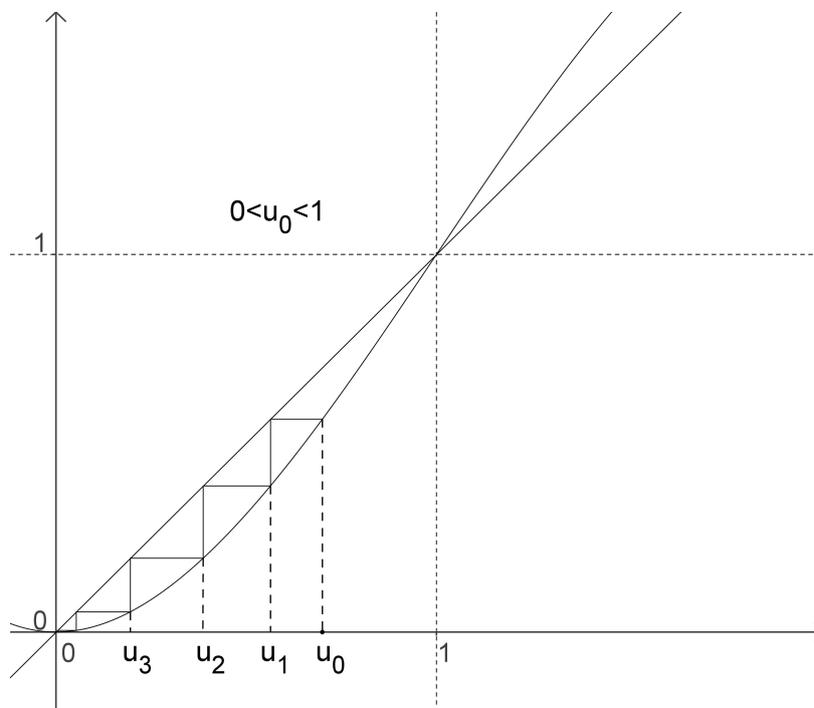
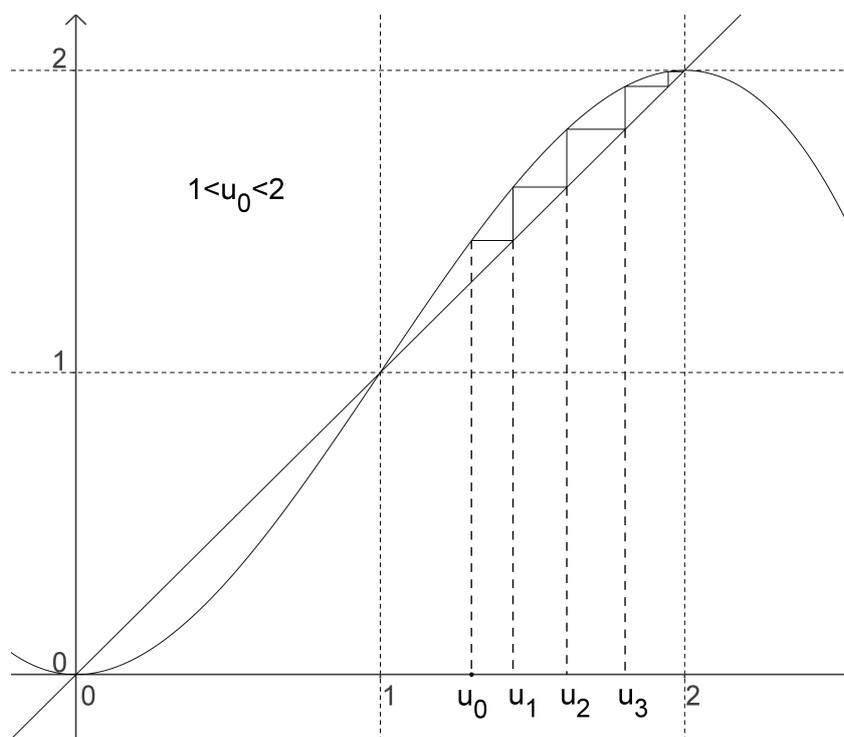


## Correction du devoir de Mathématiques n°2

**III** 1) • Lorsque  $0 < u_0 < 1$ , la suite  $(u_n)$  semble décroissante et converger vers 0 :



• Lorsque  $1 < u_0 < 2$ , la suite  $(u_n)$  semble croissante et converger vers 2 :



• Si  $u_0 = 0$  (resp.  $u_0 = 1$ ; resp  $u_0 = 2$ ), la suite semble constante égale à 0 (resp. 1; 2).

2)a) Notons pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\mathcal{P}(n)$  la proposition :  $u_n \in [0; 1]$  .

• **Initialisation** : On a  $u_0 = 0, 5 \in [0; 1]$  donc  $\mathcal{P}(0)$  est vraie.

• **Hérédité** : Supposons que  $\mathcal{P}(n)$  soit vraie pour un certain  $n \in \mathbb{N}$ ; on a donc  $0 \leq u_n \leq 1$ .

Or on sait d'après 1) que  $f$  est croissante sur  $[0; 2]$ ; on peut donc en déduire que :

$f(0) \leq f(u_n) \leq f(1)$ . Comme  $f(0) = 0$ ,  $f(1) = -\frac{1}{2} + \frac{3}{2} = 1$  et  $u_{n+1} = f(u_n)$ , cela implique que  $0 \leq u_{n+1} \leq 1$  et  $\mathcal{P}(n+1)$  est donc vraie.

• On a donc prouvé par récurrence que  $\mathcal{P}(n)$  était vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

2)b) Notons pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\mathcal{R}(n)$  la proposition :  $u_{n+1} \leq u_n$  .

• **Initialisation** : On a  $u_1 = -\frac{1}{2}u_0^3 + \frac{3}{2}u_0^2 = -\frac{1}{2} \times 0,5^3 + \frac{3}{2} \times 0,5^2 = 0,3125$ .

Ainsi  $u_1 \leq u_0$ , ce qui établit que  $\mathcal{R}(0)$  est vraie.

• **Hérédité** : Supposons que  $\mathcal{R}(n)$  soit vraie pour un certain  $n \in \mathbb{N}$ ; on a donc  $u_{n+1} \leq u_n$  .

Or d'après 3)a), on sait que  $u_n$  et  $u_{n+1}$  sont dans  $[0; 1]$ . On peut donc appliquer la croissance de la fonction  $f$  sur  $[0; 1]$  (on sait d'après 1) que  $f$  est croissante sur  $[0; 2]$ ) et déduire que  $f(u_{n+1}) \leq f(u_n)$ , ce qui prouve que  $u_{n+2} \leq u_{n+1}$  :  $\mathcal{R}(n+1)$  est donc vraie.

• On a donc montré par récurrence que  $\mathcal{R}(n)$  était vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$  : la suite  $(u_n)$  est donc décroissante.

2)c) La suite  $(u_n)$  étant décroissante, on a pour tout  $n \in \mathbb{N}$  :  $u_n \leq u_0 = \frac{1}{2}$ . Comme  $u_n \geq 0$ , on en déduit que  $u_n \times \frac{1}{2}u_n \leq \frac{1}{2} \times \frac{1}{2}u_n$ , d'où :  $0 \leq \frac{1}{2}u_n^2 \leq \frac{1}{4}u_n$  (1) .

D'autre part  $0 \leq u_n \leq 1$  donc  $-1 \leq -u_n \leq 0$  puis  $0 < 2 \leq 3 - u_n \leq 3$  (2) .

Comme elles mettent en jeu des termes positifs, on peut faire le produit membre à membre des inégalités (1) et (2) :  $\frac{1}{2}u_n^2 \times (3 - u_n) \leq \frac{1}{4}u_n \times 3$ , soit :  $u_{n+1} = \frac{1}{2}u_n^2(3 - u_n) \leq \frac{3}{4}u_n$ .

2)d) Soit  $n \in \mathbb{N}$ . On a déjà vu au 3)a) que  $0 \leq u_n$ . Notons  $\mathcal{B}(n)$  la proposition  $u_n \leq \left(\frac{3}{4}\right)^n$ .

• **Initialisation** : On a  $u_0 = \frac{1}{2}$  et  $\left(\frac{3}{4}\right)^0 = 1$  donc  $u_0 \leq \left(\frac{3}{4}\right)^0$  :  $\mathcal{B}(0)$  est vraie.

• **Hérédité** : Supposons que  $\mathcal{B}(n)$  soit vraie pour un certain  $n \in \mathbb{N}$ ; on a donc  $u_n \leq \left(\frac{3}{4}\right)^n$ .

Comme  $\frac{3}{4} > 0$ , on en déduit que  $\frac{3}{4} \times u_n \leq \frac{3}{4} \times \left(\frac{3}{4}\right)^n$ , soit  $\frac{3}{4}u_n \leq \left(\frac{3}{4}\right)^{n+1}$ . Or d'après 3)c), on a  $u_{n+1} \leq \frac{3}{4}u_n$ , ce qui prouve que  $u_{n+1} \leq \left(\frac{3}{4}\right)^{n+1}$  et donc que  $\mathcal{B}(n+1)$  est vraie.

• On a ainsi montré par récurrence que  $\mathcal{B}(n)$  était vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ . On a donc, pour tout  $n \in \mathbb{N}$  :  $0 \leq u_n \leq \left(\frac{3}{4}\right)^n$ .

2)e) Comme  $\frac{3}{4} \in ]-1; 1[$ , on a  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \left(\frac{3}{4}\right)^n = 0$ . L'inégalité obtenue à la question précédente permet donc de conclure, en vertu du théorème des gendarmes, que  $(u_n)$  converge vers 0. Cela confirme bien la conjecture faite graphiquement à la question 2) dans le cas où  $0 < u_0 < 1$ .

**I a)** • L'algorithme commence par demander à l'utilisateur une valeur pour le réel  $u$  [qui constituera le terme initial  $u_0$  d'une suite  $(u_n)$ ] puis une valeur pour l'entier  $n$ .

• Commence alors une boucle (POUR  $k$  ALLANT DE 1 À  $n$ ) qui sera parcourue  $n$  fois ( $k$  joue simplement le rôle d'un compteur : il prend successivement les valeurs 1; 2; ...;  $n$ ). À chaque fois, la valeur de  $u$  précédente est remplacée par  $\frac{3u}{1+u}$ . Au sortir de la boucle, l'algorithme affiche la dernière valeur de  $u$ .

↔ L'algorithme calcule et affiche le terme de rang  $n$  (choisi par l'utilisateur) de la suite de terme initial  $u_0$  (choisi par l'utilisateur : c'est la première valeur stockée dans  $u$ ) et définie par la relation de récurrence  $u_{n+1} = \frac{3u_n}{1 + u_n}$ .

**b)** L'algorithme calcule les termes successifs de la suite  $u$  définie par  $u_0 = 0,3$  et la relation de récurrence  $u_{n+1} = \sqrt{u_n}$  en incrémentant un compteur  $N$  après chaque calcul, ceci tant que le terme de la suite  $u$  est strictement inférieur à 0,999999 (structure TANT QUE). L'entier  $N$  joue donc le rôle d'un compteur qui indique combien de fois a été parcourue la boucle TANT QUE. Lorsqu'on sort de la boucle, la valeur stockée dans  $N$  est affichée.

↔ L'algorithme fournit donc la valeur du plus petit entier naturel  $N$  tel que  $u_N \geq 0,99999$ .

**c)** • L'algorithme commence par stocker la valeur 0 dans la variable  $S$  puis demande à l'utilisateur une valeur à stocker dans la variable  $N$ .

• Commence alors une boucle dans laquelle l'entier  $k$  prend successivement les valeurs 1; 2; ...;  $N$ . À chaque passage dans la boucle, on ajoute  $\frac{1}{k^2}$  à la dernière valeur stockée dans  $S$ . Au sortir de la boucle, l'algorithme affiche la valeur finalement stockée dans  $S$ .

↔ L'algorithme calcule  $0 + \frac{1}{1^2} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{N^2}$  (c'est-à-dire  $\sum_{k=1}^N \frac{1}{k^2}$ ), où  $N$  est la valeur entrée par l'utilisateur au départ.

## II

