Devoir à la maison – Racines entières et factorisation

Consignes:

- Vous pouvez travailler en binôme.
- Déposez votre code et votre rapport (au format PDF) dans le dépôt ae_dm avant le jeudi 30 mai 2019 à 23h59.
- N'oubliez pas d'inclure les graphiques produits avec **Gnuplot** dans votre rapport, et de fournir les fichiers de données qui vous ont permis de faire ces graphiques.

1 Calcul de la racine carrée entière

Dans un premier temps, on va utiliser la méthode de Newton pour calculer la racine carrée entière d'un entier naturel a.

Question 1. Donnez l'itération de Newton correspondant à la fonction $f: x \mapsto x^2 - a$.

Question 2. En déduire un algorithme permettant de calculer une valeur approchée de \sqrt{a} . note : On pourra, dans un premier temps, utiliser $x_0 = a$ comme valeur initiale.

Question 3. Pour éviter les calculs numériques, on va plutôt utiliser l'itération

$$r \leftarrow \left\lfloor \left\lfloor r + \frac{a}{r} \right\rfloor / 2 \right\rfloor.$$

On s'arrête alors dès que la nouvelle valeur obtenue n'est pas strictement plus petite que l'ancienne valeur.

Implantez cet algorithme à l'aide de GMP, et vérifiez sur les valeurs a=10,48,49,50,100 et 1000 que le résultat obtenu est $\lfloor \sqrt{a} \rfloor$.

Question 4. Montrez que votre algorithme calcule effectivement $\lfloor \sqrt{a} \rfloor$. Pour cela, on commencera par montrer que la valeur calculée r vérifie :

- (i) $r^2 \le a$ (expliquez pourquoi $r \le \lfloor \lfloor r + \frac{a}{r} \rfloor / 2 \rfloor$, puis utilisez $\lfloor x \rfloor \le x$),
- (ii) $r > \sqrt{a} 1$ (montrez d'une part que $g: x \mapsto \left(x + \frac{a}{x}\right) / 2$ admet un minimum global, et d'autre part que $\lfloor \lfloor x \rfloor / 2 \rfloor > x/2 1$ pour tout réel x).

Question 5. Étudiez le coût de votre implantation. On tracera la courbe du temps d'exécution en fonction du nombre de limbs de *a* avec **Gnuplot**, et on commentera le résultat obtenu dans le rapport.

Question 6. Avez-vous des idées pour améliorer les performances de votre code? Si oui, expliquez-les dans votre rapport. Vous êtes aussi invités à les implanter et comparer le temps d'exécution par rapport à celui du code initial.

2 Généralisation à la racine k-ième

On va maintenant calculer la racine k-ième entière d'un grand entier positif a, c'est à dire $\lfloor \sqrt[k]{a} \rfloor$. Notez qu'il s'agit du plus grand entier r tel que $r^k \leq a$.

Question 7. On va utiliser cette fois la fonction $f_k : x \mapsto x^k - a$. Donnez l'itération de Newton correspondant à la fonction f_k .

Question 8. Expliquez comment adapter l'algorithme vu à l'exercice précédent pour calculer des racines k-ième entières, où k est maintenant une entrée de l'algorithme.

Question 9. Implantez à l'aide de GMP une nouvelle fonction permettant de calculer des racines k-ième. Testez votre nouveau code.

Question 10. Prouvez la correction de votre algorithme, en vous inspirant de la preuve faite précédemment pour le cas k = 2.

Question 11. Étudiez le coût de votre implantation. On fixera une valeur a très grande et on fera varier k, afin de tracer la courbe du temps d'exécution en fonction de k dans **Gnuplot**. Commentez le résultat obtenu dans votre rapport.

3 Factorisation des puissances parfaites

On suppose maintenant que le nombre a en entrée est une puissance parfaite. L'objectif est alors de trouver r et k tels que $a = r^k$, et où k est le plus grand possible.

Question 12. Proposez, à partir de ce qui a été fait précédemment, un algorithme pour résoudre ce problème.

note: On a toujours $a = a^1$, donc le problème admet toujours au moins une solution.

Question 13. Implantez votre algorithme et testez-le. Pensez à joindre des exemples dans votre code et/ou dans votre rapport.

4 Un algorithme de factorisation d'entiers

On a vu dans la section précédente comment factoriser un entier a lorsqu'il est de la forme r^k avec k > 1. Si un nombre n'est ni premier, ni de la forme r^k , il s'écrit comme un produit de deux entiers p et q strictement plus grands que 1 et différents.

Question 14. On peut toujours se ramener au cas où p et q sont impairs, quitte à factoriser d'abord a par la plus grande puissante de 2 possible.

Vérifiez que, dans ce cas,
$$a = \left(\frac{p+q}{2}\right)^2 - \left(\frac{p-q}{2}\right)^2$$
.

Question 15. Lorsque $p \approx q$, on a $\frac{p+q}{2} \approx \sqrt{a}$ et l'entier $\frac{p-q}{2}$ est une petite constante. On peut alors factoriser a en procédant de la façon suivante :

- 1. On part de $u = \lceil \sqrt{a} \rceil$.
- 2. On calcule $u^2 a$.
- 3. Si le résultat s'écrit sous la forme v^2 , alors p = u + v, q = u v et a = (u + v)(u v).
- 4. Sinon, on incrémente u et on repart au point 2.

Implantez cet algorithme et testez le sur quelques exemples pertinents.

Question 16. Après avoir rappelé la factorisation de $u^3 - v^3$, proposez un algorithme similaire à celui de la question précédente pour factoriser les entiers a qui s'écrivent sous la forme d'un cube moins un petit cube. Implantez-le et illustrez son fonctionnement sur des exemples bien choisis.