



```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml
```

IV - Types de données☐ 1 - Définitions de types

Syntaxe

Il est possible en OCaml de définir de nouveaux types a la manière des type defs du ${\sf C}.$

Exemple:

```
# type size = int;;
type size = int

# type grade = char;
type grade = char
```



Content de vous revoir les gars. Gros morceau au menu aujourd'hui.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml
```

IV - Types de données
 1 - Définitions de types

Types paramétrés

Il est egalement possible de paramétrer un type avec un ou plusieurs types.

Exemple:

Cela signifie que le type "alpha alias" est un type alpha, par exemple, le type "int alias" est le type int, le type "string alias" est le type string, etc.





Nous reviendrons sur cette syntaxe lorsque nous aurons des types de données plus pertinents. Pour l'instant, ça n'a pas l'air très utile vu d'ici...





Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

2 - Tuples

Syntaxe et typage

Un tuple est une structure de données composée d'au moins deux éléments ordonnés pouvant être de types différents.

La syntaxe est la suivante :

Et son type est :

Le type se lit "type_1 croix type_2 croix type_n".



On peut omettre les parentheses pour le type, mais c'est une pratique que je ne recommande pas car cela rend le code moins lisible.







```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

2 - Tuples
```

Exemples

```
# type personne = (string * int);;
type personne = string * int
# let moi = ("David", 2009);;
val moi : string * int = ("David", 2009)
```

On constate que la valeur "moi" est de type "(string * int)" et non pas de type "personne" car le compilateur essaie toujours d'inférer les types les plus généraux possible.

Nous verrons plus tard dans le cours comment restreindre ce comportement à un type précis.

```
# let div_entiers x y = (x/y, x mod y);
val div_entiers : int -> int -> int * int = <fun>
# div_entiers 4 2;
- : int * int = (2, 0)
# div_entiers 5 2;
- : int * int = (2, 1)
```





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

2 - Tuples
```

Déconstruction

```
# let moi = ("David", 2009);;
val moi : string * int = ("David", 2009)

# let get_nom (nom, promo) = nom;;
val get_nom : 'a * 'b -> 'a = <fun>
# let get_promo (nom, promo) = promo;;
val get_promo : 'a * 'b -> 'b = <fun>
# get_nom moi;;
- : string = "David"
# get_promo moi;;
- : int = 2009
```



Les fonctions sont polymorphiques car rien ne permet au compilateur d'inférer les types des éléments du tuple dans cet exemple.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

└─IV - Types de données

└─2 - Tuples
```

Tuples et filtrage

La déconstruction à la volée, par exemple appliquée à un tuple nous permet de faire des filtrages plus puissants : Exemple :





Ha... Nostalgie...







```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

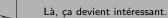
2 - Tuples
```

Tuples paramétrés

Tout type peut être paramétré, donc les tuples aussi. Exemple :

```
# type 'a assoc = (string * 'a);;
type 'a assoc = string * 'a
```









Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

- IV - Types de données

∟2 - Tuples

Résumé



Les tuples permettent une équivalence avec les structures du C, à la différence qu'il n'est pas possible de nommer les champs d'un tuple : On retient l'ordre des champs à la place.

Voyons à present une structure de données legèrement plus complexe et plus proche des structures C : les records.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

- IV - Types de données
```

```
3 - Records
```

Syntaxe et typage

Type:

```
1 | {champs_1 : type_1; champs_2 : type_2; ...; champs_n : type_t}
```

Syntaxe:

```
1 | {champs_1 = value_1; champs_2 = value_2; ...; champs_n = value_n}
```





Etant donné que les champs sont nommés, il n'est pas possible de déclarer des records anonymes.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

- IV - Types de données
```

```
IV - Types de donnée
```

Exemples

```
# type personne = {nom : string; promo : int};;

type personne = { nom : string; promo : int; }

# let moi = {nom = "David"; promo = 2009};

val moi : personne = {nom = "David"; promo = 2009}
```

```
# type quotient = {resultat : int; reste : int};

type quotient = { resultat : int; reste : int }

# let div_entiers x y = {resultat = x/y; reste = x mod y};;

val div_entiers : int -> int -> quotient = <fun>

# div_entiers 4 2;;

- : quotient = {resultat = 2; reste = 0}

# div_entiers 5 2;;

- : quotient = {resultat = 2; reste = 1}
```





Le seul type record contenant exactement les champs "resultat" et "reste" étant le type "quotient", le compilateur arrive à inferer ce type.





Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

└-IV - Types de données

3 - Records

Résumé





Les records permettent une équivalence forte avec les structures du C. Toutefois, on leur préfèrera généralement les tuples, sauf dans certains cas particuliers que nous verons dans le 4ème cours abordant les traits impératifs d'OCaml.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

4 - Les listes
```

Syntaxe et typage

Ocaml propose nativement une structure de type liste. Ce type est paramétré par un autre type qui sera le type des éléments de la liste. Tous les éléments doivent doivent donc être du même type.

Syntaxe:

```
1 | [elem_1; elem_2; ...; elem_n]
```

Typage :

1 ∥ 'a list



Cette structure de donnée est probablement celle que vous utiliserez le plus. La bibliothèque standard contient une foule de fonctions pour la manipuler.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

4 - Les listes
```

Opérateur d'ajout à une liste

- ► La liste vide se note "[]"
- L'opérateur d'ajout à une liste est " : :" (infixe)
- ► Son type est donc "'a -> 'a list -> 'a list"

Exemples:

```
# [];;
2 -: 'a list = []
3 # 1::2::3::4::[];
4 -: int list = [1; 2; 3; 4];
5 # let 1 = [1; 2; 3; 4];
6 val 1: int list = [1; 2; 3; 4]
7 # 0::1;;
8 -: int list = [0; 1; 2; 3; 4]
```



```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

4 - Les listes
```

Opérateur de concatenation

- L'opérateur de concatenation de listes est "@" (infixe)
- ► Son type est donc "'a list -> 'a list -> 'a list"

Exemples :





Ne jamais utiliser @ pour concaténer une liste à 1 seul élément, JAMAIS!







```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

4 - Les listes
```

Parcours d'une liste

Lorsqu'on doit parcourir une liste chaînée en C, la méthode la plus pratique est souvent la récursion avec un algorithme semblable à :

```
Parcours(liste)
Si liste != vide
tete = Premier_element(liste)
reste = Suite_liste(liste)
Traiter(tete)
Parcours(reste)
Sinon
Return
```





Haaaa... Les parcours de listes, ca me rappelle ma tech1, pas vous?





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

4 - Les listes
```

Parcours d'une liste

En Ocaml, en combinant la déconstruction à la volée et le filtrage, parcourir une liste est d'une simplicité déconcertante :

```
# let fruits = ["framboise": "kiwi": "orange"]::
         val fruits : string list = ["framboise"; "kiwi"; "orange"]
         # let rec print list liste = match liste with
             | [] -> print_endline "Parcours termine !"
             | tete::reste ->
                begin
                  print_endline tete;
                  print_list reste
10
                end
11
12
         val print_list : string list -> unit = <fun>
13
14
         # print_list fruits;;
15
         framboise
16
         kiwi
17
         orange
18
         Parcours termine !
19
         - : unit = ()
```







Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

└─IV - Types de données └─4 - Les listes

Résumé





Les listes sont vraiment le type de données le plus répandu en OCaml. Vous allez en utiliser énormément! Il est très important de bien maîtriser les quelques lignes de code du slide précédent, c'est pourquoi le premier projet du module concernera la manipulation des listes.





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

5 - Les variants
```

Les enums en C

En C, il existe les types enumérés (enum) qui permettent de lister toutes les valeurs possibles pour un type. Exemple :

```
enum jours { LUNDI, MARDI, MERCREDI, JEUDI, VENDREDI, SAMEDI, DIMANCHE }
```

Les valeurs LUNDI, MARDI, etc, s'évaluent vers des entiers à partir de 0, mais il est également possible d'expliciter ces entiers quand nécessaire :

```
1 | enum modes { RDONLY = 1, WRONLY = 2, RW = 3 }
```





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

5 - Les variants
```

Limite des enums en C

Malheureusement il est impossible d'évaluer les valeurs d'un enum vers autre chose que des entiers. Le code suivant est impossible en C :

```
1 enum pseudos
{
    DAVID = "Thor",
    SULLIVAN = "Sully",
    DAN = "Danou",
    MAXIME = "Zaz",
    URIEL = "Korfuri"
}
```





Cela pourrait pourtant s'avérer très pratique!







```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

5 - Les variants
```

Les variants

Ocaml possède egalement un type enuméré, utilisable de la même manière qu'en ${\sf C}.$

Syntaxe:

```
1 | type nom_variant = Value_1 | Value_2 | ... | Value_n
```

Chaque valeur "Value_1", "Value_2", ..., "Value_n" est appelé un "constructeur" et doit toujours commencer par une majuscule.

Typage:

l | nom_variant





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml
```

```
└─IV - Types de données

└─5 - Les variants
```

Les variants

Exemple :

```
# type jours = Lundi | Mardi | Mercredi | Jeudi | Vendredi | Samedi |
Dimanche;;

type jours = Lundi | Mardi | Mercredi | Jeudi | Vendredi | Samedi |
Dimanche

# Lundi;;
- : jours = Lundi
# let week_end = [Samedi; Dimanche];
val week_end : jours list = [Samedi; Dimanche]
```





Les valeurs Lundi, Mardi, ... s'évaluent vers elles-mêmes, pas vers des entiers comme en





```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

IV - Types de données

5 - Les variants
```

Les variants

Comportement inexistant en C, il est possible de spécifier un type pour chaque constructeur d'un variant avec le mot-clef of. Exemple :

```
# type exemple =
           Paire of (int * int)
         | Mot of string
          Autre of exemple;;
         type exemple =
           Paire of (int * int)
         | Mot of string
         | Autre of exemple
10
         # let a = Mot "salut"::
11
         val a : exemple = Mot "salut"
         # let b = Paire (42, 32);;
13
         val b : exemple = Paire (42, 32)
14
         # let c = Autre (Mot "coucou")::
15
         val c : exemple = Autre (Mot "coucou")
```



Les variants sont récursifs sans mot-clef additionnel.







```
Programmation fonctionnelle - David "Thor" GIRON et l'equipe Koala OCaml

└─IV - Types de données

└─5 - Les variants
```

Exemple de l'eval_expr

Armé des variants, du filtrage et de la récursion, coder un eval_expr est d'une simplicité déroutante :

```
# type expression =
             | Produit of (expression * expression)
             | Somme of (expression * expression)
             I Immediat of int
         type expression =
             Produit of (expression * expression)
           | Somme of (expression * expression)
           I Immediat of int
         # let e = Produit (Somme (Immediat 14, Immediat 43), Immediat 2);;
11
         val e : expression = Produit (Somme (Immediat 14. Immediat 43), Immediat 2)
12
         # let rec eval expr = function
13
             | Produit (lhs, rhs) -> (eval_expr lhs) * (eval_expr rhs)
             | Somme (lhs, rhs) -> (eval_expr lhs) + (eval_expr rhs)
15
             | Immediat x -> x
16
17
         val eval_expr : expression -> int = <fun>
18
         # eval expr e::
19
         - \cdot int = 114
```

Vous ne rêvez pas, en 10 lignes, j'ai déclaré, instancié et évalué un AST.



