

Exercice 2 - Tiré d'Antilles-Guyane, 19 juin 2012

1. Soit n un entier naturel. $2^{3n} = (2^3)^n$.
 Or $2^3 = 8 \equiv 1 \pmod{7}$. Donc, en passant à la puissance, $(2^3)^n \equiv 1^n \pmod{7}$.
 Puisque $\forall n \in \mathbb{N}, 1^n = 1$, on en déduit bien la propriété demandée.
2. (a) Faisons un suivi de la variable N ainsi que des affichages au fil du temps :

N° de ligne	N	Affichage
2	1	-
3		$N \leq \sqrt{A}$ est vrai ($1 \leq \sqrt{12}$) : on rentre dans la boucle.
4		Vrai car $\frac{12}{1} = 12$ et $\text{Ent}(12) = 12 \rightarrow$ ligne 5.
5	1	"1 ; 12"
7	2	"1 ; 12"
3		$N \leq \sqrt{A}$ est vrai ($2 \leq \sqrt{12}$) : on rentre dans la boucle.
4		Vrai car $\frac{12}{2} = 6$ et $\text{Ent}(6) = 6 \rightarrow$ ligne 5.
5	2	"1 ; 12 ; 2 ; 6"
7	3	"1 ; 12"
3		$N \leq \sqrt{A}$ est vrai ($3 \leq \sqrt{12}$) : on rentre dans la boucle.
4		Vrai car $\frac{12}{3} = 4$ et $\text{Ent}(4) = 4 \rightarrow$ ligne 5.
5	3	"1 ; 12 ; 2 ; 6 ; 3 ; 4"
7	4	"1 ; 12 ; 2 ; 6 ; 3 ; 4"
3		$N \leq \sqrt{A}$ est faux ($4 > \sqrt{12}$) : on sort de la boucle.

Ainsi cet algorithme affiche les six nombres "1 ; 12 ; 2 ; 6 ; 3 ; 4".

- (b) Dans le cas général, cet algorithme affiche l'ensemble des diviseurs positifs de A .

Effectivement, lorsque $\frac{A}{N} = \text{Ent}\left(\frac{A}{N}\right)$, c'est que $N|A$. Dans ce cas, on a trouvé deux diviseurs de A : N , et $\frac{A}{N}$ (puisque $A = N \times \frac{A}{N}$), qui sont tous les deux affichés.

On est certains qu'il n'y a pas d'autres diviseurs, puisque chaque diviseur N plus petit que \sqrt{A} , est couplé à un diviseur plus grand que \sqrt{A} avec la même égalité $A = N \times \frac{A}{N}$.

Remarque : dans le cas où A est un carré parfait, c'est-à-dire que $A = k^2$ où k est un entier, l'algorithme affiche à la fin en double le diviseur k , mais on ne demandait bien sûr pas d'être si méticuleux.