

Rapport mini-projet SR02

Crible d'Eratosthenes

Tâche 1:

1. Dérouler l'exécution de l'algorithme avec $n=20$

$$\text{floor}(\sqrt{n}) = \text{floor}(\sqrt{20}) = 4$$

$$i=2: j=4,6,8,10,12,14,16,18,20 \text{ } A[j] = \text{faux}$$

$$i=3: j=9,12,15,18 \text{ } A[j] = \text{faux}$$

$$i=4: \text{rien faire car } A[i] \text{ faux}$$

2. La deuxième boucle commence à i^2 parce qu'il est sûr que i^2 peut diviser par un nombre différent de 1 et i^2 (c'est i) donc i^2 n'est pas un nombre premier; on n'est pas sûr que i est un nombre premier (par exemple $i=4$) et 0 n'est pas un nombre premier.

3. La première boucle s'exécute jusqu'à \sqrt{n} parce que l'ensemble de diviseurs entiers positifs et différentes à 1 de n n'est pas plus grand que \sqrt{n} .

Si \sqrt{n} n'est pas un entier, on arrondit sa valeur avec la fonction `floor()`.

Tâche 2:

Nous avons transmis l'algorithme proposé dans l'énoncé en code C.

Cf: fichier `tache2.c`

Tâche 3:

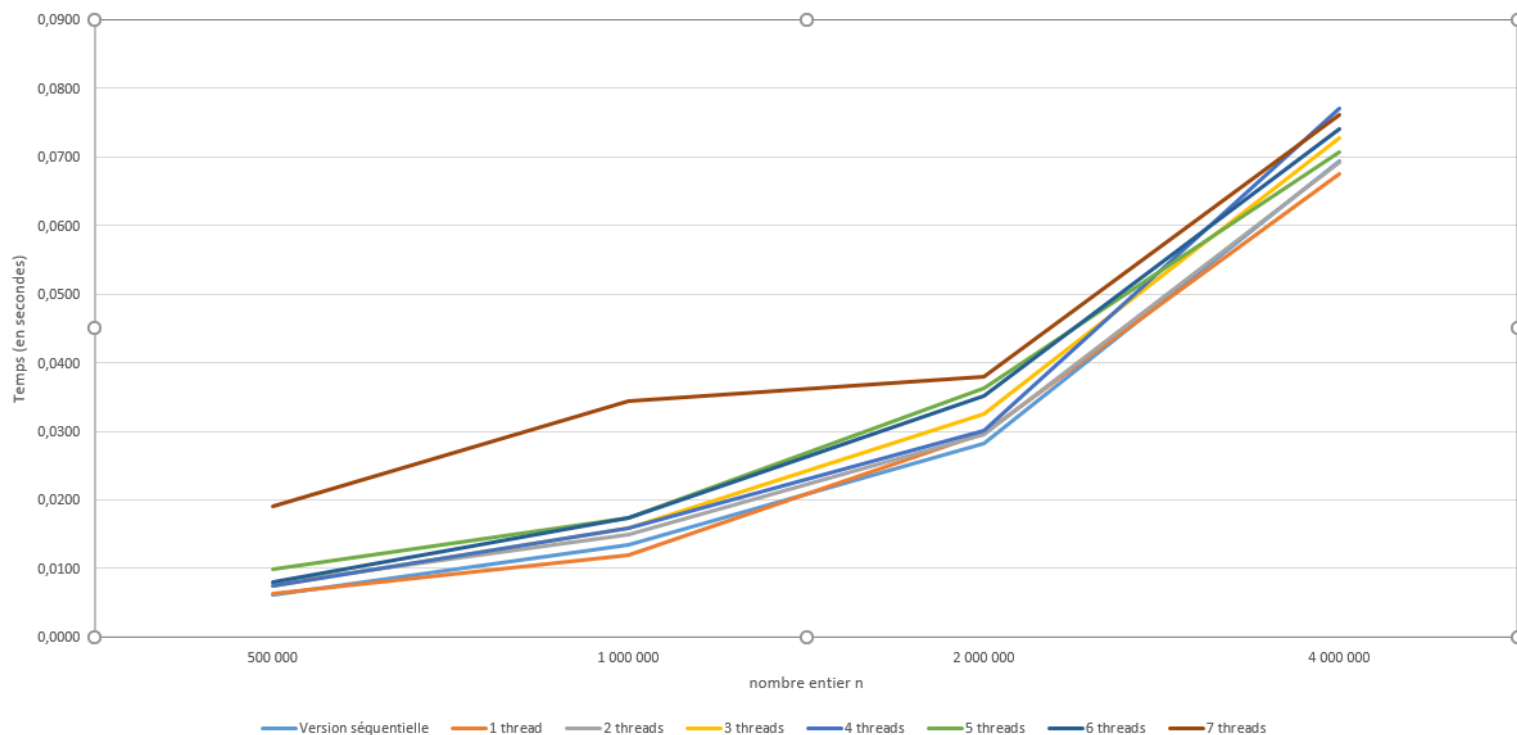
Cf: fichier `tache3.c`

Hypothèses faites: la plage de travail correspond à un seul i

Tâche 4:

Nous avons mesuré le temps d'exécution directement sur bash avec les instructions que nous avons enregistrées sous un fichier texte « `command_lines_tache4.txt` ».

Diagram de comparaison le temps d'exécution du program selon la version



Tâche 5:

Accélérer la boucle interne: Pour ce programme, nous avons mis les valeurs divisibles par 2 à faux (on est sûr qu'ils ne sont pas les nombres premiers). Par la suite, nous avons effectué seulement l'élimination pour les chiffres impairs. Cf: fichier tache5_q1.c

Réduction de l'espace mémoire: Pour éviter de traiter des valeurs inutiles, nous ne traitons pas l'ensemble des valeurs paires et nous nous concentrons seulement sur les valeurs impaires. Cf: fichier tache5_q2.c

Bref, nous avons trouvé que l'accélération de la boucle interne augmente beaucoup la rapidité de l'exécution