

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
----	----	----	----

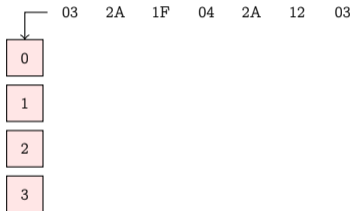
Défauts: 6

Objectif

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

Objectif

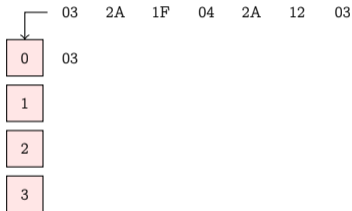
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Une ligne par cadre de page alloué au processus

Objectif

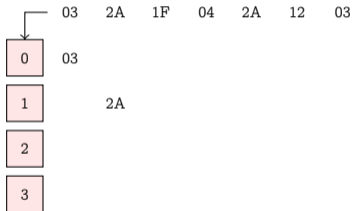
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Une page par colonne

Objectif

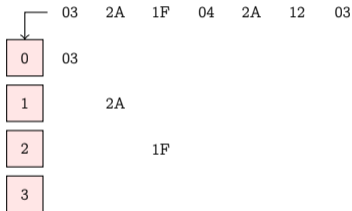
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Une page par colonne

Objectif

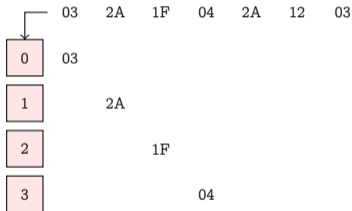
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Une page par colonne

Objectif

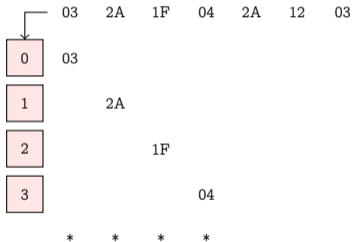
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Une page par colonne

Objectif

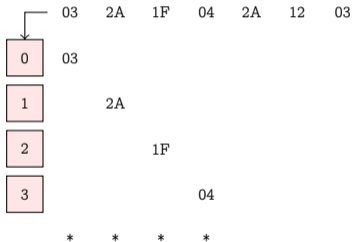
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Marquer les défauts au fur et à mesure

Objectif

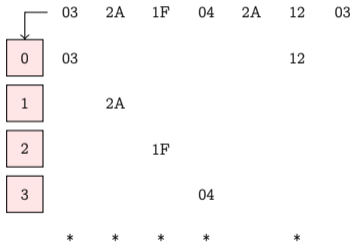
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Pas de défaut → *laisser en blanc*

Objectif

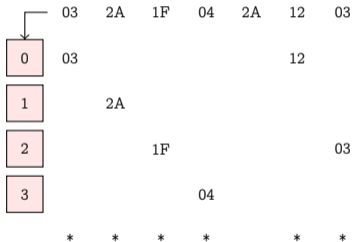
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Et on continue...

Objectif

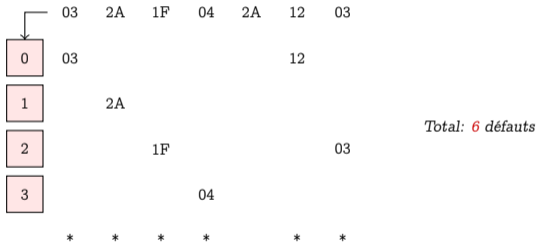
Figurer l'état du cache dans le temps pour compter le nombre de défauts



Et on continue...

Objectif

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



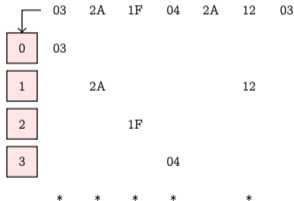
Et on continue...

Politique de remplacement

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

Politique de remplacement

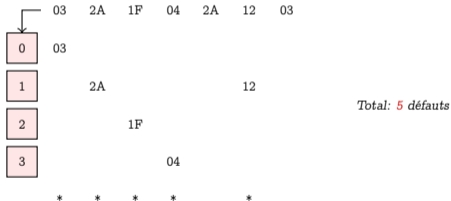
Pour une instance donnée, il existe une politique de remplacement optimale...



Total: 5 défauts

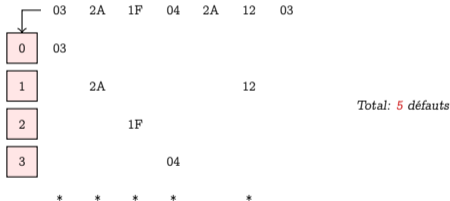
Politique de remplacement

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

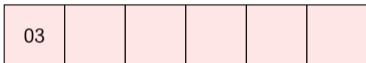


Principe

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

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

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	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	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	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	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
----	----	----	----	----	----

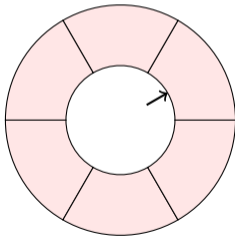
Principe

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



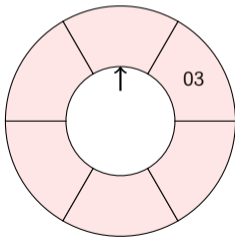
Principe

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



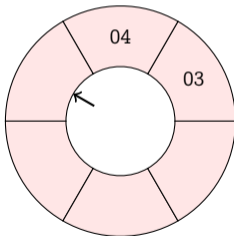
Principe

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



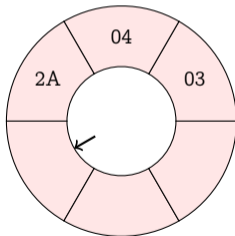
Principe

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



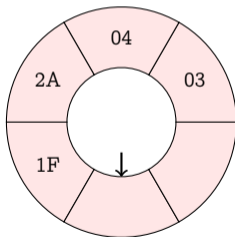
Principe

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



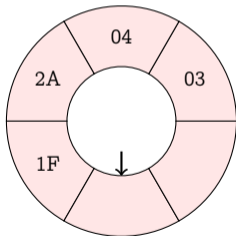
Principe

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



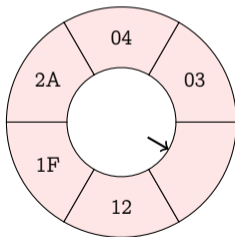
Principe

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



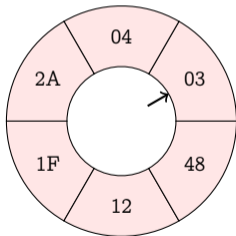
Principe

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



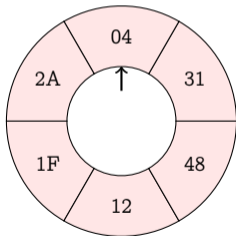
Principe

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



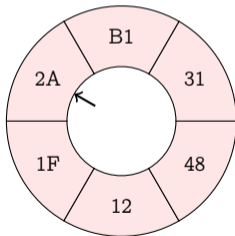
Principe

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



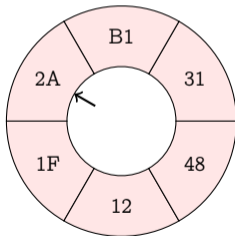
Principe

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



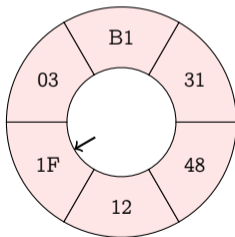
Principe

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



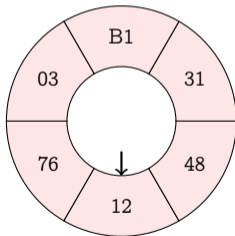
Principe

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



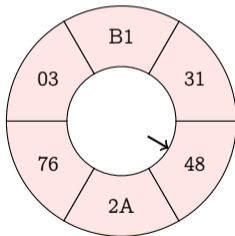
Principe

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



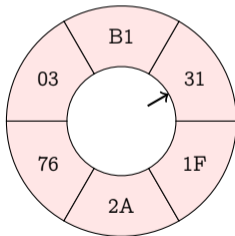
Principe

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



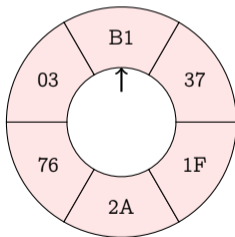
Principe

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

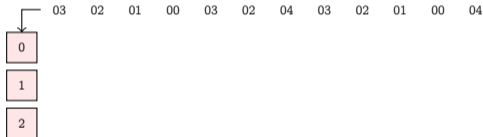


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

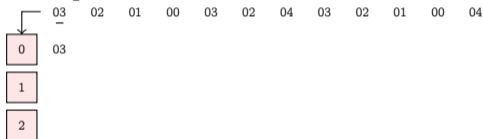


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres



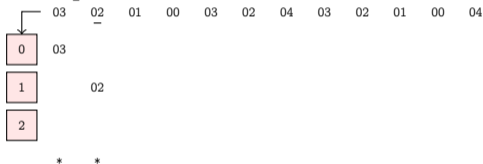
*

Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

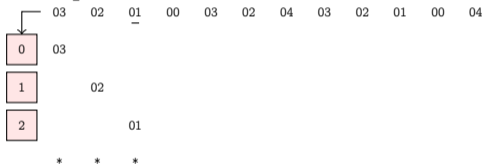


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

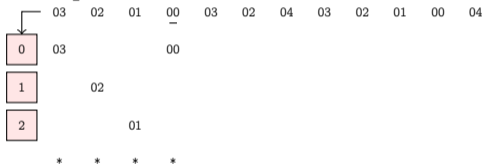


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

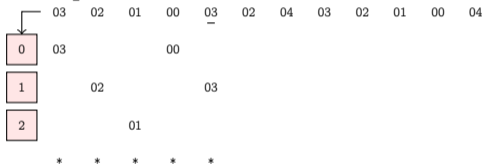
Exemple: avec 3 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

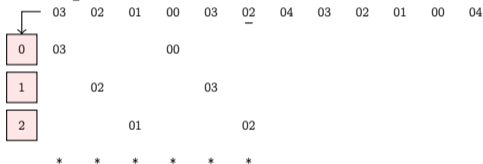
Exemple: avec 3 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

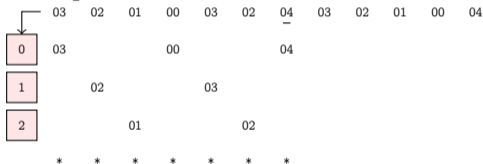
Exemple: avec 3 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

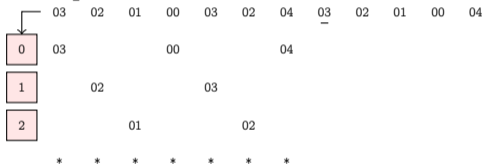
Exemple: avec 3 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

Exemple: avec 3 cadres

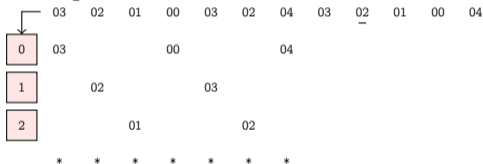


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

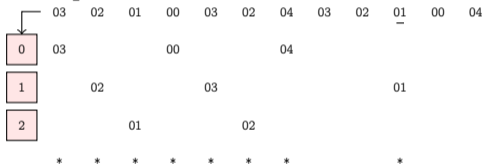


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

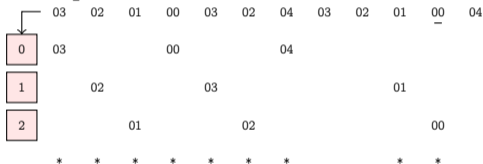


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 3 cadres

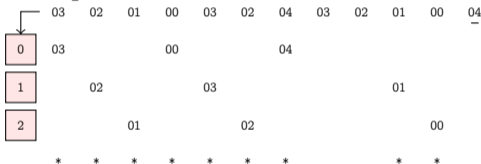


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

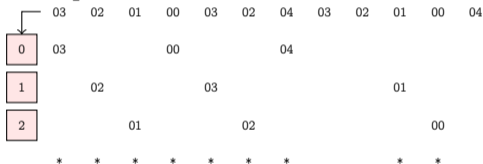
Exemple: avec 3 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

Exemple: avec 3 cadres



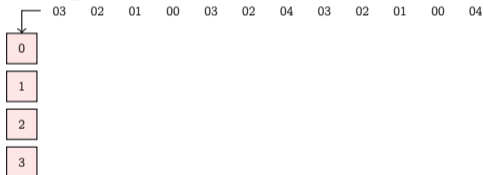
Total: 9 défauts

Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

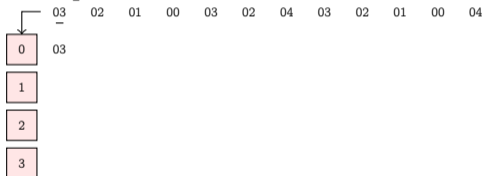


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres



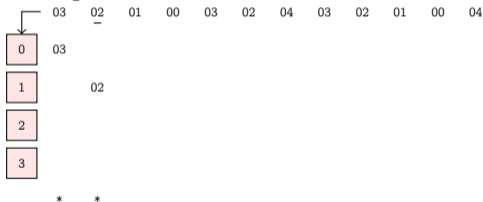
*

Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

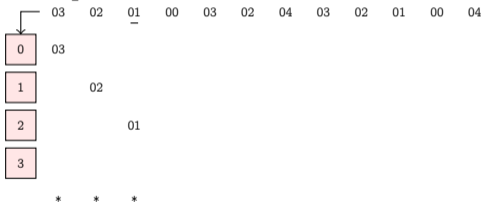


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

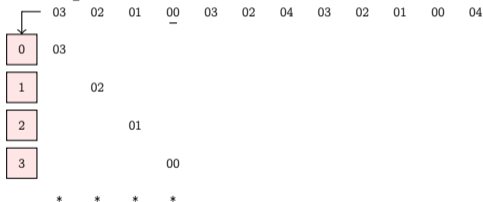


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

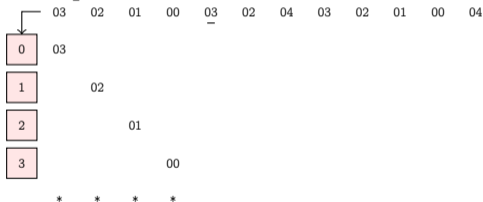
Exemple: avec 4 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

Exemple: avec 4 cadres

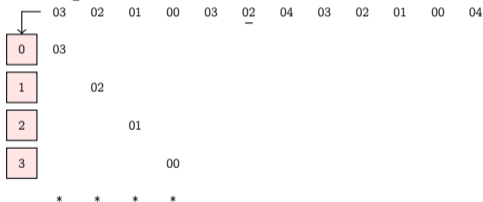


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

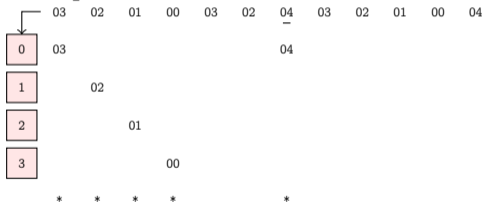


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

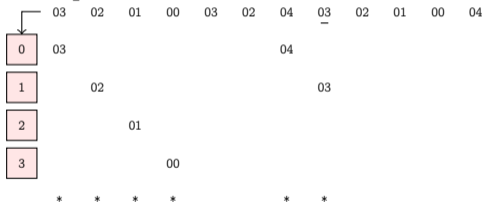
Exemple: avec 4 cadres



Algorithmes de type FIFO

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

Exemple: avec 4 cadres

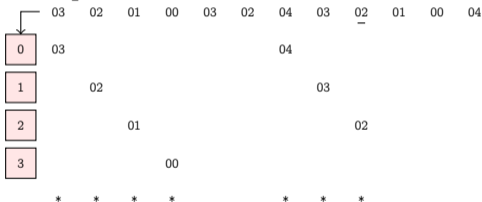


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

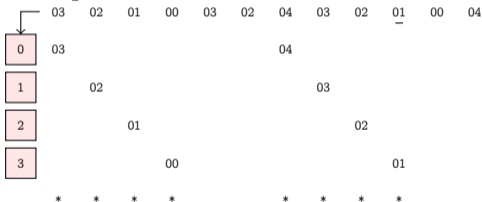


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

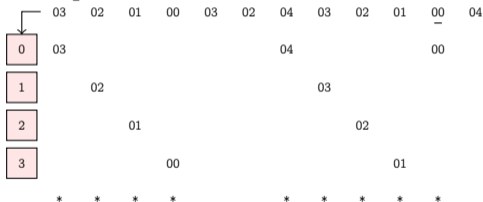


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

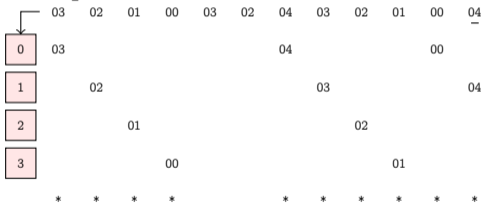


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

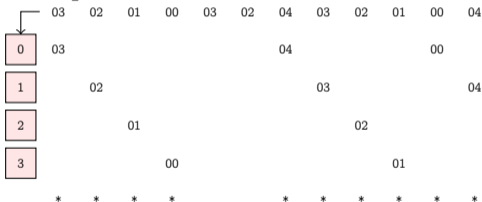


Algorithmes de type FIFO

Sur certaines instances...

Plus de cadres \rightarrow plus de défauts!

Exemple: avec 4 cadres

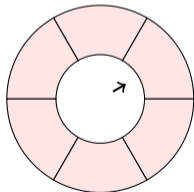


Total: 10 défauts

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)

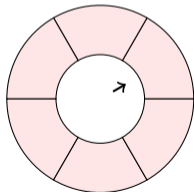
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

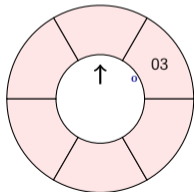
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

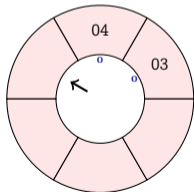
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

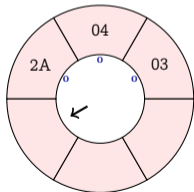
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

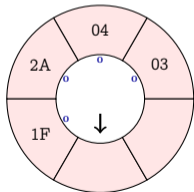
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

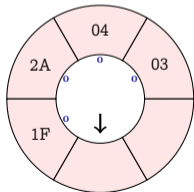
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

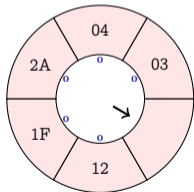
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

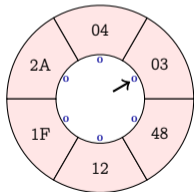
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

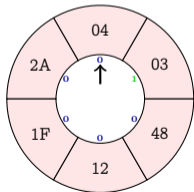
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

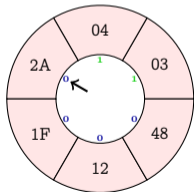
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

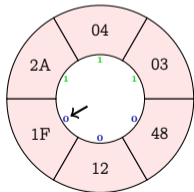
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un 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)

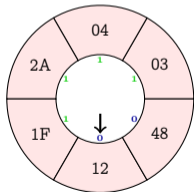
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

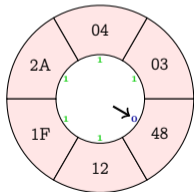
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

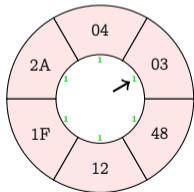
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

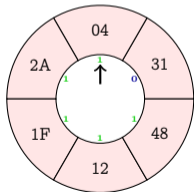
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

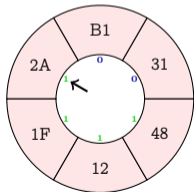
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

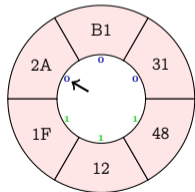
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

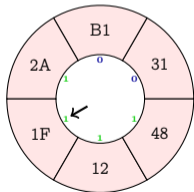
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

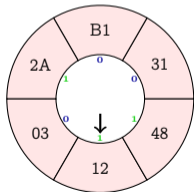
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

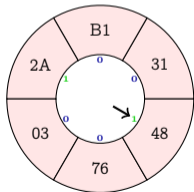
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

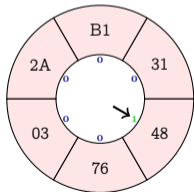
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

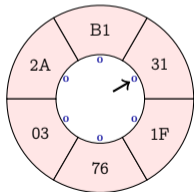
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



Principe

- Bit de **2nd chance** mis à 0 lors d'un 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)

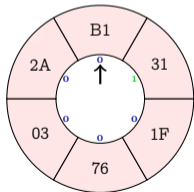
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

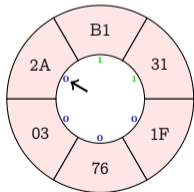
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

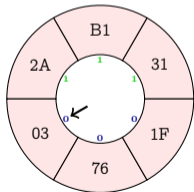
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

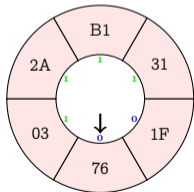
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

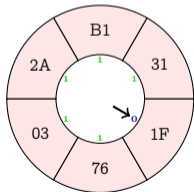
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

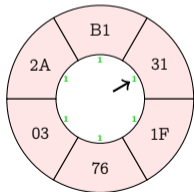
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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)

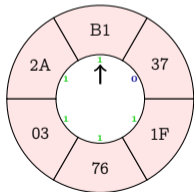
03 04 2A 1F 2A 12 48 31 B1 2A 03 76 2A 1F 37



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



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

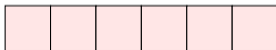
Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- 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

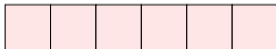
Noter le taux d'utilisation de chaque page du processus.

- 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	

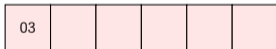
Principe

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

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

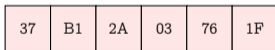
Principe

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

--	--	--	--	--	--

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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

R=0 M=0 R=0 M=1 R=1 M=1 R=0 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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

03	04	2A	1F	12	48
R=0 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=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	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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=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	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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=1 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**

03_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

31	04	2A	1F	12	48
R=0 M=0	R=0 M=1	R=0 M=1	R=0 M=1	R=0 M=0	R=0 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 M=0	R=0 M=1	R=0 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=0 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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=0 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**

03_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

31	04	2A	1F	B1	03
R=0 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=1 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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=1 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**

03_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

76	04	2A	1F	B1	03
R=1 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=1 M=0	R=1 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 M=0	R=0 M=1	R=0 M=1	R=0 M=1	R=0 M=0	R=0 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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=0 M=1	R=0 M=0	R=0 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_r 04_w 2A_r 1F_w 2A_w 12_r 48_r 31_r B1_r 2A_r 03_w 76_r 2A_w 1F_w 37_r

76	04	2A	1F	B1	03
R=0 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=1 M=1	R=0 M=0	R=0 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 M=0	R=0 M=1	R=1 M=1	R=1 M=1	R=1 M=0	R=0 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

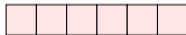
	0	1	2	3	4	5
0		0	0	0	0	0
1			0	0	0	0
2				0	0	0
3					0	0
4						0
5						

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

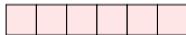


Implémentation

- 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

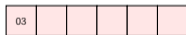


Implémentation

- 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	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

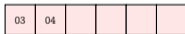


Implémentation

- 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		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

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

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						

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	1	0	0	0
3	0	0	0	1	0	0
4	0	0	0	0	1	0
5	0	0	0	0	0	1

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	0	0	0	1	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	0	1
1		0	0	0	0	1
2			0	0	0	1
3				0	0	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				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