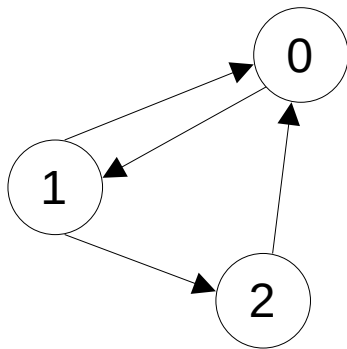


PageRank



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 $P \cdot q$

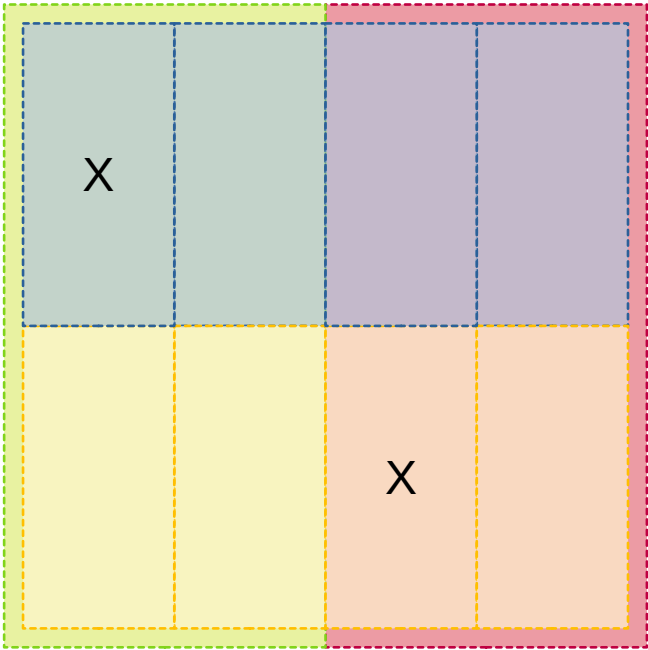
Il y a cependant plusieurs manières d'appliquer le PageRank, c'est ce qui est présenté par la suite.

Explication détaillée de la Version 6, dans un cas où la grille de processus n'est pas carrée
Les autres versions sont détaillées dans un autre pdf

PageRank Version 6

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

Matrice binaire A



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

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

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

Groupe de calcul vert
(calcule la partie verte du vecteur résultat)



PageRank

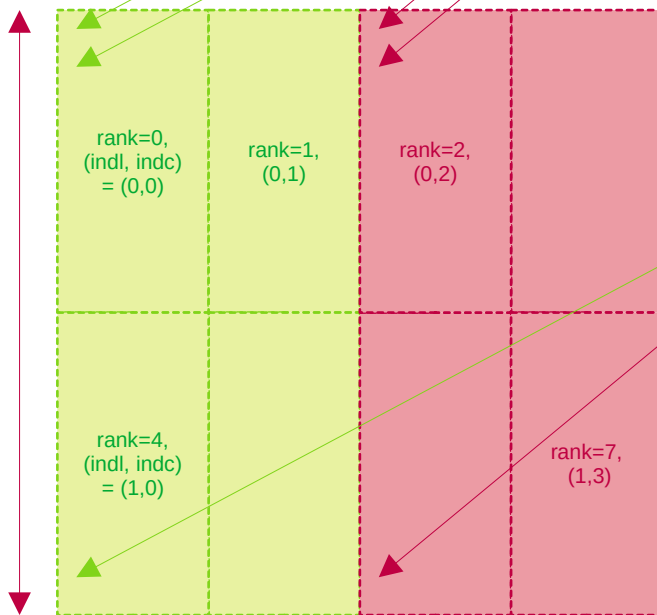
Version 6

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

nb_blocks_row
processus sur
les lignes

Matrice binaire A

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 : $\text{grid_dim_factor} = \text{nb_blocks_row} / \text{nb_blocks_column}$

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) :

$\text{result_vector_calculation_group} = \text{partie entière de } \text{indc} / \text{local_result_vector_size_column_blocks}$

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

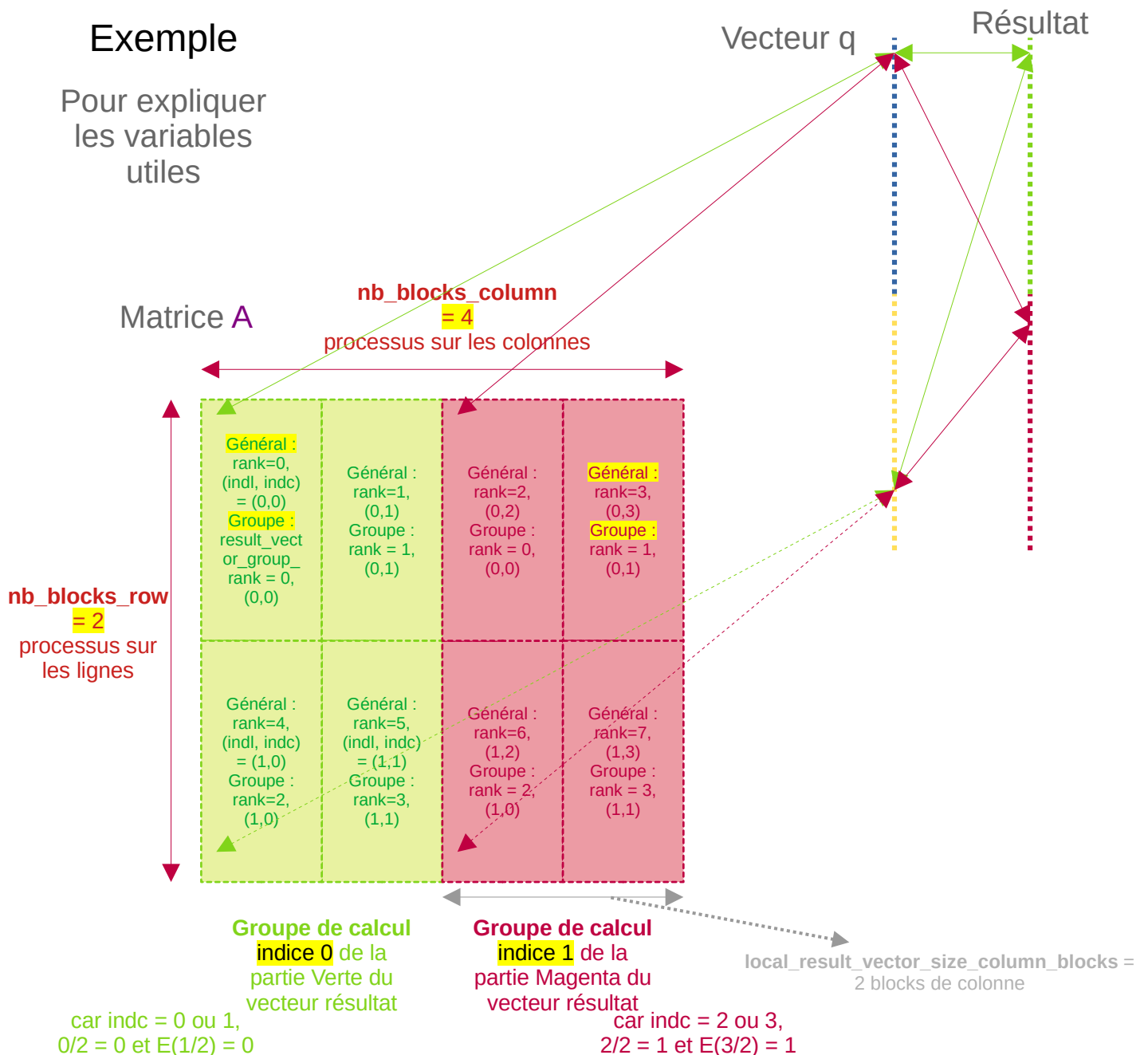
$\text{indc_in_result_vector_calculation_group} = \text{indc} \% (\text{modulo}) \text{ local_result_vector_size_column_blocks}$

Rank dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$\text{my_result_vector_calculation_group_rank} = \text{indc_in_result_vector_calculation_group} + \text{indl} * \text{local_result_vector_size_column_blocks}$

Exemple

Pour expliquer
les variables
utiles



Variables utiles pour l'algorithme :

Facteur de dimensions de la grille : $\text{grid_dim_factor} = \text{nb_blocks_row} / \text{nb_blocks_column} = 2/4 = 0,5$

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

$\text{local_result_vector_size_column_blocks} = \text{nb_blocks_column} / \text{pgcd}(\text{nb_blocks_row}, \text{nb_blocks_column}) = 4 / (\text{pgcd}(2,4)) = 4/2 = 2 \text{ blocks de colonne}$

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

$\text{result_vector_calculation_group} = \text{partie entière de } \text{indc} / \text{local_result_vector_size_column_blocks}$
 indc = 0 ou 1, *partie entière de* (0/2) = E(0/2) = 0 ; E(1/2) = 0
 indc = 2 ou 3, *partie entière de* (2/2) = E(2/2) = 1 ; E(3/2) = 1

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

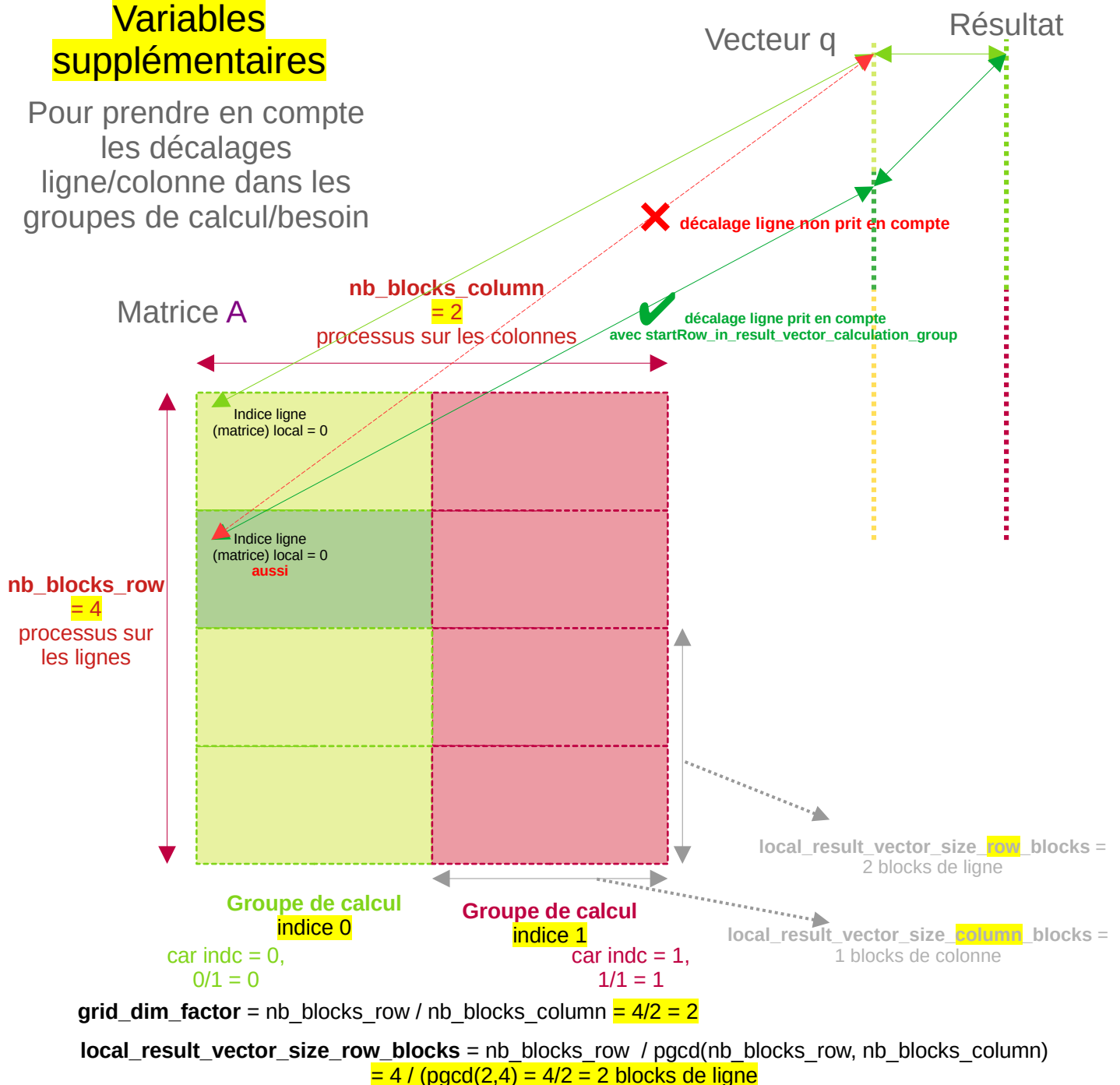
$\text{indc_in_result_vector_calculation_group} = \text{indc} \% (\text{modulo}) \text{ local_result_vector_size_column_blocks}$
 indc = 0, 0 modulo 2 = 0
 indc = 1, 1 modulo 2 = 1
 indc = 2, 2 modulo 2 = 0
 indc = 3, 3 modulo 2 = 1

Rank dans le groupe de calcul du vecteur résultat :

$\text{my_result_vector_calculation_group_rank} = \text{indc_in_result_vector_calculation_group} + \text{indl} * \text{local_result_vector_size_column_blocks}$
 exemple pour rank général = 5
 $\text{my_result_vector_group_calculation_rank} = 1 + 1*2 = 3$

Variables supplémentaires

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



Dans le cas où on a moins de processus sur les lignes que sur les colonnes, on a le même morceau de vecteur q sur plusieurs colonnes de processus. On a besoin (pour chaque colonne 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 lignes que sur les colonnes, on a le même morceau de vecteur q dans plusieurs lignes. On a besoin (pour chaque ligne 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 :

$startColumn_in_result_vector_calculation_group = nb_colonne * indc_in_result_vector_calculation_group$

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

Pareil côté magenta

0	1	0	1
0	1	0	1

Indice de départ en ligne dans le groupe de calcul :

$startRow_in_result_vector_calculation_group = nb_colonne * (indl \text{ modulo } local_result_vector_size_row_blocks)$

0	0
1	1
0	0
1	1

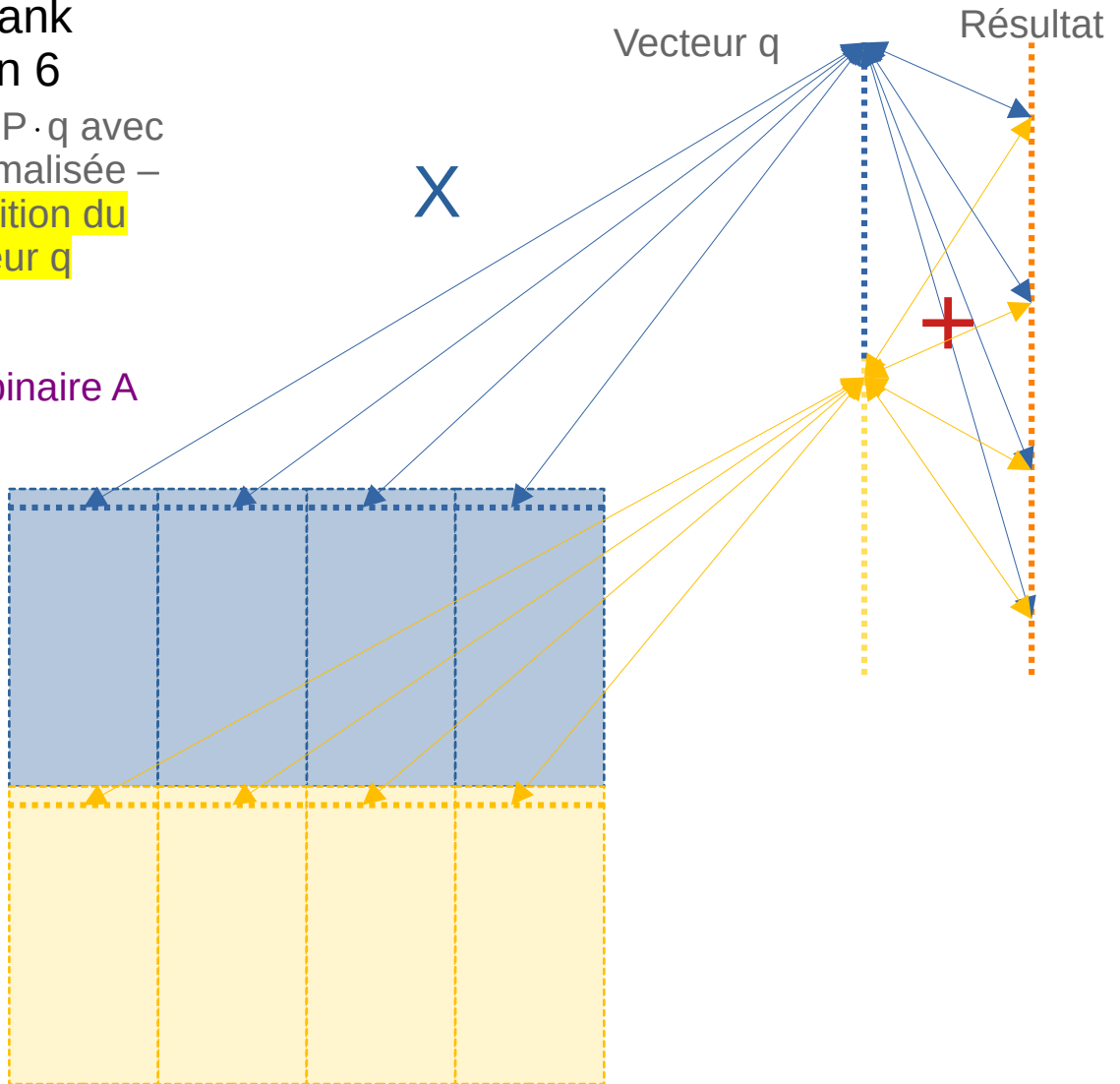
Les 0 vont chercher la valeur du vecteur q dans la première partie du morceau de q, les 1 dans la deuxième partie (décalage en ligne prit en compte)

Pareil côté jaune

PageRank Version 6

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

Matrice binaire A

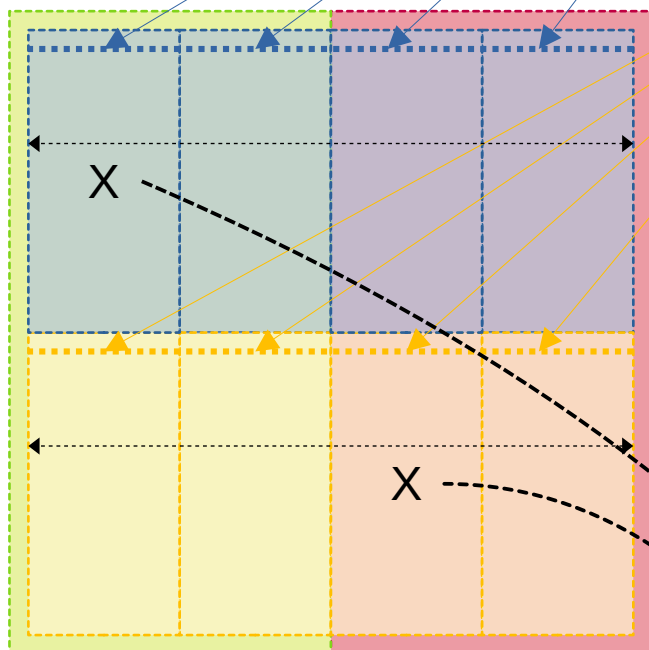


Les blocs bleus ont besoin
de la partie bleue du
vecteur q pour calculer, et
les blocs jaunes ont besoin
de la partie jaune

PageRank Version 6

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

Matrice binaire A



Vecteur q

Résultat

Groupe de calcul

Besoin pour l'itération suivante

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

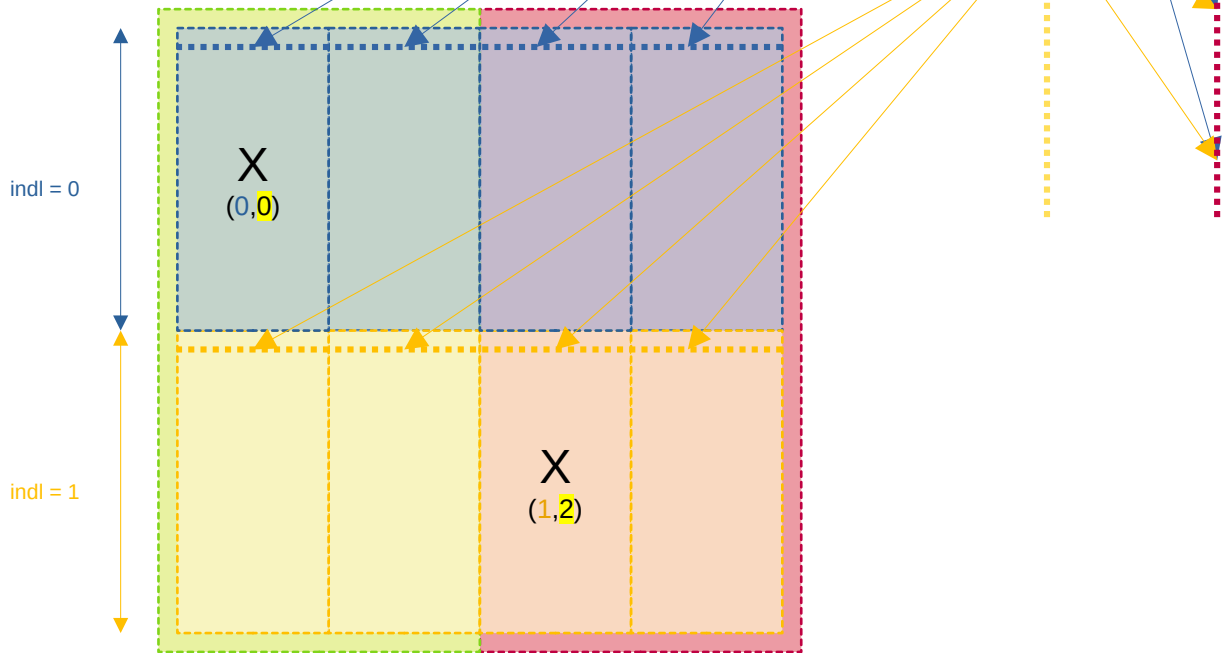
`pr_result_redistribution_root =`
partie entière de $indl / grid_dim_factor$

`pr_result_redistribution_root` est l'indc (indice de colonne)
tu 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



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

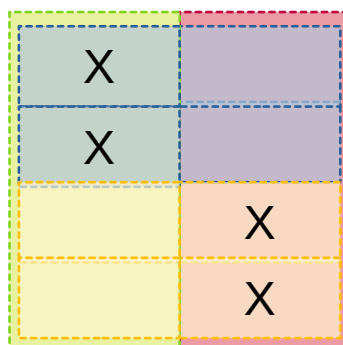
$$\text{grid_dim_factor} = \frac{\text{nb_blocks_row}}{\text{nb_blocks_column}} = \frac{2}{4} = 0,5$$

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

$\text{pr_result_redistribution_root} = \text{partie entière de } \text{indl} / \text{grid_dim_factor}$

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

(autre cas)



$$\text{grid_dim_factor} = \frac{\text{nb_blocks_row}}{\text{nb_blocks_column}} = \frac{4}{2} = 2$$

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

PageRank Version 6

Groupe de communication
inter-groupe de besoin :

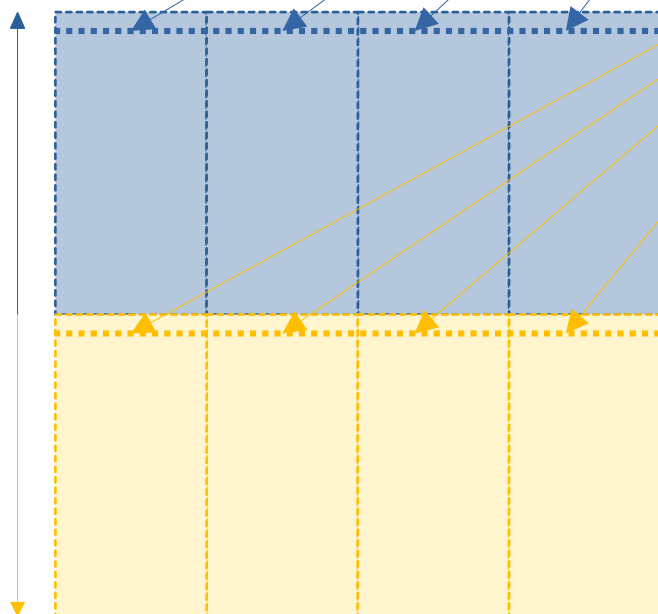
X

Matrice binaire A

Communication
Inter-groupe de
besoin

Vecteur q

Résultat



Ici, la taille du vecteur résultat en blocks de ligne (local_result_vector_size_row_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 »

$$\text{inter_result_vector_need_group_communication_group} = (\text{indl modulo local_result_vector_size_row_blocks}) * \text{nb_blocks_column} + \text{indc}$$

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

local_result_vector_size_column_blocks = 2
local_result_vector_size_row_blocks = 1
nb_blocks_column = 4

0	1	2	3
0	1	2	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

(autre cas plus parlant) local_result_vector_size_column_blocks = 1
local_result_vector_size_row_blocks = 2
nb_blocks_column = 2

0	1
2	3
0	1
2	3

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

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

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

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

Déroulé du PageRank Version 6

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 6

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

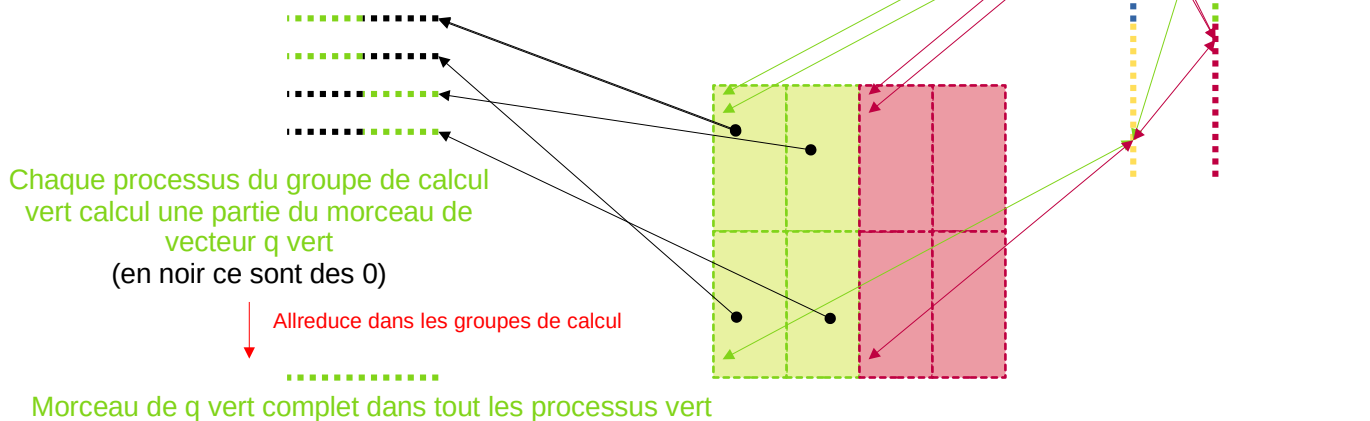
Nous allons expliquer, avec l'aide de tout ce que nous avons défini dans les pages précédentes, le dérouler de ces étapes

Déroulé du PageRank Version 6

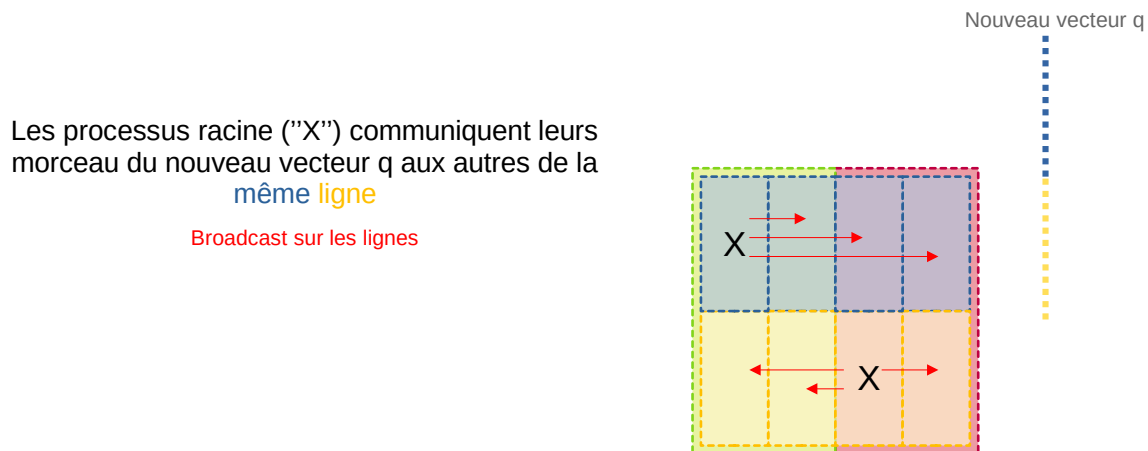
Étape par étape

Tant que (erreur > epsilon) :

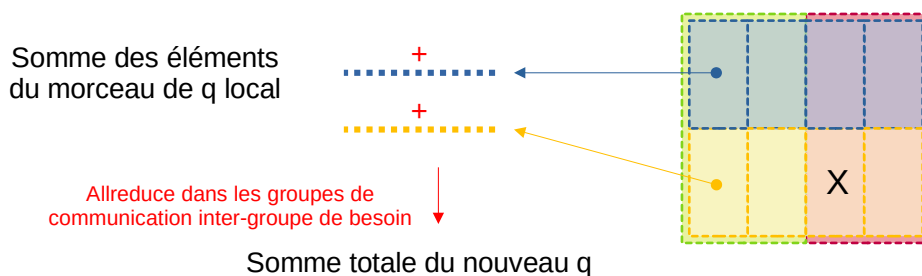
- Calcul des morceaux du vecteur q



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



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



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

Fin Tant que

Allreduce dans les groupes de communication inter-groupe de besoin

Somme totale = erreur