

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 .

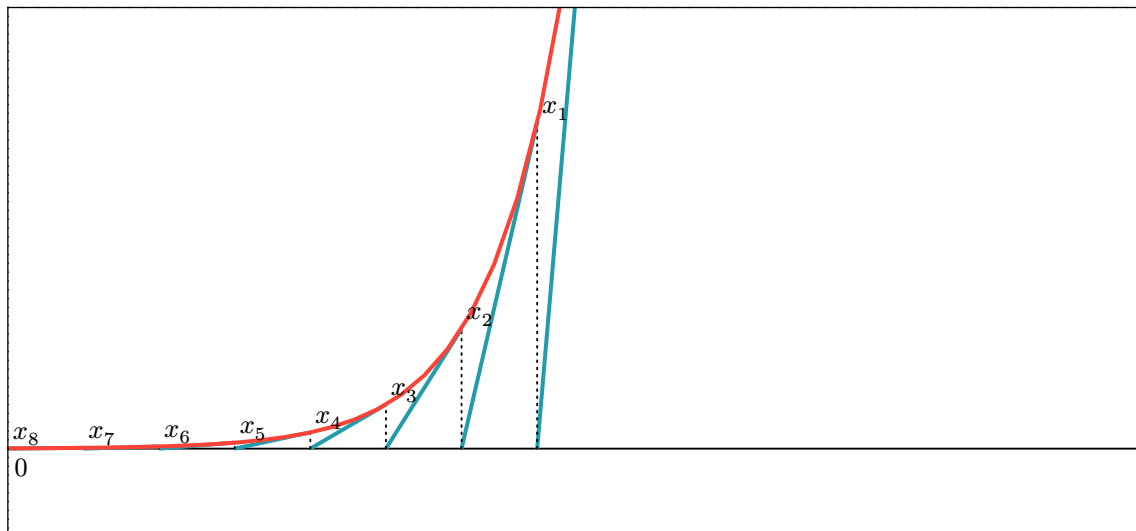
Ainsi, l'équation de τ_u est donnée par : $y = f'(u)(x - u) + f(u)$

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

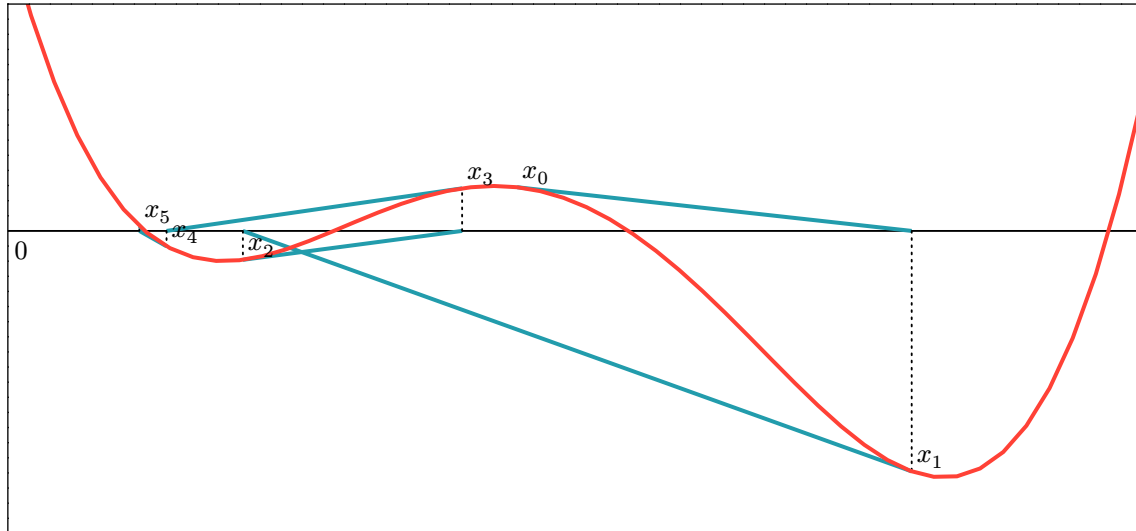
Par conséquent, τ_u coupe donc l'axe des abscisses au point d'abscisse $u - \frac{f(u)}{f'(u)}$.

b) Considérons maintenant la fonction g définie sur $[a, b]$ par $g : x \mapsto x - \frac{f(x)}{f'(x)}$ 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} .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 $[\alpha, b]$.

TODO : tableau de variations de g ? ou pas ?

b)

Montrons que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $a \leq x_n \leq b$ en procédant par récurrence :

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

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

4)

a)

b)



Partie B - Algorithmes

Partie C - Vitesse de convergence

Partie D - Algorithmes

1)

2)

3)

Tentons maintenant de simplifier et d'optimiser ce code :

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

def newton(f, x, h=1e-4, epsilon=1e-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 langage 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 :: IO ()
main = do
    let initialGuess = 1.0 -- Initial guess for the root
        h = 1e-4           -- Small step for derivative approximation
        e = 1e-6           -- Tolerance level for convergence
```

```
root = newton f h e initialGuess  
putStrLn $ "Root found: " ++ show root
```

