Programmation Fonctionnelle Avancée

Pierre Letouzey

Université de Paris UFR Informatique Institut de Recherche en Informatique Fondamentale letouzey@irif.fr

19 janvier 2022

© Roberto Di Cosmo et Ralf Treinen et Pierre Letouzey



Table of Contents

Organisation

Introduction

- Programmation fonctionnelle
- O Caml
- L'environnement de programmation
- Applications
- Programmation Fonctionnelle Avancée
- Bibliographie

Organisation

▶ 12 cours.

- ▶ 12 cours.
- ▶ 12 séances de TP. Premier TP : vendredi 21 janvier

- ▶ 12 cours.
- ▶ 12 séances de TP. Premier TP : vendredi 21 janvier
- ▶ Il y a un projet de programmation, mais pas de partiel

- ► 12 cours.
- ▶ 12 séances de TP. Premier TP : vendredi 21 janvier
- ▶ Il y a un projet de programmation, mais pas de partiel
- ► Contrôle de connaissances :

$$\frac{1}{3} * \text{projet} + \frac{2}{3} * \text{exam}$$

- ▶ 12 cours.
- 12 séances de TP. Premier TP : vendredi 21 janvier
- Il y a un projet de programmation, mais pas de partiel
- ► Contrôle de connaissances :

$$\frac{1}{3} * \text{projet} + \frac{2}{3} * \text{exam}$$

► Note 2ème session :

$$\max(\frac{1}{3} * \text{projet} + \frac{2}{3} * \text{exam2}, \text{exam2})$$

https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pfa-2022

- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pfa-2022
- Support : copies des transparents

- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pfa-2022
- Support : copies des transparents
- ▶ Il y a des ressources en ligne (voir la page web du cours)

- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pfa-2022
- Support : copies des transparents
- ▶ Il y a des ressources en ligne (voir la page web du cours)
- Les TP sont assurés par Guillaume Geoffroy

- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pfa-2022
- Support : copies des transparents
- ► Il y a des ressources en ligne (voir la page web du cours)
- Les TP sont assurés par Guillaume Geoffroy
- Il est indispensable d'assister au cours et aux TD/TP

Le sujet détaillé sera mis en ligne plus tard.

- Le sujet détaillé sera mis en ligne plus tard.
- Projet complet à rendre (date limite mi-mai, à confirmer).

- Le sujet détaillé sera mis en ligne plus tard.
- Projet complet à rendre (date limite mi-mai, à confirmer).
- Soutenance après le rendu.

- Le sujet détaillé sera mis en ligne plus tard.
- Projet complet à rendre (date limite mi-mai, à confirmer).
- Soutenance après le rendu.
- Par binôme (ou éventuellement monôme).

- Le sujet détaillé sera mis en ligne plus tard.
- Projet complet à rendre (date limite mi-mai, à confirmer).
- Soutenance après le rendu.
- Par binôme (ou éventuellement monôme).
- La notation pourra être individualisée.

► Ce cours est la continuation du cours *PF5 - Programmation Fonctionnelle* du L3.

- ► Ce cours est la continuation du cours *PF5 Programmation Fonctionnelle* du L3.
- Mais il peut être suivi par des étudiants qui ont suivi un autre cours de programmation fonctionnelle en OCaml (même si niveau L1) . . .

- ► Ce cours est la continuation du cours *PF5 Programmation Fonctionnelle* du L3.
- Mais il peut être suivi par des étudiants qui ont suivi un autre cours de programmation fonctionnelle en OCaml (même si niveau L1) . . .
- ... ou un autre langage fonctionnel (Scheme, Haskell).

- ► Ce cours est la continuation du cours *PF5 Programmation Fonctionnelle* du L3.
- Mais il peut être suivi par des étudiants qui ont suivi un autre cours de programmation fonctionnelle en OCaml (même si niveau L1) . . .
- ... ou un autre langage fonctionnel (Scheme, Haskell).
- Dans ce cas il va falloir vous mettre à niveau.

Les transparents du cours du L3 :

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- ► Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- ► Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.
- ▶ Dans le livre Développement d'applications avec Objective Caml :

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- ► Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.
- Dans le livre Développement d'applications avec Objective Caml :
 - ► Chapitre 2 : Programmation fonctionnelle

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- ► Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.
- Dans le livre Développement d'applications avec Objective Caml :
 - ► Chapitre 2 : Programmation fonctionnelle
 - Chapitre 3 : Programmation impérative

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.
- Dans le livre Développement d'applications avec Objective Caml :
 - ► Chapitre 2 : Programmation fonctionnelle
 - Chapitre 3 : Programmation impérative
 - Chapitre 7 : Compilation

- Les transparents du cours du L3 :
- https://gaufre.informatique.univ-paris-diderot.fr/ letouzey/pf5
- Le document *Initiation à la programmation fonctionnelle* par Jean-Christophe Filliâtre, jusqu'à section 2.1.2 incluse.
- ▶ Dans le livre Développement d'applications avec Objective Caml :
 - Chapitre 2 : Programmation fonctionnelle
 - Chapitre 3 : Programmation impérative
 - Chapitre 7 : Compilation
 - ► Chapitre 14 : seulement Modules Simples

OCaml: Le MOOC

- https://www.fun-mooc.fr/courses/course-v1: parisdiderot+56002+session04/about
- en VO ou VOSTF
- Version en libre service?
- Les exercises de Learn OCaml sont déjà disponibles.



Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

OCaml

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

John Carmack

Sometimes, the elegant implementation is a function. Not a method. Not a class. Not a framework. Just a function.

John Carmack

Sometimes, the elegant implementation is a function. Not a method. Not a class. Not a framework. Just a function.

Dans ce cours, nous allons explorer ensemble

John Carmack

Sometimes, the elegant implementation is a function. Not a method. Not a class. Not a framework. Just a function.

Dans ce cours, nous allons explorer ensemble

plusieurs aspects avancés

John Carmack

Sometimes, the elegant implementation is a function. Not a method. Not a class. Not a framework. Just a function.

Dans ce cours, nous allons explorer ensemble

- plusieurs aspects avancés
- ▶ de la programmation fonctionnelle

John Carmack

Sometimes, the elegant implementation is a function. Not a method. Not a class. Not a framework. Just a function.

Dans ce cours, nous allons explorer ensemble

- plusieurs aspects avancés
- ▶ de la programmation fonctionnelle
- ► en utilisant *le langage OCaml*

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

O Cam

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

Les fonctions sont des valeurs de première classe

Dans les langages dits *fonctionnels*, les fonctions sont des *entités de première classe*, i.e. une fonction

- peut être construite sans besoin d'être nommée : il y a des expressions dont la valeur est une fonction;
- être définie et nommée au même moment.

Il y a deux mécanismes indépendants :

- des expressions fonctionnelles,
- lier un identificateur à une valeur (fonctionnelle ou pas).

Exemples (fonctions1.ml)

```
(* une valeur fonctionnelle *)
function x -> x+2;;

(* definir et nommer une fonction *)
let f = function x -> x+2;;

(* plus court *)
let f x = x+2;;
```

Programmation fonctionnelle

Les fonctions sont des valeurs de première classe

Dans les langages dits *fonctionnels*, les fonctions sont des *entités de première classe*, i.e. une fonction

- peut être placée à l'intérieur d'une structure de données;
- peut être passée en paramètre à une fonction, et retournée comme résultat d'une fonction.

Exemples (fonctions2.ml)

```
(* fonctions dans un record *)
type 'a foo = {n:int; f: 'a -> 'a} ;;
let v = \{n = 42; f = fun \times -> x\};
v.f v.n::
(* fonctions dans une paire *)
let fp = ((fun \times -> x+1), (fun \times -> x*x));
(* attention aux parentheses *)
let fpp = (fun \times -> x+1, fun \times -> x*x);
(* extraction des fonctions d'une paire *)
(fst fp) 42::
(fst fp) ((snd fp) 10);;
(fst fp) (snd fp) 10;; (* parentheses ! *)
```

Exemples (fonctions3.ml)

```
let double x = 2*x;
(* une fonction avec un argument fonctionnel *)
let apply twice f n = f (f n);
apply twice double 5;;
(* arguments, et resultat fonctionnels *)
let compose f g = fun x \rightarrow f (g x);
compose double (fun x \rightarrow x+2);;
compose double double 10;;
```

Programmation fonctionnelle

Les fonctions sont des valeurs de première classe

Dans les langages dits *fonctionnels*, les fonctions sont des *entités de première classe*, i.e. une fonction

- peut être partiellement appliquée;
- peut créée dynamiquement;
- peut être définie localement à une fonction.

Exemples (fonctions4.ml)

```
let mul x y = x*y;
(* application partielle *)
let double = mul 2;;
double (double 3)
```

Exemples (fonctions5.ml)

```
(* fonctions locale a une autre fonction *)
|etrev| =
  let rec aux acc || =
    match || with
    | [] —> acc
   a::r —> aux (a::acc) r
  aux [] | | ; ;
rev [1; 2; 3];;
```

Liaison statique

- ► en anglais : lexical scoping
- Un identificateur libre (c-à-d qui n'est pas un paramètre) dans une expression fonctionnelle garde la liaison de son occurrence textuelle dans le programme.
- On parle d'une clôture (angl. : closure)
- ► Tous les langages de programmation modernes (fonctionnels ou pas) suivent cette politique.

Exemples (fonctions6.ml)

```
(* n est une variable libre dans function x->x*n*
let multiplier avec n = function x \rightarrow x*n;
let f = multiplier avec 5;;
f 3::
let m = 17::
let m = 42::
g 1;; (* quel est le resultat ? *)
let f x = x + 55;
let g y = f (f y);
let f x = x + 1000;
g 10;;
```

Des fonctions de première classe dans Java 8!

```
Exemple : Appeler une procédure qui prend un filtre en argument
(Java 8) :
printPersons(
    roster,
    (Person p) -> p.getGender() == Person.Sex.MALE
         && p.getAge() >= 18
         && p.getAge() <= 25
);
En Java on est obligé de spécifier le type de l'argument.
Voir: http://docs.oracle.com/javase/tutorial/java/java00/
lambdaexpressions.html
```

Des fonctions de première classe dans Python!

```
from functools import reduce reduce(lambda x, y: x+y, [1, 2, 3, 4, 5]) envoie (((1+2)+3)+4)+5=15.
```

- L'utilisation des lambda en Python est restreinte dû à la distinction entre expressions et instructions.
- Pas de typage statique en Python.

Des fonctions de première classe dans les maths

- ► Alonzo Church, debut des années 1930 : Lambda Calculus.
- Notation : $\lambda x.x + 1$
- À l'époque utilisé pour l'étude de la fondation des mathématiques
- ► Aujourd'hui : informatique théorique
- Voir le cours de Sémantique du M1

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

OC_aml

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

Le commencement de l'histoire...



JOURNAL OF COMPUTER AND SYSTEM SCIENCES 17, 348-375 (1978)

A Theory of Type Polymorphism in Programming

ROBIN MILNER

Computer Science Department, University of Edinburgh, Edinburgh, Scotland

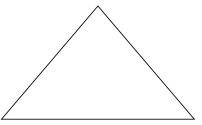
Received October 10, 1977; revised April 19, 1978

The aim of this work is largely a practical one. A widely employed style of programming, particularly in structure-processing languages within impose no discipline of Styne, entails defining procedures which work well on objects of a wide variety. We present a formal type discipline for such polymorphic procedures in the context of a simple programming language, and a compile time type-checking algorithm #" which enforces the discipline. A Semantic Sounders Theorem Dased on a formal semantics for the language; states that well-type programs cannot "go wrong" and a Syntactic Sounders Theorem states that if #" accepts a program then it is well type-live also discuss extending these results to richer languages; a type-checking algorithm based on #" is in fact already implemented and working, for the realizanguage MI, in the Bdibliopth, LCP system.

└ocaml

... Core ML

Hindley-Milner polymorphic types Damas-Milner type inference



First-class functions

Algebraic data types Pattern matching

▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)
- ▶ 1984-1990 Définition de SML (Milner)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)
- ▶ 1984-1990 Définition de SML (Milner)
- 1987 <u>Caml</u> (implémenté en Lisp) Guy Cousineau, Ascander Suarez, (avec Pierre Weis et Michel Mauny)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)
- 1984-1990 Définition de SML (Milner)
- ▶ 1987 <u>Caml</u> (implémenté en Lisp) Guy Cousineau, Ascander Suarez, (avec Pierre Weis et Michel Mauny)
- ▶ 1990-1991 <u>Caml Light</u> par Xavier Leroy (et Damien Doligez pour la gestion de la mémoire)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)
- 1984-1990 Définition de SML (Milner)
- ▶ 1987 <u>Caml</u> (implémenté en Lisp) Guy Cousineau, Ascander Suarez, (avec Pierre Weis et Michel Mauny)
- ➤ 1990-1991 <u>Caml Light</u> par Xavier Leroy (et Damien Doligez pour la gestion de la mémoire)
- ► 1995 <u>Caml Special Light</u> puis 1996 <u>OCaml</u> (Xavier Leroy, Jérôme Vouillon, Didier Rémy, Michel Mauny)

- ▶ 1973 ML Milner (tactiques de preuves pour le prouveur LCF)
- ▶ 1980 Projet Formel à l'INRIA (Gérard Huet), Categorical Abstract Machine (Pierre-Louis Curien)
- 1984-1990 Définition de SML (Milner)
- ▶ 1987 <u>Caml</u> (implémenté en Lisp) Guy Cousineau, Ascander Suarez, (avec Pierre Weis et Michel Mauny)
- ▶ 1990-1991 <u>Caml Light</u> par Xavier Leroy (et Damien Doligez pour la gestion de la mémoire)
- ► 1995 <u>Caml Special Light</u> puis 1996 <u>OCaml</u> (Xavier Leroy, Jérôme Vouillon, Didier Rémy, Michel Mauny)

Voir https://ocaml.org/learn/history.fr.html

Les fonctions fournissent un mécanisme d'abstraction puissant.

- Les fonctions fournissent un mécanisme d'abstraction puissant.
- Un système de type polymorphe et implicite qui capture beaucoup d'erreurs.

- Les fonctions fournissent un mécanisme d'abstraction puissant.
- Un système de type polymorphe et implicite qui capture beaucoup d'erreurs.
- La définition par cas simplifie et sécurise l'implémentation

- Les fonctions fournissent un mécanisme d'abstraction puissant.
- Un système de type polymorphe et implicite qui capture beaucoup d'erreurs.
- La définition par cas simplifie et sécurise l'implémentation
- Pas de pointeurs explicites, GC efficace programmation de très haut niveau.

- Les fonctions fournissent un mécanisme d'abstraction puissant.
- Un système de type polymorphe et implicite qui capture beaucoup d'erreurs.
- La définition par cas simplifie et sécurise l'implémentation
- Pas de pointeurs explicites, GC efficace programmation de très haut niveau.
- Évaluation stricte et structures de données mutables.

Exemples (types.ml)

```
let index = input_line (open_in "data");;
let dict = [1,"one"; 2,"two"];;
List.assoc index dict;;
List.assoc (int_of_string index) dict;;
```

a ;;

Exemples (mutable.ml)

```
let a = [|1;2;3|];;
a.(0)<- 5;;
a.(0);;</pre>
```

Pas besoin de spécifier les types des identificateurs on OCaml le système trouve le type le plus général.

- Pas besoin de spécifier les types des identificateurs on OCaml le système trouve le type le plus général.
- Combine concision du code avec la sûreté du typage fort.

- Pas besoin de spécifier les types des identificateurs on OCaml le système trouve le type le plus général.
- Combine concision du code avec la sûreté du typage fort.
- Java : typage fort (sûr), mais on est obligé de spécifier les types (lourd).

- Pas besoin de spécifier les types des identificateurs on OCaml le système trouve le type le plus général.
- Combine concision du code avec la sûreté du typage fort.
- Java : typage fort (sûr), mais on est obligé de spécifier les types (lourd).
- Python : typage "dynamique" (pendant l'exécution du code). Code concis et élégant, mais on perd en sûreté (erreurs apparaissent seulement pendant les tests).

Typage explicite en OCaml

- On a le droit de spécifier le type des identificateurs (en fait, des expressions quelconques).
- Syntaxe : (<expression> : <type>)
- Il faut que le type donné soit compatible avec le type trouvé par le compilateur (le même, ou plus restrictif).
- ► Il ne s'agit pas d'un mécanisme de conversion de type.

Exemples (explicit.ml)

```
(* specifier un type *)
let (x:int) = 42;;
let triple x = (x, x, x);
let triple (x: string) = (x, x, x);;
let triple x = ((x,x,x) : string*string*string);;
(* pas un mecanisme de conversion *)
let (x:float) = 42;;
```

Distinctions de cas (pattern matching)

- Le compilateur OCaml analyse les distinctions de cas, et signale
 - les cas manquants
 - les cas rédondants
- Cela vous permet de détecter tôt (pendant la compilation) certains erreurs dans le code!

Exemples (cases.ml)

```
let rec destutter | =
  match | with
  | [] -> []
  | x :: y :: rest ->
    if x = y then destutter (y :: rest)
    else x :: destutter (y :: rest) ;;
destutter [1; 2; 2; 3; 4];;
```

Exemples (redundant.ml)

```
(* tester l'appartenance a une liste *)
let rec is member x \mid = match \mid with
  | [] —> false
  | x :: r \rightarrow true
  | h:: r \rightarrow is member x r
(* ne fait pas ce qu'on attend! *)
is member 42 [1; 42; 73];;
is member 42 [];;
is member 17 [1; 42; 73];;
```

Pattern matching et définitions par cas

Une des caractéristiques les plus appréciées des langages de la famille ML comme OCaml est la définition par cas :

```
let rec fact = function
| 0 -> 1
| n -> n * (fact (n-1));;
```

est équivalent au code suivant

```
let rec fact n =  if n=0 then 1 else n * (fact <math>(n-1));;
```

Jusqu'ici, on ne voit pas trop ce qu'on gagne par rapport à faire des conditionnelles en cascade.

Une définition par cas résume plusieurs façons de faire des tests

Voyons une définition un peu moins banale :

```
let f x y = match x,y with
| true, false -> 1
| _ , true -> 2
| false, _ -> 3;;
```

elle peut se traduire en :

Une définition par cas résume plusieurs façons de faire des tests

Voyons une définition un peu moins banale :

elle peut se traduire en :

```
let f1 x y =
  if x then
   if y then 2 else 1
  else
  if y then 2 else 3;;
```

Une définition par cas résume plusieurs façons de faire des tests

Voyons une définition un peu moins banale :

```
let f \times y = match \times y with
  true false -> 1
  , true -> 2
  false, \rightarrow 3::
```

elle peut se traduire en :

mais aussi, plus concisément :

```
let f1 \times v =
    if v then 2 else 1
  else
    if y then 2 else 3;;
```

```
let f2 \times y =
 if v then 2
    if x then 1 else 3::
```

test f;;
test f1;;

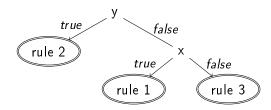
```
let f \times y = match \times y with
   true , false -> 1
   ______, true -> 2
false, -> 3;;
let f1 \times y =
  if x then
    if y then 2 else 1
  else
    if y then 2 else 3::
let f2 \times y =
  if y then 2
  else
    if x then 1 else 3;;
let tests = [true, true; false, false; false, true; true, false];;
let test f = List.map(fun(x,y) \rightarrow f(x,y)) tests;;
```

Les arbres de décision

Pour chaque définition par cas dans le source OCaml, le compilateur doit produire une série de tests qui permettent de déterminer, pour toute donnée en entrée, quelle ligne de la définition s'applique.

Les arbres de décision

- Pour chaque définition par cas dans le source OCaml, le compilateur doit produire une série de tests qui permettent de déterminer, pour toute donnée en entrée, quelle ligne de la définition s'applique.
- On peut représenter cette série de tests avec un arbre de décision. Sur l'exemple :



└ OCaml

Utilité des arbres de décision

Étant donné un arbre de décision associé à une définition par cas, il est facile de

- identifier les définitions incomplètes : les cas oubliés sont les branches absentes d'un noeud de décision
- identifier les définitions inutiles : si une régle n'apparaît dans aucune feuille, elle ne sera jamais utilisée

C'est précisément ce qui rend la définition par cas si utile et populaire parmi les programmeurs ML : ce n'est *pas* la même chose qu'une librairie de motif ajoutée au langage comme on peut en trouver pour Scheme ou Java.

Pointeurs pour aller plus loin

La compilation des définitions par cas (pattern matching) a été étudiée depuis les années 1980.

Marianne Baudinet and David Macqueen.

Tree pattern matching for ml (extended abstract).

Technical report, Stanford University, 1985.

Fabrice Le Fessant and Luc Maranget.

Optimizing pattern-matching.

In Proceedings of the 2001 International Conference on

Functional Programming. ACM Press, 2001.

Luc Maranget.

Compiling pattern matching to good decision trees.

ML'2008.

Quelques résultats

- ► Marianne Baudinet et David MacQueen, 1985 : trouver le plus petit arbre de décision est un problème NP-Complet
- ► Lefessant et Maranget, 2001 : des heuristiques efficaces pour OCaml (c'est l'algorithme implanté aujourd'hui)

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

L'environnement de programmation

Applications
Programmation Fonctionnel

Programmation Fonctionnelle Avancee Bibliographie

Traits intéressants de l'environnement de programmation

un outillage avancé

- ▶ un "toplevel" ou REPL (Read-Evaluate-Print Loop)
- un compilateur bytecode (portable)
- un compilateur natif, très performant
- un compilateur vers JavaScript (js_of_ocaml)
- un système de module puissant
- une couche objet
- des gestionnaires de paquets (en particulier opam)
- des gestionnaires de compilation (en particulier dune)
- etc.

L Applications

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

O Caml

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

► l'enseignement : ici, par exemple!

- ▶ l'enseignement : ici, par exemple!
- ▶ la recherche : Coq, Astree, Ocsigen, Mirage, ...

- ▶ l'enseignement : ici, par exemple!
- ▶ la recherche : Coq, Astree, Ocsigen, Mirage, ...
- ▶ la communauté : Unison, MLDonkey, ...

- ▶ l'enseignement : ici, par exemple!
- ▶ la recherche : Coq, Astree, Ocsigen, Mirage, ...
- ▶ la communauté : Unison, MLDonkey, ...
- ► l'industrie : Citrix, Dassault, Esterel, Lexifi, Jane Street Capital, OcamlPro, Baretta, Merjis, RedHat, Tezos, ...

- ▶ l'enseignement : ici, par exemple!
- ▶ la recherche : Coq, Astree, Ocsigen, Mirage, ...
- ▶ la communauté : Unison, MLDonkey, ...
- ► l'industrie : Citrix, Dassault, Esterel, Lexifi, Jane Street Capital, OcamlPro, Baretta, Merjis, RedHat, Tezos, ...

Voyons quelques exemples concrets

Operating systems : Citrix, Xen

Les outils de gestion de Xen, l'hyperviseur qui fait fonctionner des millions de machines virtuelles dans le cloud sont écrits en OCaml.

OCaml has brought significant productivity and efficiency benefits to the project. OCaml has enabled our engineers to be more productive than they would have been had they adopted any of the mainstream languages.

Richard Sharp, Citrix



David Scott, Richard Sharp, Thomas Gazagnaire and Anil Madhavapeddy.

Using functional programming within an industrial product group: perspectives and perceptions.

International Conference on Functional Programming, 2010.

Operating systems : Mirage

Mirage is an exokernel for constructing secure, high-performance network applications across a variety of cloud computing and mobile platforms.

Code can be developed on a normal OS such as Linux or MacOS X, and then compiled into a fully-standalone, specialised microkernel that runs under the Xen hypervisor. Since Xen powers most public cloud computing infrastructure such as Amazon EC2, this lets your servers run more cheaply, securely and finer control than with a full software stack. Mirage is based around the OCaml language ...

http://www.openmirage.org

Social networks: Mylife.com

Mylife.com est un agrégateur de réseaux sociaux écrit en OCaml, avec plusieurs contributeurs, dont Martin Jambon

The ocaml language and its libraries offer a good balance between expressiveness and high performance, and we dont have to switch to lower-level languages when we need high performance.

Martin Jambon, Mylife.com

Applications

Finance: JaneStreet

L'entreprise JaneStreet utilise OCaml pour son activité de trading.

Voilà ce que dit Yaron Minsky dans



Yaron Minsky.

OCaml for the masses.

Communications of the ACM, September 2011

L Applications

Concision

Our experience with OCaml on the research side convinced us that we could build smaller, simpler, easier-to-understand systems in OCaml than we could in languages such as Java or C#. For an organization that valued readability, this was a huge win.

Bug detection

Programmers who are new to OCaml are often taken aback by the degree to which the type system catches bugs. The impression you get is that once you manage to get the typechecker to approve of your code, there are no bugs left.

This isn't really true, of course; OCaml's type system is helpless against many bugs.

There is, however, a surprisingly wide swath of bugs against which the type system is effective, including many bugs that are quite hard to get at through testing.

∟ Applications

Performance

We found that OCaml's performance was on par with or better than Java's, and within spitting distance of languages such as C or C++. In addition to having a highquality code generator, OCaml has an incremental GC (garbage collector). This means the GC can be tuned to do small chunks of work at a time, making it more suitable for soft real-time applications such as electronic trading.

Pure, mostly

Applications

Despite how functional programmers often talk about it, mutable state is a fundamental part of programming, and one that cannot and should not be done away with. Sending a network packet or writing to disk are examples of mutability.

A complete commitment to immutability is a commitment to never building anything real.

Static Analysis: Esterel, Absynthe, Airbus, Facebook ...

Esterel code generator written in OCaml.

Facebook does sophisticated static analysis using OCaml over their vast PHP codebase to close security holes.

Airbus, Absynthe use of Astree, written in OCaml, to prevent bugs in Airbus code.

Microsoft SLAM and Static Driver Verifier

...

Nouvelles recentes : OCamlLabs et OCamlPro

Il y a désormais des initiatives concrètes pour assurer le support industriel de OCaml :

- OCamlPro est une entreprise de service française dédiée au support
- OCamlLabs est une structure non-for-profit qui se consacre au dévéloppement d'une plateforme OCaml stable

Et ils cherchent des personnes qui aiment bien programmer.

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

O Caml

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

 Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés └Programmation Fonctionnelle Avancée

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés

Programmation Fonctionnelle Avancée

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel
- ► Structures de données *infinies et paresseuses* : flots (*streams*)

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel
- Structures de données infinies et paresseuses : flots (streams)
- Structures de données compactes (hash-consing, memoization)

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel
- Structures de données infinies et paresseuses : flots (streams)
- ► Structures de données compactes (hash-consing, memoization)
- Utilisation avancée du système de types variants polymorphes, GADT

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel
- Structures de données infinies et paresseuses : flots (streams)
- Structures de données compactes (hash-consing, memoization)
- Utilisation avancée du système de types variants polymorphes, GADT
- Programmation avec combinateurs, DSL, combinateurs pour le calcul parallèle

- Système de modules avancé encapsulation, types privés, interfaces, foncteurs ou modules paramétrés
- Structures de données fonctionnelles efficaces zippers, files, arbres équilibrés
- Analyse de coût amorti, raisonnement équationnel
- Structures de données infinies et paresseuses : flots (streams)
- Structures de données compactes (hash-consing, memoization)
- ▶ Utilisation avancée du système de types variants polymorphes, GADT
- Programmation avec combinateurs, DSL, combinateurs pour le calcul parallèle
- ► Monades

Table of Contents

Organisation

Introduction

Programmation fonctionnelle

O Caml

L'environnement de programmation

Applications

Programmation Fonctionnelle Avancée

Bibliographie

Xavier Leroy et al: The Objective Caml system: documentation and user's manual http://caml.inria.fr

- Xavier Leroy et al: The Objective Caml system: documentation and user's manual http://caml.inria.fr
- Emmanuel Chailloux, Pascal Manoury et Bruno Pagano :
 Développement d'Applications avec Objective Caml
 O'Reilly, 2000 disponible en ligne

Bibliographie

- Xavier Leroy et al: The Objective Caml system: documentation and user's manual http://caml.inria.fr
- Emmanuel Chailloux, Pascal Manoury et Bruno Pagano : Développement d'Applications avec Objective Caml O'Reilly, 2000 disponible en ligne
- Chris Okasaki : <u>Purely Functional Data Structures</u>
 Cambridge University Press, 1998 disponible en ligne