

**CONSERVATOIRE NATIONAL DES ARTS ET METIERS**  
**CENTRE REGIONAL DE TOULOUSE**

---

par

**MILAZZO Christopher**

**Devoir sur les pipes en C**

11/07/2020

## ARBORESCENCE DU PROJET:

Le projet à été découpé comme suit :

- **main.c** => C'est le point d'entrée de l'application. Demande les infos à l'utilisateur, démarre les worker, cré les pipes puis lance la boucle principale du programme.
- **master.c** => Contient la boucle principale du master. Le master gère le pool de worker puis affiche le résultat de la recherche avant de supprimer tous les FIFOs.
- **worker.c** => Contient la boucle principale d'un worker. Les workers cherchent les nombres premiers dans un sous-intervalle fourni par le master via un tube nommé « fifo\_n » (voir schéma plus bas) puis retourne tous les nombres premiers trouvés via le descripteur de fichier « master\_in\_fd » (voir schéma).
- **mutils.c** => Contient diverses méthodes utilisées par les procédures principales (worker.c et master.c). Le but de ce fichier est de découper l'application pour avoir un code moins laborieux à lire.

## LE CHOIX DE L'ALGORITHME :

Le crible d'Ératosthène n'est pas compatible pour cet exercice, du fait qu'il ne soit pas parallélisable. En effet, ce dernier fonctionne de manière itérative ; L'itération N est dépendante du résultat de l'itération N-1.

Le plus efficace serait d'utiliser le principe de primalité de Fermat ; Le petit théorème de Fermat dit « Si p est un nombre premier et si a est un entier non divisible par p, alors  $a^{p-1} - 1$  est un multiple de p »

soit :  $a^{p-1} \equiv 1[p]$

Cela se traduit par  $N = 2^{p-1} - 1$  et si  $N \bmod p = 0$  alors p est premier puisque p vérifie le petit théorème de Fermat.

Il faut y ajouter une variante pour traiter le cas des nombres pseudo-premiers :

$M = 3^{n-1} - 1$  si  $M \bmod n = 0$  ET  $N \bmod n = 0$  alors n est premier.

Cet algorithme ne nécessite que 6 opérations arithmétiques et 2 opérations logiques, ce qui est rapide pour un ordinateur mais l'inconvénient c'est qu'il faut manipuler des nombres extrêmement grand à cause des puissances. Au delà de 2 exposant 200 on a un débordement, ce qui oblige à devoir implémenter ou utiliser une lib capable de manipuler des nombres très grands. Dans le cadre de ce devoir, vu que ce n'est pas le sujet et que je n'ai malheureusement pas assez de temps pour chercher et comprendre l'utilisation d'une telle librairie, je me suis contenté d'un algorithme simple avec néanmoins un peu d'optimisation :

n = nombre à tester

si  $n \bmod 2 = 0$  ET  $n > 2$  alors retourner FAUX //un nombre paire n'est pas premier car divisible 2  
pour a de 3 à  $\sqrt{n}$  // on ne teste qu'avec les nombres impaires car un nombre paire ne divise pas les nombre impaires

    si  $n \bmod a = 0$  alors

        retourner FAUX // n n'est pas premier

    fin si

    a = a + 2

fin pour

retourner VRAI // n est premier

## SCHÉMA ET PRINCIPE DE FONCTIONNEMENT :

Master gère un pool de worker (processus) au nombre de  $n\_proc$ . L'utilisateur entre un nombre  $N > 2$  puis un nombre de processus  $n\_proc > 0$ . Ensuite, le programme commence à chercher tous les nombres premiers compris dans  $[2 - N]$ .

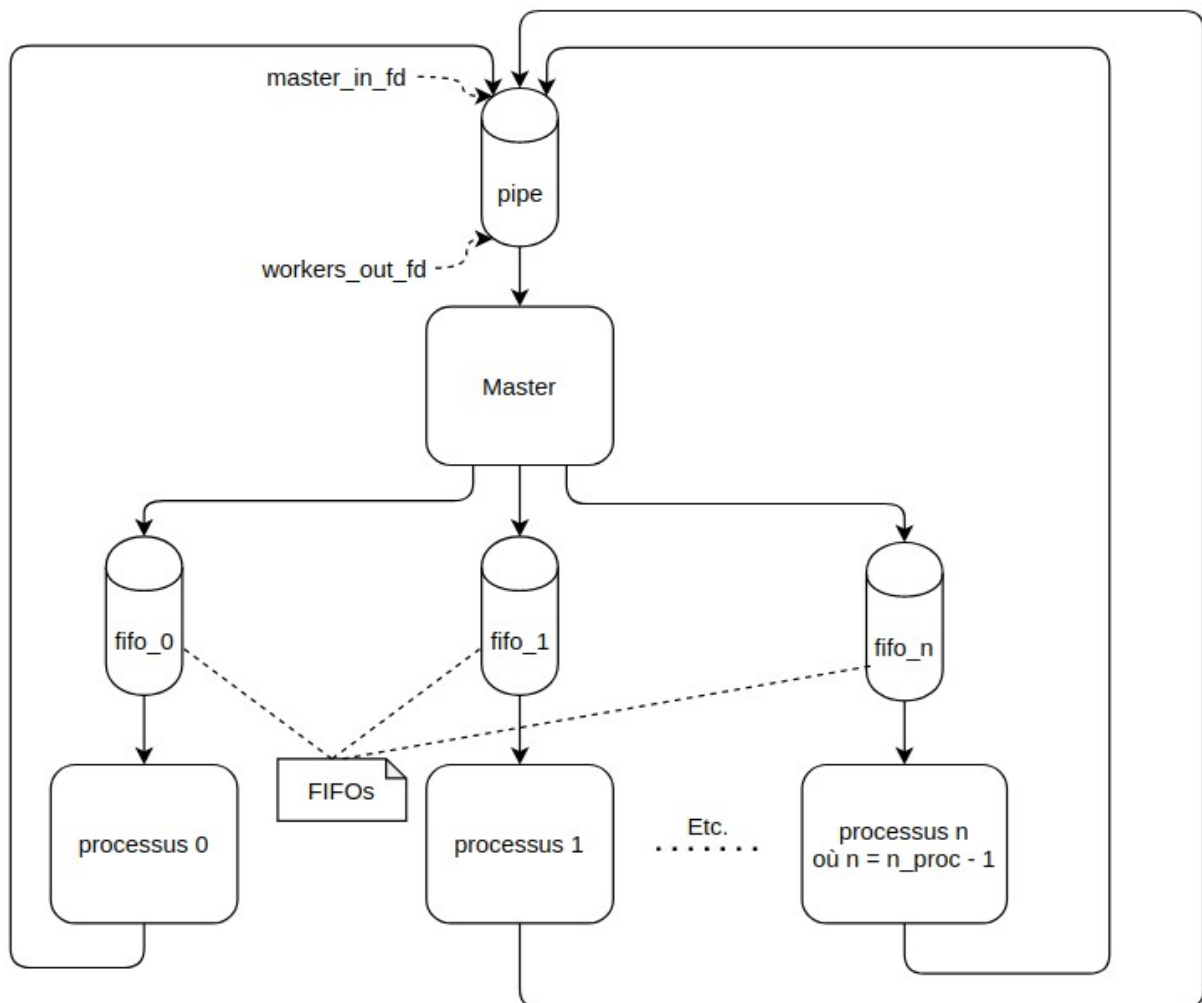
Pour cela, master crée  $n\_proc * \text{processus}$  fils appelé des worker puis découpe l'intervalle de recherche en plusieurs petites sous-intervalles.

Le master ordonne aux worker de chercher les nombres premiers dans un sous-intervalle.

Dès qu'un worker trouve un nombre premier il averti le master via le pipe, puis continue jusqu'à la fin du sous-intervalle. Une fois terminé, il prévient le master qui lui fournit un sous-intervalle encore inexploré et ce jusqu'à ce qu'il n'y ait plus de sous-intervalle.

La communication dans les pipes se fait sous forme de chaînes de caractères. A l'arrivée afin d'interpréter le message les modules utilisent la méthode **strsplit** implémentée dans **mutils.c** qui permet de découper le message en fonction des espaces.

Une fois tout l'intervalle couverts, le master attend que tous les worker aient terminés, avant de les détruire puis d'afficher les nombres premiers classés dans l'ordre croissant.



## **COMPILATION :**

```
gcc -o cmilazzo_devoir_tube main.c worker.c master.c mutils.c -lm
```

Je développe sur la distribution Ubuntu 18.04.4 LTS.

Processeur Intel Core i5-2320 CPU @ 3.00GHz \* 4

NOTE : J'ai mis le binaire compilé « cmilazzo\_devoir\_tube » au cas où la compilation ne marcherait pas sur votre système.

## **UTILISATION :**

### **Syntaxe :**

```
$ ./cmilazzo_devoir_tube [-v]
```

L'option -v n'est pas obligatoire, elle permet juste de passer le programme en mode verbose.

Une fois démarrer le programme vous demande d'entrer une valeur entière  $N > 2$  puis il vous demande d'entrer le nombre (un entier) de processus (worker)  $n\_proc > 0$ .

Si  $n\_proc > N$  alors  $n\_proc = N$  (inutile d'avoir plus de worker que de travail à fournir).

Puis il cherche et affiche les nombres premiers compris dans l'intervalle  $[2 - N]$ .

## **OBSERVATION :**

Je n'ai pas eu besoins de gérer la synchronisation entre l'écriture des données par les worker et la lecture des données par le master. Les tubes semblent bloquer la lecture tant que l'on écrit dedans, ou alors j'ai eu énormément de chance, car je n'ai pas eu de problème lors de la trentaine d'essais sur une recherche dans un intervalle  $[2 - 50\,000]$  avec 250 workers.

Le fichier **master.c** mériterait encore un peu de refactoring afin de le clarifier un peu mais je manque de temps. Malgré cela je suis satisfait de mon travail.