

Programmation système avancée
Rapport de projet

I/ Description sommaire et parties réalisées

Tout en suivant scrupuleusement l'interface définie par le fichier *channel.h*, nous avons implémenté les parties suivantes :

- Les canaux de base mentionnés dans le sujet minimal, asynchrones (partie 3)
- Les canaux utilisant les tubes pour comparaison (partie 4.1)
- Les canaux globaux (partie 4.3)
- Les canaux synchrones (partie 4.4)
- La communication par lots (partie 4.5)

1) Canaux de base du sujet minimal, asynchrones (partie 3)

Pour cette partie nous avons utilisé un tableau de `void*` afin de contenir les données dans le canal, gardant en mémoire le nombre d'éléments dans celui-ci, ainsi que des indices permettant de connaître la position du prochain élément à lire et la position où écrire le prochain élément dans le tableau. Nous avons également utilisé des variables de conditions pour réguler la lecture et l'écriture dans ce type de canal lorsque le canal est vide ou plein.

2) Canaux utilisant les tubes pour comparaison (partie 4.1)

Nous avons simplement utilisé des tubes nommés ainsi que les mêmes variables utilisées pour les canaux de base à l'exception de *indiceRecv* et *indiceSend*.

3) Canaux globaux (partie 4.3)

Pour les canaux globaux nous avons réservé une zone en mémoire partagée, à l'aide de *shm_open*, que nous avons ajusté de manière précise à la taille de notre structure *channel*, à l'aide de la fonction *ftuncate*. Puis nous avons projeté ce bloc de mémoire partagée dans notre espace d'adressage en utilisant *mmap*, nous permettant ainsi d'effectuer nos *send* et nos *recv* dans notre *channel*.

4) Canaux synchrones (partie 4.4)

Quant aux canaux synchrones, nous utilisons deux variables de conditions permettant d'assurer les présences du lecteur et de l'écrivain simultanément, ainsi que deux sémaphores permettant d'assurer qu'il n'y ait qu'un lecteur et qu'un écrivain à la fois.

Nous utilisons par ailleurs un `void*` dans notre structure *channel* qui servira à contenir l'adresse de la data initialement vide du lecteur lorsque celui-ci fera un appel à la fonction *recv*. Ainsi, lorsque l'écrivain fera appel à la fonction *send*, il écrira sa donnée dans ce `void*`, ce qui la copiera directement dans la data du lecteur.

5) Communication par lots (partie 4.5)

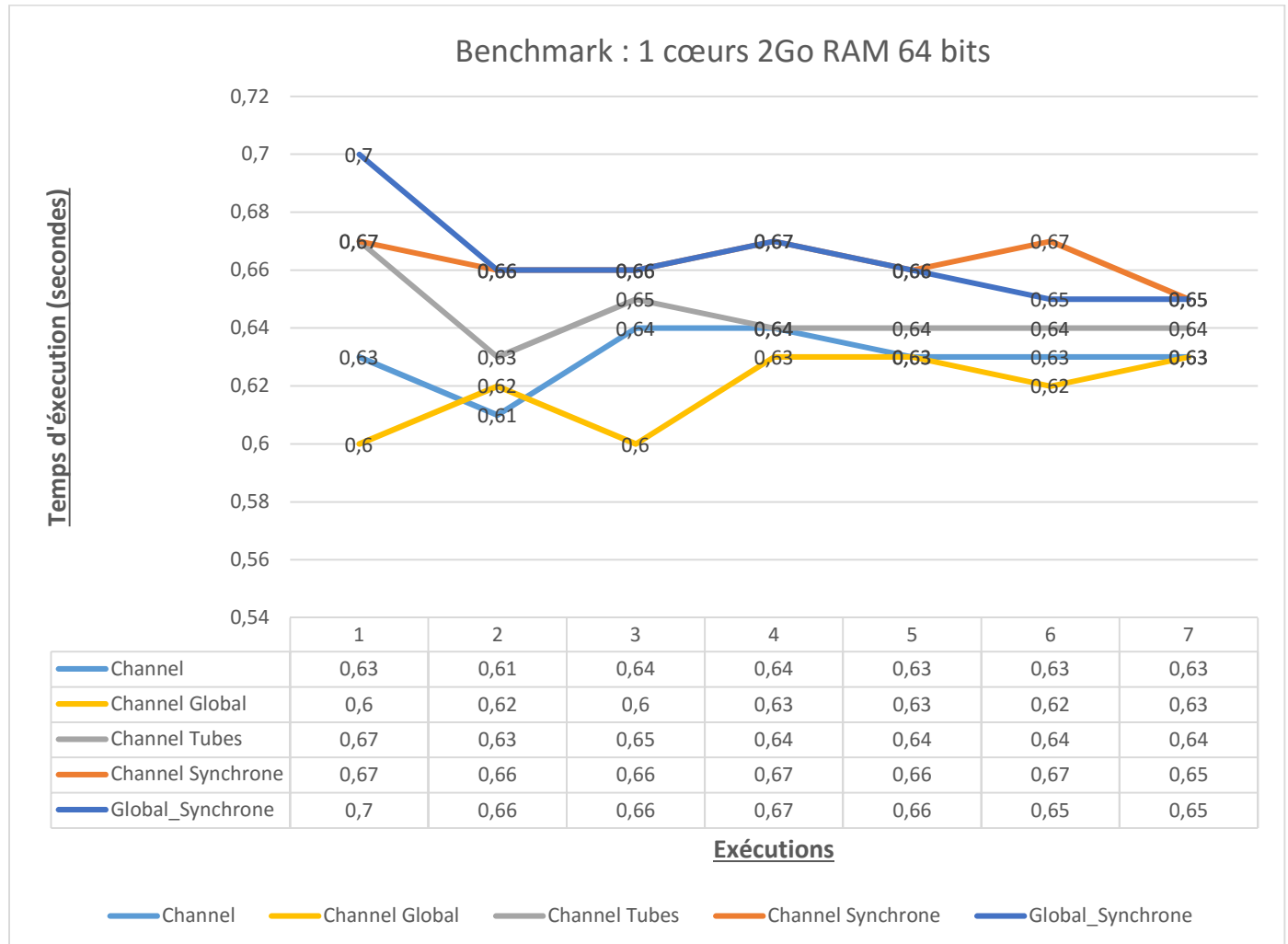
Nous avons créé deux fonctions *channel_send_lots* et *channel_recv_lots* qui prennent en plus un argument entier qui indique le nombre d'appel aux fonctions *channel_send* et *channel_recv* qui vont être effectuées. Les fonctions *channel_send* et *channel_recv* ayant déjà un mécanisme d'attente si le tampon est plein ou vide, il n'est pas nécessaire d'en implémenter un autre pour les fonctions *channel_send_lots* et *channel_recv_lots*.

6) Canaux à une seule copie (partie 4.6)

Dans notre implémentation des canaux synchrones, il n'y a qu'une seule copie de la donnée qui s'effectue. L'envoyeur attend un lecteur et écrit directement la donnée dans la data du lecteur. Ainsi à la fin de cette écriture, le lecteur voit sa data modifiée et n'a pas besoin de copier quoique ce soit en provenance du *channel*.

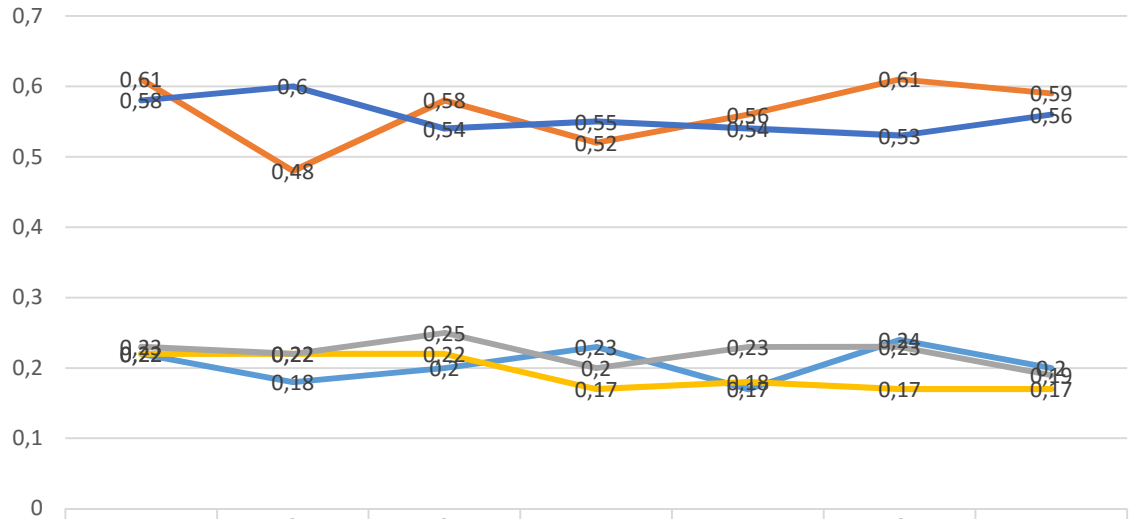
II/ Benchmarks

Voici quelques graphiques représentatifs des benchmarks obtenus pour nos différentes implémentations :



Benchmark : 4 cœurs 2Go RAM 64 bits

Temps d'exécution (secondes)

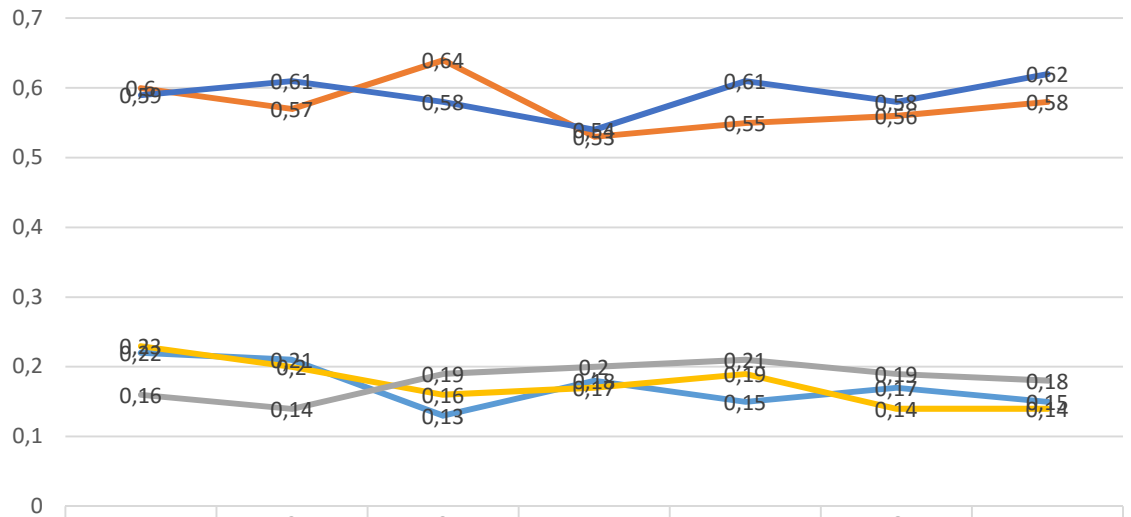


Exécutions

Channel Channel Global Channel Tubes Channel Synchronise Global_Synchronise

Benchmark : 4 cœurs 4Go RAM 64 bits

Temps d'exécution (secondes)



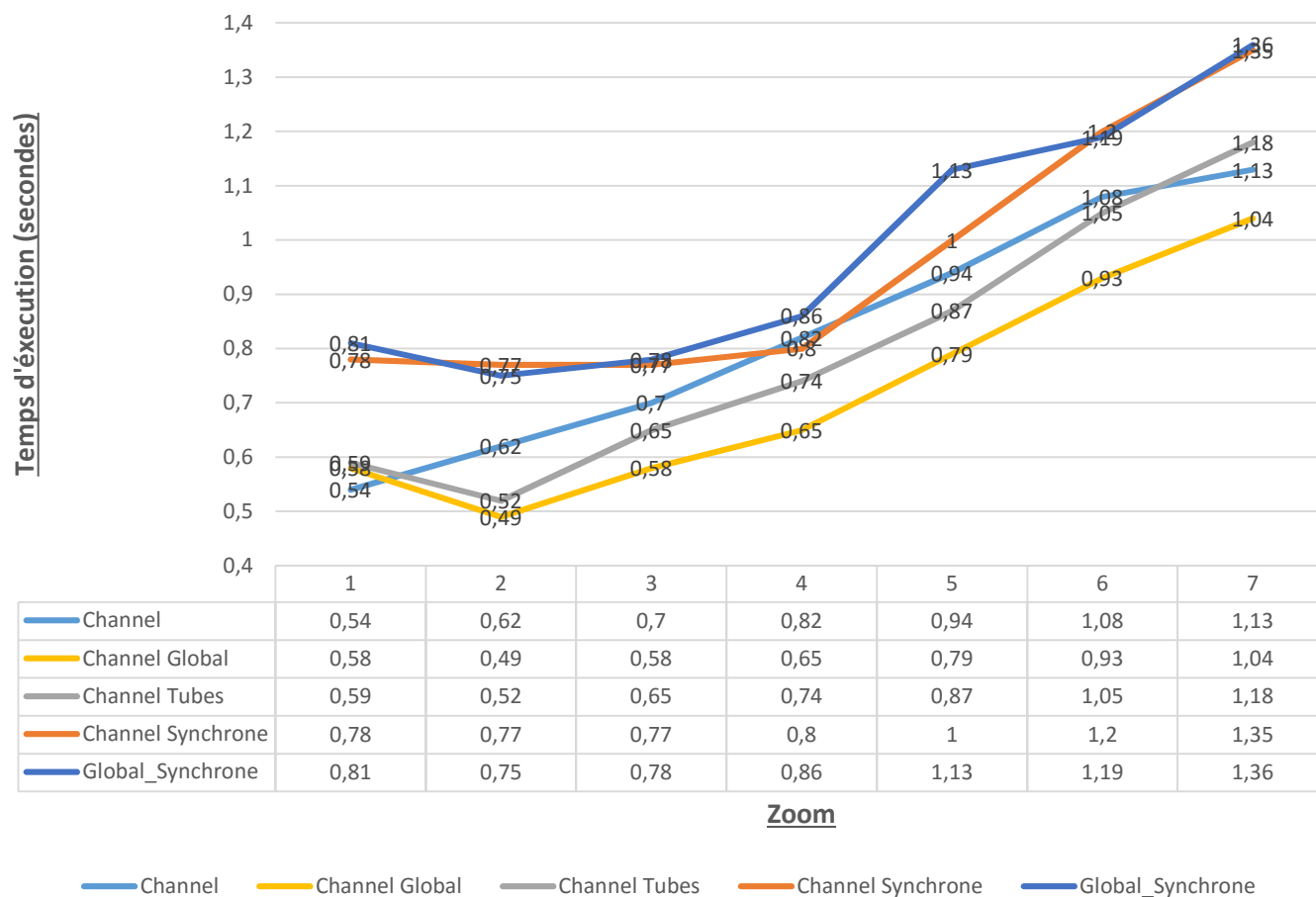
Executions

Channel Channel Global Channel Tubes Channel Synchronise Global_Synchronise

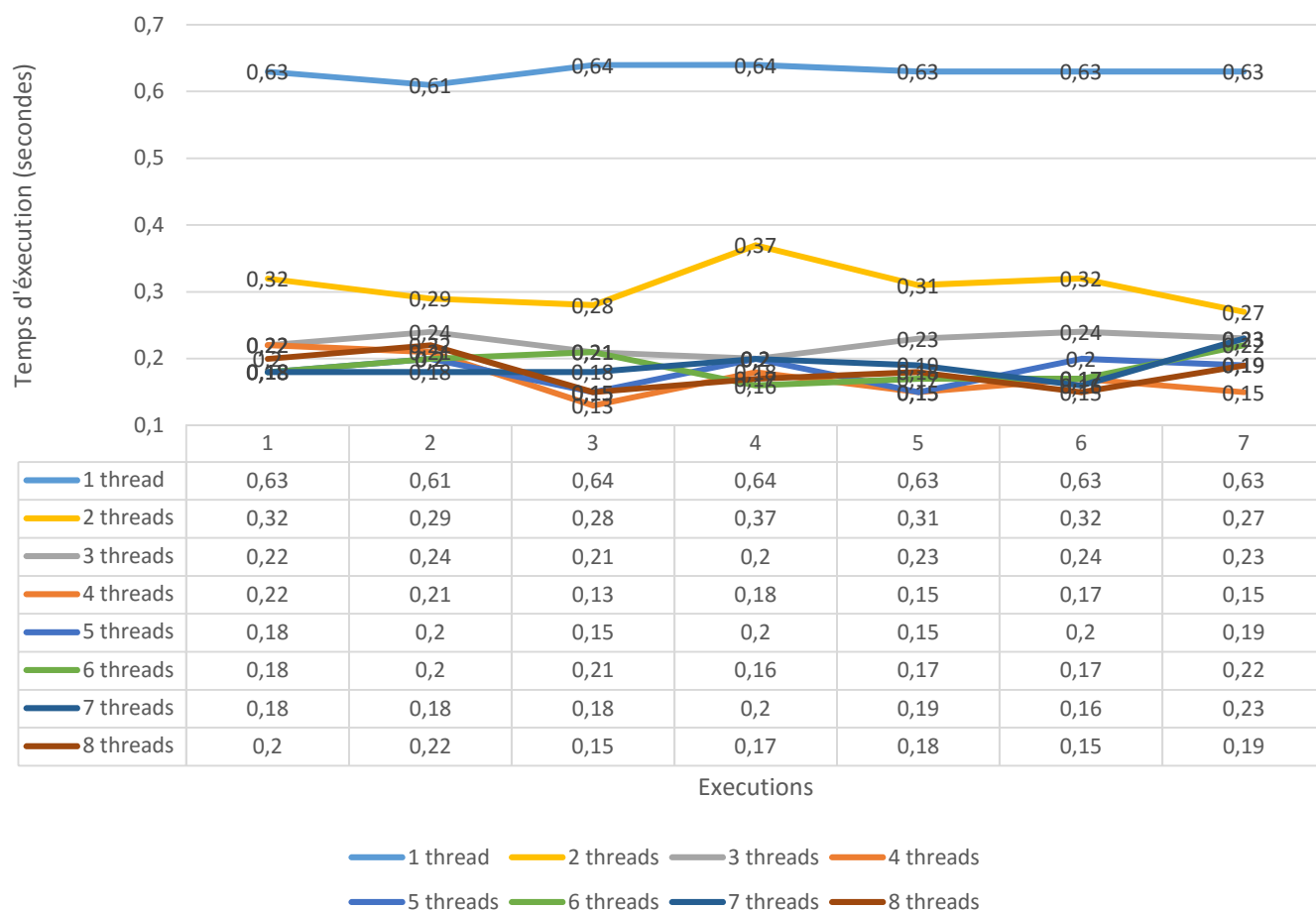
Benchmark : 6 cœurs 6Go RAM 64 bits



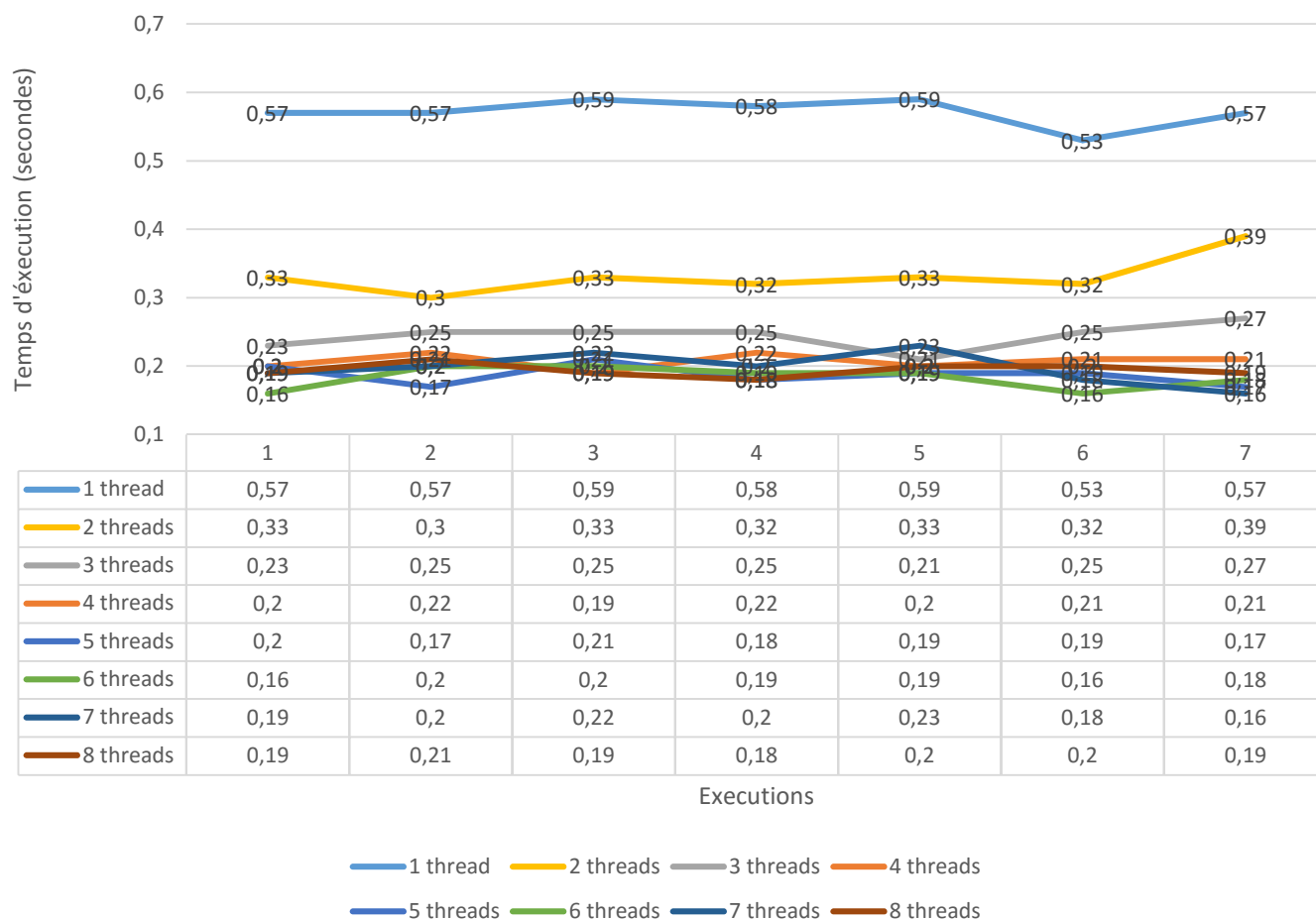
Benchmark : 2 cœurs Intel Celeron CPU 4Go RAM 1,60 GH



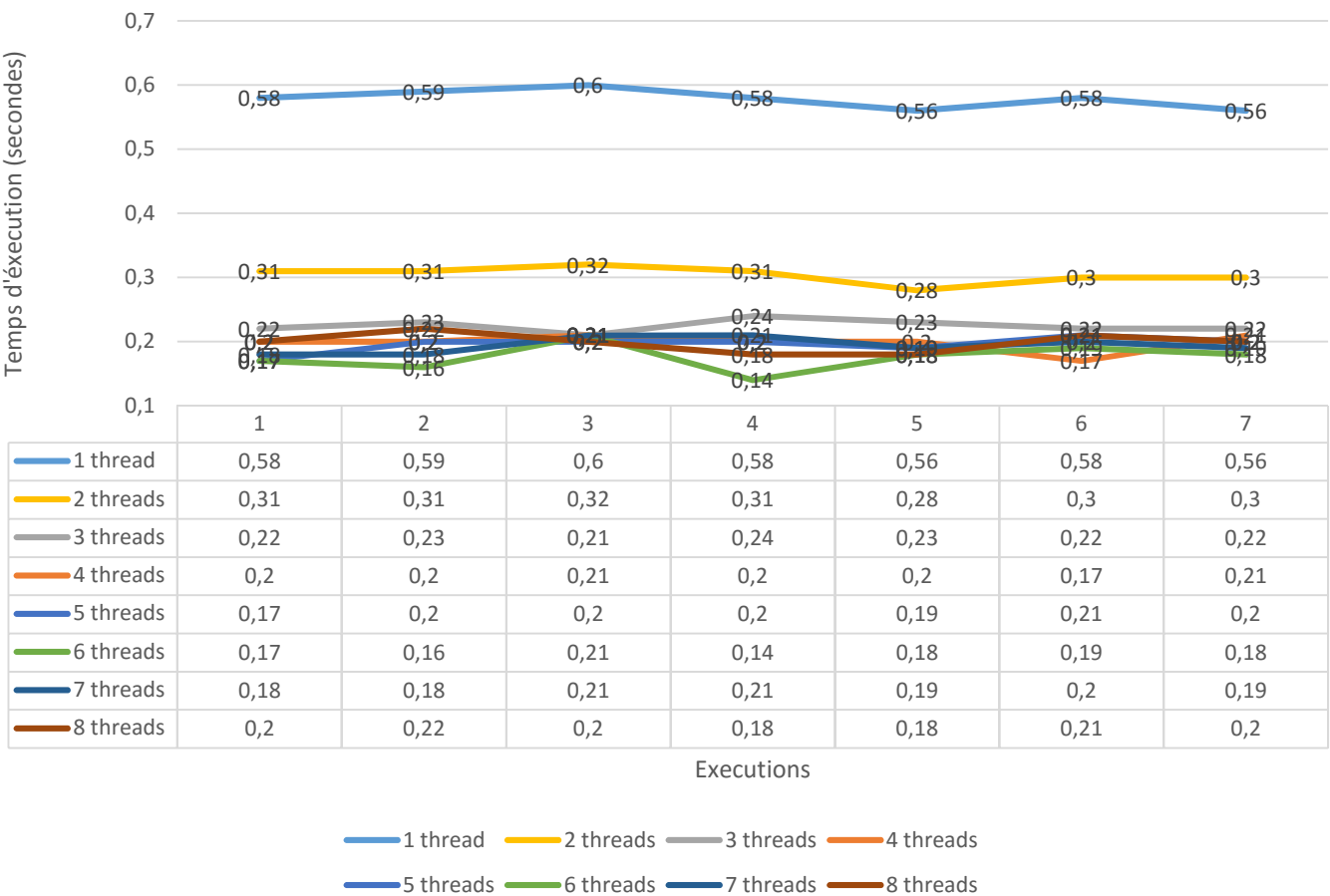
Benchmark : CHANNEL 6Go RAM 64 bits 8 CPUs



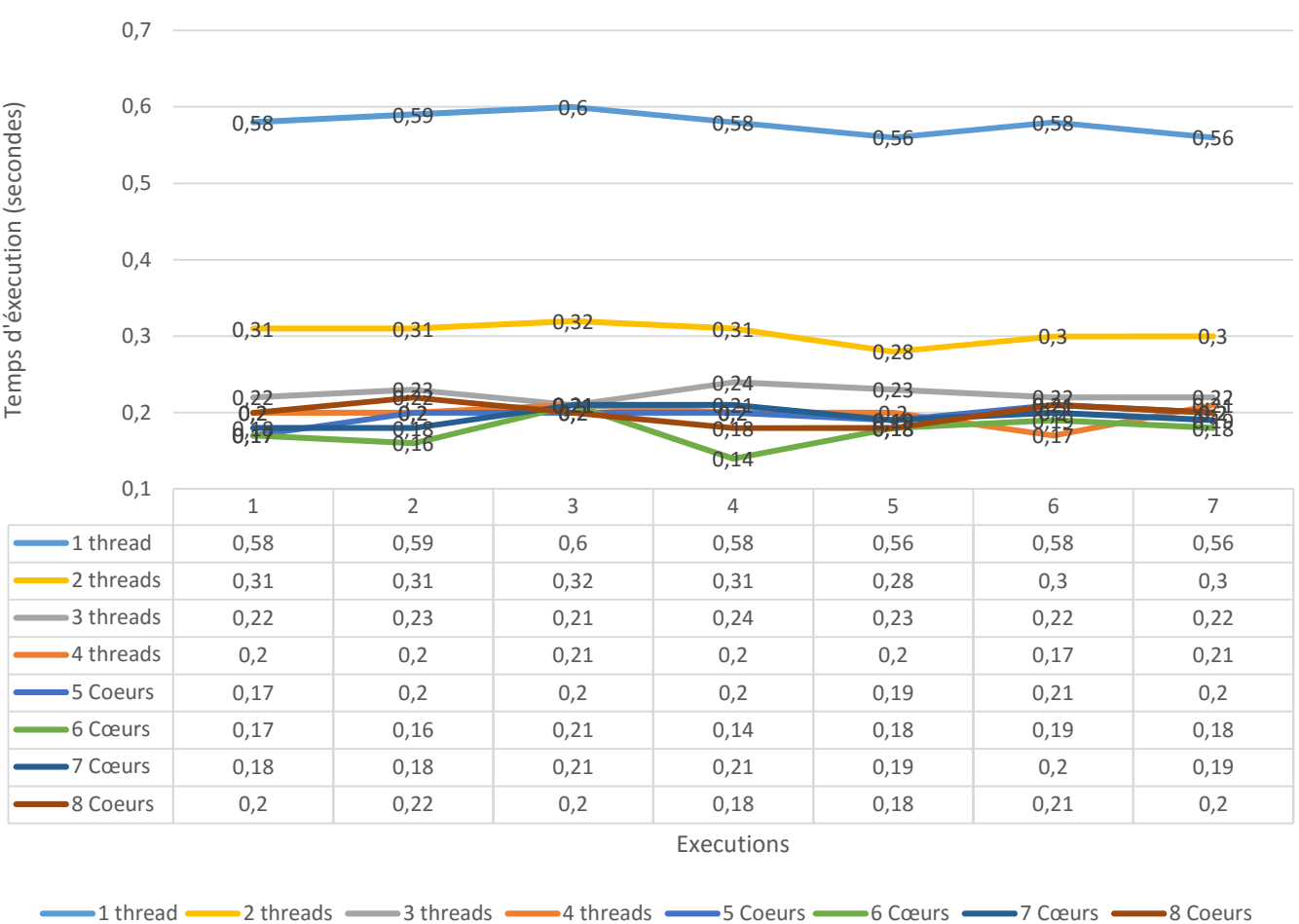
Benchmark : TUBES 6Go RAM 64 bits 8 CPUs



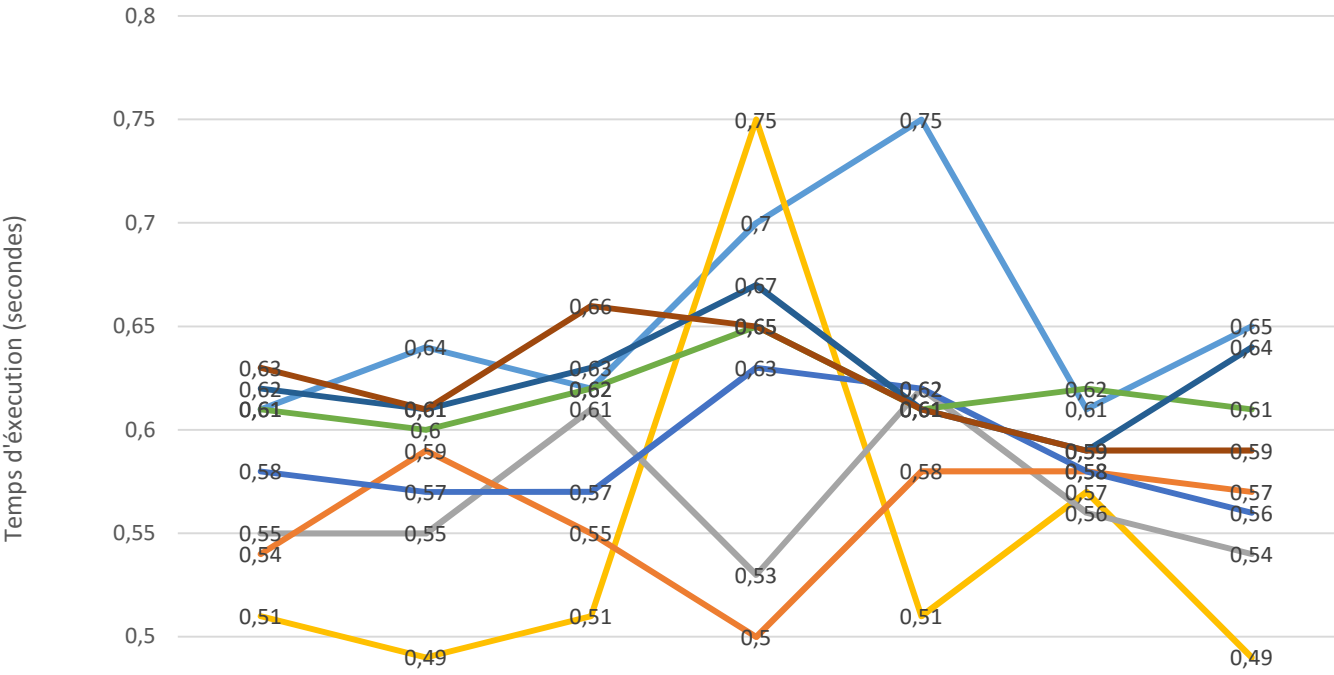
Benchmark : GLOBAL 6Go RAM 64 bits 8 CPUs



Benchmark : SYNCRHONE 6Go RAM 64 bits 8 CPUs



Benchmark : GLOBAL SYNCHRONE 6Go RAM 64 bits 8 CPUs

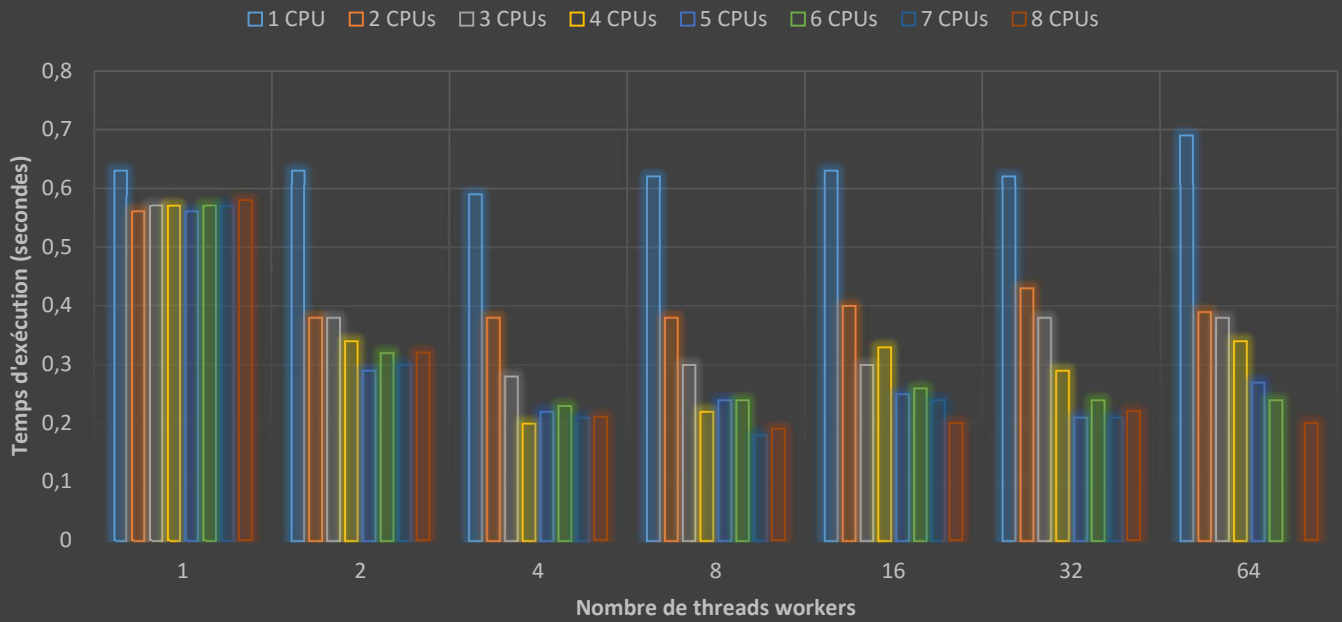


	1	2	3	4	5	6	7
1 thread	0,61	0,64	0,62	0,7	0,75	0,61	0,65
2 threads	0,51	0,49	0,51	0,75	0,51	0,57	0,49
3 threads	0,55	0,55	0,61	0,53	0,62	0,56	0,54
4 threads	0,54	0,59	0,55	0,5	0,58	0,58	0,57
5 threads	0,58	0,57	0,57	0,63	0,62	0,58	0,56
6 threads	0,61	0,6	0,62	0,65	0,61	0,62	0,61
7 threads	0,62	0,61	0,63	0,67	0,61	0,59	0,64
8 threads	0,63	0,61	0,66	0,65	0,61	0,59	0,59

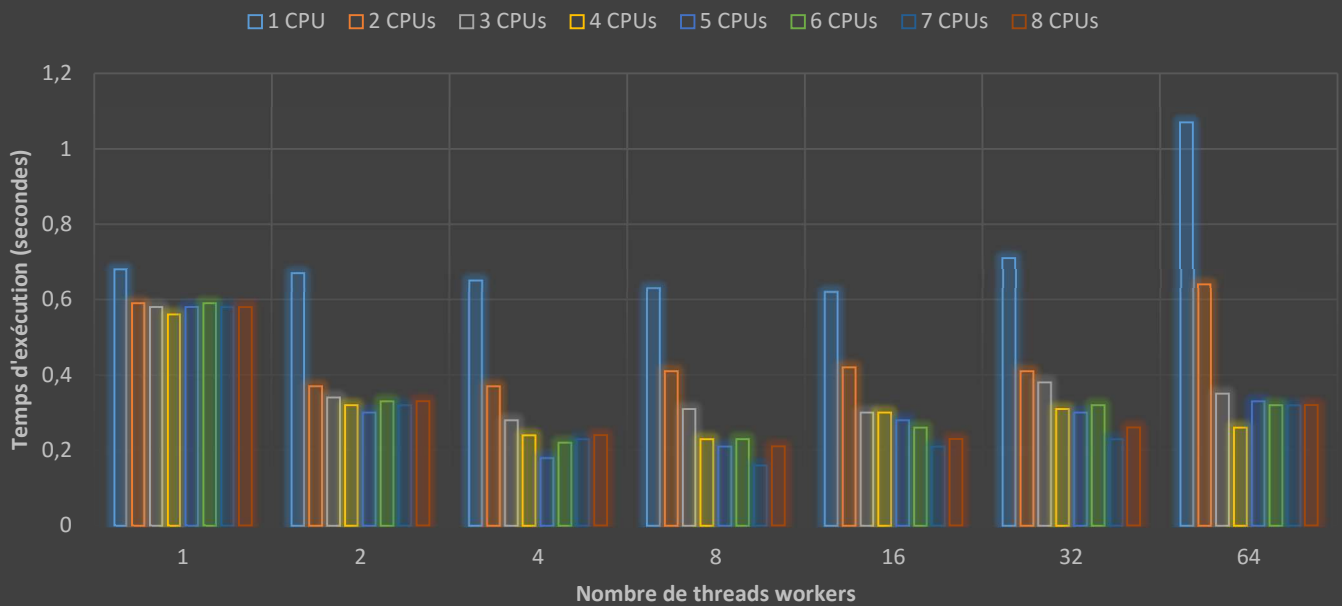
Executions

- 1 thread2 threads3 threads4 threads
- 5 threads6 threads7 threads8 threads

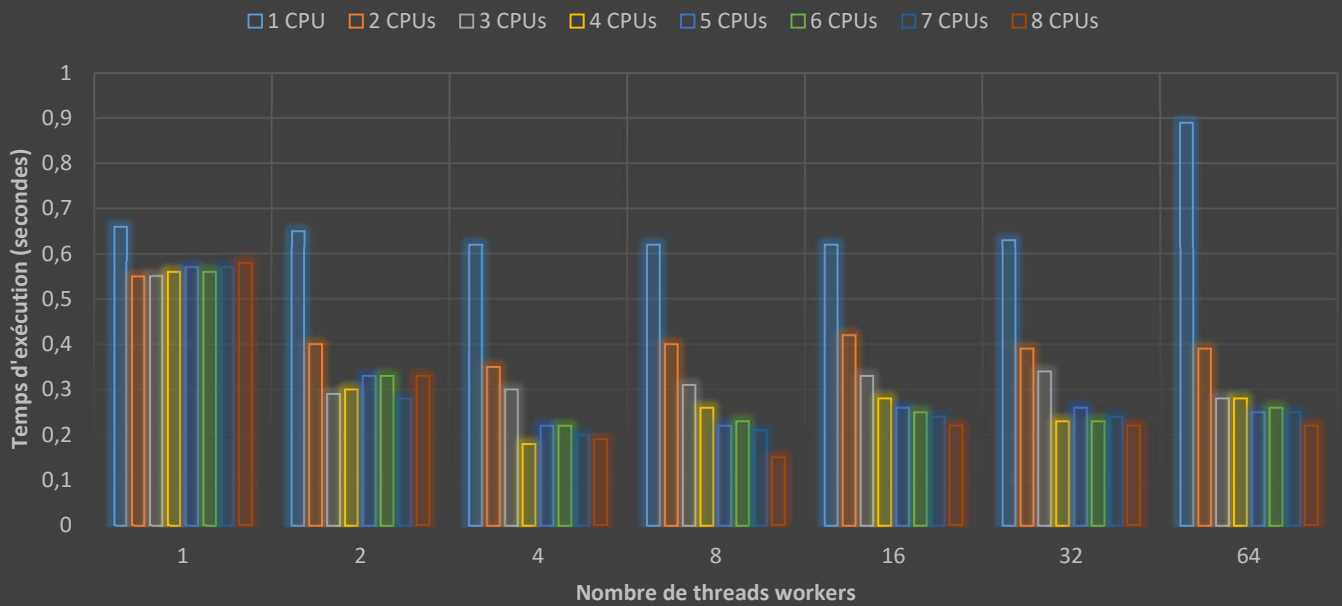
Benchmark : Channel version minimale (RAM 6 Go, 64 bits)



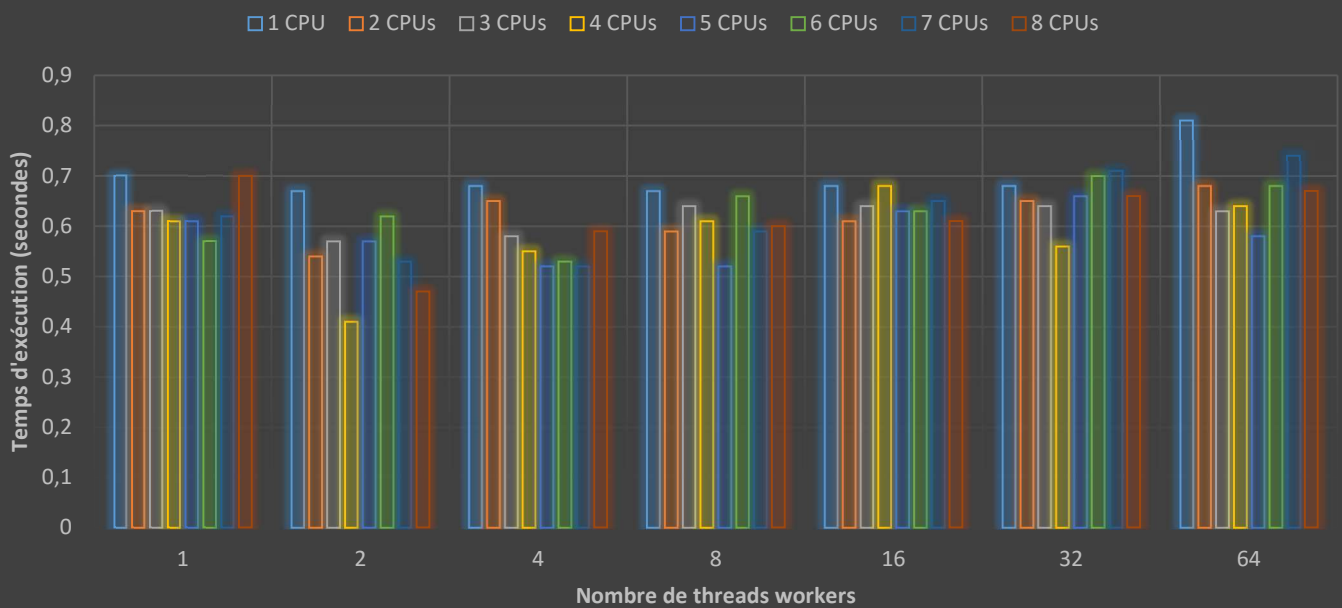
Benchmark : Channel tubes (RAM 6 Go, 64 bits)



Benchmark : Channel global (RAM 6 Go, 64 bits)



Benchmark : Channel synchrone (RAM 6 Go, 64 bits)



Benchmark : Channel global synchrone (RAM 6 Go, 64 bits)

