

TD et TP 1 : Optimisation en dimension un — Nom(s) :

On commence toujours par charger les librairies. Les questions avec une étoile sont facultatives (et difficiles). Les parties 1, 2, 3 sont indépendantes.

```
In [1]: %pylab inline
```

```
Populating the interactive namespace from numpy and matplotlib
```

1. Ordre de convergence des suites

(a-TD) On pose $x_0 = 1$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$,

$$x_{n+1} = x_n \left(1 - \frac{x_n}{2}\right) + 1.$$

Montrer que la suite (x_n) converge linéairement. Indication : montrer d'abord que $x_n \in [1, \frac{3}{2}]$ pour tout $n \in \mathbb{N}$. Que peut-on dire sur le taux de convergence linéaire ?

(b-TD) On pose $x_0 = 1$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$,

$$x_{n+1} = \frac{x_n}{2} + \frac{1}{x_n}.$$

Montrer que la suite (x_n) converge à l'ordre (au moins) 2. Indication : montrer d'abord que pour tout $n \in \mathbb{N}$, on a $(x_{n+1} - x_n)^2 = x_{n+1}^2 - 2$.

(c*-TD) On pose $x_0 = 2$, $x_1 = 1$ et pour tout $n \in \mathbb{N}^*$,

$$x_{n+1} = \frac{x_n x_{n-1} + 2}{x_n + x_{n-1}}.$$

Montrer que la suite (x_n) converge et que son ordre de convergence est au moins égal au nombre d'or $\varphi = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$. Indication : en posant $y_n = x_{n+1} - x_n$, montrer que pour $n \geq 1$ on a $(x_{n+1} + x_n)y_{n+1} = -y_n(y_n + y_{n-1})$. Puis que $|y_{n+1}| \leq |y_n||y_{n-1}|$.

(d-TP) Calculer numériquement les N premiers termes des trois suites des questions (a),(b) et (c) (on pourra commencer avec $N = 10$). Produire un graphique qui permette d'illustrer leur ordre de convergence (on pourra utiliser une échelle semi-logarithmique avec la fonction `semilogy`). Observer si un changement de la condition initiale de la suite influence le comportement de la suite.

```
In [] :
```

2. Dichotomie et dérivée approchée.

(a-TP) Écrire une fonction prenant en argument une fonction f et un point x et qui renvoie une approximation de la dérivée de cette fonction au point x par la formule des différences finies avec un paramètre ε . L'appliquer à une fonction dont vous connaissez la dérivée (non nulle), et afficher le comportement de l'erreur entre la valeur approchée et la valeur exacte en fonction de ε (pour une large plage d'ordre de grandeur de ε , par exemple au moins entre 10^{-1} et 10^{-15}). On pourra cette fois-ci prendre aussi une échelle logarithmique pour ε (en utilisant les fonctions `semilogx` ou `loglog`). Comment expliquer ce comportement ? Quel paraît être un bon choix de ε ? Quel est alors l'ordre de grandeur de l'erreur numérique ?

```
In [] :
```

(b-TP) Même question avec la formule des différences finies centrées.

(c-TP) Appliquer les fonctions codées précédemment à la fonction `sinapprox` suivante, qui calcule le sinus en simulant des erreurs d'arrondis plus grosses que celles de la machine. Que devient le bon choix de ε cette fois-ci ? Comment semble se comporter ce bon choix en fonction de la taille des erreurs d'arrondi ?

```
In []: tailleErreur=1e-6
def sinapprox(x):
    return (2*random_sample()-1)*tailleErreur + sin(x)
```

(d-TD) On suppose que l'on se place sur un intervalle $[a, b]$ où f est de classe C^2 , et où f et f'' sont du même ordre de grandeur : $\|f''\|_\infty \leq C\|f\|_\infty$, où C est une constante « du même ordre de grandeur que 1 ». On se donne une approximation \hat{f} de f qui a une précision relative η : $|\hat{f}(x) - f(x)| \leq \eta\|f\|_\infty$.

Montrer que l'on a pour tout $x \in [a, b - \varepsilon]$:

$$\left| \frac{\hat{f}(x + \varepsilon) - \hat{f}(x)}{\varepsilon} - f'(x) \right| \leq \left[\frac{2\eta}{\varepsilon} + \frac{C\varepsilon}{2} \right] \|f\|_\infty.$$

Comment se comporte le ε qui minimise le terme de droite de cette inégalité par rapport à η ? Quelle est alors l'ordre de grandeur de l'erreur finale entre la dérivée au point x et l'approximation par différence finie en utilisant \hat{f} .

(e-TD) Mêmes questions avec la différence finie centrée. On suppose cette fois-ci que f est de classe C^3 et que $f^{(3)}$ est du même ordre de grandeur que f : $\|f^{(3)}\|_\infty \leq C\|f\|_\infty$. Démontrer que pour tout $x \in [a + \varepsilon, b - \varepsilon]$:

$$\left| \frac{\hat{f}(x + \varepsilon) - \hat{f}(x - \varepsilon)}{2\varepsilon} - f'(x) \right| \leq \left[\frac{\eta}{\varepsilon} + \frac{C\varepsilon^2}{6} \right] \|f\|_\infty.$$

Quel est cette fois le bon choix de ε par rapport à η ? Comment se comporte l'erreur finale en fonction de η ?

Vérifier que ces résultats théoriques sont cohérents avec les observations obtenues aux questions (a), (b), et (c).

(f-TP) Programmer une fonction qui prend pour argument une fonction f , deux réels correspondant aux extrémités d'un segment sur lequel f est strictement décroissante puis croissante (on l'appliquera à des fonctions C^1 sur ce segment), un pas ε et une tolérance, et qui calcule par dichotomie une approximation du minimum (en calculant des approximations de $f'(x)$ par différence finie et en résolvant $f'(x) = 0$).

(g-TP) Définir une fonction f à optimiser (par exemple $f : x \mapsto \frac{x}{2} + \frac{1}{x}$ sur $[1, 2]$) en y incorporant une variable globale jouant le rôle de compteur du nombre de fois où cette fonction est évaluée. Tester la fonction programmée au (f) sur la fonction f . Illustrer par un graphique le taux de convergence effectif (qui illustre la décroissance de l'erreur en fonction du nombre d'évaluations de la fonction).

In [] :

3. Méthodes de réduction de triplets

(a-TP) Programmer une fonction qui prend pour argument une fonction f , deux points initiaux correspondant aux extrémités d'un segment sur lequel f est unimodale, et une tolérance ε . La fonction doit renvoyer une approximation du minimum par la méthode de la section dorée.

(b-TP) Tester la fonction programmée au (a) en l'appliquant à la fonction $f : x \mapsto \frac{x}{2} + \frac{1}{x}$ sur $[1, 2]$ (ou à une autre fonction de votre choix). Incorporer une variable globale jouant le rôle d'un

compteur dans la définition de f pour pouvoir illustrer par un graphique le taux de convergence effectif (et vérifier qu'il est égal à $\alpha = \frac{1}{2}(\sqrt{5} - 1)$, et meilleur que le taux obtenu au (g) de la partie 2).

(c*-TP) Programmer de même une fonction qui prend les mêmes arguments que dans la question (a), et qui renvoie cette fois-ci une approximation par la méthode de réduction du triplet par interpolation quadratique. Tester cette fonction et illustrer par un graphique l'ordre de convergence effectif obtenu.

In [] :

4. Application : résolution d'un problème de plus court chemin entre deux zones parcourues à deux vitesses différentes.

On cherche à modéliser un problème de plus court chemin entre deux zones de \mathbb{R}^2 parcourues à deux vitesses v_1 et v_2 . On se donne par exemple une fonction f convexe de \mathbb{R} dans \mathbb{R} et on définit $Z_1 = \{(x, y), y \geq f(x)\}$ et $Z_2 = \{(x, y), y \leq f(x)\}$ les deux zones : au-dessus et en dessous de la courbe \mathcal{C} d'équation $y = f(x)$. On se donne un point A dans Z_1 , un point B dans Z_2 , et un point M sur la courbe \mathcal{C} . On cherche à minimiser le temps de parcours de A à B , sachant qu'on se déplace en ligne droite sur chacune des zones aux vitesses v_1 et v_2 avec $v_1 > v_2$.

(a-TD) Faire un dessin. On considère le problème d'optimisation suivant :

$$\inf_{M \in \mathcal{C}} \frac{\|AM\|}{v_1} + \frac{\|BM\|}{v_2}.$$

Montrer qu'il peut s'écrire sous la forme d'un problème de minimisation d'une fonction réelle d'une variable, et qu'il admet une solution atteinte pour un certain point $M_* \in \mathcal{C}$. Montrer que le segment $[AM_*]$ est inclus dans Z_1 , et que donc on obtient une solution à notre problème initial.

(b-TP) Utiliser les méthodes programmées dans les parties précédentes pour résoudre le problème, pour une fonction f de votre choix, et des points A et B (on pourra les prendre au hasard). Afficher un joli dessin représentant les zones et le chemin optimal.

(c*-TD) Montrer que la solution vérifie les lois de Descartes de la réfraction : si on note θ_i (resp. θ_r) l'angle entre la normale à la courbe et la droite (AM) (resp. (BM)), appelé angle d'incidence (resp. de réfraction), et $n_1 = \frac{1}{v_1}$, $n_2 = \frac{1}{v_2}$ les indices de réfraction, on a :

$$n_1 \sin \theta_1 = n_2 \sin \theta_2.$$

La lumière prend donc le plus court chemin ! Montrer par un dessin que si on ne suppose pas $v_1 < v_2$, alors il peut ne pas y avoir unicité à la solution.

(d*-TD/TP) On s'intéresse au problème de minimiser le chemin entre A et un autre point A' de Z_1 . Faire la même chose qu'aux questions (a) et (b) pour ce problème, et montrer que cette fois-ci la solution vérifie les lois de Descartes de la réflexion : $\theta_i = \theta_r$. Montrer que la solution est unique si f est convexe : on ne voit rien en double dans un miroir convexe !