
Programmation fonctionnelle, Langage fonctionnel

— Pascal Fares © Creative common —

Un programme écrit en style fonctionnel se caractérise essentiellement par une chose :
l'absence d'effets de bord.

Un paradigme fonctionnel

Structurer le programme avec des fonctions et leur structure de contrôle principale : **la composition de fonction**

La fonction s'applique à un élément d'un ensemble (domaine) de départ et donne un unique résultat dans un autre ensemble (domaine) d'arriver.

$f : D1 \rightarrow D2$, $g : D2 \rightarrow D3$ alors $g \circ f : D1 \rightarrow D3$ tel que $g \circ f(x) = g(f(x))$

Dans un langage de programmation fonctionnel les domaines (ensembles) sont des types

Association lexicale

Association lexicale: Quand on écrit une définition en utilisant des symboles et des opérateurs; on suppose que ces symboles ont une sémantique et on l'a déjà définie auparavant

successeur: $N \rightarrow N$
 $x \rightarrow (x+1)$

Par exemple, on utilise le symbole (le caractère) $+$ ce symbole a une sémantique (que fait-il?) qui est une opération d'addition qui doit être déjà définie

Abstraction fonctionnelle

Un programme fonctionnel consiste en une expression E (représentant l'algorithme et les entrées). Cette expression E est sujette à des règles de réécriture : la réduction consiste en un remplacement d'une partie de programme fonctionnel par une autre partie de programme selon une règle de réécriture bien définie. Ce processus de réduction sera répété jusqu'à l'obtention d'une expression irréductible (aucune partie ne peut être réécrite). L'expression E^* ainsi obtenue est appelée forme normale (fn) de E et constitue la sortie du programme.

Les fondement : Le lambda Calcul

Le λ -calcul a été inventé par le logicien américain Alonzo Church dans les années 1930

Fournir un fondement au mathématiques plus simple que la théorie des ensembles, et fondé sur la notion de fonction \Rightarrow résultat en calculabilité, étant équivalent aux machine de turing et donc aux algorithme impératif

Une théorie: Syntaxe, des règles d'inférences et une sémantique

la syntaxe : Les trois constructions principales du λ -calcul sont :

- **la variable** (il faut bien commencer quelque part) : nous les noterons x, y, z , etc.
- **l'application** : si u et v sont deux programmes, on peut considérer u comme une fonction et v comme un argument possible, et former l'application uv . Ceci correspond à la notation mathématique usuelle $u(v)$ tout en nous économisant quelques parenthèses. On remarquera qu'il n'y a pas de contraintes de typage ici, et qu'il est donc tout à fait légal de former des auto-applications xx , par exemple.
- **l'abstraction** : si u est un programme dépendant (ou non) de la variable x , alors on peut former un nouveau programme $\lambda x: u$, qui représente la fonction qui à x associe u . Par exemple, $\lambda x: x + 1$ est intuitivement la fonction qui à x associe $x + 1$
- sauf que $+$ et 1 ne font pas partie du vocabulaire décrit ci-dessus, faudra donc les définir avec du λ -calcul. Un point sur lequel nous reviendrons.

Calculs et réduction : Les règles essentielles du λ -calcul

α -renommage: $(\alpha) \lambda x: u \rightarrow \lambda y.(u[x \mapsto y])$, $[x \mapsto y]$ exprime remplacer x par y

ceci exprime par exemple que $\lambda x: x + 1$ et $\lambda y: y + 1$ représente la même expression

β -réduction: $(\beta) (\lambda x: u) v \rightarrow u[x \mapsto v]$ qui exprime que si on applique la fonction qui à x associe u à l'argument v , on obtient la même chose que si on calcule directement u avec x remplacé par v . Par exemple, $(\lambda x: x + 1)4 \rightarrow 4 + 1$.

Python possède une définition lambda

lambda v : expression

exemple:

lambda x: x+1

pour appliquer la β -réduction

(lambda x: x+1)(2) -> python répondra 3

on peut nommer les lambda , tout simplement inc = lambda x: x+1

Dans lambda, pas d'état : pas d'affectation, pas d'instructions tout est expression

Les lambda en python sont en fait des fonctions anonyme

`inc = lambda x: x+1`

est équivalent à

`def inc(x): return x+1`

```
inc = lambda x: x+1
applique10 = lambda f: f(10)
applique10(inc)
# >>> 11
```

La programmation fonctionnelle : quelques caractéristiques

1. Les fonctions sont de première classe (objets). Autrement dit, tout ce que vous pouvez faire avec les «données» peut être fait avec les fonctions elles-mêmes (telles que le passage d'une fonction à une autre fonction).
2. **La récursivité est utilisée comme structure de contrôle principale.** Dans certaines langues, aucune autre construction de «boucle» n'existe.
3. L'accent est mis sur le traitement des listes (par exemple, c'est la source du nom Lisp). Les listes sont souvent utilisées avec la récursion sur les sous-listes en remplacement des boucles.
4. Les langages fonctionnels «purs» évitent les effets de bords. Cela exclut le modèle presque omniprésent dans les langages impératifs d'affectation d'une première, puis d'une autre valeur à la même variable pour suivre l'état du programme.

La programmation fonctionnelle : quelques caractéristiques (suite)

5. La programmation fonctionnelle décourage ou interdit carrément les déclarations, et fonctionne à la place avec l'évaluation des expressions (fonctions plus arguments). Dans le cas pur, un programme est expression.
6. La programmation fonctionnelle se préoccupe de ce qui doit être calculé plutôt que de la manière dont il doit être calculé.
7. Une grande partie de la programmation fonctionnelle utilise des fonctions «d'ordre supérieur» (en d'autres termes, des fonctions qui agissent sur des fonctions qui fonctionnent sur des fonctions).

Python comme langage fonctionnel

La programmation fonctionnelle étant un style de programmation, elle pourrait être mise en œuvre avec tout langage de programmation.

Par contre pour être suffisamment puissante il est préférable de l'utiliser avec un langage

- permettant l'ordre supérieur
- et le polymorphisme. ou mieux le typage dynamique ou encore le duck typing

Python permet les 2, il possède aussi les fonctions anonyme lambda

Ordre supérieur et typage dynamique : Fonctionnel en Python

Python permet les 2, Les fonctions sont des entités comme toutes les autres, et le duck typing permet la souplesse au niveaux des “Abstraction fonctionnelle”

quand on défini par exemple **EV if Cond else EF**, on à une expression qui modélise:

si Cond est évalué à vraie, alors le résultat est celle de l'expression EV sinon l'évaluation est celle de l'expression EF . Dans ce cas peu importe les types de EV et EF. Le langage que l'on utilise devrait le permettre.

Je vous laisse réfléchir à cette définition

```
LunOuLautre = lambda c : lambda ev : lambda ef : ev if c else ef
```

Réversivité, réversivité terminale, itération

Sur un exemple nous allons montrer l'équivalence entre une fonction purement réursive et une fonction itérative issue de sa version réursive.

- Une fonction réursive terminale: Aucun traitement n'est effectué à la remontée d'un appel réursif (sauf le retour d'une valeur).
- Une fonction réursive non terminale: Le résultat de l'appel réursif est utilisé pour réaliser un traitement (en plus du retour d'une valeur).
 - Une fonction réursive terminale est en théorie plus efficace (mais souvent moins facile à écrire) que son équivalent non terminale : il n'y a qu'une phase de descente et pas de phase de remontée.
 - En réversivité terminale, les appels réursifs n'ont pas besoin d'être empilés dans la pile d'exécution, car l'appel suivant remplace simplement l'appel précédent dans le contexte d'exécution.
- Il est possible de transformer, de façon simple, une fonction réursive terminale en une fonction itérative : c'est la dérécursivation.

<https://docs.python.org/dev/howto/functional.html>

Les “callable”s en Python

1. Fonctions régulières créées avec `def` et nommées au moment de la définition
2. Fonctions anonymes créées avec `lambda`
3. Instances de classes qui définissent une méthode `__call ()`
4. Fermetures (Closure) renvoyées par les usines (Factory) de fonctions
5. *Méthodes statiques d'instances, soit via `@staticmethod` decorator, via la classe `__dict__` (nous y reviendrons au moment de la synthèse du cours)*

Fonction nommée (def) et Lambda

```
>>> def hello1(name):  
.....     return name
```

```
>>> hello2 = lambda name: name
```

lambda le corp est une expression qui est le résultat de la fonction.

Fonctionnel pure pas de modification d'états... avec lambda pas d'affectation possible

```
>>> lambda x: a=x
```

```
File "<stdin>", line 1
```

```
SyntaxError: can't assign to lambda
```

On peut toujours utiliser def en s'imposant de ne pas utiliser les affectations...

Fermeture (closure) et instance fonctionnelle

```
# A class that creates callable adder instances
class Adder(object):
    def __init__(self, n):
        self.n = n
    def __call__(self, m):
        return self.n + m
add5_i = Adder(5)      # "instance" or "imperative"
```

Construit quelque chose callable qui ajoute 5 à un argument transmis. Cela semble assez simple et assez mathématique

```
def make_adder(n):
    def adder(m):
        return m + n
    return adder
add5_f = make_adder(5)  # "functional"
```

ici aussi on construit quelque chose callable qui ajoute 5 à un argument transmis. ici par une fermeture (n dans adder(m))

Les méthodes de classes

Toutes les méthodes de classes sont callables.

Pour la plupart, cependant, appeler une méthode d'une instance va à l'encontre des styles de programmation fonctionnels.

Habituellement, nous utilisons des méthodes parce que nous voulons référencer des données mutables regroupées dans les attributs de l'instance, et donc chaque appel à une méthode peut produire un résultat différent qui varie indépendamment des arguments qui lui sont passés.

Les générateurs (pas vraiment fonctionnel, mais evaluation lazy)

Des fonctions spéciales en Python sont celles qui contiennent une déclaration `yield` (rendre et attendre),

qui la transforme en **générateur**.

Ce qui est renvoyé en appelant une telle fonction n'est pas une valeur régulière, mais plutôt un **itérateur** qui produit ***une séquence de valeurs lorsque vous appelez la fonction `next()` ou boucler dessus.***

```
def get_premier():  
    """lazy Crible d'Eratosthenes  
  
    il s'agit de supprimer d'une table des entiers de 2 à N tous les multiples d'un entier.  
    En supprimant tous les multiples, à la fin il ne restera que les entiers qui ne sont multiples  
    d'aucun entier, et qui sont donc les nombres premiers.  
    On commence par rayer les multiples de 2, puis à chaque fois on raye les multiples du plus petit entier restant.  
    """  
  
    candidate = 2  
    trouve = []  
    while True:  
        if all(candidate % prime != 0 for prime in trouve):  
            yield candidate  
            trouve.append(candidate)  
        candidate += 1
```

Evaluation “Lazy” : Évaluation paresseuse

Évaluer les expressions uniquement si besoin.

Une puissante fonctionnalité de Python est son protocole d'itérateur:

L'utilisation du protocole de l'itérateur - et des nombreuses bibliothèques intégrées ou standard de Python - produit à peu près le même effet qu'une structure de donnée “Lazy”

Le protocole itérateur

La façon la plus simple de créer un itérateur - c'est-à-dire une séquence paresseuse (générée à la demande) - en Python est de définir une fonction de générateur.

Ou, techniquement, le moyen le plus simple consiste à utiliser l'un des nombreux objets itérables déjà produits par des modules intégrés ou la bibliothèque standard plutôt que de programmer un objet personnalisé.

De nombreux objets ont une méthode nommée `__iter__()`, qui retourne un itérateur lors de son appel, généralement via la fonction intégrée `iter()`, ou encore plus souvent simplement en faisant une boucle sur l'objet (par exemple, `for e in iterable: ...`).

Qu'est-ce qu'un itérateur

Objet renvoyé par un appel à `iter` (quelque chose), qui lui-même a

- une méthode nommée `__iter__()` qui renvoie simplement l'objet lui-même,
- et une autre méthode nommée `__next__()` qui renverra les éléments à la demande.

La raison pour laquelle l'itérable lui-même a toujours une méthode `__iter__()` est de rendre `iter()` idempotent.

pour vérifier par exemple qu'on a bien un itérable

Possède les 2 méthodes `__iter__` et `__next__`

```
Python 3.6.8 (default, Oct  7 2019, 12:59:55)
[GCC 8.3.0] on linux
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more
>>> l=[1,2,3,4]
>>> l
[1, 2, 3, 4]
>>> iter(l)
<list_iterator object at 0x7f71a2024048>
>>> '__iter__' in dir(l)
True
>>> '__next__' in dir(l)
False
>>> it=iter(l)
>>> '__iter__' in dir(it) and '__next__' in dir(it)
True
>>>
```

```
class Fibonacci(Iterable):
    def __init__(self):
        self.a, self.b = 0, 1
        self.total = 0
    def __iter__(self):
        return self
    def __next__(self):
        self.a, self.b = self.b, self.a + self.b
        self.total += self.a
        return self.a
    def running_sum(self):
        return self.total

# >>> fib = Fibonacci()
# >>> fib.running_sum()
# 0
# >>> for _, i in zip(range(10), fib):
# ...     print(i, end=" ")
# ...
# 1 1 2 3 5 8 13 21 34 55
# >>> fib.running_sum()
# 143
# >>> next(fib)
# 89
```

Fonction d'ordre supérieur

une fonction d'ordre supérieur est simplement une fonction qui prend une ou plusieurs fonctions comme arguments et / ou produit une fonction en conséquence.

Quelques fonctions utiles d'ordre supérieur sont contenues dans le module `functools`, et quelques autres sont intégrées. Il est courant de penser à `map()`, `filter()` et `functools.reduce()` comme les blocs de construction les plus élémentaires des fonctions d'ordre supérieur, et la plupart des langages de programmation fonctionnels utilisent ces fonctions comme primitives (parfois sous d'autres noms).

DONNÉES Entrée-> `FILTER` -> `MAP` -> `REDUCE` -> RÉSULTAT

currying :

currying est `functools.partial()` en Python,

Une fonction qui prendra une autre fonction, avec zéro ou plusieurs arguments à pré-remplir, et retournera une fonction de moins d'arguments qui fonctionnera comme la fonction d'entrée le ferait lorsque ces arguments lui seraient transmis.

```
from functools import partial

def multiply(x,y):
    return x * y

# create a new function that multiplies by 2
dbl = partial(multiply,2)
print(dbl(4))
# sera 8
```

```
from functools import partial

def multiply(x,y):
    return x * y

# create a new function that multiplies by 2
dbl = partial(multiply,2)
print(dbl(4))
# sera 8
```

Schémas de programmes

Schémas : Définitions récursives qui se ressemblent

La plupart des fonctions récursives

sur les listes ou les nombres que nous avons eu l'occasion de voir jusqu'à maintenant (par exemple les fonctions longueur, concat ou tri) et bien d'autres fonctions sur les listes (comme les fonctions somme et produit qui calculent respectivement la somme et le produit des éléments d'une liste de nombres)

ont des définitions récursives qui se ressemblent.

TOUJOURS LE MÊME SCHÉMA

```
def foncRec(l):  
    if l:  
        #Si la liste n'est pas vide  
        return operation(tete(l),foncRec(reste(l)))  
    else:  
        #la séquence est vide  
        return valeurInit
```

```
#l'exemple de la somme des éléments d'une liste  
def somme_l(l):  
    if l:  
        #ici l'opérateur est le +  
        return l[0]+somme_l(l[1:])  
    else:  
        return 0
```

Ce schémas est un schémas de réduction

Voici un exemple d'implémentation de ce schémas

```
def reduire(op,vi,l):  
    ''' op: operateur 2 parmètres élément et liste  
        vi: valeur défaut si liste vide  
        l: la sequence  
    ...  
    if l:  
        print(f"reduire: tete={l[0]} reste={l[1:]}")  
        return op(l[0], reduire(op, vi, l[1:]))  
    else:  
        return vi
```


reduce de Python liste -> scalaire

- Reduce en Python est différent de reduce définit précédemment

par exemple

- `reduce(lambda x, y: x+y, [1, 2, 3, 4, 5])` calcul $((((1+2)+3)+4)+5)$
- essayer `reduce(lambda x,y: 1+y,[1,2,3,100])` et `reduce(lambda x,y: 1+y,[1,2,3,100])`
 - reduce de Python traitement au niveaux des éléments réduire schémas de récursivité

Reduce de Python schémas fold_right, fold_left

Schémas fold_left et fold_right Dans le cas où l'opération binaire `op` est associative et `a` est un élément neutre pour cette opération, le résultat du schéma reduce peut s'exprimer comme suit en utilisant une notation mathématique sans parenthèses:

- $e_1 \text{ op } e_2 \text{ op } \dots \text{ op } e_n \text{ op } a$
 - ou bien:
- $a \text{ op } e_1 \text{ op } e_2 \text{ op } \dots \text{ op } e_n$ où
- e_1, e_2, \dots, e_n sont les éléments de la liste
 - et l'on calcul $\text{op}(\text{op}(\text{op}(a, e_1), e_2), \dots, e_n)$
 - ou bien
 - $\text{op}(e_1, \text{op}(e_2, \dots, \text{op}(e_n, a)))$

Le shémas map

Applique une fonction à un argument à tous les éléments d'une liste. La fonction map de python est un générateur

exemple que donne ? : `map(lambda x: x+1, range(10))`

voir aussi : [github](#), [ShemasMap.py](#)

Le shémas filter

Filtre les éléments d'une liste renvoie une sous liste tel qu'il n'y ai que les éléments qui vérifient le prédicat (la condition)

exemple que donnerait? `filter(lambda x: x>10,range(21))`

voir aussi [github ShemasFilter.py](#)

Compréhension Vs Pure Fonctionnel

`(transformation(x) for x in itérateur if predicat(x))`

partie map
`map(transformation, itérateur)`

partie filter
`filter(prédictat, itérateur)`

On a en fait `(map(transformation, filter(predicat, itérateur)))`

Exemple de fonction d'ordre supérieur

Voir l'exemple et discussion compose (dans le git)

Vers la programmation réactive : Les traitements des flux

Filter -> map -> reduce

Source de donnée en entrée => Filter celle qui nous intéressent => modifié la donnée => donner une information en résultat

Question : Le flux, comment le récupérer?

Push/Pull : lire la donnée ou la recevoir par callback