

TD3 : Fonctions récursives (1)

Compétences

- Prevoir le résultat d'une fonction récursive
- Évaluer la terminaison d'une fonction récursive

Exercices

* **Ex. 1** — On considère les fonctions `foo1` et `foo2` suivantes :

```
1 def foo1(n):
2     if n == 0:
3         print(0)
4     else:
5         print(n)
6         foo1(n - 1)
```

```
1 def foo2(n):
2     if n == 0:
3         print(0)
4     else:
5         foo2(n - 1)
6         print(n)
```

Décrire précisément la pile d'exécution des fonctions `foo1` et `foo2` pour $n = 3$

* **Ex. 2** — Soit la fonction récursive suivante :

```
1 def f(n):
2     if n > 100:
3         return n - 5
4     return f(n + 90)
```

Montrer que cette fonction se termine bien et simuler son exécution pour $n = 5$

** **Ex. 3** — Soit la fonction récursive suivante :

```
1 def f(n):
2     if n > 100:
3         return n - 5
4     return f(f(n + 90))
```

Discuter de la terminaison de cette fonction et simuler son exécution pour $n = 5$

** **Ex. 4** — Monsieur ça marche! Cette réponse est un classique chez les étudiants. Les principales difficultés sont souvent liées à de mauvaises évaluations des coûts tant temporels que spatiaux. Partons d'un exemple connu, l'algorithme de recherche dichotomique. Étant donné un tableau `t` de taille `n` contenant une liste triée par ordre croissant d'éléments et un élément `x`, on cherche à déterminer si `x` se trouve dans `t`. Cette algorithme se prête facilement à une programmation récursive, en voilà un exemple :

```
1 def dichot(x, t):
2     if len(t) == 0:
3         return False
4     k = len(t) // 2
5     if x == t[k]:
6         return True
7     elif x < t[k]:
8         return dichot(x, t[:k])
9     else:
10        return dichot(x, t[k+1:])
```

1. Expliquer pourquoi ce code est mauvais bien que fonctionnel et facile à lire.
2. Faire une évaluation de la complexité dans le pire cas de cet algorithme. Conclure.
3. Modifier le code pour que l'algorithme s'exécute avec une complexité temporelle et spatiale en $O(\log(n))$