

## TD2 : Modules

Jacques-Henri Jourdan

Armaël Guéneau

Arnaud Golfouse

Dans la partie 3, nous aurons besoin de la bibliothèque externe `ocamlgraph`. Vous pouvez dès maintenant l'installer avec `opam` :

```
opam install ocamlgraph
```

Téléchargez ensuite le code de démarrage de ce TP à l'adresse suivante : <https://jhjourdan.gitlabpages.inria.fr/prog3-l3-ensps/tds/02-modules/td02.zip>. Extraire l'archive `.zip`. Utiliser `dune` pour compiler le projet et exécuter les programmes. Le code à compléter est dans le dossier `bin/`, avec un fichier par partie.

### 1 Préliminaires

On commence ce TP par quelques exercices pour s'exercer et s'habituer à la syntaxe du langage de modules et signatures d'OCaml.

On considère la signature de module `Counter` ci-dessous, qui correspond à la signature d'un module de « compteurs » : chaque valeur de type `t` correspond à un compteur mutable, initialisé à zéro, que l'on peut incrémenter, et dont on peut demander la valeur courante.

```
module type Counter = sig
  type t
  val create : unit -> t
  val increment : t -> unit
  val current_value : t -> int
end
```

**Exercice 1.** Écrire un module `MyCounter` implémentant la signature `Counter` (`module MyCounter : Counter = ...`).

Dans le code suivant :

```
let c = MyCounter.create () in
MyCounter.increment c;
MyCounter.increment c;
(* code sans appel à MyCounter.increment *)
...
let x = MyCounter.current_value c in
x
```

Peut-on affirmer que la valeur de `x` est 2 ? Pourquoi ?

Pourrait-on en dire autant si on enlevait la contrainte : `module MyCounter = ...` ?

**Exercice 2.** Définir une signature de module `Ordered`, déclarant un type `t` et une fonction de comparaison `compare` de type `t -> t -> int`. (Par convention, `compare` renvoie `-1` pour le cas « plus petit que », `0` en cas d'égalité, et `1` dans le cas « plus grand que ».)

**Exercice 3.** Faire de même avec une signature `Eq` déclarant un type `t` et une fonction `equal` de type `t -> t -> bool`.

**Exercice 4.** Considérons le module `String` de la bibliothèque standard, dont voici le lien vers la documentation : <https://v2.ocaml.org/api/String.html>. Satisfait-il la signature `Ordered` ? Et la signature `Eq` ? Qu'en est-il du module `List` (<https://v2.ocaml.org/api/List.html>) ? Justifier.

**Exercice 5.** On écrit `module M = (String : Ordered)`.

1. Quelle est la signature du module `M` ? La fonction `String.length` existe, mais peut-on appeler `M.length` ?
2. Peut-on utiliser `M.compare` pour comparer deux chaînes de caractères, et pourquoi ? (par exemple `M.compare "abc" "def"`)
3. Comment définir `M` à partir de `String` pour préserver l'égalité de type entre `M.t` et `string`, tout en n'exposant que la fonction `compare` ? (indice : utiliser le mot-clef `with...`)

La signature `Ordered` correspond à la signature `OrderedType` définie dans les modules `Set` et `Map` de la bibliothèque standard. Ces modules fournissent un foncteur `Make` pour construire respectivement une structure d'ensemble et de table associative à partir d'un module implémentant `OrderedType` (documentation : <https://v2.ocaml.org/api/Set.html> et <https://v2.ocaml.org/api/Map.html>).

**Exercice 6.** Définir un module `Couleur` contenant un type `t` :

```
type t = { vert : int; bleu : int; rouge : int }
```

et une fonction de comparaison associée (de type `t -> t -> int`).

1. Utiliser le foncteur `Set.Make` pour obtenir un module `CouleurSet` implémentant des ensembles de couleurs.
2. Utiliser maintenant `Map.Make` pour construire un module `CouleurSetMap` fournissant des tables associatives dont les clefs sont des `CouleurSet.t` (donc des ensembles de couleurs).
3. En utilisant le module `CouleurSetMap` et les liens vers la documentation de `Set` et `Map` ci-dessus, écrire une fonction `make_couleur_map` qui crée une table associative, associant l'ensemble `{ couleur verte; couleur bleue }` à l'entier `42`. (Avec `couleur verte = {vert = 255; bleu = 0; rouge = 0}` et de même pour les autres couleurs.)

**Exercice 7.** Implémenter un foncteur `Lexico`, prenant en entrée un module satisfaisant la signature `Ordered`, et produisant en sortie un module satisfaisant la signature `Ordered` pour des listes d'éléments du module d'entrée, comparées par ordre lexicographique.

Voici un exemple d'utilisation du module `Lexico`, qui doit fonctionner avec votre implémentation :

```
module M1 = Lexico(Int)
module M2 = Lexico(String)
module M3 = Lexico(Lexico(Int))

let () =
  assert (M1.compare [0; 2] [1; 2] = -1);
  assert (M1.compare [1; 2; 4] [1; 3] = -1);
  assert (M1.compare [0; 1; 2] [0; 1] = 1);
  assert (M1.compare [] [] = 0);
  assert (M1.compare [] [0;1] = -1);
  assert (M2.compare ["a"] ["b"; "c"] = -1);
  assert (M2.compare ["b"; "d"] ["b"; "c"] = 1);
  assert (M3.compare [] [[]] = -1);
  assert (M3.compare [[0]] [[]] = 1)
```

## 2 Monoïdes

En mathématiques, un monoïde est une structure algébrique définie comme un ensemble muni d'une loi de composition associative et d'un élément neutre. En OCaml, ceci correspond à un type (le type des éléments de l'ensemble du monoïde), d'une fonction à deux arguments permettant de combiner deux éléments de ce type et en produire un autre, et une valeur de ce type pour l'élément neutre.

**Exercice 8.** Définir une signature de module OCaml `Monoïde` correspondant à un monoïde. On nommera `t` le type des éléments du monoïde, `op` la fonction de composition du monoïde, et `e` l'élément neutre. Pour des raisons de débogage, il est pratique d'ajouter une fonction `to_string` à la signature, qui définit comment convertir un élément du monoïde en chaîne de caractère pour l'affichage.

**Exercice 9.** Peut-on utiliser le système de types d'OCaml pour garantir que la fonction de composition `op` soit effectivement associative et que `e` soit effectivement un élément neutre vis-à-vis de `op` ?

**Exercice 10.** Définir un module OCaml `NatMon` implémentant la structure de monoïde correspondant au monoïde  $(\mathbb{N}, +, 0)$  (il doit respecter votre signature de la question précédente). (Ici,  $\mathbb{N}$  est l'ensemble des éléments du monoïde,  $+$  la loi de composition, et  $0$  l'élément neutre. On ignorera les questions de débordement arithmétiques et on considérera que  $\mathbb{N}$  est implémentable par le type OCaml `int`.)

**Exercice 11.** Définir un type OCaml dont les valeurs correspondent aux éléments de l'ensemble  $\bar{\mathbb{N}} \triangleq \mathbb{N} \cup \infty$ .

**Exercice 12.** Définir un module OCaml `NatBarMon` implémentant la structure de monoïde  $(\bar{\mathbb{N}}, \min, \infty)$ .

**Exercice 13.** À partir d'un monoïde  $(M, \oplus, e)$ , on peut considérer le monoïde des matrices carrées de taille  $n$  (pour  $n$  donné) à valeurs dans  $M$ , avec comme loi de composition l'addition matricielle, et pour élément neutre la matrice nulle.

Implémenter un foncteur OCaml `MatMon`, prenant en arguments :

- un module satisfaisant la signature de monoïde
- un module spécifiant un entier  $n$

produit en retour un module implémentant le monoïde des matrices carrées de taille  $n$  à valeurs dans le monoïde d'entrée.

### 3 Plus court chemin avec ocamlgraph

Dans cette partie, notre objectif sera d'utiliser la bibliothèque de graphes `ocamlgraph` et son implémentation d'un algorithme de calcul de plus court chemin, afin de trouver notre chemin dans des labyrinthes et autres terrains en 2D.

Par exemple, étant donné le labyrinthe ci-dessous, où X représente un mur, on cherche à aller de la position de départ S à la position d'arrivée E, et ce de manière optimale.

```

XXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXX
X S      X          X X          X
X  XX X  XXXXX   X   XXXX  X
X  XXX  X    X X    X  X  X
X  X   X  XXXX  X  X    X  X
X  X  X  X XX    XXXX XXX X
X  XXXX   X  XX XX  XX    X
X                X      X  E X
XXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXX

```

On se munira de la documentation en ligne d'ocamlgraph (<http://ocamlgraph.lri.fr/doc>) et/ou <https://ocaml.org/p/ocamlgraph/2.0.0/doc/Graph/index.html>) pour voir les modules et fonctions disponibles. (**NB: les modules listés sur cette page habitent tous dans le module Graph.** Ainsi, on écrira par exemple `Graph.Imperative` pour accéder au module `Imperative` documenté sur cette page.)

**Exercice 14.** *En utilisant `ocamlgraph` et en instanciant le bon foncteur, créer le module des graphes non-orientés dont les sommets sont des paires d'entiers (`int * int`, correspondant à des coordonnées sur le terrain) et dont les arêtes sont étiquetées par des `int`. (Regarder du côté du module `Imperative` d'`ocamlgraph`.) On appellera ce module `TGraph`.*

Le code de démarrage fourni avec le TP pour cette partie (`bin/partie3.ml`) contient la définition de quelques terrains de départ que l'on pourra utiliser pour faire des tests (libre à vous de définir des terrains supplémentaires).

Par ailleurs, le code fourni avec le TP contient une petite bibliothèque permettant de lire et travailler sur ces terrains : il s'agit du module `Terrain`. Ouvrir le fichier interface correspondant : `lib/terrain.mli`, et lire la documentation du module.

**Exercice 15.** *Étant donné une valeur de type `Terrain.t`, en utilisant les fonctions d'`ocamlgraph` et du module `Terrain`, implémenter une fonction `graph_of_terrain` de type `Terrain.t -> TGraph.t`.*

*L'objectif est d'obtenir un graphe dont les nœuds correspondent aux positions sur le terrain, connectés par une arête si on peut se déplacer d'une position à l'autre de proche en proche. Le graphe renvoyé par cette fonction doit donc contenir une arête entre les positions  $(x, y)$  et  $(x', y')$  si et seulement si :*

- ces deux positions sont voisines sur le terrain (les diagonales ne comptent pas) ;
- on peut effectivement se déplacer de l'une position à l'autre : l'une d'entre elles n'est pas un mur, ou en dehors du terrain ;
- la valeur de chaque arête est fixée à 1 pour le moment.

`ocamlgraph` contient une implémentation de l'algorithme de Dijkstra permettant de calculer le plus court chemin entre deux nœuds dans un graphe (Regarder du côté du module `Path`).

**Exercice 16.** *Instancier le foncteur implémentant l'algorithme de Dijkstra sur votre module de graphe. Implémenter une fonction `chemin` de type `Terrain.t -> (int * int) list` calculant le plus court chemin entre la position de départ et d'arrivée pour le terrain donné en entrée.*

*Utiliser `Terrain.print_with_path` pour afficher et vérifier le résultat de la fonction sur les terrains d'exemple.*

Les cases d'un terrain peuvent en fait être d'un autre type que « mur » ou « vide » : certaines cases sont des marais, représentées graphiquement par des cases `%`. Il est possible de traverser les cases « marais », mais cela prend deux fois plus de temps que traverser une case vide.

**Exercice 17.** *Modifier la valeur des arêtes du graphe renvoyé par `graph_of_terrain`. Désormais, se déplacer depuis une case marais ou vers une case marais correspond à une arête de valeur 2, contrairement aux arêtes de valeur 1 pour les déplacements sur les cases vides.*

**Exercice 18.** *Fabriquer un terrain comportant un marais, et illustrer que le malus de déplacement des marais est bien pris en compte par la fonction `chemin` : étant donné deux chemins possibles, l'un étant légèrement plus court mais comportant des marais, un chemin un peu plus long sans marais devrait être choisi. Écrire du code OCaml affichant le chemin calculé pour votre terrain ainsi fabriqué (en appelant les fonctions de `Terrain` et votre code).*

## Rustlings pour la semaine prochaine

Aller jusqu'à `06_move_semantics` inclus.