Premiers pas et structures de contrôle

Calcul formel - TP 1& 2

1. Nombre de chiffres d'un entier

- 1. Comme $10^{k-1} \le N < 10^k$ alors $k-1 \le \log N < k$, où log désigne le logarithme décimal, autrement dit $k-1 = E(\log N)$. Conclusion : $k = E(\log N) + 1$ ce qui s'écrit $k = floor(\log(N, 10)) + 1$
- 2. Énigme. Voici une résolution élémentaire du problème posé. Une première boucle fait varier n, pour ce n développe $(x + y + z)^n$ puis une deuxième et troisième boucles énumèrent les coefficients de ce développement. Pour chaque coefficient, on affiche : n, le coefficient lui-même et son nombre de chiffres.

On obtient le premiers coefficient à 10 chiffres pour n = 22.

Réponse attendue : 22.

N'hésitez pas à améliorer cette fonction en utilisant un boucle while pour que la recherche s'arrête dès qu'on atteint les 10 chiffres. Vous pouvez aussi étudier les coefficients binomiaux binomial(i,j) ou plus exactement des produits de coefficients binomiaux pour des valeurs des paramètres convenablement choisis.

2. Constante de Champernowne

1. Pour construire la constante C_k , on part de C_{k-1} et on lui ajoute $k \cdot 10^{-i_k}$ pour un bon choix convenablement de l'exposant i_k . Celui-ci est le rang suivant $(i_{k-1}+1)$ lorsque k a un seul chiffre, par contre si k a deux chiffres il faut décaler de $2:i_k=i_{k-1}+2...$

```
C = 0
i = 0
for k in range(1,10):
    i = i + 1
```

```
C = C + k*10^{(-i)}
for k in range(10,100):
    i = i + 2
    C = C + k*10^{(-i)}
print(C.n(digits=50))
```

2. Énigme.

- Pour un réel x = 1234,56789 alors l'instruction floor (x) renvoie sa partie entière 1234.
- Si on ne veut que les 5 derniers chiffres d'un entier N=12345678 alors on calcule le reste de la division par 10^5 : N % 10⁵ renvoie 45678.
- Pour décaler la virgule de k places vers la droite, on multiplie par 10^k . Ainsi pour x = 1234,56789on a $x \cdot 10^3 = 1234567,89$.

On applique toutes ces étapes à rebours :

```
a = 100
b = 102
n = floor(C*10^b) \% 10^(b-a+1)
```

donne l'entier 555 compris entre les rangs 100 et 102.

On obtient la réponse à l'énigme en parcourant les résultats obtenus pour différentes valeurs de a.

Réponse attendue: 166.

3. Nombres pseudo-premiers d'Euler

1. Voici le *n*-test d'Euler d'un entier *p* :

```
def test_euler(n,p):
    puiss = mod(n^{(p-1)/2}), p) # n^{(p-1)/2} modulo p
    if puiss == 1 or puiss == -1:
        return True
    else:
        return False
```

Remarque : la façon dont on a calculé $n^{\frac{p-1}{2}}$ (mod p) n'est pas optimisée car on calcule un grand nombre et ensuite on le réduit modulo p. Il est préférable de remplacer la ligne correspondante par :

```
puiss = pow(n, (p-1)/2, p) # n^(p-1)/2 modulo p
```

2. **Énigme.** Il faut faire une boucle qui teste les entiers impairs jusqu'à obtenir un entier p non premier mais qui vérifie le 2-test d'Euler, le 3-test d'Euler et le 5-test d'Euler, c'est-à-dire la condition :

```
not(is_prime(p)) and test_euler(2,p) and test_euler(3,p) and test_euler(5,p)
Réponse attendue : 1729.
```

4. Le nombre d'or

- 1. La commande solve () permet de résoudre l'équation $x^2 x 1 = 0$. On ne retient que la solution positive $\varphi = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618...$
- 2. Aucun problème, grâce à la commande $G = polar_plot(phi^(2*t/pi),(t,-2*pi,5*pi))$ suivie de G.show().
- 3. La suite est définie par la relation de récurrence $u_{n+1} = 1 + \frac{1}{u_n}$. Si (u_n) converge vers une limite ℓ alors la limite vérifie la relation $\ell=1+\frac{1}{\ell}$, autrement dit $\ell^2-\ell-1=0$. Ici la suite est positive, la limite est donc nécessairement φ . On renvoie à un cours d'analyse pour la preuve de la convergence.
- 4. Énigme. On pose n = 18 et u = phi^n. Alors u.expand() renvoie $u_{18} = 1292\sqrt{5} + 2889$. Il est raisonnable d'essayer $a_{18}=2*1292=2584$. On calcule alors $u_{18}-a_{18}\cdot\varphi$. On trouve alors $b_{18}=1597$. On a ainsi obtenu $u_{18} = a_{18}\varphi + b_{18}$ avec $a_{18} = 2584$, $b_{18} = 1597$.

Réponse attendue : 4181.

Une preuve générale se fait par récurrence. Si on sait que $\varphi^n=a_n\varphi+b_n$ avec $a_n,b_n\in\mathbb{Z}$ alors on a

$$\varphi^{n+1} = a_n \varphi^2 + b_n \varphi = a_n (\varphi + 1) + b_n \varphi = (a_n + b_n) \varphi + a_n,$$

où on a utilisé que $\varphi^2=\varphi+1$. Ainsi $a_{n+1}=a_n+b_n\in\mathbb{Z}$ et $b_{n+1}=a_n\in\mathbb{Z}$ conviennent.

Cela peut donner une autre méthode pour déterminer les coefficients a_n , b_n ou la somme $a_n + b_n$.