Devoir maison n°4: Méthode de Newton

Jules Charlier, Thomas Diot, Pierre Gallois, Jim Garnier TE1

Partie A - Description de la méthode de Newton

1) D'une part on sait que la fonction f est dérivable donc continue sur [a,b] et qu'elle y est strictement monotone car f' strictement négative. D'autre part, on dispose de f(a) > 0 et de f(b) < 0.

Ainsi, d'après le corollaire du Théorème des Valeurs Intermédiaires, il existe un unique $\alpha \in [a,b]$ tel que $f(\alpha)=0$.

2) a) Soit $u \in [a,b]$. On note τ_u la tangente à la courbe représentative de f au point d'abscisse u.

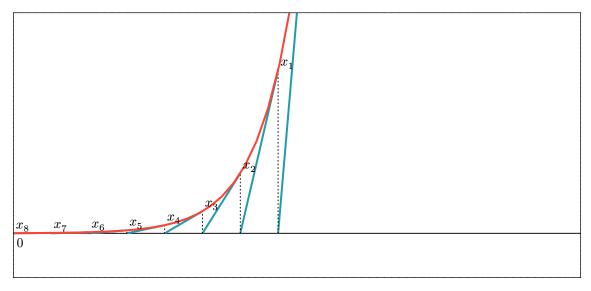
Ainsi, l'équation de τ_u est donnée par : y = f'(u)(x-u) + f(u)

Or
$$y = 0 \Leftrightarrow x = u - \frac{f(u)}{f'(u)}$$
.

Par conséquent, τ_u coupe donc l'axe des abscisses au point d'abscisse $u-\frac{f(u)}{f'(u)}$.

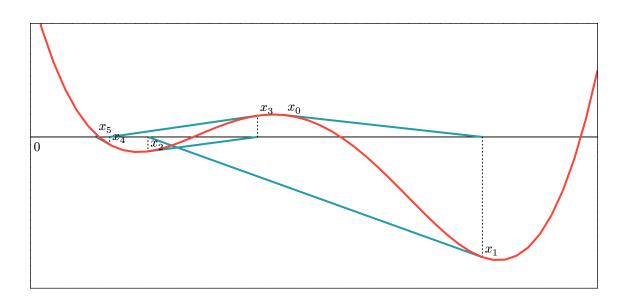
b) Considérons maintenant la fonction g définie sur [a,b] par $g:x\longmapsto x-\frac{f(x)}{f'(x)}$ et la suite $(x_n)_{n\in\mathbb{N}}$ par $x_0=a$ et $x_{n+1}=g(x_n)$.

Cette suite se construit donc de la manière suivante : on part du point d'abscisse x_n sur la courbe représentative de f, on trace la tangente à cette courbe en ce point, puis on reporte l'intersection de cette tangente avec l'axe des abscisses pour obtenir le point d'abscisse x_{n+1} .



¹Schémas générés automatiquement pour n'importe quelle fonction. (programme dans le code source du DM, cf Github).





3)

a) La fonction g est dérivable sur [a,b] par composition de fonctions dérivables, dont f' qui ne s'y annule pas, et pour tout $x \in [a,b]$, on a : $g'(x) = \frac{f(x)f''(x)}{(f'(x))^2}$

Ainsi, g' de même signe que f sur [a,b] et donc g est strictement croissante sur $[a,\alpha]$ et strictement décroissante sur $[\alpha,b]$.

- **b)** Montrons que pour tout $n \in \mathbb{N},$ $a \leqslant x_n \leqslant b$ en procédant par récurrence :
- Initialisation : $x_0 = a \text{ donc } a \leqslant x_0 \leqslant b$.
- Hérédité : Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons que $a \leqslant x_n \leqslant b$.
 - Si $x_n=\alpha$, alors $x_{n+1}=g(x_n)=g(\alpha)=\alpha$ donc $a\leqslant x_{n+1}\leqslant b.$
 - Si $x_n < \alpha$, alors par croissance de g sur $[a,\alpha]$, on a $g(a) \leqslant g(x_n) \leqslant g(\alpha) = \alpha$. Or $a \leqslant g(a) \leqslant \alpha$ par l'hypothèse de récurrence, donc $a \leqslant x_{n+1} \leqslant b$.
 - Si $x_n > \alpha$, alors par décroissance de g sur $[\alpha, b]$, on a $g(b) \geqslant g(x_n) \geqslant g(\alpha) = \alpha$. Or $b \geqslant g(b) \geqslant \alpha$ par l'hypothèse de récurrence, donc $a \leqslant x_{n+1} \leqslant b$.

Par conséquent, on en déduit que pour tout $n \in \mathbb{N}, a \leqslant x_n \leqslant b$.

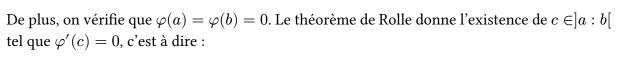
4)

- a)
- **b**)

Partie B - Vitesse de convergence

1) $\varphi: x \mapsto f(b) - f(x) - (b-x)f'(x) - \frac{(b-x)^2}{(b-a)^2}(f(b) - f(a) - (b-a)f'(a))$, définie sur [a;b], est dérivable sur [a;b] par opérations. Sa dérivée est pour tout $x \in [a;b]$:

$$\varphi'(x) = (b-x) \bigg(\frac{2((a-b)f'(a) - f(a) + f(b))}{(b-a)^2} - f''(x) \bigg)$$





$$\begin{split} f''(c) &= \frac{2(f(b)-f(a)-(b-a)f'(a))}{(b-a)^2} \\ \Leftrightarrow f(b)-f(a) &= (b-a)f'(a) + \frac{(b-a)^2}{2}f''(c) \end{split}$$

Ce qu'il fallait démontrer.

Partie C - Algorithmes

1)

2)

3)

Tentons maintenant de simplifier et d'optimiser ce code :

```
f = lambda x: x**3 - 2

def newton(f, x, h=le-4, epsilon=le-6):
    while abs(y := f(x)) > epsilon:
        derivee = (f(x + h) - f(x - h)) / (2 * h)
        x -= (y / derivee)
    return x
```

Pour aller encore plus loin dans la simplification, changeons de language pour Haskell:

```
f :: (Num r) => r -> r
f x = x^3 - 2

derivee f x h = (f (x + h) - f (x - h)) / (2*h)

newton f h e x =
    if (abs . f) x > e
    then newton f h e (x - (f(x) / (derivee f x h)))
    else x

main :: I0 ()
main = do
    let initialGuess = 1.0 -- Initial guess for the root
```

