SÉANCE GÉOMÉTRIE 1

Guillaume Pérution-Kihli

Université de Montpellier 26 mars 2022

- 1 Comparaison de flottants
- 2 Enveloppe convexe
- 3 Quelques formules
- 4 Quelques autres problèmes

```
def compareFloatNum(a, b):
    if (a == b):
        print("The?numbers?are?equal")
    else:
        print("The?numbers?are?not?equal")
if __name__ == '__main__':
    a = (0.3 * 3) + 0.1
    b = 1
    compareFloatNum(a, b)
```

```
def compareFloatNum(a, b):
    if (a == b):
        print("The2numbers2are2equal")
    else:
        print("The2numbers2are2not2equal")
if __name__ == '__main___':
    a = (0.3 * 3) + 0.1
    b = 1
    compareFloatNum(a, b)
```

Quel est le message affiché par ce code source?

Les nombres ne sont pas égaux!

Une solution : faire la valeur absolue de la différence et la comparer avec un très petit nombre.

```
epsilon = 1e-9
def compareFloatNum(a, b):
    if (abs(a - b) < epsilon):
        print("The2numbers2are2equal2");
else:
        print("The2numbers2are2not2equal2");
if __name__ == '__main__':
    a = (0.3 * 3) + 0.1;
    b = 1;
    compareFloatNum(a, b);</pre>
```

Une solution : faire la valeur absolue de la différence et la comparer avec un très petit nombre.

```
epsilon = le-9
def compareFloatNum(a, b):
    if (abs(a - b) < epsilon):
        print("The2numbers2are2equal2");
else:
        print("The2numbers2are2not2equal2");
if __name__ == '__main__':
    a = (0.3 * 3) + 0.1;
    b = 1;
    compareFloatNum(a, b);</pre>
```

Une solution : faire la valeur absolue de la différence et la comparer avec un très petit nombre.

```
epsilon = le-9
def compareFloatNum(a, b):
    if (abs(a - b) < epsilon):
        print("The2numbers2are2equal2");
else:
        print("The2numbers2are2not2equal2");
if __name__ == '__main__':
    a = (0.3 * 3) + 0.1;
    b = 1;
    compareFloatNum(a, b);</pre>
```

Autre solution, utiliser les modules standards de Python :

- fractions: Représentation exacte des nombres rationnels (à privilégier par rapport aux flottants car pas d'arrondi)
- decimal : Flottants décimaux à précision ajustable

Attention : pour éviter les erreurs de précision avec le module fractions, vous devez absolument éviter de créer des fractions à partir de flottants :

- ► Fraction(0.3) * Fraction(3) + Fraction(0.1) = 36028797018963967/36028797018963968
- Fraction(3, 10) * Fraction(3) + Fraction(1, 10) = 1

Attention : le module *decimal* ne permet pas de corriger tous les problèmes, certains nombres peuvent avoir un nombre infini de chiffres derrière la virgule en binaire (0, 3 par exemple!).

- 1 Comparaison de flottants
- 2 Enveloppe convexe
- 3 Quelques formules
- 4 Quelques autres problèmes

ENVELOPPE CONVEXE

Dans un plan, l'enveloppe convexe peut être comparée à la région limitée par un élastique qui englobe tous les points qu'on relâche jusqu'à ce qu'il se contracte au maximum.

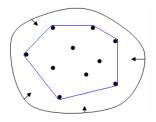


Fig. : Analogie de l'élastique entourant tous les points.

Il existe des algorithmes en $O(n \log n)$ dans le pire cas ou en moyenne. L'algorithme d'Andrew est l'un des plus courts à écrire.

- 1 Comparaison de flottants
- **2** Enveloppe convexe
- 3 Quelques formules
- 4 Quelques autres problèmes

7 / 10

QUELQUES FORMULES

On a un polygone p simple avec n points classés dans un ordre anti-horaire. Pour les deux dernières formules, les points de p doivent avoir des coordonnées entières.

- ► Surface S de $p: \frac{1}{2} \sum_{i=0}^{n-1} (x_i y_{i+1} x_{i+1} y_i)$
- Nombre de points n_b ayant des coordonnées entières sur le contour de p, pour chaque segment [a,b] de p, on pose x=abs(a.x-b.x) et y=abs(a.y-b.y):
 - $y \sin x = 0$
 - $x \operatorname{si} y = 0$
 - pgcd(x, y) sinon

Attention à ne pas compter les points a et b deux fois.

Nombre de points n_i ayant des coordonnées entières à l'intérieur de p (théorème de Pick) : $n_i = A - \frac{n_b}{2} + 1$

- 1 Comparaison de flottants
- 2 Enveloppe convexe
- 3 Quelques formules
- 4 Quelques autres problèmes

QUELQUES AUTRES PROBLÈMES

- Étant donné un ensemble de points, trouver l'écart minimal entre deux points : algorithme en temps linéaire en moyenne
- Étant donné un polygone rectilinéaire (i.e. dont tous les segments sont horizontaux ou verticaux), vérifier si celui-ci est simple : algorithme par balayage en O(n log n)

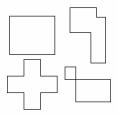


Fig. : Polygones rectilinéaires

Ces algorithmes seront ajoutés au document de référence