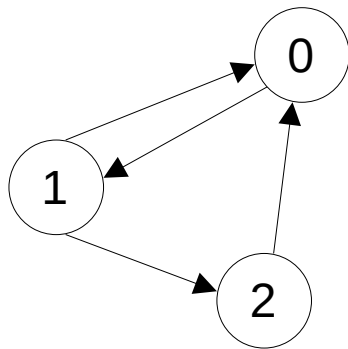


# PageRank



Matrice  
d'adjacence A

0	1	0
1	0	1
1	0	0

Matrice  
d'adjacence  
transposée  $A^T$

0	1	1
1	0	0
0	1	0

Matrice  $P = (A^T)$  normalisée sur les colonnes  
=  $(A \text{ normalisée sur les lignes})^T$

0	0,5	1
1	0	0
0	0,5	0

$q$  vecteur résultat de longueur  $n$   
« nombre de nœuds dans le graphe »

Initialement :

	(exemple ici)
$1/n$	$1/3$
$1/n$	$1/3$
$\cdot$	$1/3$
$\cdot$	$1/3$
$1/n$	$1/3$

A chaque itération du PageRank :

$$q = (P \cdot q) \times \beta + \frac{\text{norme}(q) \times (1-\beta)}{n}$$

L'opération délicate (en parallèle) est le produit matrice-vecteur  $P \cdot q$

Il y a cependant plusieurs manières d'appliquer le PageRank, c'est ce qui est présenté par la suite.

Explication détaillée de la Version 5, dans un cas où la grille de processus n'est pas carrée

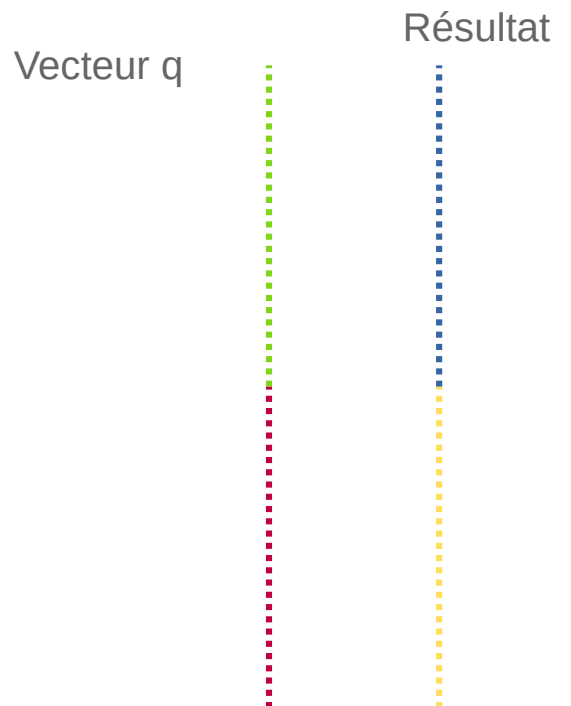
## **PageRank Version 5**

PageRank appliqué à la matrice d'adjacence transposée (non normalisée), avec vecteur résultat réparti sur les processus.

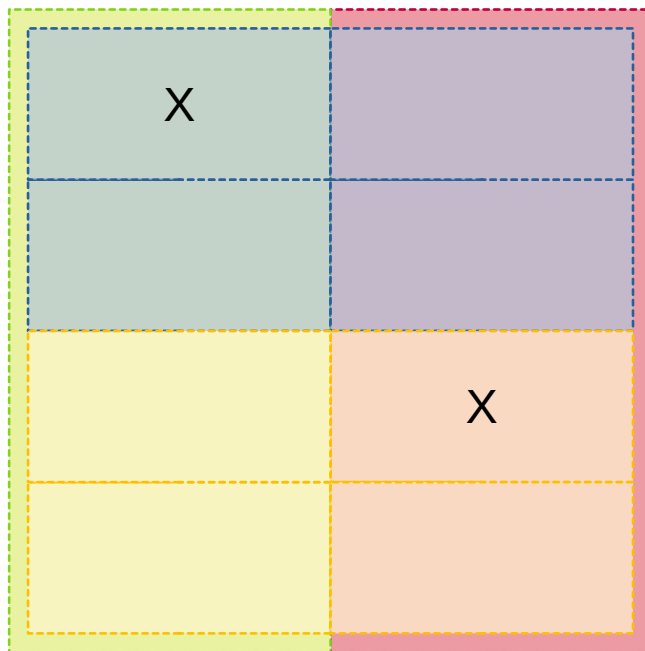
# PageRank

## Version 5

Groupe de calcul et  
groupe de besoin -  
exemple



Matrice binaire  $A^T$



Groupe de calcul bleu  
(calcule la partie bleue du vecteur  
résultat)

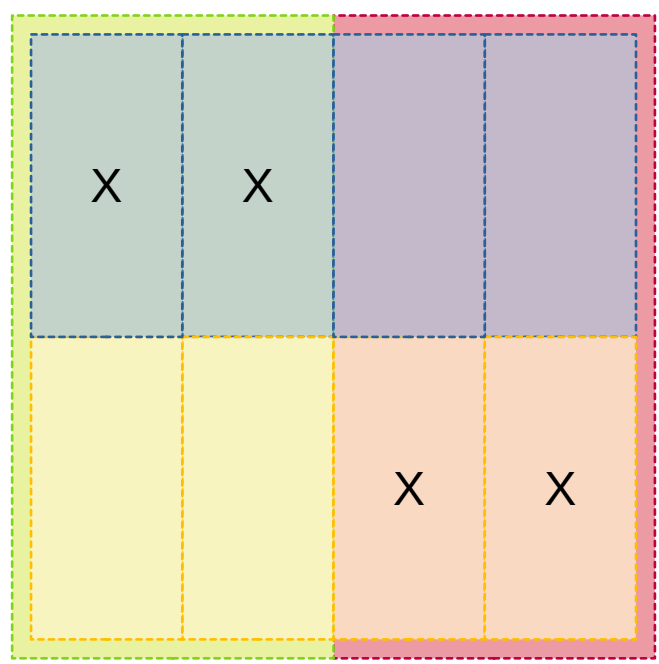
Groupe de calcul jaune  
(calcule la partie jaune du vecteur  
résultat)

Groupe de besoin vert  
(a besoin de la partie verte du vecteur q pour  
effectuer les calculs)

Groupe de besoin mauve  
(a besoin de la partie mauve du vecteur q  
pour effectuer les calculs)

PageRank  
Version 5  
Groupe de calcul et  
groupe de besoin -  
exemple

Matrice binaire  $A^T$

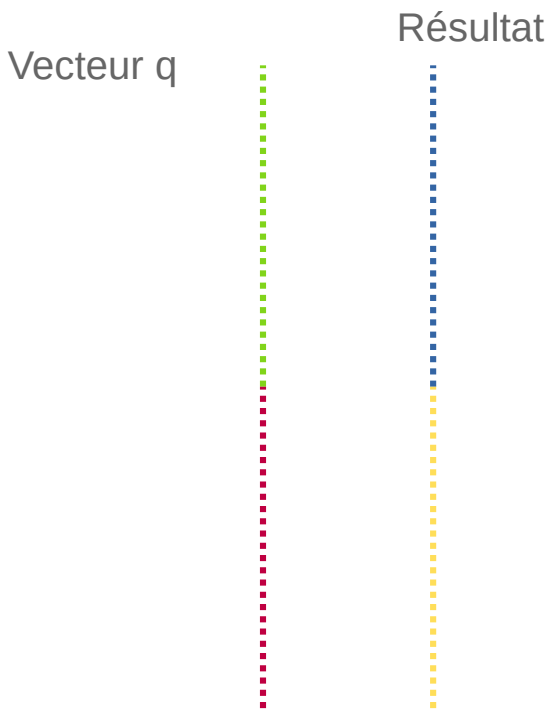


Groupe de calcul bleu  
(calcule la partie bleue du vecteur  
résultat)

Groupe de calcul jaune  
(calcule la partie jaune du vecteur  
résultat)

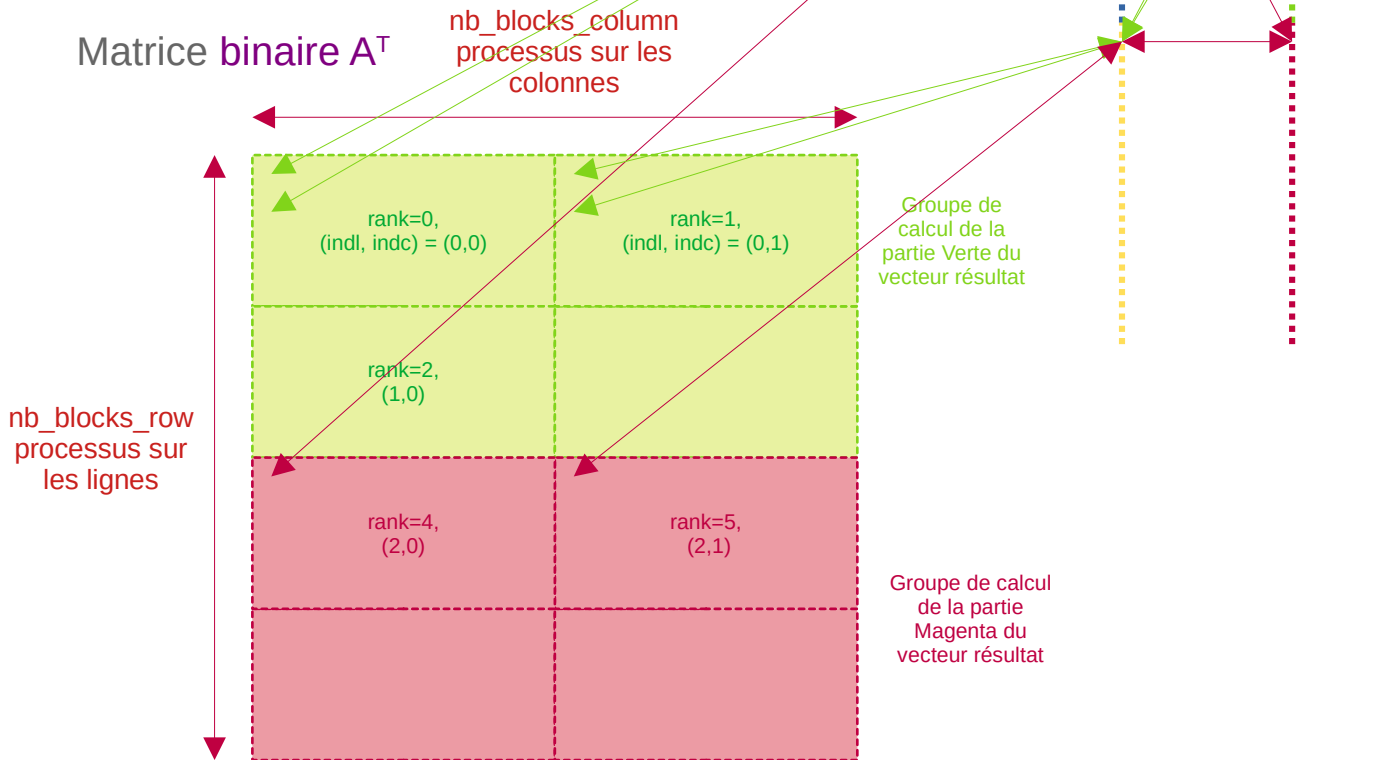
Groupe de besoin mauve  
(a besoin de la partie mauve du vecteur q  
pour effectuer les calculs)

Groupe de besoin vert  
(a besoin de la partie verte du vecteur q pour  
effectuer les calculs)



# PageRank Version 5

Opération  $P \cdot q$  avec  
A transposée non  
normalisée – **setup  
pour une itération**



## Variables utiles pour l'algorithme :

Facteur de dimensions de la grille :  $\text{grid\_dim\_factor} = \frac{\text{nb\_blocks\_column}}{\text{nb\_blocks\_row}}$

Taille du vecteur q / résultat local (en nombre de blocks sur les lignes/colonnes) :

$$\text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} = \text{nb\_blocks\_row} / \text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})$$

$$\text{local\_result\_vector\_size\_column\_blocks} = \text{nb\_blocks\_column} / \text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})$$

Indice de groupe de calcul du vecteur résultat (choix du groupe) :

$$\text{result\_vector\_calculation\_group} = \text{partie entière de } \text{indl} / \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$$

Indice de ligne du block dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$$\text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} = \text{indl} \% (\text{modulo}) \text{ local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$$

Rank dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$$\text{my\_result\_vector\_calculation\_group\_rank} = \text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} + \text{indc} * \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$$

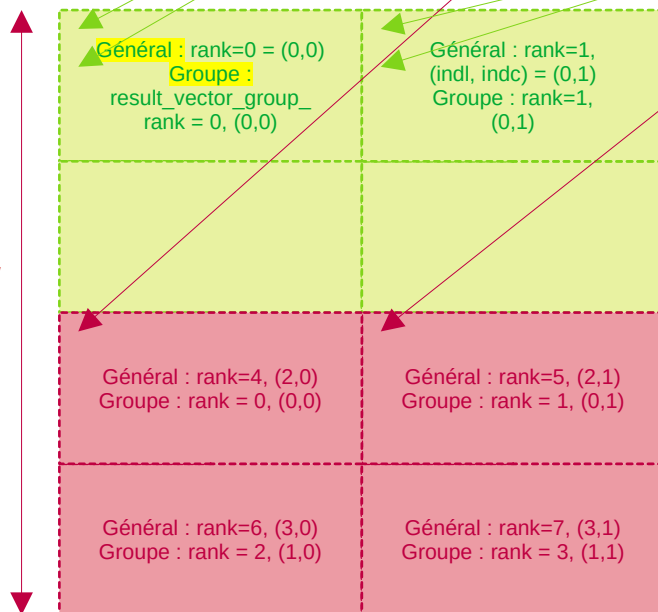
## Exemple

Pour expliquer  
les variables  
utiles

nb\_blocks\_row  
processus sur  
les lignes

Matrice binaire  $A^T$

nb\_blocks\_column  
processus sur les  
colonnes



Groupe de calcul de la  
partie Verte du  
vecteur résultat

Groupe de calcul  
de la partie  
Magenta du  
vecteur résultat

Vecteur q

Résultat

## Variables utiles pour l'algorithme :

Facteur de dimensions de la grille :  $\text{grid\_dim\_factor} = \text{nb\_blocks\_column} / \text{nb\_blocks\_row} = 2/4 = 0,5$

Taille du vecteur q / résultat local (en nombre de blocks sur les lignes/colonnes) :

$\text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} = \text{nb\_blocks\_row} / \text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})$   
 $= 4 / (\text{pgcd}(2,4)) = 4/2 = 2 \text{ blocks de ligne}$

$\text{local\_result\_vector\_size\_column\_blocks} = \text{nb\_blocks\_column} / \text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})$   
 $= 2 / (\text{pgcd}(2,4)) = 2/2 = 1 \text{ block de colonne}$

Indice de groupe de calcul du vecteur résultat (choix du groupe) :

$\text{result\_vector\_calculation\_group} = \text{partie entière de } \text{indl} / \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$

indl = 0 ou 1, partie entière de (0/2) = E(0/2) = 0 ; E(1/2) = 0  
indl = 2 ou 3, partie entière de (2/2) = E(2/2) = 1 ; E(3/2) = 1

Indice de ligne du block dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$\text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} = \text{indl} \% (\text{modulo}) \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$

indl = 0, 0 modulo 2 = 0  
indl = 1, 1 modulo 2 = 1  
indl = 2, 2 modulo 2 = 0  
indl = 3, 3 modulo 2 = 1

Rank dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$\text{my\_result\_vector\_calculation\_group\_rank} = \text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} * \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} + \text{indc}$

exemple pour rank général = 7  
 $\text{my\_result\_vector\_group\_calculation\_rank} = 1*2 + 1 = 3$

## Exemple

Pour expliquer  
les variables  
utiles

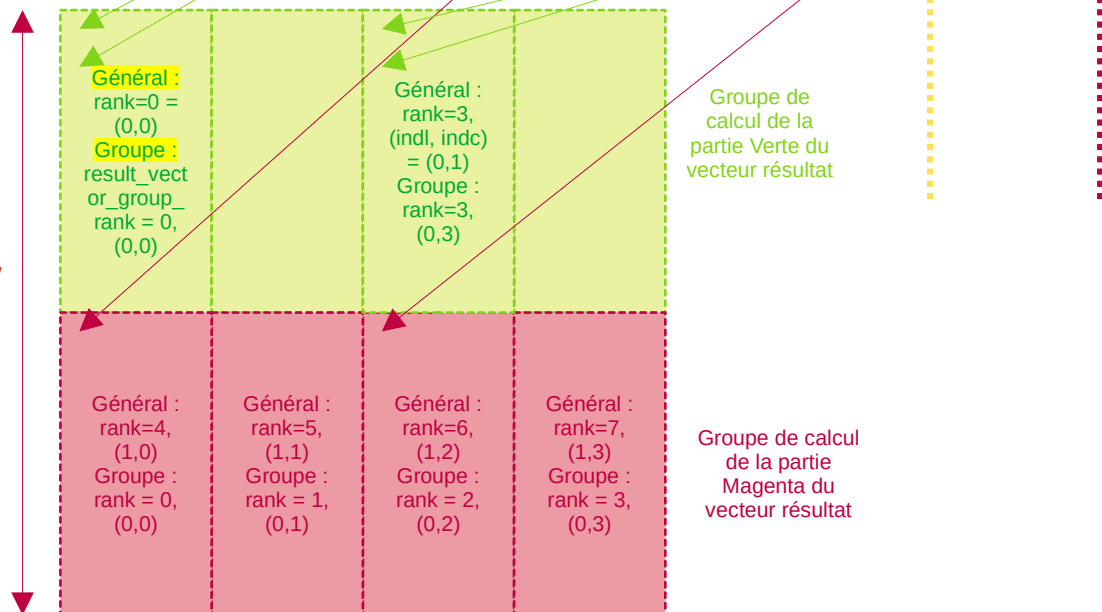
nb\_blocks\_row  
processus sur  
les lignes

Matrice binaire  $A^T$

nb\_blocks\_column  
processus sur les  
colonnes

Vecteur q

Résultat



## Variables utiles pour l'algorithme :

Facteur de dimensions de la grille :

$$\text{grid\_dim\_factor} = \frac{\text{nb\_blocks\_column}}{\text{nb\_blocks\_row}} = \frac{4}{2} = 2$$

Taille du vecteur q / résultat local (en nombre de blocks sur les lignes/colonnes) :

$$\text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} = \frac{\text{nb\_blocks\_row}}{\text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})} = \frac{2}{\text{pgcd}(2,4)} = \frac{2}{2} = 1 \text{ block de ligne}$$

$$\text{local\_result\_vector\_size\_column\_blocks} = \frac{\text{nb\_blocks\_column}}{\text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column})} = \frac{4}{\text{pgcd}(2,4)} = \frac{4}{2} = 2 \text{ blocks de colonne}$$

Indice de groupe de calcul du vecteur résultat (choix du groupe) :

result\_vector\_calculation\_group = partie entière de  
indl / local\_result\_vector\_size\_row\_blocks

$$\text{indl} = 0, \text{ partie entière de } (0/1) = 0$$

$$\text{indl} = 1, \text{ partie entière de } (1/1) = 1$$

Indice de ligne du block dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$$\text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} = \text{indl} \% (\text{modulo}) \text{ local\_result\_vector\_size\_row\_blocks}$$

$$\text{indl} = 0, 0 \text{ modulo } 1 = 0$$

$$\text{indl} = 1, 1 \text{ modulo } 1 = 0$$

Rank dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

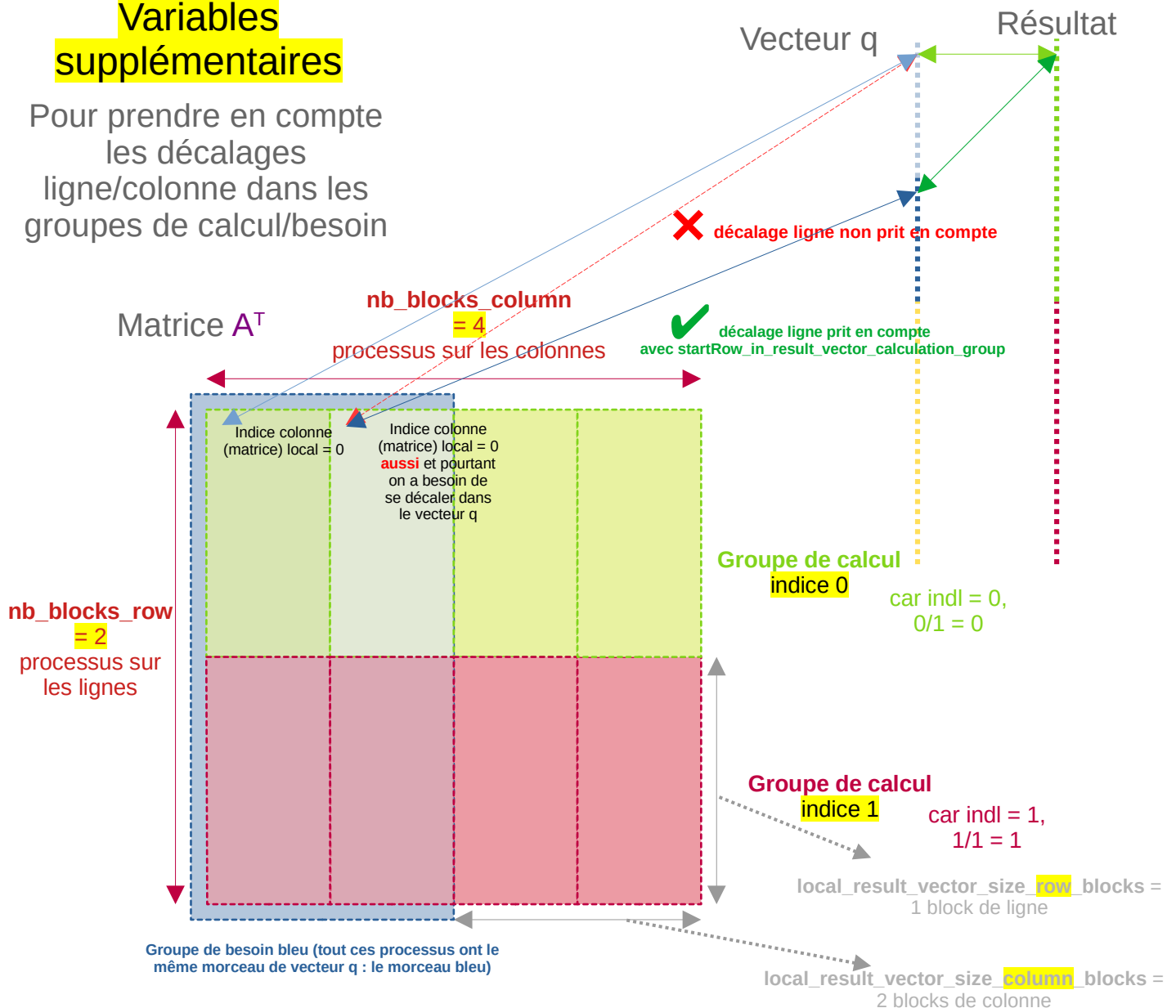
$$\text{my\_result\_vector\_calculation\_group\_rank} = \text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group} * \text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} + \text{indc}$$

exemple pour rank général = 6

$$\text{my\_result\_vector\_group\_calculation\_rank} = 0 * 1 + 2 = 2$$

## Variables supplémentaires

Pour prendre en compte les décalages ligne/colonne dans les groupes de calcul/besoin



$$\text{grid\_dim\_factor} = \text{nb\_blocks\_row} / \text{nb\_blocks\_column} = 2/4 = 0,5$$

$$\text{local\_result\_vector\_size\_row\_blocks} = \text{nb\_blocks\_row} / \text{pgcd}(\text{nb\_blocks\_row}, \text{nb\_blocks\_column}) = 2 / (\text{pgcd}(2,4)) = 2/2 = 1 \text{ blocks de ligne}$$

Dans le cas où on a moins de processus sur les colonnes que sur les lignes, on a le même morceau de vecteur q sur plusieurs lignes de processus. On a besoin (pour chaque ligne de processus) de prendre en compte ceci pour savoir quelle partie du vecteur résultat on calcul.

Dans le cas où on a plus de processus sur les colonnes que sur les lignes, on a le même morceau de vecteur q dans plusieurs colonnes. On a besoin (pour chaque colonne de processus) de prendre en compte ceci pour savoir où aller prendre les valeurs dans le vecteur q..

C'est pourquoi on introduit quelques variables supplémentaires.

## Variables utiles supplémentaires pour l'algorithme :

Indice de départ en colonne dans le groupe de calcul :

$$\text{startRow\_in\_result\_vector\_calculation\_group} = \text{nb\_ligne} * \text{indl\_in\_result\_vector\_calculation\_group}$$

Indice de départ en colonne dans le groupe de calcul :

$$\text{startColumn\_in\_result\_vector\_calculation\_group} = \text{nb\_colonne} * (\text{indc modulo local\_result\_vector\_size\_column\_blocks})$$

Les 0 calculent la première partie du morceau de vecteur résultat, et les 1 la deuxième partie du morceau de vecteur résultat

Pareil côté mauve

= 0	= 0
= 1	= 1
= 0	= 0
= 1	= 1

=0	=1	=0	=1
=0	=1	=0	=1

Les 0 vont chercher la valeur du vecteur q dans la première partie du morceau de q, les 1 dans la deuxième partie (décalage en colonne prit en compte)

Pareil côté jaune

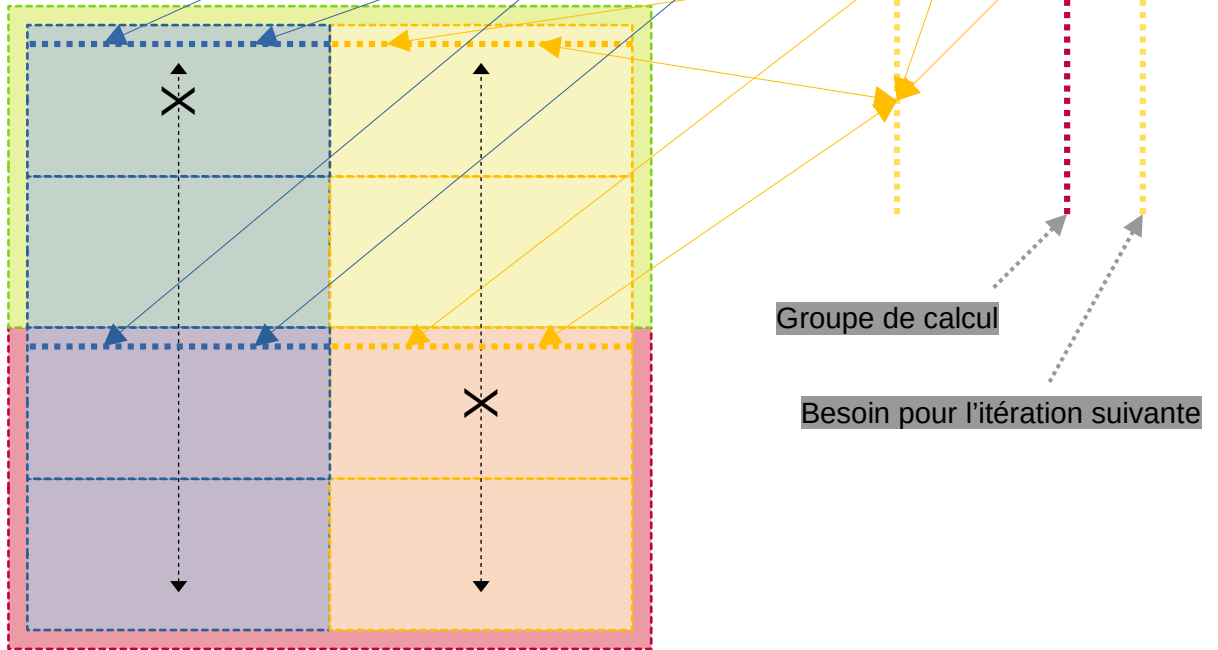


# PageRank

## Version 5

Opération  $P \cdot q$  avec  
 $A$  transposée non  
normalisée – la  
répartition du  
vecteur  $q$

Matrice binaire  $A^T$



Les blocs bleus ont besoin  
de la partie bleue du  
**vecteur  $q$**  pour calculer, et  
les blocs jaunes ont besoin  
de la partie jaune

### Problème :

Les groupes de calcul **vert** et **magenta** ont chacun  
une partie du vecteur (à la fin d'une itération). Une  
communication correcte sur les lignes est nécessaire  
pour se préparer pour l'itération suivante.

Il faut choisir, pour chaque ligne, les processus qui serviront de root  
pour la communication (broadcast) du morceau de vecteur résultat

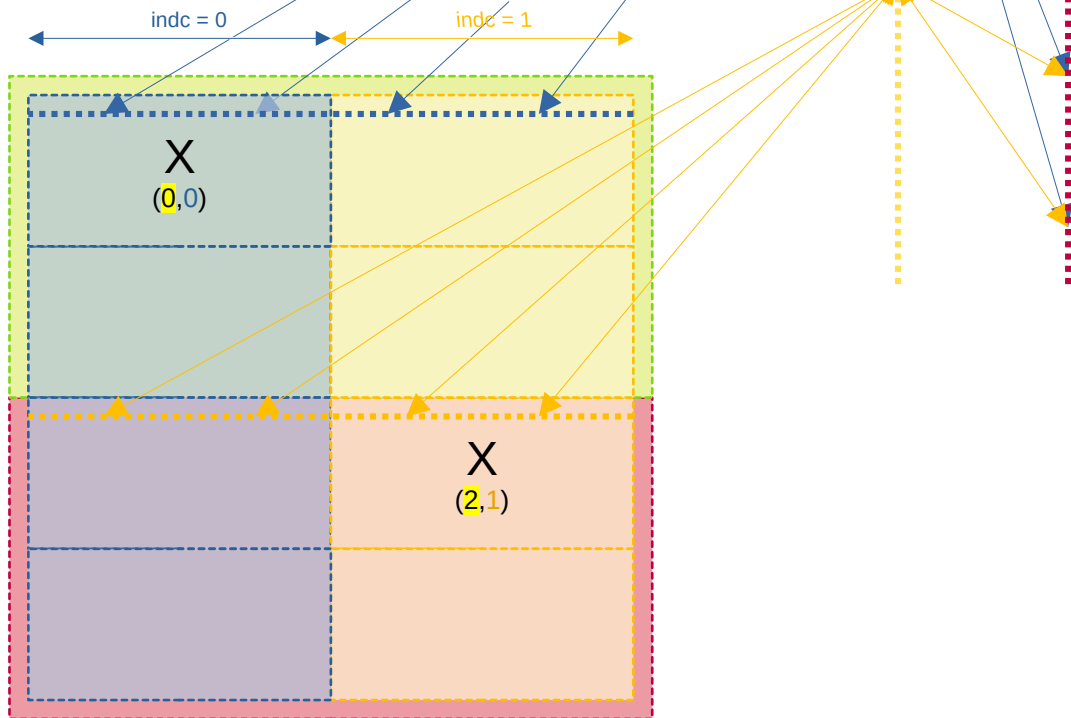
`pr_result_redistribution_root =`  
*partie entière de  $\text{indc} / \text{grid\_dim\_factor}$*

`pr_result_redistribution_root` est l'indl (indice de ligne) du  
processus qui servira de racine pour le broadcast

## Exemple

De calcul de la racine pour la re-distribution des morceaux du vecteur résultat pour l'itération suivante

Matrice binaire  $A^T$



Les blocs bleus ont besoin de la partie bleue du vecteur  $q$  pour calculer, et les blocs jaunes ont besoin de la partie jaune

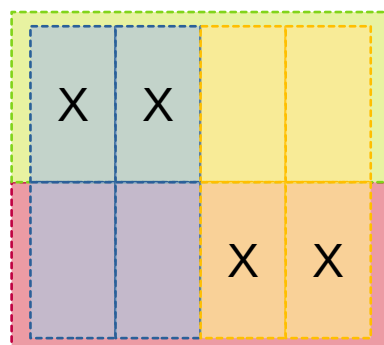
$$\text{grid\_dim\_factor} = \frac{\text{nb\_blocks\_column}}{\text{nb\_blocks\_row}} = \frac{2}{4} = 0,5$$

**Choix des processus** qui serviront de root pour la communication par ligne (broadcast) du morceau de vecteur résultat :

$\text{pr\_result\_redistribution\_root} = \text{partie entière de } \text{indc} / \text{grid\_dim\_factor}$

Première colonne ( $\text{indc} = 0$ ) de la grille :  $\text{root} = E(0/0,5) = 0$   
Deuxième colonne ( $\text{indc} = 1$ ) de la grille :  $\text{root} = E(1/0,5) = 2$

(autre cas)



$$\text{grid\_dim\_factor} = \frac{\text{nb\_blocks\_column}}{\text{nb\_blocks\_row}} = \frac{4}{2} = 2$$

( $\text{indc} = 0$ ) :  $\text{root} = E(0/2) = 0$   
( $\text{indc} = 1$ ) :  $\text{root} = E(1/2) = 0$   
( $\text{indc} = 2$ ) :  $\text{root} = E(2/2) = 1$   
( $\text{indc} = 3$ ) :  $\text{root} = E(3/2) = 1$

$\text{indl}$  du processus qui servira de racine pour le broadcast

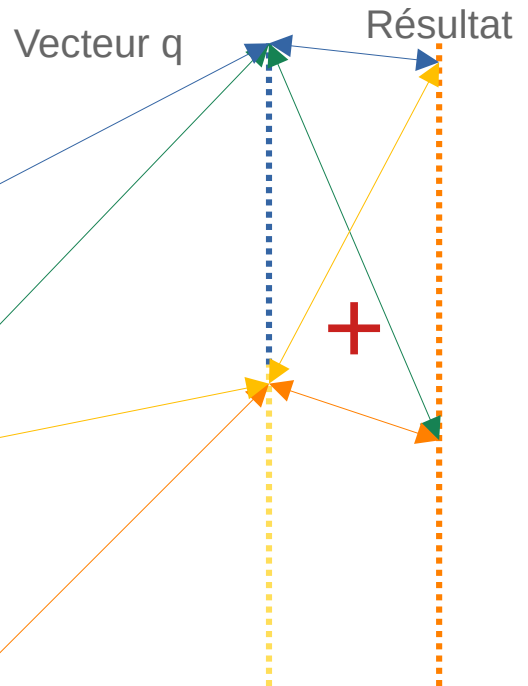
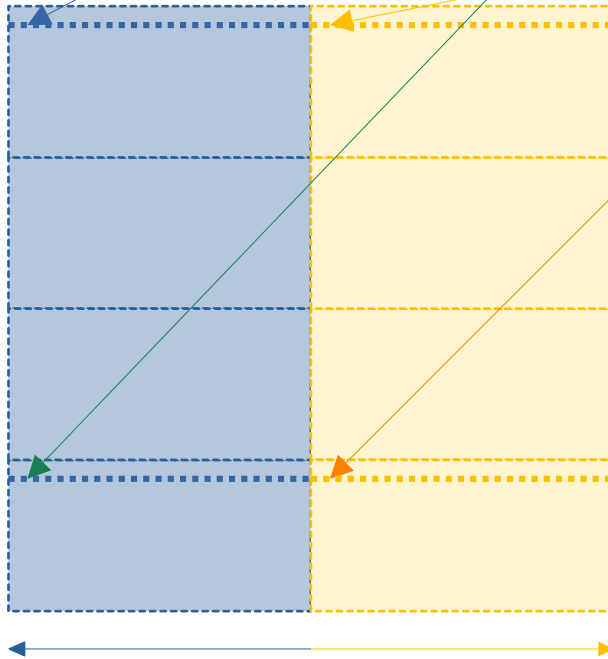
# PageRank Version 5

Groupe de communication  
inter-groupe de besoin :

X

Matrice binaire  $A^T$

Communication  
Inter-groupe de  
besoin



Ici, la taille du vecteur résultat en blocks de ligne  
(local\_result\_vector\_size\_column\_blocks) est égale  
à 1.

Ce cas n'est pas parlant (ne montre pas l'utilité du  
groupe de communication inter-groupe de besoin).  
Il y a un exemple plus parlant en bas.

Pour pouvoir normaliser le vecteur résultat ou récupérer le vecteur résultat complet, il faut un  
communicateur spécifique sur les colonnes : le « communicateur inter-groupe de besoin »

**inter\_result\_vector\_need\_group\_communicaton\_group =**  
( indc modulo local\_result\_vector\_size\_column\_blocks ) \* nb\_blocks\_row + indl

## Exemple Choix de l'indice de groupe de communication inter-groupe de besoin de vecteur résultat :

local\_result\_vector\_size\_row\_blocks = 2  
local\_result\_vector\_size\_column\_blocks = 1  
nb\_blocks\_row = 4

(autre cas  
plus parlant)

local\_result\_vector\_size\_row\_blocks = 1  
local\_result\_vector\_size\_column\_blocks = 2  
nb\_blocks\_row = 2

0	0
1	1
2	2
3	3

(0 modulo 1) \* 4 + 0  
(0 modulo 1) \* 4 + 1  
(0 modulo 1) \* 4 + 2  
(0 modulo 1) \* 4 + 3

(1 modulo 1) \* 4 + 0  
(1 modulo 1) \* 4 + 1  
(1 modulo 1) \* 4 + 2  
(1 modulo 1) \* 4 + 3

0	2	0	2
1	3	1	3

(0 modulo 2) \* 2 + 0  
(1 modulo 2) \* 2 + 0  
(2 modulo 2) \* 2 + 0  
(3 modulo 2) \* 2 + 0

(0 modulo 2) \* 2 + 1  
(1 modulo 2) \* 2 + 1

(2 modulo 2) \* 2 + 1  
(3 modulo 2) \* 2 + 1

## Déroulé du PageRank Version 5

Étape par étape

La partie intéressante du PageRank est la boucle interne (où on fait les itérations).

Choix du **beta**, **epsilon** (erreur max)

Initialisation du **vecteur q**, et de la **somme totale de q**, et de l'**erreur** (pour entrer dans la boucle interne)

Tant que (erreur > epsilon) :

...

Fin Tant que

Vecteur résultat q = Classement PageRank

Nous allons nous intéresser à ce qui se passe dans la boucle interne « Tant que »

## Déroulé du PageRank Version 5

Étape par étape

**Tant que** (erreur > epsilon) :

- Calcul du vecteur  $q$ , de manière répartie (en réalité : calcul de morceaux du vecteur  $q$  dans chaque processus)
- Communication des nouveaux morceaux du vecteur  $q$  aux processus qui en ont besoin (groupes de besoin), pour l'itération suivante
- Normalisation du nouveau vecteur  $q$  (besoin de la somme totale)
- Calcul de l'erreur (nouveau vecteur  $q$  - ancien vecteur  $q$ )

**Fin Tant que**

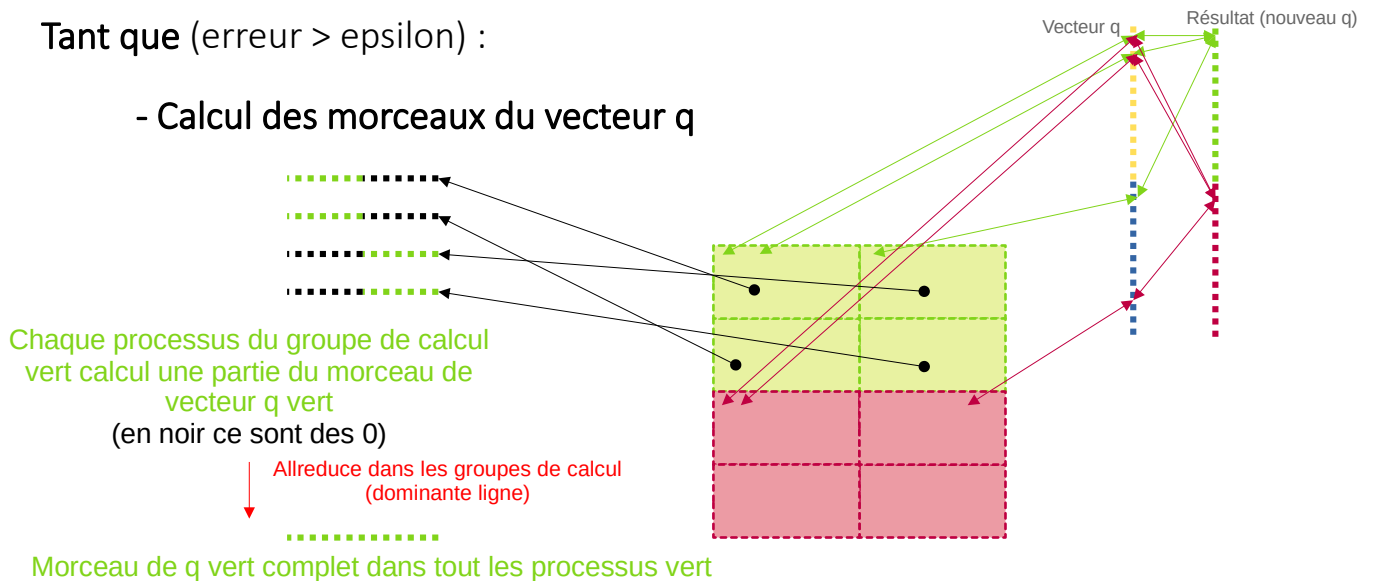
Nous allons expliquer, avec l'aide de tout ce que nous avons défini dans les pages précédentes, le dérouler de ces étapes

# Déroulé du PageRank Version 5 (effectué avec $A^T$ non normalisée)

## Étape par étape

Tant que (erreur > epsilon) :

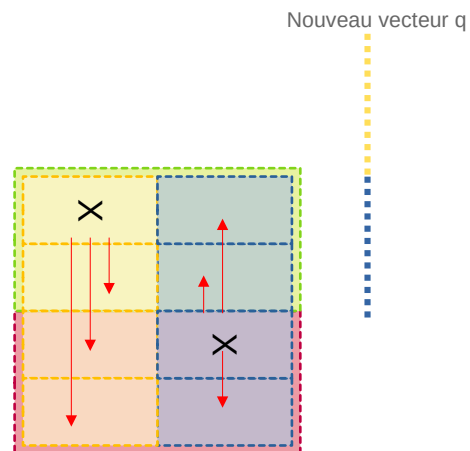
- Calcul des morceaux du vecteur q



- Communication des nouveaux morceaux du vecteur q aux processus qui en ont besoin (groupes de besoin), pour l'itération suivante

Les processus racine ("X") communiquent leurs morceaux du nouveau vecteur q aux autres de la même colonne

Broadcast sur les colonnes



- Normalisation du nouveau vecteur q (besoin de la somme totale)

Somme des éléments du morceau de q local



Allreduce dans les groupes de communication inter-groupe de besoin (dominante ligne)

Somme totale du nouveau q

Division de chaque élément du nouveau vecteur q par la somme totale

- Calcul de l'erreur (nouveau vecteur q - ancien vecteur q)

Somme locale des éléments du vecteur q - ancien q

Allreduce dans les groupes de communication inter-groupe de besoin (dominante ligne)

Fin Tant que

Somme totale = erreur