



Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

Approches Fonctionnelles de la Programmation

Introduction

Didier Verna

didier@lrde.epita.fr
<http://www.lrde.epita.fr/~didier>



Table des matières

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

- 1 Un paradigme de programmation
- 2 La fonction : un objet de 1^{re} classe
- 3 Programmation fonctionnelle pure / impure
- 4 Évaluation stricte / lazy
- 5 Résumé



Un paradigme de programmation

« Quoi faire » plutôt que « Comment faire »

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

Un paradigme ?

- Affecte l'**expressivité** d'un langage
- Affecte la manière de **penser** *dans* un langage
- Le concept de paradigme est poreux. . .

Lequel ?

- **Expressions**
- **Définitions** (expressions nommées)
- **Évaluations** (de définitions ou d'expressions)



De l'impératif au fonctionnel

« La somme des carrés des entiers entre 1 et N »

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

C (impératif)

```
int ssq (int n)
{
    int i = 1, a = 0;

    while (i <= n)
    {
        a += i*i;
        i += 1;
    }

    return a;
}
```

C (récurusif)

```
int ssq (int n)
{
    if (n == 1)
        return 1;
    else
        return n*n + ssq (n-1);
}
```

Lisp

```
(defun ssq (n)
  (if (= n 1)
      1
      (+ (* n n) (ssq (1- n)))))
```

Haskell

```
ssq :: Int -> Int
ssq 1 = 1
ssq n = n*n + ssq (n-1)
```

- Clarté
- Concision



L'impératif vu à l'envers

« La racine carrée de la somme des carrés de a et de b »

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

C (impératif)

```
float hypo (float a, float b)
{
    float a2 = a*a;
    float b2 = b*b;
    float s = a2 + b2;

    return sqrt (s);
}
```

C (moins impératif)

```
float hypo (float a, float b)
{
    return sqrt (a*a + b*b);
}
```

Haskell

```
hypo :: Float -> Float -> Float
hypo a b = sqrt ((a*a) + (b*b))
```

Lisp

```
(defun hypo (a b)
  (sqrt (+ (* a a) (* b b))))
```

Pour être tout à fait honnête...

Haskell (100% préfixe)

```
hypo :: Float -> Float -> Float
hypo a b = sqrt ((+) ((*) a a) ((*) b b))
```



La fonction : un objet de 1^{re} classe

Christopher Strachey (1916-1975)

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1^{er} ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

... du 1^{er} ordre, d'ordre supérieur...

- nommage (variables)
- agrégation (structures)
- argument de fonction
- retour de fonction
- manipulation anonyme
- construction dynamique
- ...

Plus d'**expressivité** (clarté, concision *etc.*)



Stockage et agrégation

Nommage et assignation

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

Aussi simple que d'écrire $i = j$:

Haskell

```
backwards :: [a] -> [a]  
backwards = reverse
```

Scheme

```
(define backwards reverse)
```

Lisp

```
(setf (symbol-function 'backwards) #'reverse)
```



Arguments fonctionnels

Mapping et folding

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

Deux archétypes du passage d'argument fonctionnel :

- **mapping** : traiter individuellement les éléments d'une liste par une fonction.

Lisp

```
(mapcar #'sqrt '(1 2 3 4 5))
```

Haskell

```
map sqrt [1..5]
```

- **folding** : combiner les éléments d'une liste par une fonction.

Lisp

```
(reduce #'+ '(1 2 3 4 5))
```

Haskell

```
foldr1 (+) [1..5]  
sum [1..5]
```




Fonctions anonymes

Des littéraux comme les autres...

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

■ Possibilité de *ne pas* nommer les fonctions :

Lisp

```
(lambda (x) (* 2 x))
```

Haskell

```
\x -> 2 * x
```

■ Utilisation directe (littérale) : au même titre que les `int`, les chaînes de caractères *etc.*

Lisp

```
((lambda (x) (* 2 x)) 4)
```

Haskell

```
(\x -> 2 * x) 4
```



Retours fonctionnels

Avec fonctions anonymes

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

Aussi simple que `return 42; :`

Lisp

```
(defun adder (n)  
  (lambda (x) (+ x n)))
```

Haskell

```
adder :: Int -> (Int -> Int)  
adder n = \x -> x + n
```



Pseudo-1^{er} ordre dans les langages impératifs

On fait ce qu'on peut. . .

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1^{er} ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

- Les structures de contrôle impératives. . .
sont des formes **fixes** de fonctions d'ordre supérieur.

```
if (expression)
{ /* LAMBDA PROCEDURE ! */
  /* blah blah ... */
}
else
{ /* LAMBDA PROCEDURE ! */
  /* blah blah ... */
}
```



Programmation fonctionnelle pure

La fonction au sens mathématique

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

$$ssq(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 1, \\ x^2 + ssq(x-1) & \text{sinon.} \end{cases}$$

Haskell

```
ssq :: Int -> Int
ssq 1 = 1
ssq n = n*n + ssq (n-1)
```

Fonction :

- Impératif : **procédure**. Ensemble de calculs à **effets de bords** avec *éventuellement* retour d'une valeur.
- Fonctionnel pur : calcul d'une valeur de sortie (retour) en fonction de valeurs d'entrée (arguments).

Variable :

- Impératif : représente un stockage d'information qui **varie** au cours du temps (« mutation »).
- Fonctionnel pur : **constante**. Représente une valeur inconnue ou arbitraire. Chaque occurrence est interprétée de la même manière.



Intérêts de la pureté

Pureté \iff Sureté

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

- **Parallélisme**
 - ▶ Cf. Erlang
- **Sémantique locale aux fonctions**
 - ▶ Tests locaux / Bugs locaux
- **Preuve de programme**



Preuves formelles

Induction mathématique

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

« Prouvez-moi (s'il vous plaît) que $\forall N, \text{ssq}(N) > 0$ »

Fonctionnel pur :

Haskell

```
ssq :: Int -> Int
ssq 1 = 1
ssq n = n*n + ssq (n-1)
```

- C'est vrai au rang 1
- Supposons que ce soit vrai au rang $N - 1 \dots$

Impératif :

C

```
int ssq (int n)
{
    int i = 1, a = 0;

    while (i <= n)
    {
        a += i*i;
        i += 1;
    }

    return a;
}
```

- Euh...



Les limites du formalisme mathématique

Déclaratif vs. impératif

Comment exprimer le concept de « racine carrée » ?

$$\text{sqrt}(x) = y \mid \begin{cases} y > 0 \\ y^2 = x \end{cases}$$

Lisp

```
(defun sqrt (x) ???)
```

Haskell

```
sqrt :: Float -> Float  
sqrt x = ???
```

Lisp

```
(defun sqrtp (s x)  
  (and (> s 0)  
        (= (* s s) x)))
```

Haskell

```
sqrtp :: Float -> Float -> Bool  
sqrtp s x = s > 0 && s*s == x
```

- Au final, il faut bien expliquer *comment faire* . . .
- Mais on repousse le problème :
impératif ou fonctionnel pur ?



Évaluation stricte / lazy

Quand calculer la valeur d'une expression ?

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

- **Stricte** : Lisp
Les arguments (expressions) sont évalués d'abord.
- **Lazy** (paresseuse) : Haskell
Les expressions ne sont évaluées que quand le besoin s'en fait sentir, (idem pour les agrégats).



Évaluation stricte / lazy

Pour ou contre ?

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

La paresse : une vertu ?

- **Intérêt** : plus d'abstraction (ex. manipulation de listes infinies).

Lisp

```
(defun intlist (s)  
  (cons s (intlist (1+ s))))
```

;; KO

Haskell

```
intlist :: Int -> [ Int ]  
intlist s = s : intlist (s + 1)
```

— OK

- **Contrainte** : pureté fonctionnelle requise (on ne peut pas s'appuyer sur l'ordre d'évaluation).



Pseudo-paresse dans les langages impératifs

On ne fait toujours que ce qu'on peut. . .

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

- Les structures de contrôle impératives. . .
sont des formes **embryonnaires** d'évaluation lazy.

```
if (1)
{ /* COMPUTED */
  /* blah blah ... */
}
else
{ /* NOT COMPUTED ! */
  /* blah blah ... */
}
```



Pourquoi l'approche fonctionnelle est bénéfique

Les 3 caractéristiques des (bons) langages

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

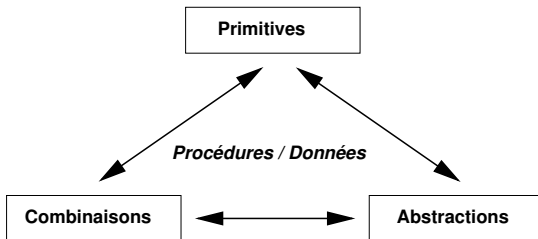
Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé



- Moins de distinction entre procédures et données
- Plus de puissance dans la combinaison
- Plus de puissance dans l'abstraction



Entre Lisp et Haskell

Deux approches fonctionnelles de la programmation

Programmation
Fonctionnelle

Didier Verna
EPITA

Paradigme

1er ordre

Pureté

Évaluation

Résumé

	Fonct.	Évaluation	Typage	Autres
Lisp	impur*	stricte*	dynamique*	...*
Haskell	pur	lazy	statique	...

* ou pas...