Programmation récursive 8

8.1 Définitions

Définition – Fonctions récursives

Une fonction récursive est une fonction qui s'appelle elle-même.
On appelle récursion l'appel de la fonction à elle-même.

La programmation récursive est un paradigme de programmation au même titre que la programmation itérative. Un programme écrit de manière récursive peut être traduit de manière itérative, même si dans certains cas, cela peut s'avérer délicat.

Méthode –

- Une fonction récursive doit posséder une condition d'arrêt (ou cas de base).
- Une fonction récursive doit s'appeler elle-même (récursion).
- L'argument de l'étape de récursion doit évoluer de manière à se ramener à la condition d'arrêt.

Quelques avantages et inconvénients d'un algorithme récursif :

- simplicité de l'écriture récursive dans certains cas ;
- l'algorithme peut sembler plus aisé lors de sa lecture ;
- comme pour les algorithmes itératifs, il faut prêter attention à sa terminaison en utilisant un variant de boucle (à voir ultérieurement) ;
- comme pour les algorithmes itératifs, il est aussi nécessaire de vérifier la correction de l'algorithme en utilisant un invariant de boucle (à voir ultérieurement) ;
- les complexités algorithmiques temporelle et spatiale (à voir ultérieurement) d'un algorithme récursif peuvent être plus coûteuses que celles d'un algorithme itératif suivant l'algorithme retenu.

8.2 Suites définies par récurrence

Les suite définies par récurrence pour lesquelles $u_n = f(u_{n-1}, u_{n-2}, ...)$ sont des cas d'application directs des fonctions récursives.

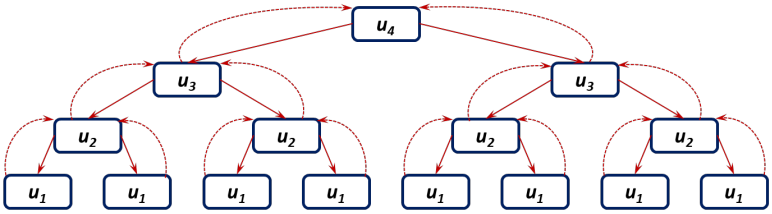
Par exemple, soit la suite u_n définie par récurrence pour tout $n \in \mathbb{N}^*$ par $\begin{cases} u_1 = 1 \\ u_{n+1} = \dfrac{u_n + 6}{u_n + 2} \end{cases}$.

Il est possible de calculer le n^e terme par un algorithme itératif ou un algorithme récursif.

```python
def un_it (n : int) -> float :
    if n == 1 :
        return 1
    else :
        u = 1
        for i in range(2,n+1):
            u = (u+6)/(u+2)
        return u
```

```python
def un_rec (n : int) -> float :
    if n == 1 :
        return 1
    else :
        return (un_rec(n-1)+6)/(un_rec(
    n-1)+2)
```

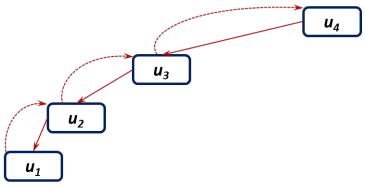
La figure suivante montre que dans le cas de l'algorithme récursif proposé plusieurs termes sont calculés à plusieurs reprises ce qui constitue une perte de temps et d'espace mémoire.



Une autre formulation de l'algorithme récursif permet très simplement de diminuer le nombre de termes calculés.

Remarque – Complexité

On peut estimer le coût temporel de la fonciton `un_rec` ainsi : $C(n) = C(n-1) + C(n-1) + C_0$ car dans le `else` il y a deux appels de `un_rec` à l'itération `n-1` et des opérations à temps constant (additions et division).
$C(n)$ est une suite aritmético géométrique de terme général $u_n = a^n\,(u_0 - r) + r$ avec $a = 2$. On a donc $C(n) = \mathcal{O}\,(2^n)$.

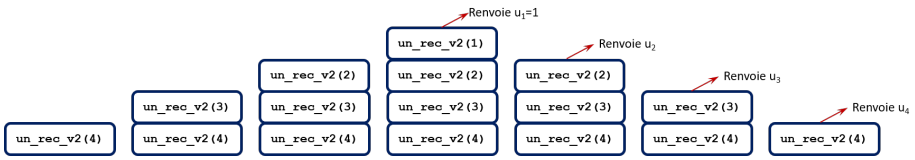



```python
def un_rec_v2 (n : int) -> float :
    if n == 1 :
        return 1
    else :
        v = un_rec_v2(n-1)
        return (v+6)/(v+2)
```

Remarque – Complexité

On peut estimer le coût temporel de la fonciton `un_rec_v2` ainsi : $C(n) = C(n-1) + C_0$
$C(n)$ est une suite aritmético géométrique de terme général $u_n = a^n\,(u_0 - r) + r$ avec $a = 1$. On a donc $C(n) = \mathcal{O}\,(n)$.

Dans la même idée que les graphes présentés ci-dessus, il est possible de représenter la pile des appels récursifs, c'est à dire la succession des appels qui vont être faits pour calculer le nième terme d'une suite.



8.3 Slicing de tableau ou de chaînes de caractères

Il est possible d'agir par récursivité sur des listes ou sur des chaînes de caractère. Pour cela, il peut être nécessaire d'utiliser le slicing. Pour rappel, `a = ch[i:j]` permet d'affecter à `a` la liste (ou le chaîne de caractéres) constitué des éléments de `i` (inclus) à `j` (exclus). En écrivant `a = ch[i:]` on affecte à `a` tous les éléments du ième au dernier.

Ainsi, pour réaliser la somme des éléments d'une liste `L` par récursivité :

- commençons par déterminer le cas terminal : si la taille de la liste vaut 1, on renvoie `L[0]` ;
- sinon (si la taille vaut `n`), on peut choisir de renvoyer `L[0]+somme(L[1]+L[2]+...+L[n-1])`.

Cela se traduit ainsi.

```
def somme(L:list) -> float :
    if len(L)==1 :
        return L[0]
    else :
        return L[0]+somme(L[1:])
```

Pour une chaîne de caractères, si on souhaite renvoyer son miroir (par exemple, le miroir de `abc` serait `cba`) :

- si la chaîne de caractère a une taille de 1, on renvoie le caractère ;
- sinon, on renvoie la concaténation de `miroir(ch[1:])+ch[0]`.

```
def miroir(ch:str) -> str :
    if len(ch)==1 :
        return ch[0]
    else :
        # Attention le + désigne la concaténation
        return miroir(ch[1:])+ch[0]

```

8.4 Algorithmes dichotomiques – Diviser pour régner

Les algorithmes dichotomiques se prêtent aussi à des formulations récursives. Prenons comme exemple la recherche d'un élément dans une liste triée. L'algorithme de gauche propose une version itérative. L'algorithme de droite une version récursive.

```
def appartient_dicho(e : int , t : list) -> bool:
    """Renvoie un booléen indiquant si e est dans t.
    Préconditions : t est un tableau de nombres trié par ordre croissant e est
      un nombre"""
    # Limite gauche de la tranche où l'on recherche e
    g = 0
    # Limite droite de la tranche où l'on recherche e
    d = len(t)-1
    # La tranche où l'on cherche e n'est pas vide
    while g <= d:
        # Milieu de la tranche où l'on recherche e
        m = (g+d)//2
        pivot = t[m]
        if e == pivot: # On a trouvé e
            return True
        elif e < pivot:
            # On recherche e dans la partie gauche de la tranche
            d = m-1
        else:
            # On recherche e dans la partie droite de la tranche
            g = m+1
    return False
```

```
def appartient_dicho_rec(e : int , t : list) -> bool:
    # Limite gauche de la tranche où l'on recherche e
    g = 0
    # Limite droite de la tranche où l'on recherche e
```

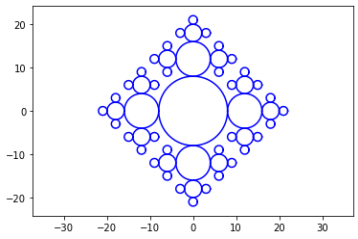
```
    d = len(t)-1
    # La tranche où l'on cherche e n'est pas vide
    # Milieu de la tranche où l'on recherche e
    m = (g+d)//2
    if t==[]:#e n'est pas dans t
        return False
    elif t[m]==e:#e est dans t
        return True
    elif t[m]<e:#On recherche à droite
        return appartient_dicho_rec(e, t[m+1:])
    elif t[m]>e:#On recherche à gauche
        return appartient_dicho_rec(e, t[:m])
```

8.5 Tracer de figures définies par récursivité

Un grand nombre de figures peuvent être tracées en utilisant des algorithmes récursifs (flocon de Koch, courbe de Peano, courbe du dragon *etc.*).

Ci-dessous un exemple de figure définie par récursivité où à chaque itération un cercle va se propager vers le haut, le bas, la gauche et la droite. À chaque itération, le rayon de cercle est divisé par 2.

```
import matplotlib.pyplot as plt
import numpy as np
def cercle(x,y,r):
    theta = np.linspace(0, 2*np.pi, 100)  #des points régulièrement espacés dans l'intervalle [0,2pi]
    X = [x+r*np.cos(t) for t in theta]      #abscisses de points du cercle C((x,y),r)
    Y = [y+r*np.sin(t) for t in theta]       #ordonnées de points du cercle C((x,y),r)
    plt.plot(X,Y,"b")     #tracé sans affichage
```




```
def bubble(n, x, y, r, d):
    cercle(x, y, r)
    if n > 1:
        if d != 's':
            bubble(n-1,x,y+3*r/2,r/2,"n")
        if d != 'w':
            bubble(n-1,x+3*r/2,y,r/2,"e")
        if d != 'n':
            bubble(n-1,x,y-3*r/2,r/2,"s")
        if d != 'e':
            bubble(n-1,x-3*r/2,y,r/2,"w")
bubble(4,0,0,8,"")
plt.axis("equal")
plt.show()
```