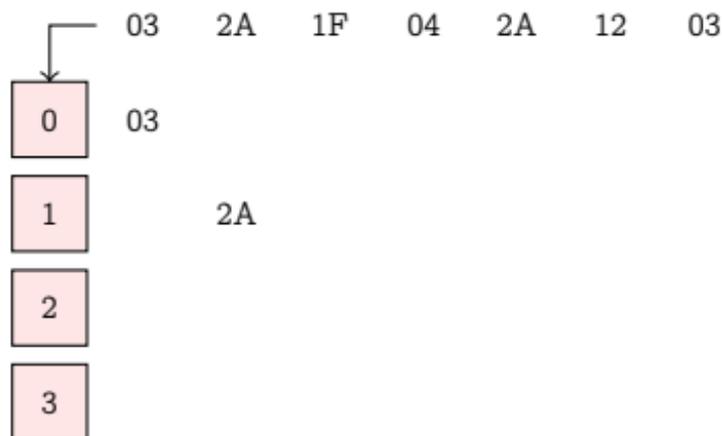
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Une page par colonne*

## Objectif

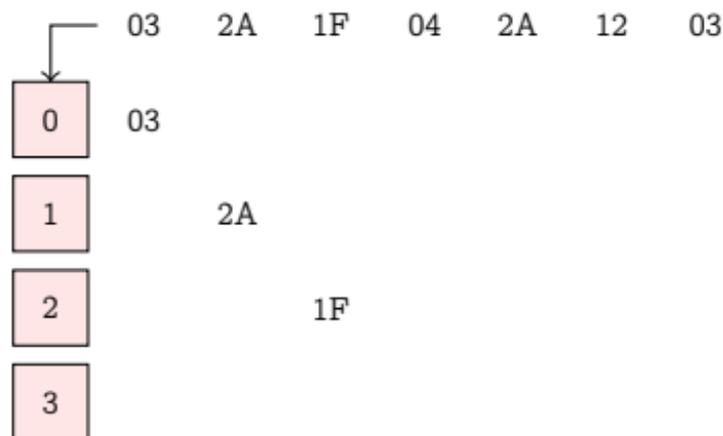
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Une page par colonne*

## Objectif

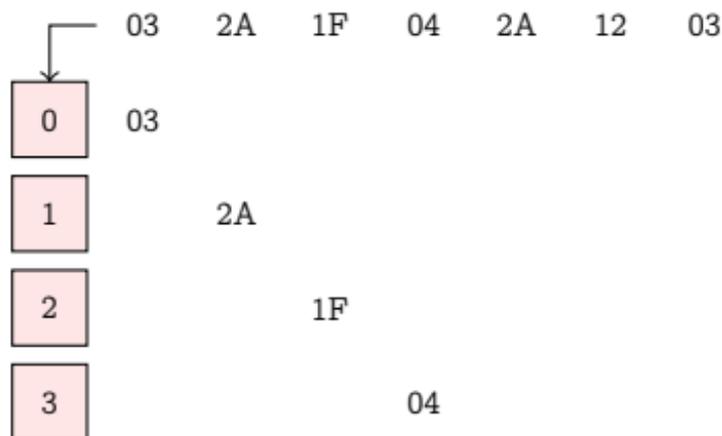
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Une page par colonne*

## Objectif

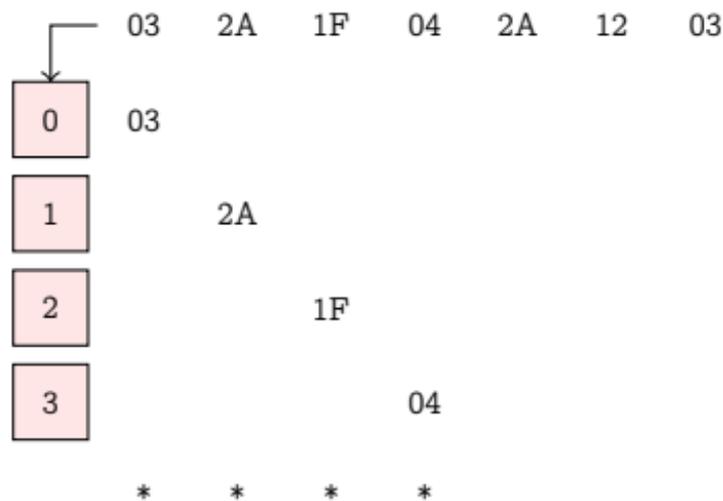
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Une page par colonne*

## Objectif

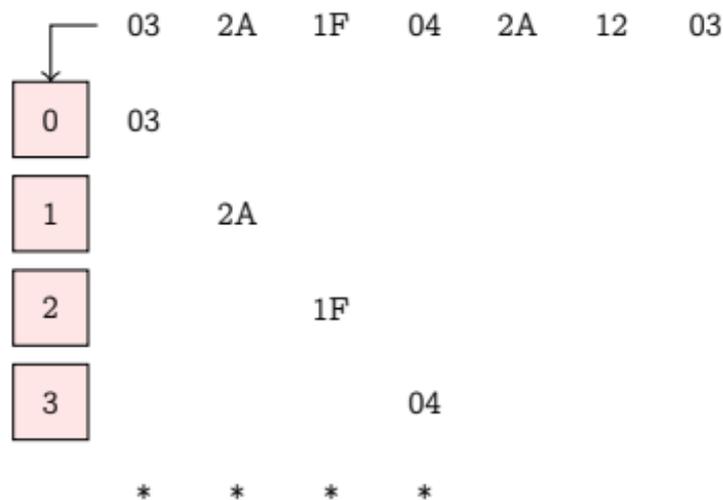
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Marquer les défauts au fur et à mesure*

## Objectif

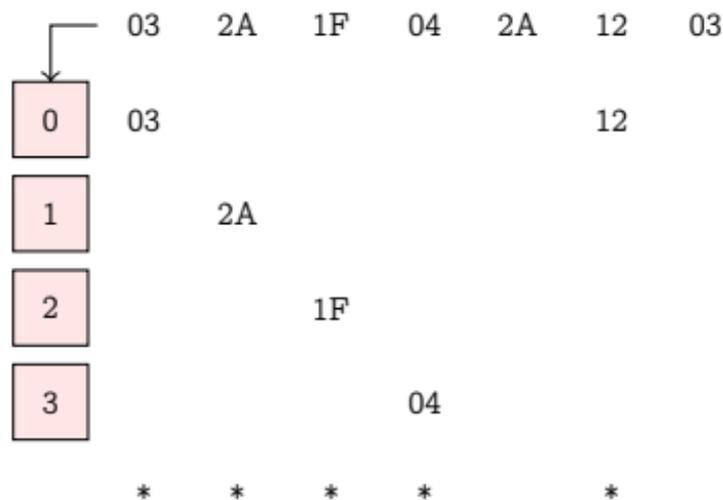
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Pas de défaut* → *laisser en blanc*

## Objectif

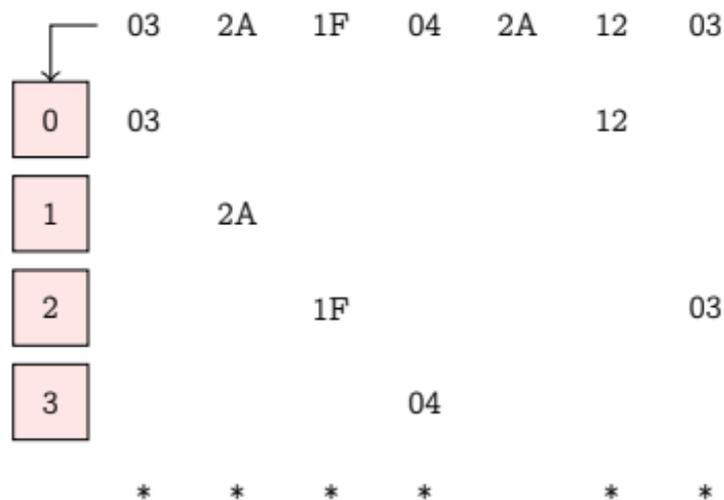
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Et on continue...*

## Objectif

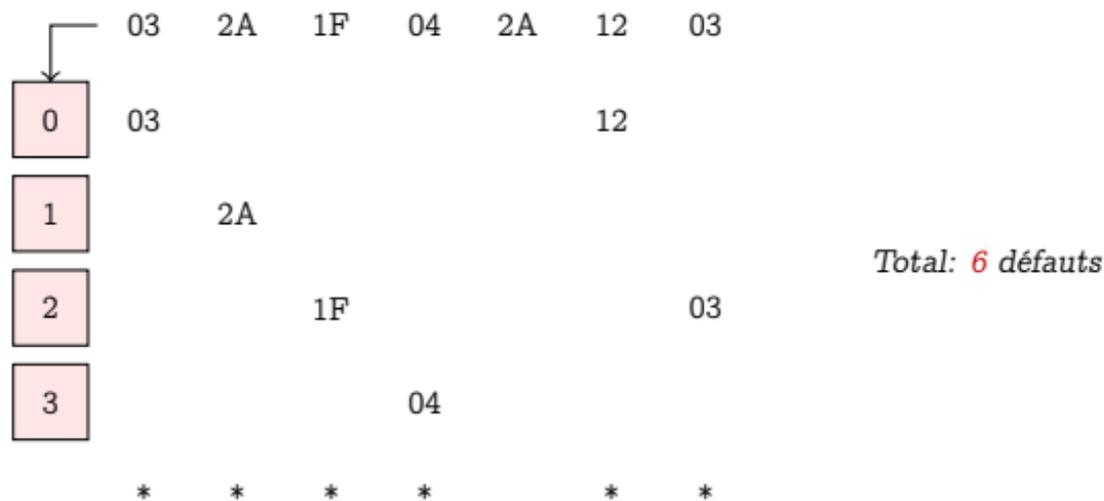
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



*Et on continue...*

## Objectif

Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



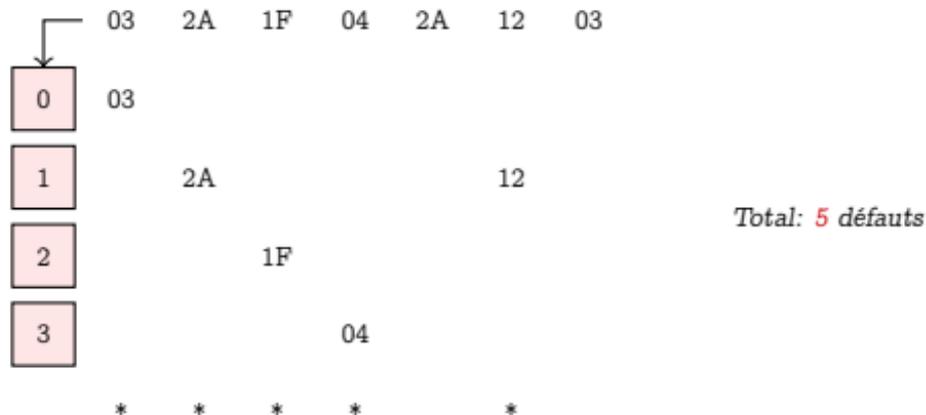
*Et on continue...*

### Politique de remplacement

Pour une instance donnée, il existe une politique de remplacement optimale...

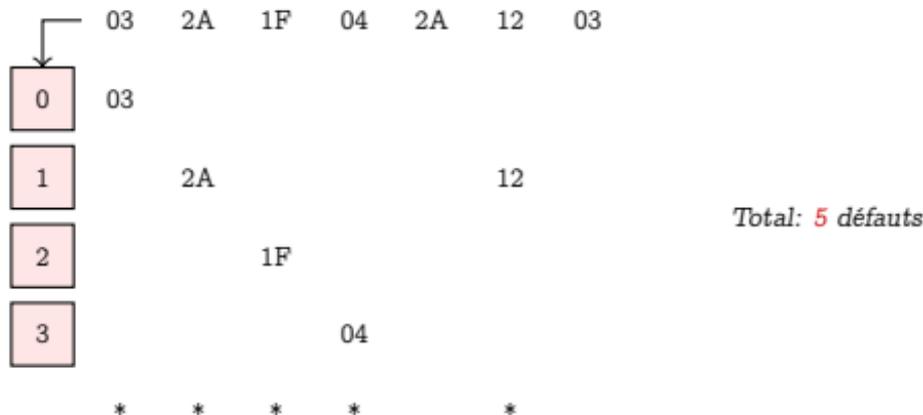
## Politique de remplacement

Pour une instance donnée, il existe une politique de remplacement optimale...



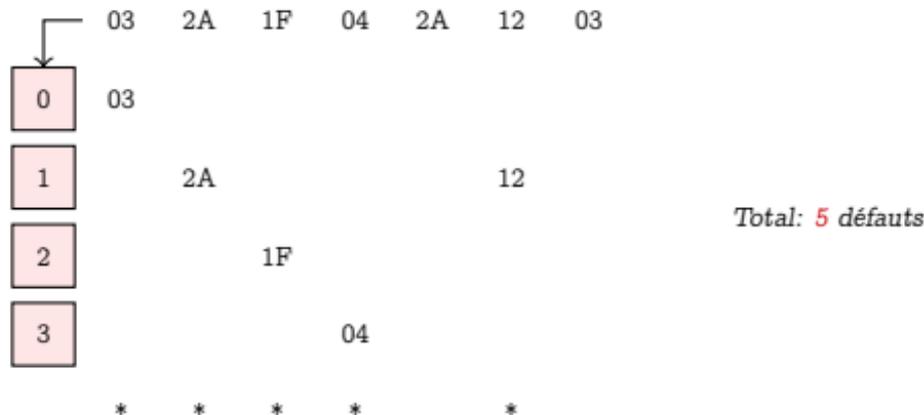
## Politique de remplacement

Pour une instance donnée, il existe une politique de remplacement optimale... si on connaît à l'avance les pages qui seront demandées!



## Politique de remplacement

Pour une instance donnée, il existe une politique de remplacement optimale... si on connaît à l'avance les pages qui seront demandées!



En pratique, on ne connaît pas les pages!

### Algorithme de remplacement

Définir une fonction qui, étant donné l'état actuel (occupation des cadres par des pages), décide quel cadre doit être libéré.

## Algorithme de remplacement

Définir une fonction qui, étant donné l'état actuel (occupation des cadres par des pages), décide quel cadre doit être libéré.

## Classes d'algorithmes

- First In, First Out (FIFO)
  - retirer les pages les plus anciennes
- Basés sur l'utilisation des pages (Least Used)
  - retirer les pages les moins utilisées

## Algorithme de remplacement

Définir une fonction qui, étant donné l'état actuel (occupation des cadres par des pages), décide quel cadre doit être libéré.

## Classes d'algorithmes

- First In, First Out (FIFO)
  - retirer les pages les plus anciennes
- Basés sur l'utilisation des pages (Least Used)
  - retirer les pages les moins utilisées

## Évaluation = nombre de défauts de page

- Sur des instances (en TD, à l'examen)
- Sur des *benchmarks*

# Algorithmes FIFO

File

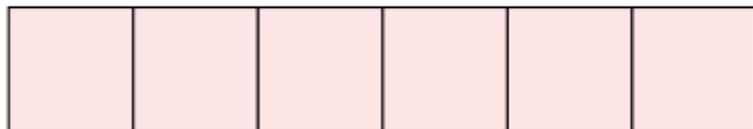
Retirer la page la plus ancienne

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

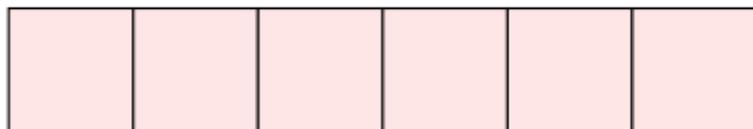


# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

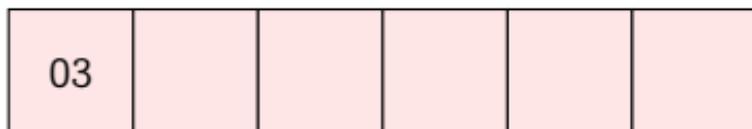


# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

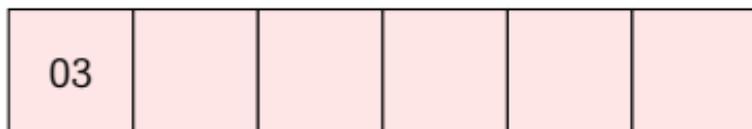


# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|
| 03 | 04 |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|
| 03 | 04 | 2A |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |  |
|----|----|----|----|----|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 |  |
|----|----|----|----|----|--|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|               |    |    |    |    |    |
|---------------|----|----|----|----|----|
| <del>03</del> | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|---------------|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |               |    |    |    |    |
|----|---------------|----|----|----|----|
| 31 | <del>04</del> | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|---------------|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |               |    |    |    |
|----|----|---------------|----|----|----|
| 31 | B1 | <del>2A</del> | 1F | 12 | 48 |
|----|----|---------------|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 03 | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 03 | 76 | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 03 | 76 | 2A | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 03 | 76 | 2A | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

# Principe

File

Retirer la page la plus ancienne

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 37 | B1 | 03 | 76 | 2A | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

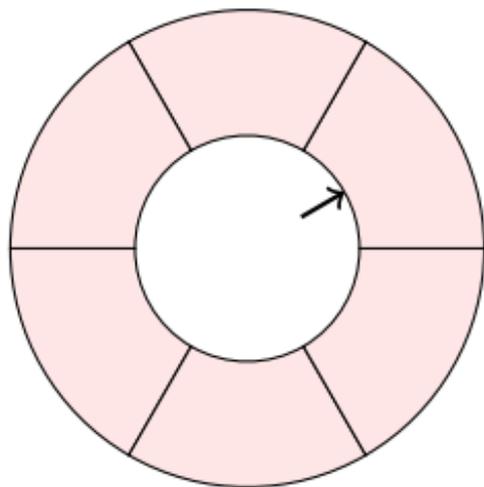
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



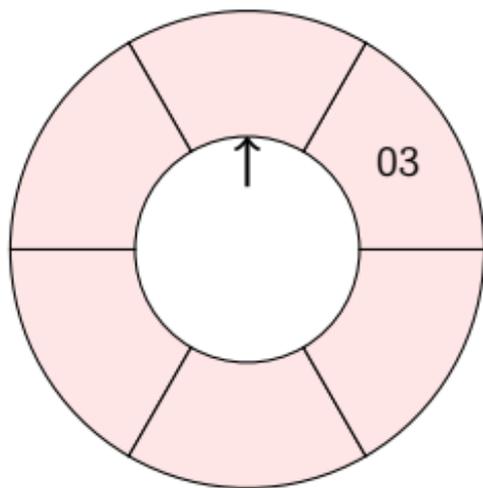
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



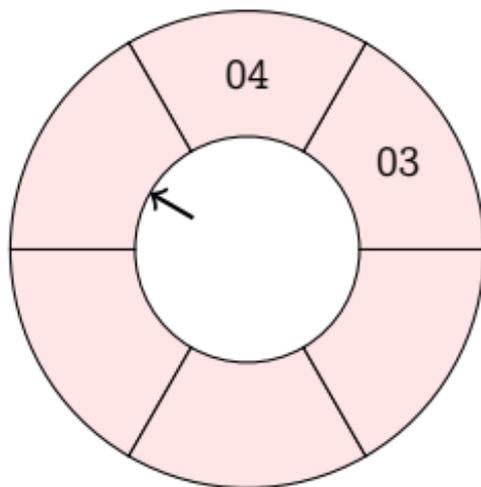
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



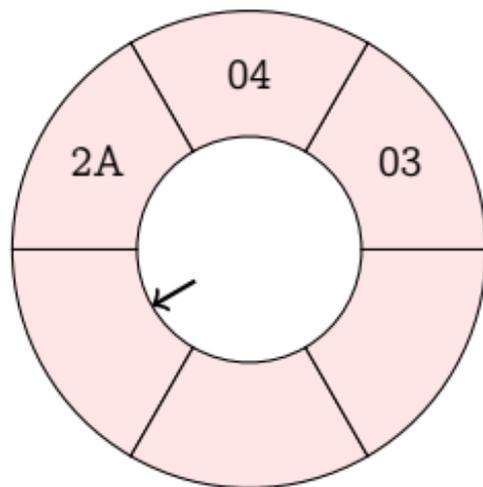
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



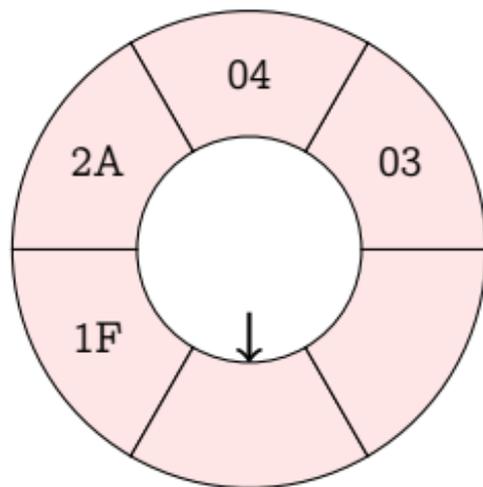
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



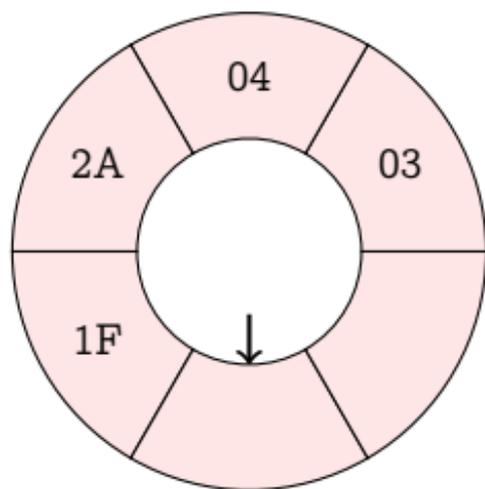
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



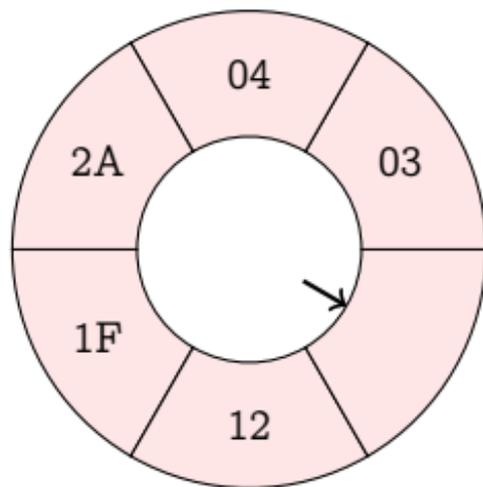
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



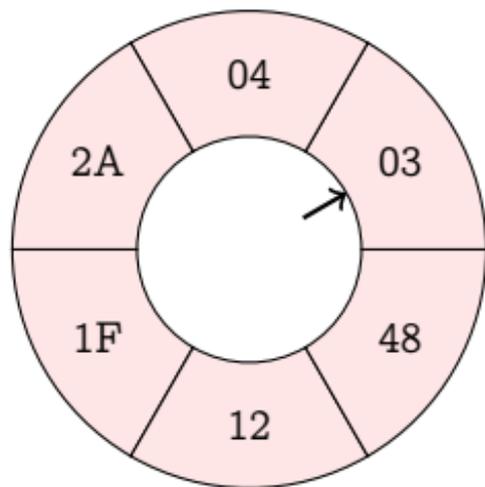
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



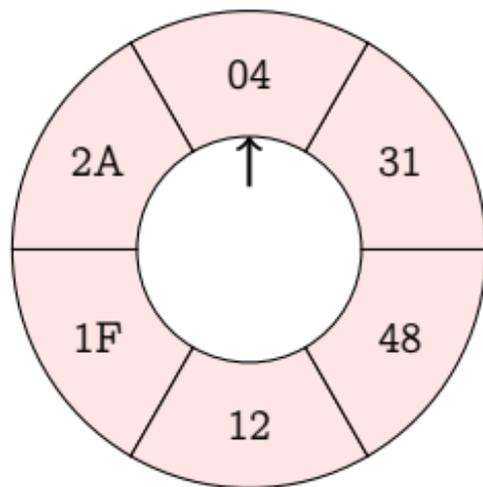
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



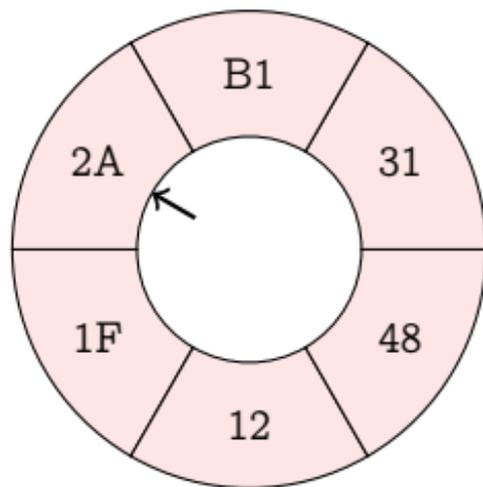
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



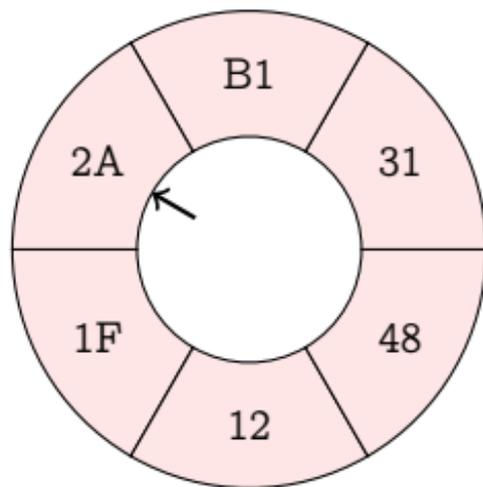
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



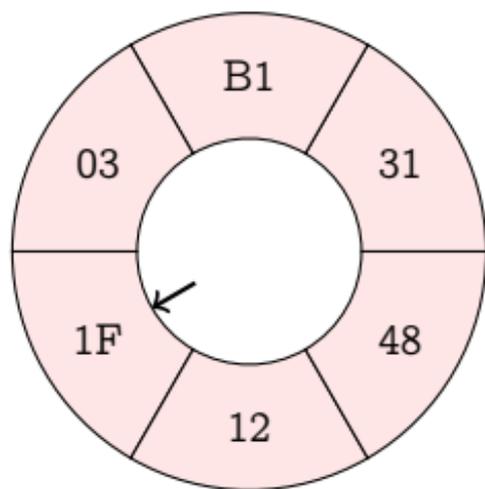
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



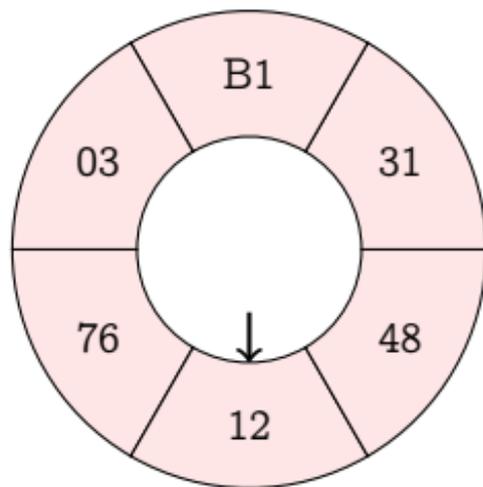
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



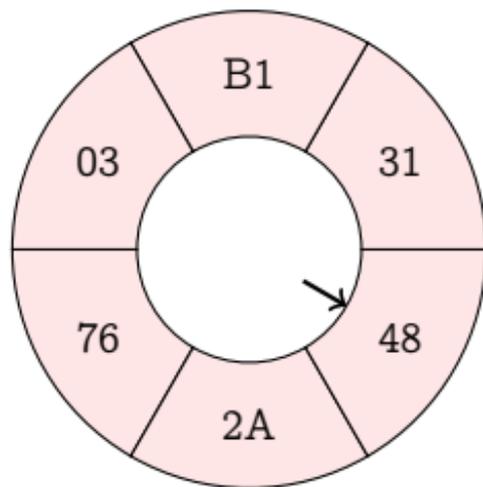
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



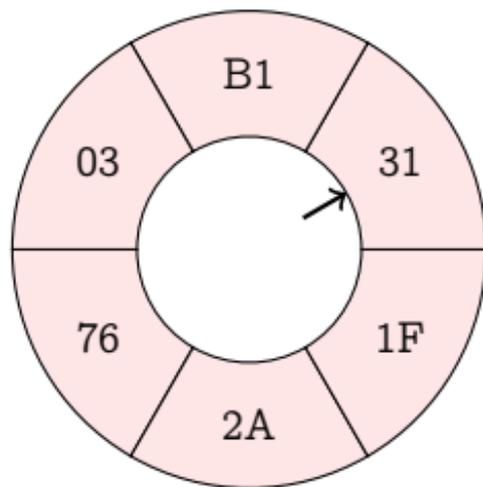
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



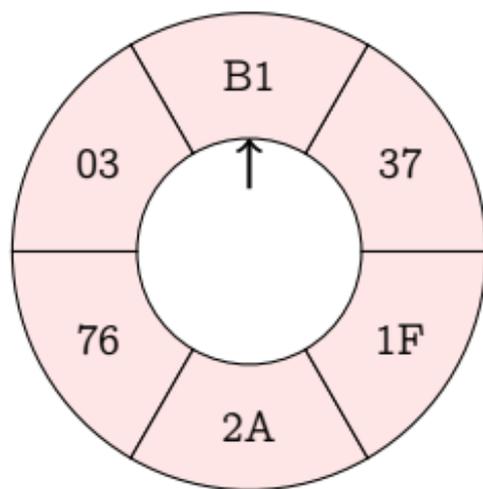
# Principe

## File

Retirer la page la plus ancienne

- Implémentation = liste circulaire (*clock based*)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

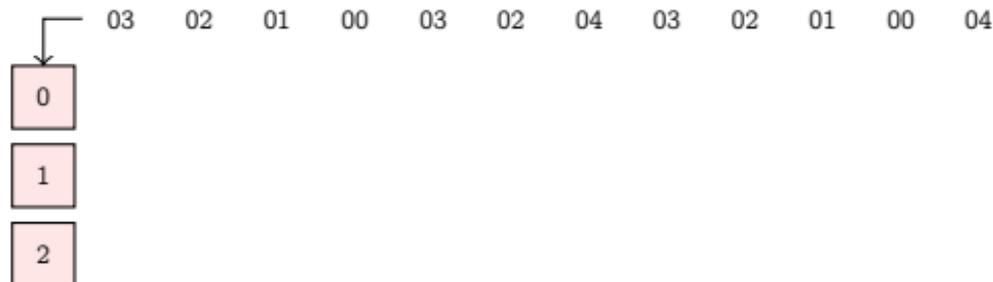


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

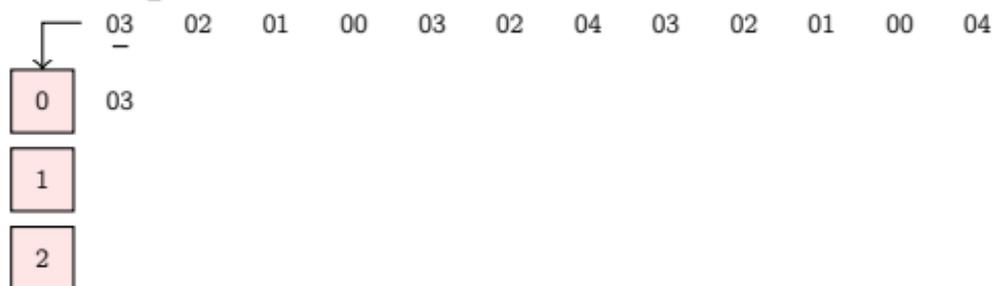


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

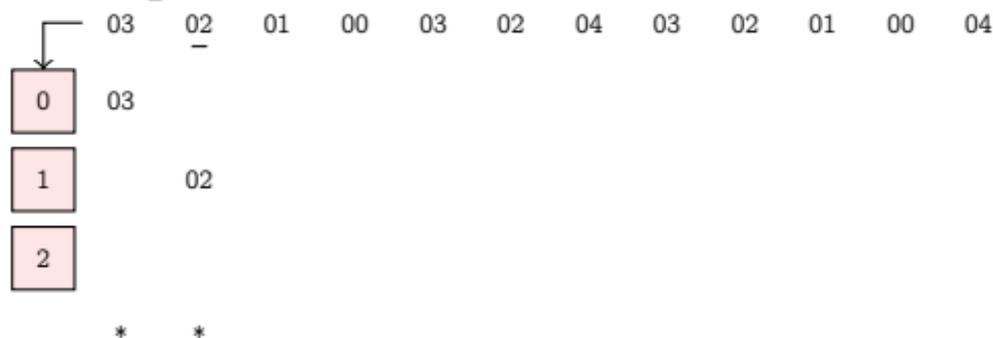


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

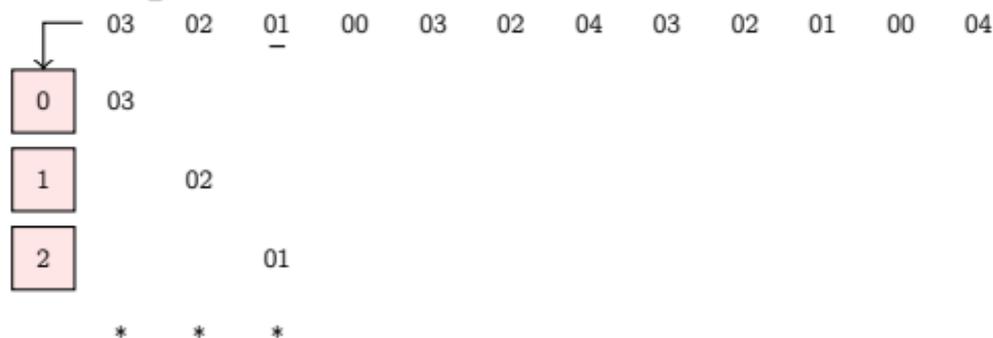


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

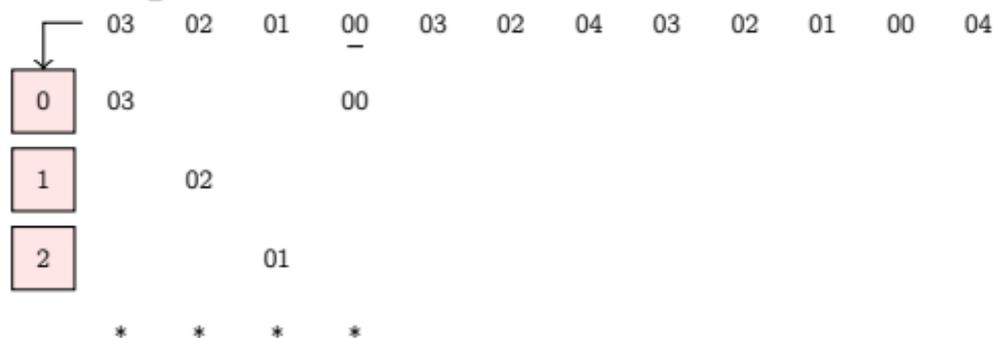
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

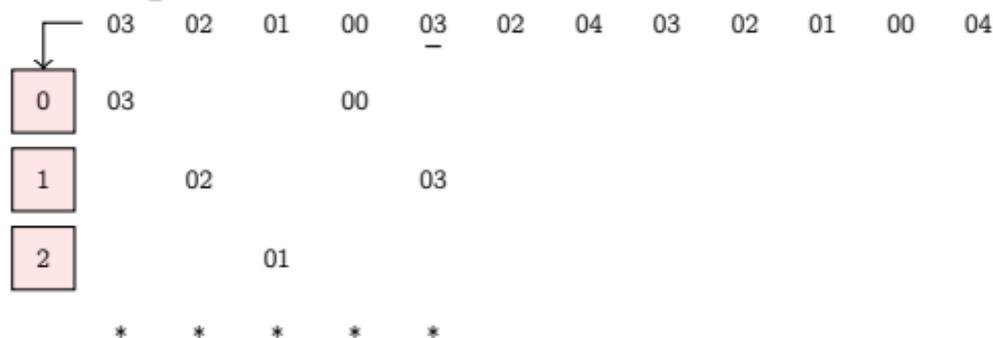
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

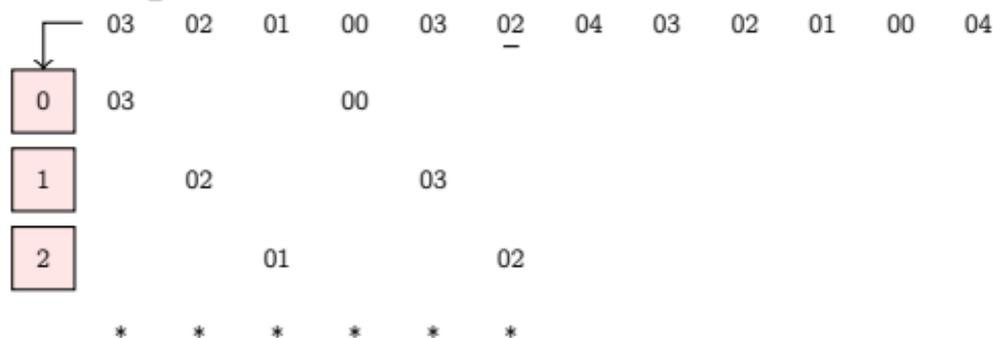
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

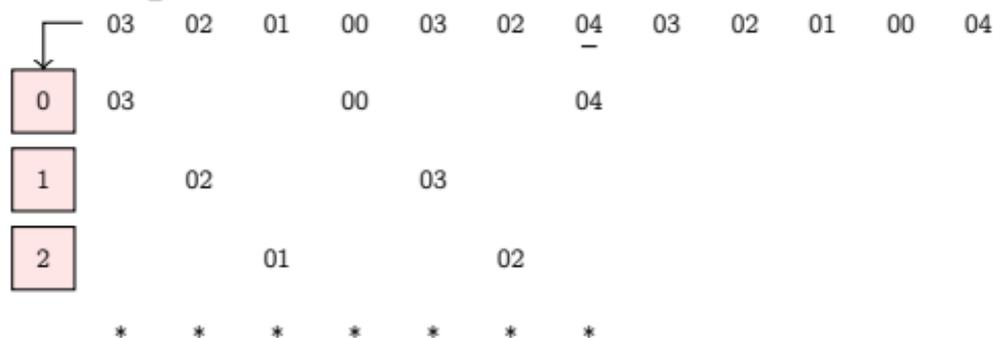
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

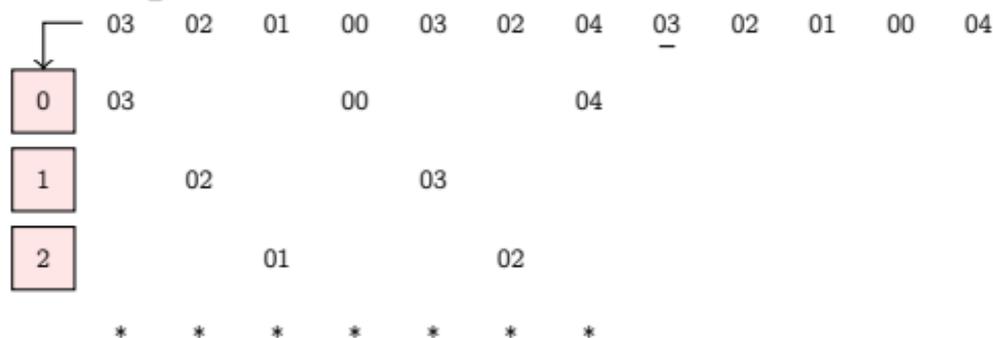
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

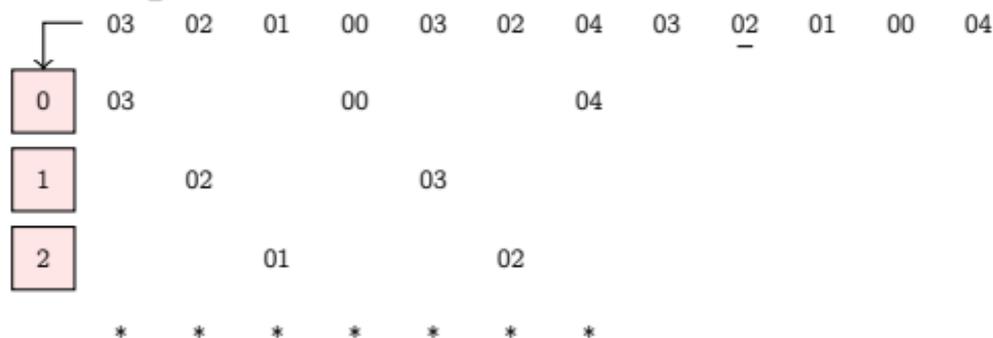
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

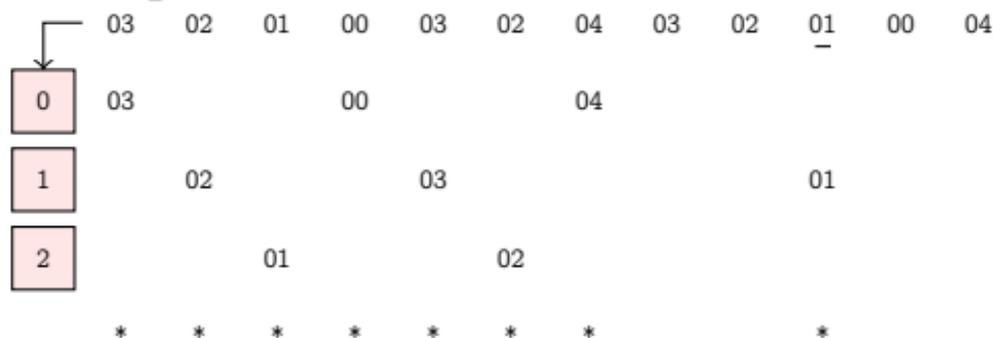
Exemple: avec 3 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

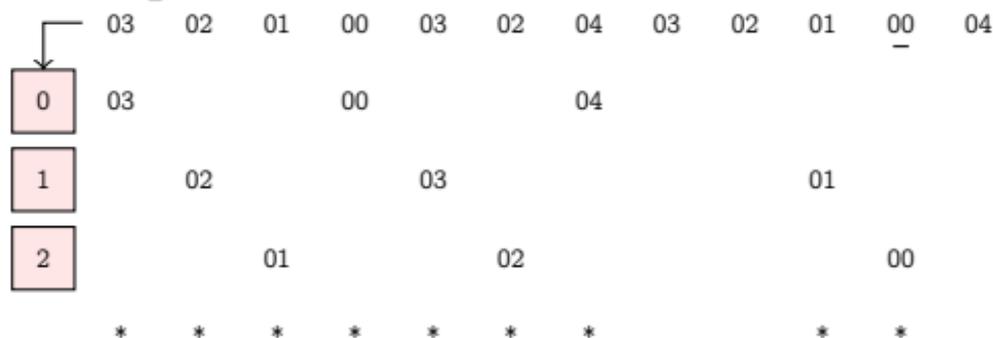


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

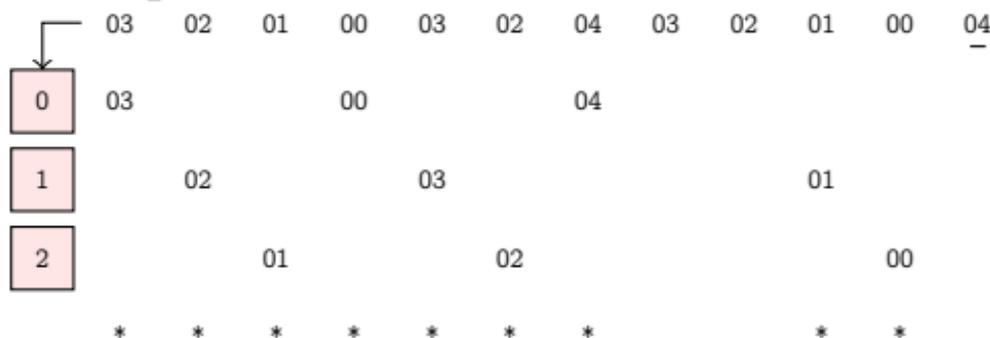


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

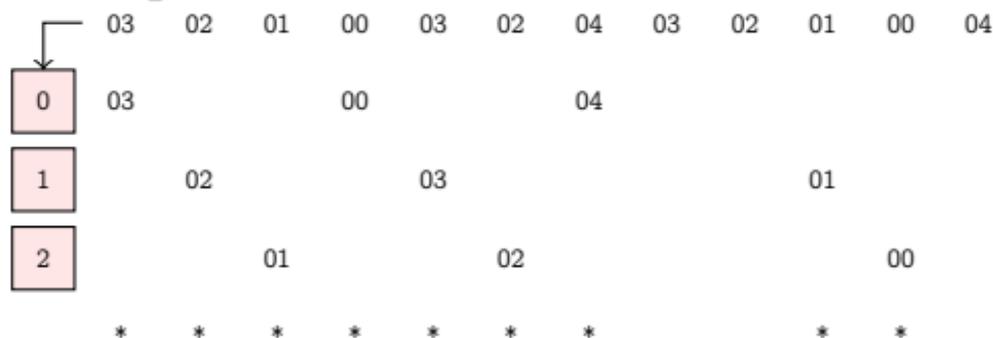


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres



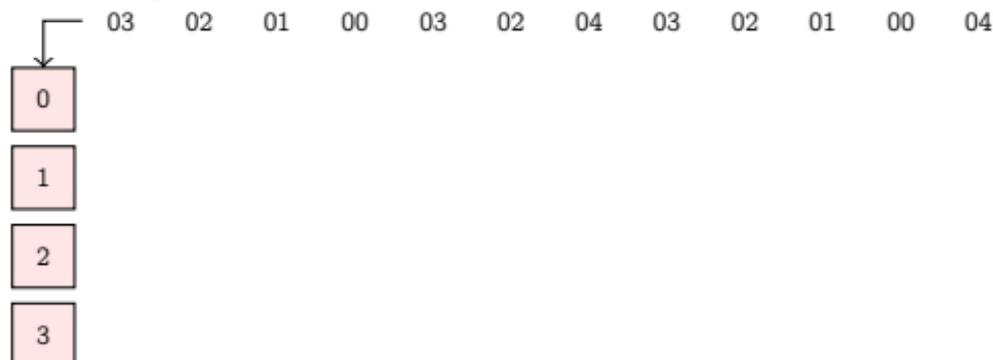
Total: 9 défauts

## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

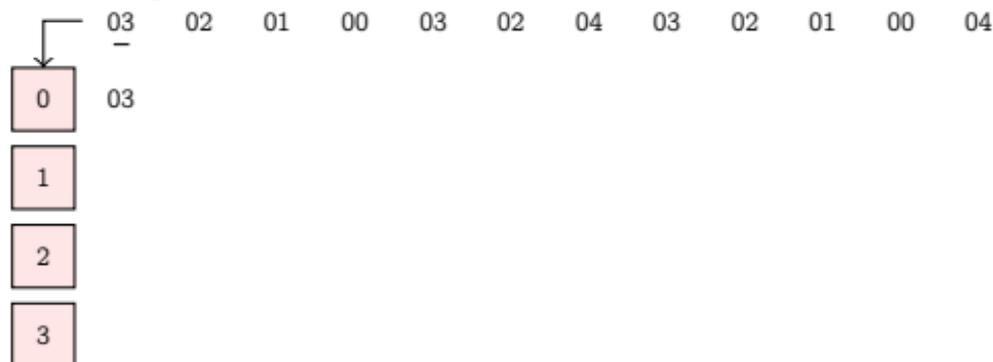


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres



\*

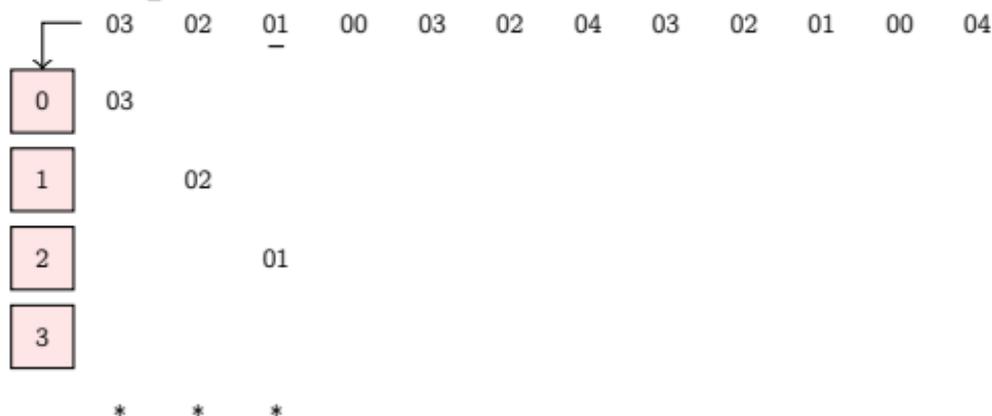


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

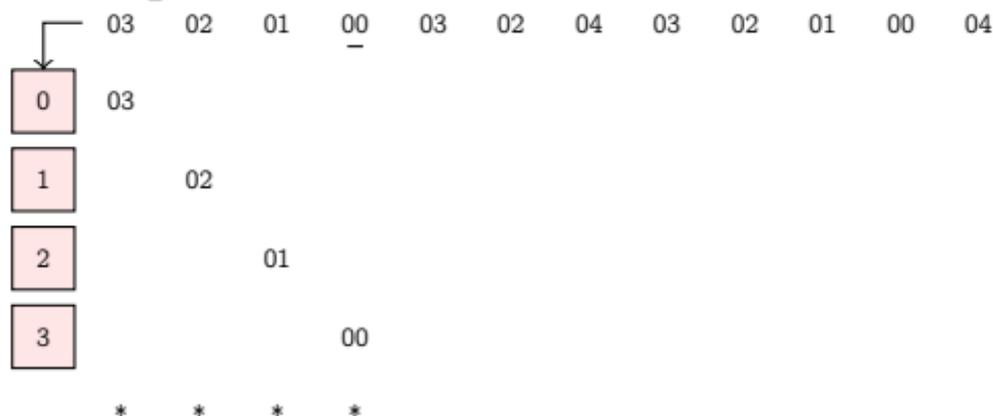
Exemple: avec 4 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

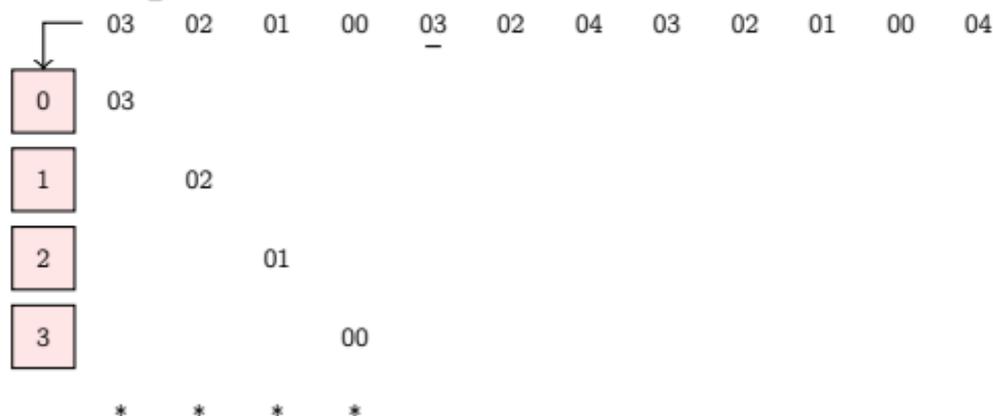
Exemple: avec 4 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

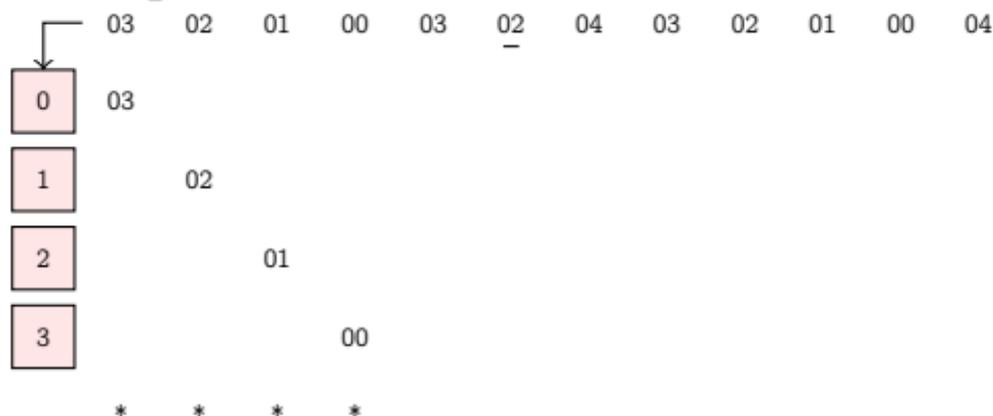


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

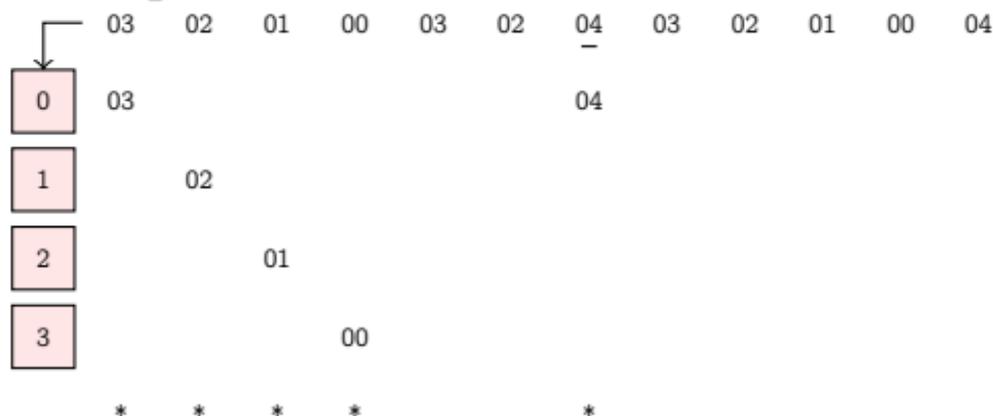


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

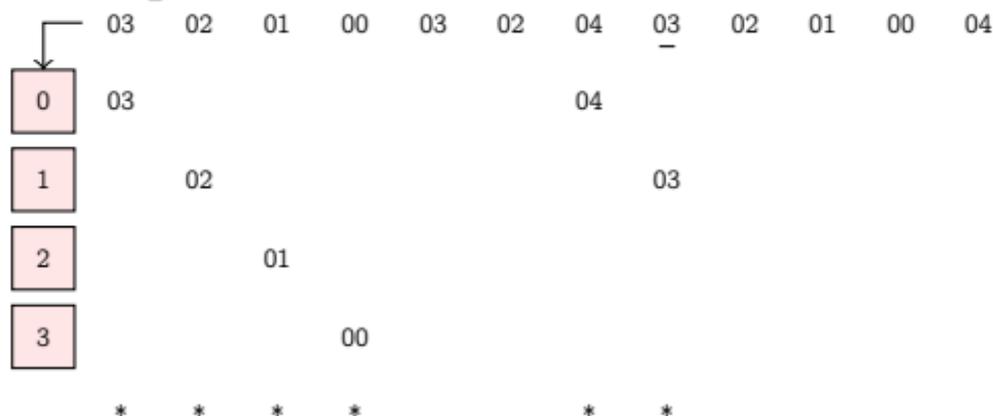


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

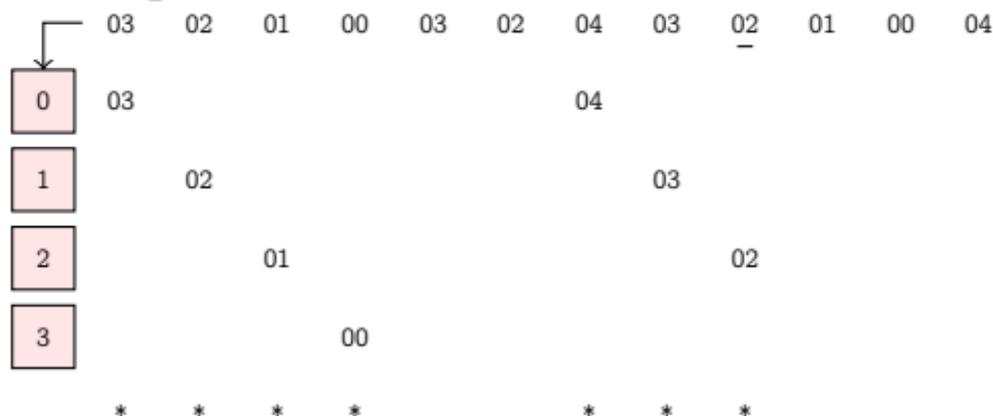
Exemple: avec 4 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

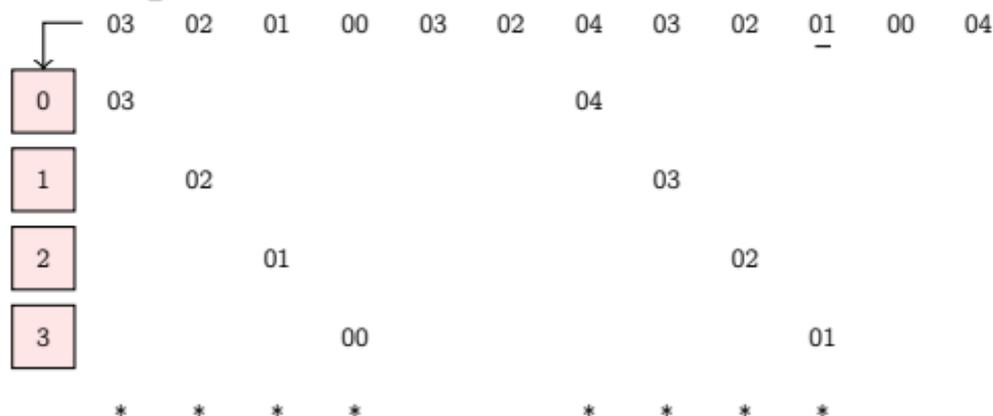
Exemple: avec 4 cadres



## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

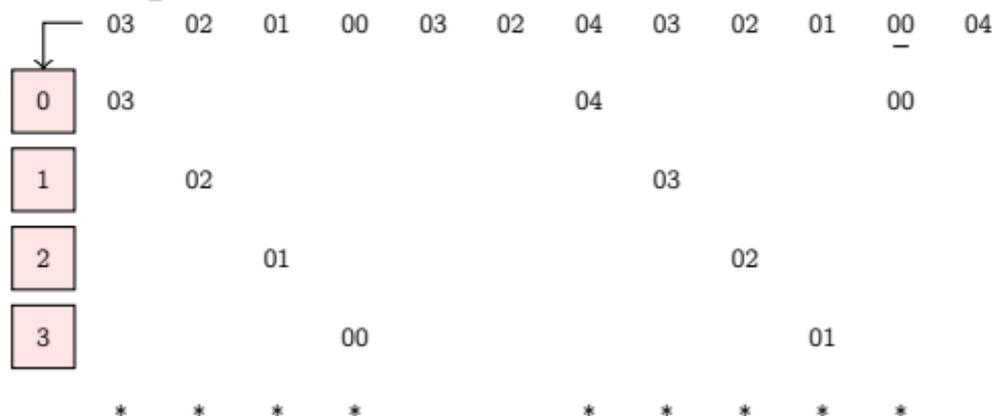


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

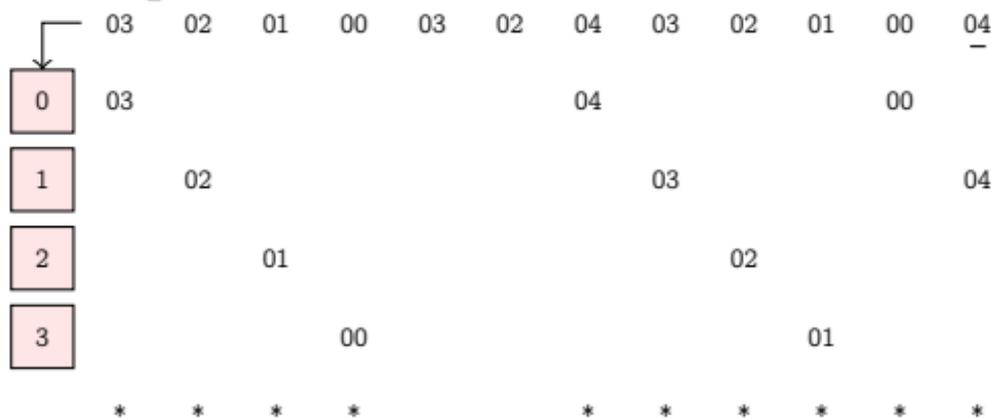


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

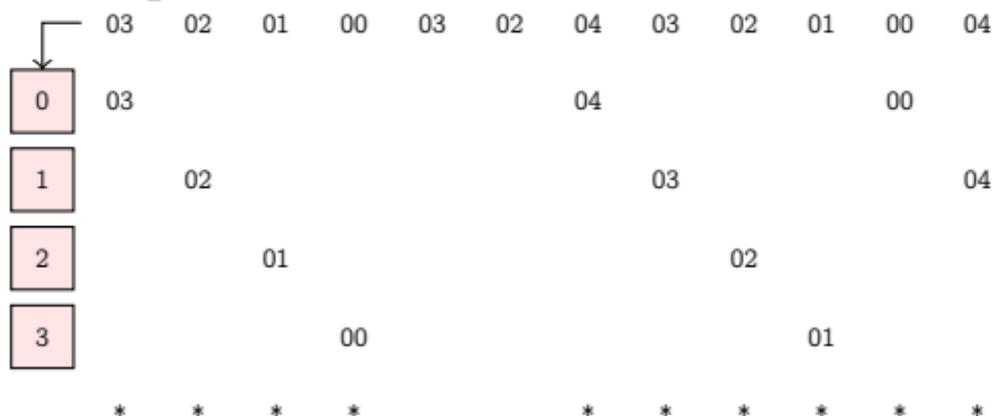


## Algorithmes de type FIFO

*Sur certaines instances...*

Plus de cadres  $\rightarrow$  plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

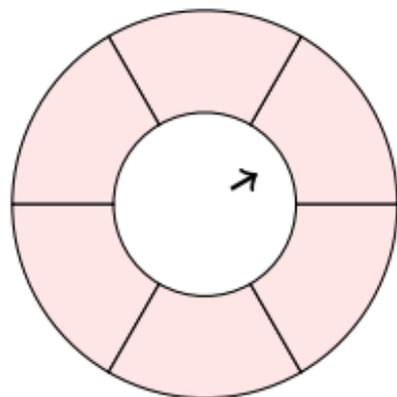


Total: 10 défauts

### Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

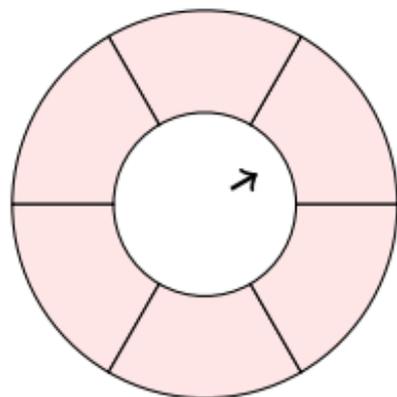
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



### Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

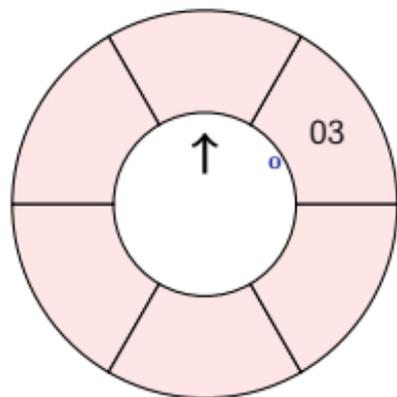
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



### Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

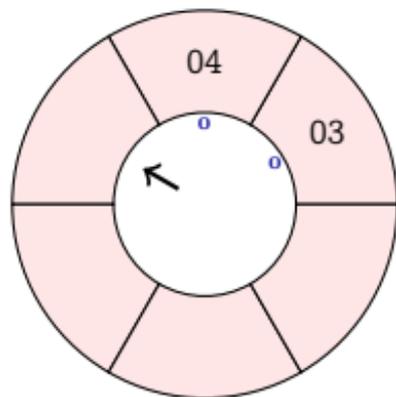
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



### Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

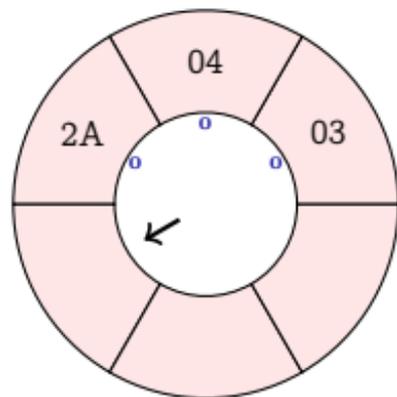
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



### Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

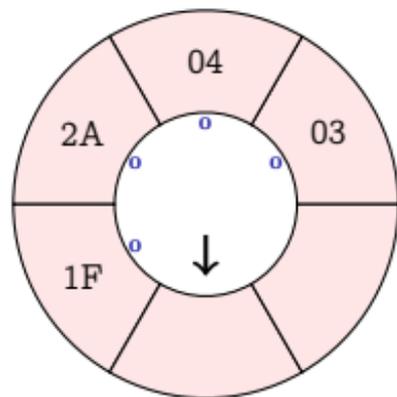
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

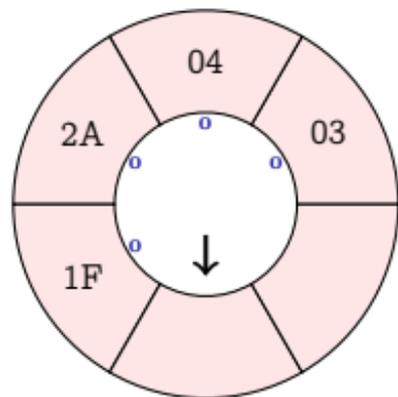
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

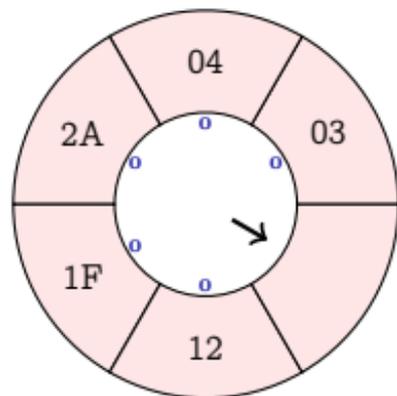
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

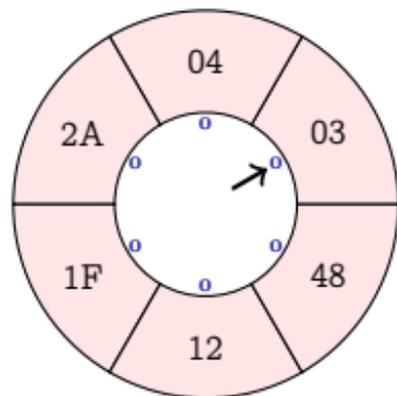
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

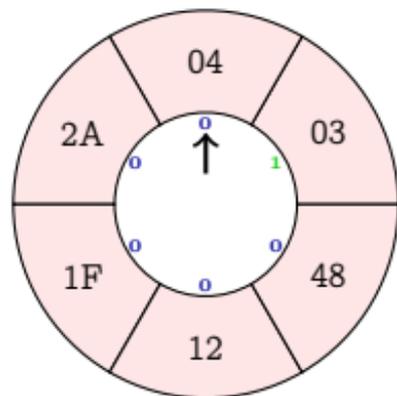
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

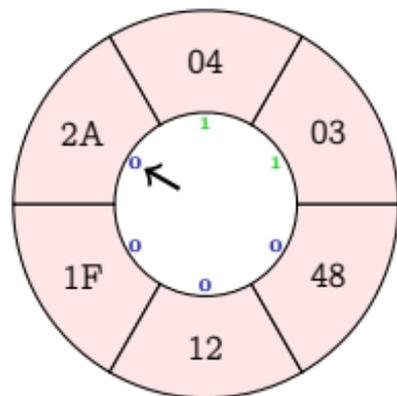
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

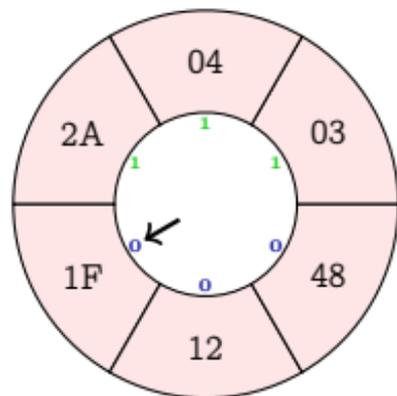
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un accès
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

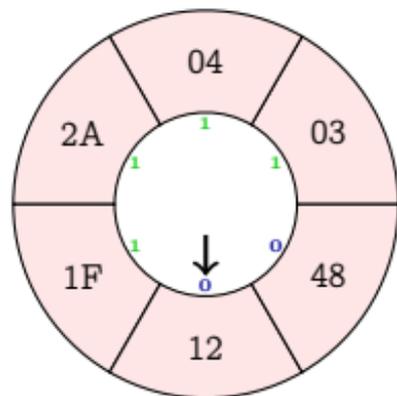
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

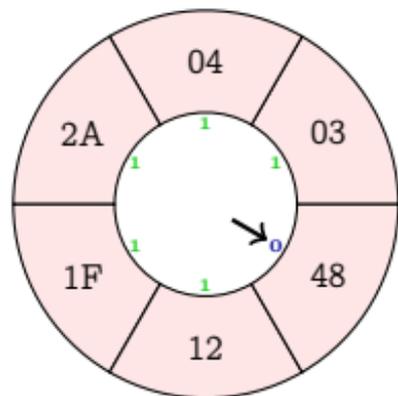
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

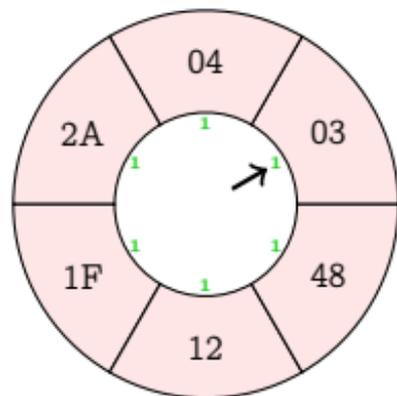
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

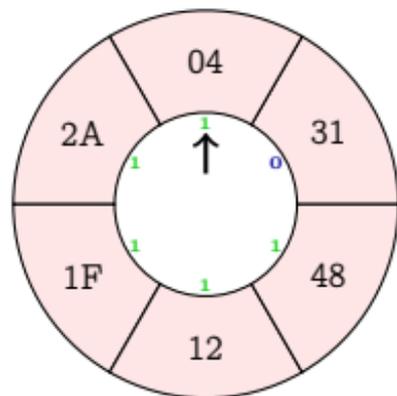
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

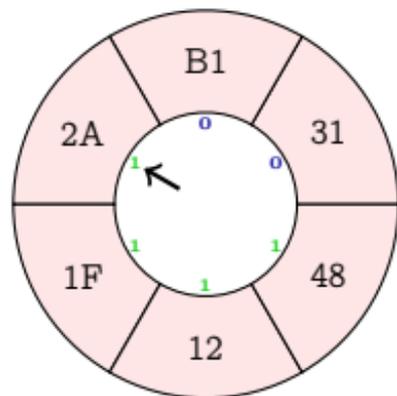
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

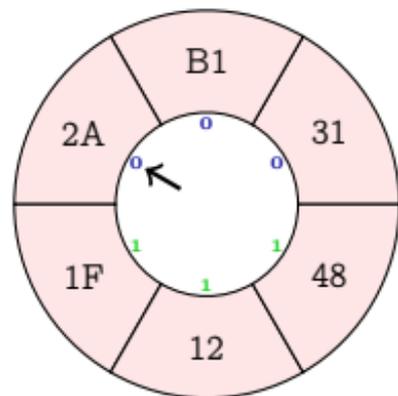
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

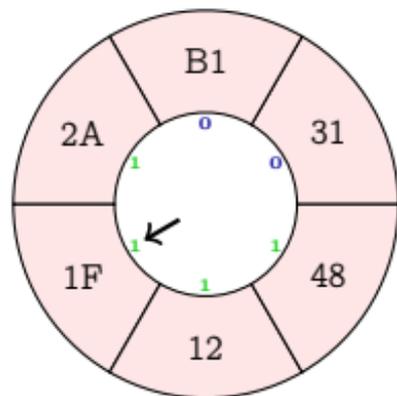
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

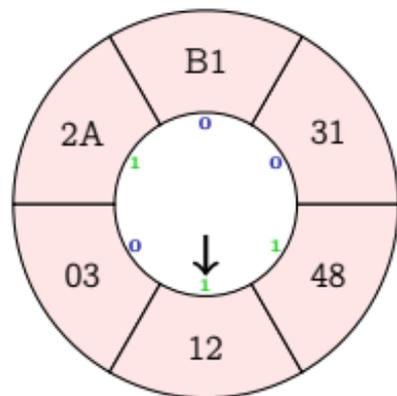
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un accès
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

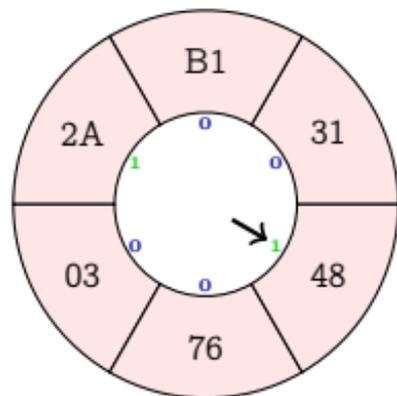
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

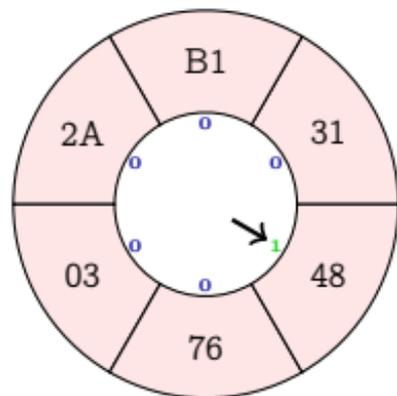
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

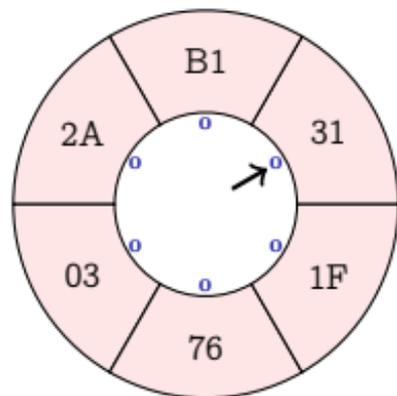
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

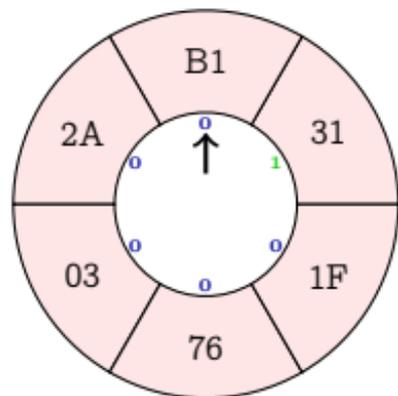
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un accès
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

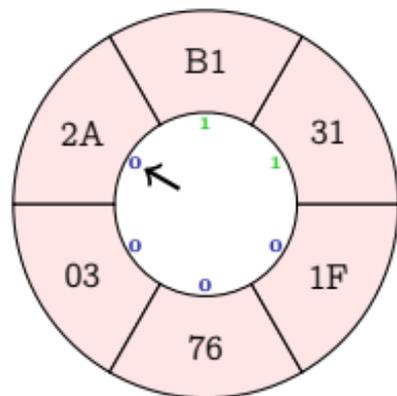
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

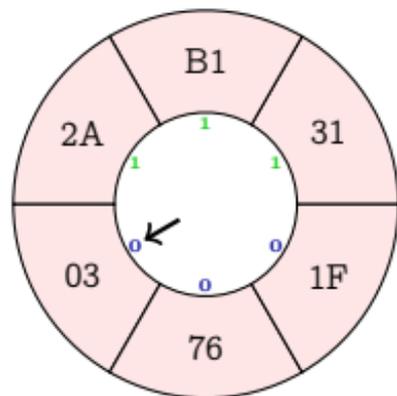
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

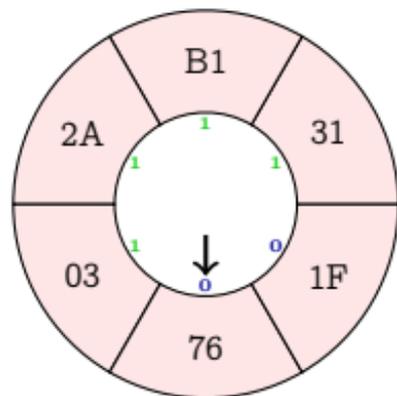
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

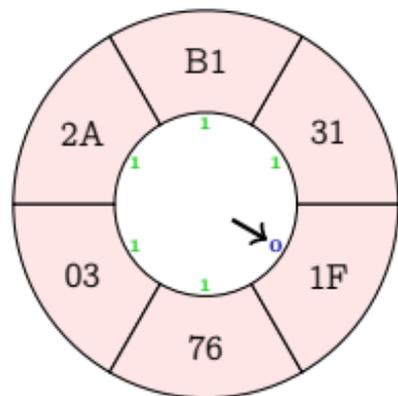
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

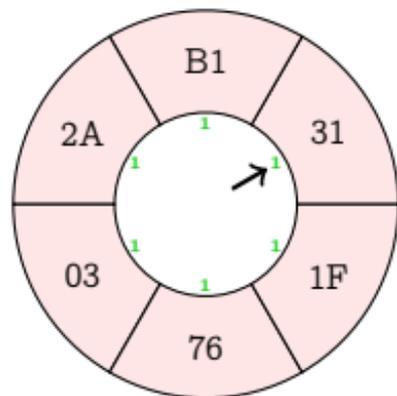
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

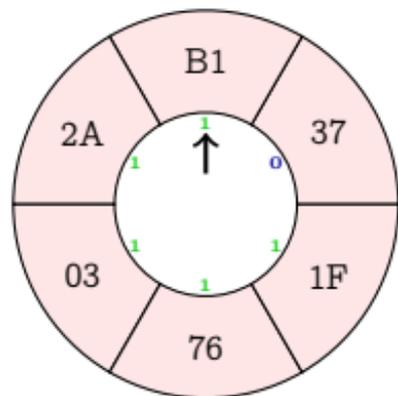
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un acces
- Lorsqu'on a besoin de libérer un cadre:
  - Si **bit=0**, mettre le bit à 1 et **passer**
  - Sinon **utiliser le cadre** (et remettre le bit à 0)

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



# Algorithmes basés sur l'utilisation

### Retirer la page la plus pertinente

- La page la moins utilisée (LFU)
- Une page peu utilisée (NRU)
- La page la moins récemment utilisée (LRU)

### Retirer la page la plus pertinente

- La page la moins utilisée (LFU)
- Une page peu utilisée (NRU)
- La page la moins récemment utilisée (LRU)

Avantage : moins de défaut de page

*En pratique, FIFO-2 fait 15 à 20 % plus de défauts que LRU*

### Retirer la page la plus pertinente

- La page la moins utilisée (LFU)
- Une page peu utilisée (NRU)
- La page la moins récemment utilisée (LRU)

### Avantage : moins de défaut de page

*En pratique, FIFO-2 fait 15 à 20 % plus de défauts que LRU*

### Inconvénient : algorithmes plus complexes

- Espace mémoire supplémentaire
- Temps de calcul à chaque appel de page

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 0     |      |
| 04   | 0     |      |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 0     |      |
| 2A   | 0     |      |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

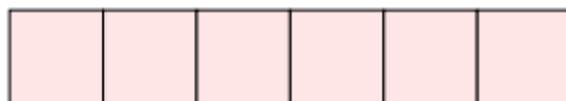
Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 0     |      |
| 04   | 0     |      |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 0     |      |
| 2A   | 0     |      |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

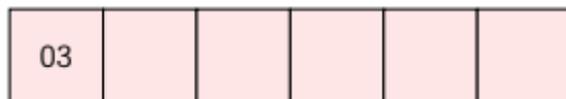
Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 0     |      |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 0     |      |
| 2A   | 0     |      |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|
| 03 | 04 |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 0     |      |
| 2A   | 0     |      |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|
| 03 | 04 | 2A |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 0     |      |
| 2A   | 1     | 3    |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 1     | 3    |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 0     |      |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 2     | 3    |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |  |
|----|----|----|----|----|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 |  |
|----|----|----|----|----|--|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 2     | 3    |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 0     |      |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 2     | 3    |
| 31   | 0     |      |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

# LFU: Least Frequently Used

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|



Usage = 1, Date = min(1,2,4,6,7)

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 2     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 0     |      |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 2     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 1     | 9    |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 1     | 1    |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 3     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 1     | 9    |

# LFU: Least Frequently Used

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|



Usage = 1, Date = min(8,9,4,6,7)

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 2     | 11   |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 3     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 0     |      |
| B1   | 1     | 9    |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 2     | 11   |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 3     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 1     | 12   |
| B1   | 1     | 9    |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée  
en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 2     | 11   |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 1     | 4    |
| 2A   | 4     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 1     | 12   |
| B1   | 1     | 9    |

## Principe

Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 2     | 11   |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 2     | 14   |
| 2A   | 4     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 0     |      |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 1     | 12   |
| B1   | 1     | 9    |

## Principe

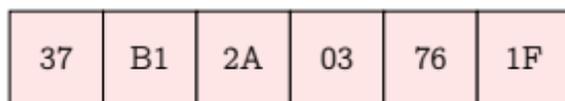
Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- choisir la page la moins utilisée

en cas d'égalité: FIFO

## Exemple:

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



Usage = 1, Date = min(8,9,12)

| Page | Usage | Date |
|------|-------|------|
| 03   | 2     | 11   |
| 04   | 1     | 2    |
| 12   | 1     | 6    |
| 1F   | 2     | 14   |
| 2A   | 4     | 3    |
| 31   | 1     | 8    |
| 37   | 1     | 15   |
| 48   | 1     | 7    |
| 76   | 1     | 12   |
| B1   | 1     | 9    |

### Nombre total d'utilisation

- X Problème:** une page beaucoup utilisée reste
  - ✓ Solution:** remettre usage à 0 périodiquement
- fenêtre glissante trop coûteux à implémenter. . .*

## Nombre total d'utilisation

- ✗ **Problème:** une page beaucoup utilisée reste
  - ✓ **Solution:** remettre usage à 0 périodiquement
- fenêtre glissante trop coûteux à implémenter. . .*

## Performances

- ✓ Beaucoup moins de défaut de page que les autres

## Nombre total d'utilisation

- ✗ **Problème:** une page beaucoup utilisée reste
  - ✓ **Solution:** remettre usage à 0 périodiquement
- fenêtre glissante trop coûteux à implémenter. . .*

## Performances

- ✓ Beaucoup moins de défaut de page que les autres

## Mais aussi

- ✗ 64 bits de plus dans chaque ligne
- ✗  $\mathcal{O}(n)$  à chaque page manquante

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux  
→ *FIFO-2* = 1 seul bit : mémoire + temps!

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux  
→ *FIFO-2* = 1 seul bit : mémoire + temps!
- Certaines pages deviennent inutiles

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux  
→ *FIFO-2* = 1 seul bit : mémoire + temps!
- Certaines pages deviennent inutiles  
→ remettre à 0 périodiquement

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux  
→ *FIFO-2* = 1 seul bit : mémoire + temps!
- Certaines pages deviennent inutiles  
→ remettre à 0 périodiquement
- Les pages dans lesquelles on écrit sont plus susceptibles d'être réutilisées  
*un peu plus tard, en général. . .*

## Observations

- Compter les utilisations est coûteux  
→ *FIFO-2* = 1 seul bit : mémoire + temps!
- Certaines pages deviennent inutiles  
→ remettre à 0 périodiquement
- Les pages dans lesquelles on écrit sont plus susceptibles d'être réutilisées  
*un peu plus tard, en général. . .*  
→ Ajouter un 2e bit pour les pages modifiées

## Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|  |  |  |  |  |  |
|--|--|--|--|--|--|
|  |  |  |  |  |  |
|--|--|--|--|--|--|

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 |      |
| 04   | 0 | 0 |      |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 0 |      |
| 2A   | 0 | 0 |      |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

## Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1,M=1) > (R=1,M=0) > (R=0,M=1) > (R=0,M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|  |  |  |  |  |  |
|--|--|--|--|--|--|
|  |  |  |  |  |  |
|--|--|--|--|--|--|

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 |      |
| 04   | 0 | 0 |      |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 0 |      |
| 2A   | 0 | 0 |      |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

## Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|    |  |  |  |  |  |
|----|--|--|--|--|--|
| 03 |  |  |  |  |  |
|----|--|--|--|--|--|

R=1  
M=0

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 0 |      |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 0 |      |
| 2A   | 0 | 0 |      |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|    |    |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|
| 03 | 04 |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|

R=1  
M=0

R=1  
M=1

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 0 | 1    |
| 04   | 1 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 0 |      |
| 2A   | 0 | 0 |      |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|
| 03 | 04 | 2A |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|

R=1 M=0    R=1 M=1    R=1 M=0

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 0 | 1    |
| 04   | 1 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 0 |      |
| 2A   | 1 | 0 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

R=1 M=0   R=1 M=1   R=1 M=0   R=1 M=1

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 0 | 1    |
| 04   | 1 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 1 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 0 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1,M=1) > (R=1,M=0) > (R=0,M=1) > (R=0,M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

R=1 M=0    R=1 M=1    R=1 M=0    R=1 M=1

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 0 | 1    |
| 04   | 1 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 1 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 0 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1,M=1) > (R=1,M=0) > (R=0,M=1) > (R=0,M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

R=0 M=0   R=0 M=1   R=0 M=0   R=0 M=1

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 0 | 0 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

R=0    R=0    R=1    R=0  
M=0    M=1    M=1    M=1

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 |      |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|    |    |    |    |    |  |
|----|----|----|----|----|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 |  |
|----|----|----|----|----|--|

R=0   R=0   R=1   R=0   R=1  
M=0   M=1   M=1   M=1   M=0

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 1 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 |      |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1,M=1) > (R=1,M=0) > (R=0,M=1) > (R=0,M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 03         | 04         | 2A         | 1F         | 12         | 48         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=0 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 1 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 |      |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 1 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | 12         | 48         |
| R=1<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=0 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 1 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 1 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 1 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | 12         | 48         |
| R=1<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=0 |

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 1 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 1 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 1 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1,M=1) > (R=1,M=0) > (R=0,M=1) > (R=0,M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | 12         | 48         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=0 | R=0<br>M=0 |

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 0 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 0 | 0 |      |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 48         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=0<br>M=0 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 0 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 1 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 48         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=0<br>M=0 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 0 | 1    |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 1 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 31         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=1 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 |      |
| B1   | 1 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=1<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=1 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 1 | 0 | 12   |
| B1   | 1 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=1<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=1<br>M=1 |

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 1 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 1 | 0 | 12   |
| B1   | 1 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 |

RESET

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 0 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 | 12   |
| B1   | 0 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=1 | R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 0 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 | 12   |
| B1   | 0 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03<sub>r</sub> 04<sub>w</sub> 2A<sub>r</sub> 1F<sub>w</sub> 2A<sub>w</sub> 12<sub>r</sub> 48<sub>r</sub> 31<sub>r</sub> B1<sub>r</sub> 2A<sub>r</sub> 03<sub>w</sub> 76<sub>r</sub> 2A<sub>w</sub> 1F<sub>w</sub> 37<sub>r</sub>

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | B1         | 03         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 1 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 0 | 0 |      |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 | 12   |
| B1   | 0 | 0 | 9    |

# Not Recently Used

2 bits: R (page **référéncée**) et M (page **modifiée**)

- Lecture ou écriture  $\rightarrow R=1$  ; écriture  $\rightarrow M=1$
- Priorité: (*FIFO en cas d'égalité*)  
 $(R=1, M=1) > (R=1, M=0) > (R=0, M=1) > (R=0, M=0)$
- Tous les R sont remis à 0 **chaque K cycles**

03r 04w 2Ar 1Fw 2Aw 12r 48r 31r B1r 2Ar 03w 76r 2Aw 1Fw 37r

|            |            |            |            |            |            |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 76         | 04         | 2A         | 1F         | 37         | 03         |
| R=0<br>M=0 | R=0<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=1<br>M=1 | R=1<br>M=0 | R=0<br>M=1 |

| Page | R | M | Date |
|------|---|---|------|
| 03   | 0 | 1 | 11   |
| 04   | 0 | 1 | 2    |
| 12   | 0 | 0 | 6    |
| 1F   | 1 | 1 | 4    |
| 2A   | 1 | 1 | 3    |
| 31   | 0 | 0 | 8    |
| 37   | 1 | 0 | 15   |
| 48   | 0 | 0 | 7    |
| 76   | 0 | 0 | 12   |
| B1   | 0 | 0 | 9    |

## Performance

- ✓ Peu de défaut de page
- ✓ Peu coûteux en mémoire
- ✗ Temps de calcul:  $\mathcal{O}(n)$  à chaque reset et page fault

## Performance

- ✓ Peu de défaut de page
- ✓ Peu coûteux en mémoire
- ✗ Temps de calcul:  $\mathcal{O}(n)$  à chaque reset et page fault

## Gain

En pratique, gain trop faible par rapport à FIFO-2

## Principe

- File (FIFO) avec **remise en fin**
- Implémentation **matérielle** → calcul en  $\mathcal{O}(1)$

## Principe

- File (FIFO) avec remise en fin
- Implémentation matérielle  $\rightarrow$  calcul en  $\mathcal{O}(1)$

## Implémentation

- Matrice triangulaire  $N =$  nombre de cadres  
sans la diagonale, tout initialisé à 0

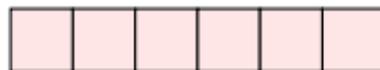
|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   | 0 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

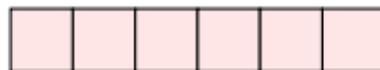


## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

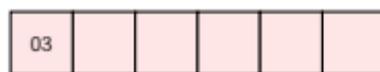


## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 |   | 0 | 0 |   |
| 3 | 0 | 0 | 0 |   | 0 |   |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 0 |   |   |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

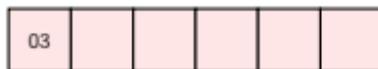


## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

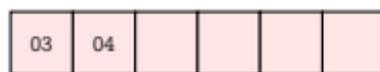
|    |    |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|
| 03 | 04 |  |  |  |  |
|----|----|--|--|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

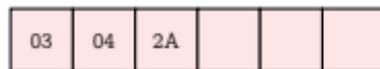
|    |    |    |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|
| 03 | 04 | 2A |  |  |  |
|----|----|----|--|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



## Implémentation

- Matrice triangulaire  $N =$  nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire  $N =$  nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

*Note: A green cross highlights the row and column for the current frame (row 2, column 2).*

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 |   |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |  |  |
|----|----|----|----|--|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F |  |  |
|----|----|----|----|--|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |  |
|----|----|----|----|----|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 |  |
|----|----|----|----|----|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 3 |   |   |   | 1 | 0 | 1 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   | 1 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |  |
|----|----|----|----|----|--|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 |  |
|----|----|----|----|----|--|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 0 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   | 0 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 03 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   | 0 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | 04 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   |   |   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|---|---|
|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 0 |   | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 1F | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 12 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire  $N =$  nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   |   |   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|---|---|
|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   |   | 0 | 0 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 3 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   | 1 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 48 |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 1 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 1 |
| 4 |   |   |   |   |   | 1 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 |   | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 |   |   |   | 1 | 1 | 0 |
| 4 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   | 0 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 31 | B1 | 2A | 03 | 76 | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
 → ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
 ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 4 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 5 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 37 | B1 | 2A | 03 | 76 | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

## Implémentation

- Matrice triangulaire N = nombre de **cadres**
- Utilisation d'une page dans le cadre  $i$   
→ ligne  $i$  à 1 puis colonne  $i$  à 0
- Cadre le plus ancien (à utiliser) =  
ligne est remplie de 0, colonne remplie de 1 (sauf ligne  $i$ )

|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 |   | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 |   |   | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 |   |   |   | 1 | 1 | 0 |
| 3 |   |   |   |   | 0 | 0 |
| 4 |   |   |   |   |   | 0 |
| 5 |   |   |   |   |   |   |

03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37

|    |    |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| 37 | B1 | 2A | 03 | 76 | 1F |
|----|----|----|----|----|----|

## Ce qu'il faut retenir

- Politique de remplacement de page
- FIFO (avec bit de seconde chance)
- LRU (implémentée au niveau matériel)
- Tracer l'exécution et compter les défauts