

Rapport du Projet Hybrid d'APP

Bouton Nicolas

April 2021

Contents

1	Réduction d'une somme hybride MPI / Pthread	1
1.1	Schéma expliquant la démarche prise	1
1.2	Explication du code	2
2	Echange point à point hybrides MPI / Pthread	2
3	Algorithme du gradient conjugué parallèle MPI / Pthread	3
3.1	Initialisation	3
3.2	Réduction	3
3.3	Produit matrice vecteur	3
4	Conclusion	4

Le but du projet était de paralléliser un programme séquentielle de **gradient conjugué** avec une implémentation **hybrid MPI / Pthread**.

1 Réduction d'une somme hybride MPI / Pthread

1.1 Schéma expliquant la démarche prise

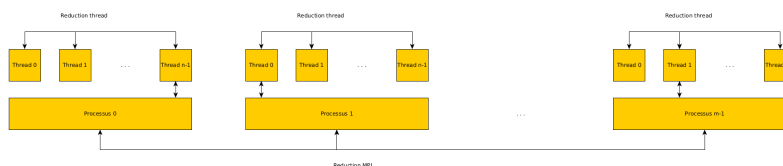


Figure 1: Schéma expliquant la démarche prise

1.2 Explication du code

Mon raisonnement est le suivant:

1. Chaque thread de chaque processus MPI va sommer sa valeur avec celle qu'il partage avec ces autres threads en commun (du même processus MPI)
2. Une fois que la somme est faite localement sur chaque processus MPI, on élit un thread pour qu'il fasse la réduction avec les autres threads élus des autres processus MPI. Par exemple pour le **processus 0**, c'est le thread **n-1** qui est élu alors que pour le **processus 1** c'est le **0**. En réalité c'est le premier thread qui finit qui est élu.
3. Une fois que les threads élu ont fait leur réduction ensemble. Il faut que les autres threads non élu actualisent leurs réductions.

Pour ce faire j'ai utilisé un **sémaphore** pour pouvoir élire le premier thread qui arrive. Et à la fin pour l'actualisation du résultat on pourrait lâcher tout les threads en faisant que le threads élu fasse une boucle de **sem_{post}** mais je ne sais pas pourquoi ça ne marchais pas. Donc j'ai laissé l'actualisation en séquentielle.

A la fin de la fonction, j'ai mis une **barrière** pour pouvoir synchroniser tout les threads de tout les processus MPI, en mettant d'abord une barrière au niveau des threads du même processus puis une barrière entre tous les processus (qui est prise **NUM_THREADS** fois car je ne sais pas trop comment faire pour qu'un seul thread le fasse sachant que nous n'avons pas l'id du thread).

Et j'ai aussi fait attention de remettre les variables de la structure comme elles étaient initialisées pour le prochain tour de boucle. (je fais donc un **sem_{post}** pour le dernier threads afin que le premier thread qui arrive dans le **sem_{wait}** passe).

2 Echange point à point hybrides MPI / Pthread

Pour ce qui est des échanges point à point, cela est relativement la même chose que pour la réduction. Il y a 2 grandes parties:

1. Echanges entre les threads élu des processus MPI (premier arrivé)
2. Actualisation entre les threads du même processus MPI avec les valeurs que le thread élu a échangé.

La aussi j'ai utilisé un **sémaphore** pour élire le premier thread. Et comme pour la réduction hybride j'ai fait attention à réinitialisé les variables pour le dernier thread.

3 Algorithmes du gradient conjugué parallèle MPI / Pthread

3.1 Initialisation

La seule chose à prendre en considération c'est que c'est le premier thread du premier processus MPI qui contient la valeur du **i global** égale à **0**.

Et que c'est le dernier thread du dernier processus MPI qui contient la valeur **i global** égale à **i global maximum** du tableau.

3.2 Réduction

Il y a 2 fonction qui font une réduction:

- le calcul de la norme au carré
- le rapport de 2 profuits scalaire

En réaliste ce sont toutes les fonctions qui font une réduction en séquentielle et qui retourne un flottant.

Donc pour ces 2 fonctions j'ai utilisé la fonction de réduction hybride.

3.3 Produit matrice vecteur

J'ai fait un cas spécial pour le cas où il n'y a qu'un processus MPI, car le **i = 0 global** est contenu par le premier thread et le **i = max_{ite} global** est contenu par le dernier thread. Donc il n'y a pas d'échange à faire.

Sinon je sépare les cas:

- premier processus mpi
- dernier processus mpi
- autres processus mpi

Car le dernier thread du premier processus échangera uniquement vers la droite. Le premier thread du dernier processus échangera uniquement vers la gauche. Les autres processus échangeront à gauche avec leurs premier thread et avec la droite avec leurs dernier thread.

Le tableau partagé est bien sûr le **vecteur \mathbf{vx}** , qui est décomposé en plusieurs partie MPI / Pthread. Comme le montre le schéma suivant:

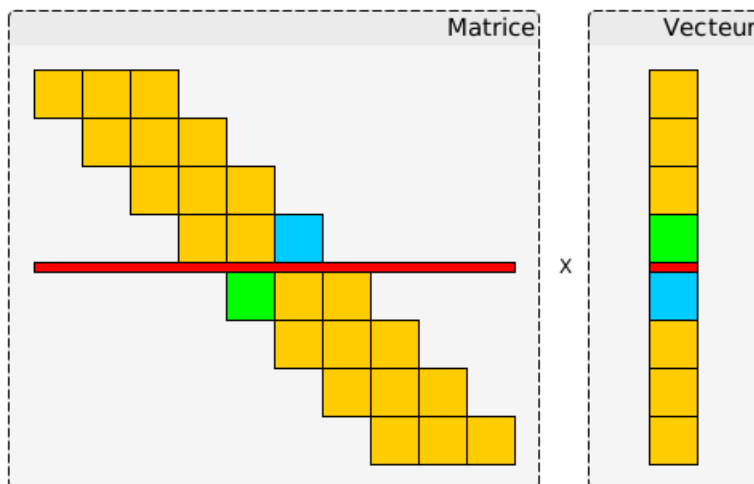


Figure 2: Schéma expliquant les échanges

Ici nous avons 2 processus MPI (avec imaginons 2 threads chacun). Nous voyons bien que pour faire le produit **matrice \times vecteur** le premier processus a besoin du premier élément du vecteur de 2^{ème} processus. Et inversement le 2^{ème} processus à besoin de la dernière valeur du vecteur du premier processus.

4 Conclusion

Comme vous allez le voir à l'exécution, mon implémentation donne un résultat faux mais je ne comprends pas pourquoi. Si jamais vous avez un retour sur mon implémentation ou mon raisonnement je suis preneur.