

a) Phase d'analyse

La fonction main se décompose en 3 phases pour les 3 différents niveaux.

Dans chaque niveau, on ré-utilise la fonction construire\_passage qui cherche dans la grille libre, un (ou plusieurs) passage(s) du nord au sud pour les mettre dans la grille passage. Pour le premier niveau, on utilise une fonction récursive cherche\_chemin qui va parcourir libre. Cependant, dans les niveaux « b » et « c », on modifie légèrement construire\_passage : la fonction construire\_un\_seul\_passage s'arrête dès qu'elle trouve un chemin qui va du nord vers le sud, pour optimiser le temps de calcul.

Nous avons donc trouvé une solution au sous-problème qui est de construire passage. On peut ensuite calculer  $p' = (\text{nombre de grilles traversables})/(\text{nombres de terrains})$  dans les niveaux « b » et « c ».

Dans le niveau « b », la fonction calcul\_pprime utilise d'autres fonctions comme init\_libre\_hasard qui est similaire à l'initialisation de la grille libre au niveau « a », mais avec une probabilité  $p$  et un générateur de hasard. Ensuite on appelle construire\_un\_seul\_passage comme mentionnée ci-dessus, puis terrain\_traversable qui envoie un booléen dès qu'elle trouve une case true sur la dernière ligne de la grille passage. Enfin on initialise passage à false pour que sa prochaine construction se déroule correctement (on fait les mêmes opérations pour nbt terrains). Ainsi, le sous-problème du calcul de  $p'$  est résolu.

Enfin, dans le dernier niveau, on utilise calcul\_pprime pour pouvoir calculer  $\max'$ ,  $\min'$ , et  $p'$  qu'on rentre dans un tableau, tout comme  $p$ . On affiche finalement  $p$  et  $p'$ . L'approche dichotomique est réalisée comme ci-dessous.

C'est ainsi qu'on utilise le principe d'abstraction et de ré-utilisation tout au long du programme.

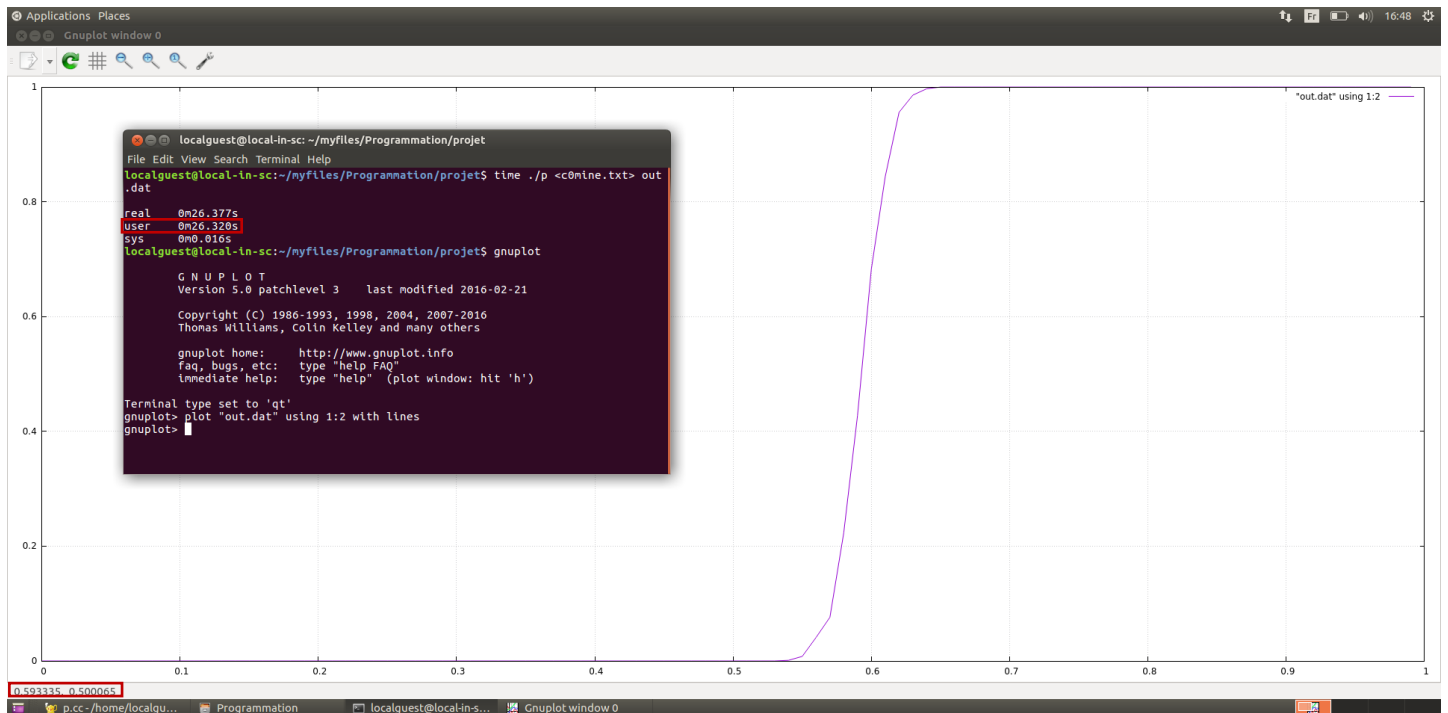
b) Pseudocode

dichotomie
entrée : min, max, minprime, maxprime, error, p, pprime, n, libre, passage, e , nbterrains, courbe
sortie : aucune
Faire <div> <div> <math>p \leftarrow (\max + \min)/2</math>  <math>\text{pprime} \leftarrow \text{calcul\_pprime}(\text{libre}, n, \text{passage}, e, p, \text{nbterrains})</math>  <math>\text{error} \leftarrow \text{pprime} - (\max\text{prime} + \min\text{prime})/2</math>  Ajouter <math>p</math> à courbe.p *  Ajouter pprime à courbe.pprime **  Si (<math>\text{error} &gt; 0</math>) :  <div> <math>\max \leftarrow p</math>  <math>\max\text{prime} \leftarrow \text{calcul\_pprime}(\text{libre}, n, \text{passage}, e, \max, \text{nbterrains})</math> </div> Si (<math>\text{error} &lt; 0</math>) :  <div> <math>\min \leftarrow p</math>  <math>\min\text{prime} \leftarrow \text{calcul\_pprime}(\text{libre}, n, \text{passage}, e, \min, \text{nbterrains})</math> </div> </div> </div>
Tant Que $((\max - \min) > \text{MIN\_DELTA\_P})$ et $ \text{error}  > \text{MAX\_ERROR}$
Trier : courbe.p *
Trier : courbe.pprime **
Afficher : $p$ et pprime

\* et \*\* : courbe.p et courbe.pprime sont des tableaux dans une structure appelée courbe.

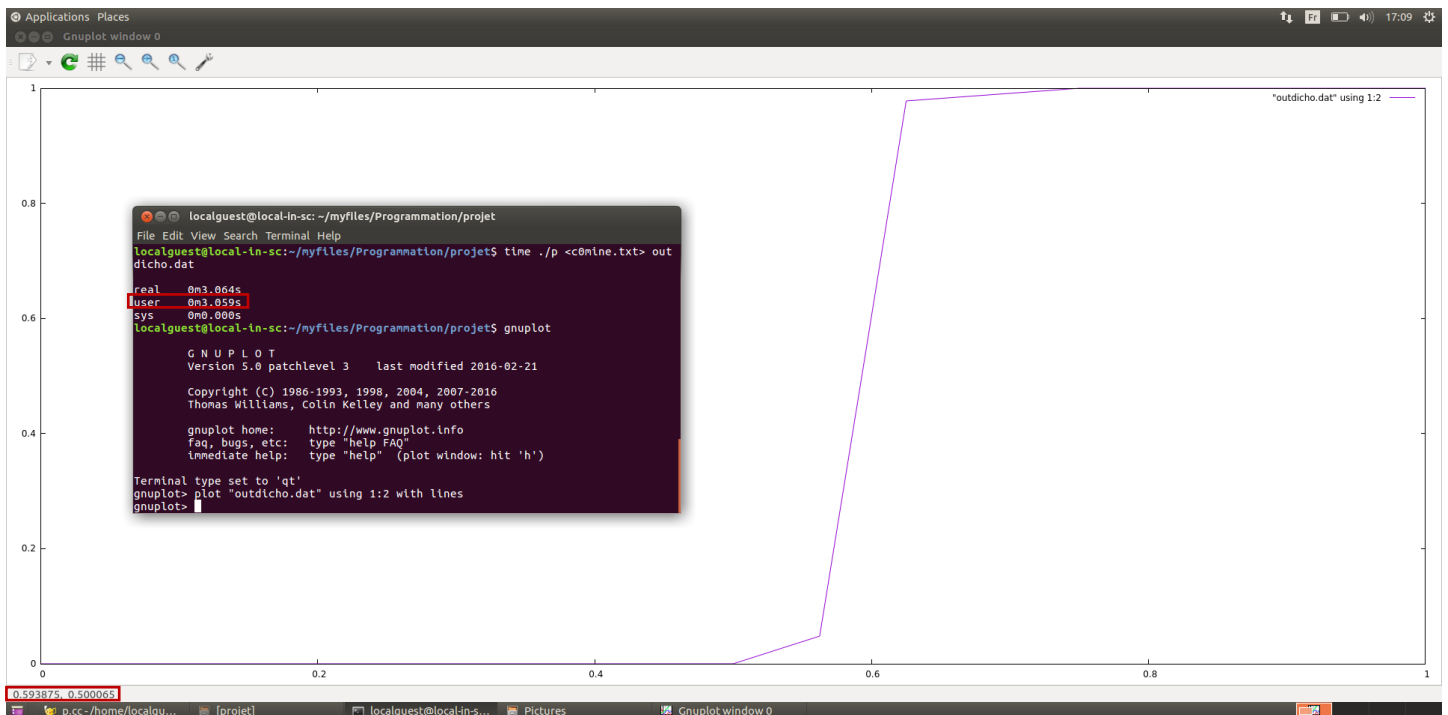
c) Réponses aux questions des sections 3.3.1. et 3.3.2.

Temps calcul « user » pour le 3.3.1. : 26,320s.



Et on a pour  $p' = 0.500065$ ,  $p = 0.593335$

Temps calcul « user » pour le 3.3.2. : 4,158s.



Et on a aussi pour  $p' = 0.500065$ ,  $p = 0.593875$

Il y a 7 échantillons qui ont été effectués (dont les paires (0,0) et (1,1)), d'où le gain de temps. La précision n'est pas mieux, et on a (environ) le même nombre pour  $p$ .