# Programmation Fonctionnelle Cours 5 Exceptions

Delia Kesner

#### Table de matières

Exceptions prédéfinies de CAML

Rattraper des exceptions

Assertions

#### **Motivations**

- ► Interruption de l'exécution normale du programme.
- ► Se produit par une mauvaise interaction avec l'environnement extérieur ou quand une fonction est appliquée à des valeurs non attendues (par exemple : division par zéro)
- ▶ Pas confondre avec les erreurs de typage !
- ► Toujours préférable à l'envoi des valeurs légales mais artificielles (comme par exemple renvoyer -1 pour le minimum d'une liste vide)
- ► Arrêt du programme si l'exception n'est pas rattrapée.

## Quelques exceptions prédefinies I

```
(* Predefined exceptions *)
1/0;;
# Exception: Division by zero.
List.hd [];;
# Exception: Failure "hd".
List.tl []::
# Exception: Failure "tl".
String.get "hello" 17;;
# Exception: Invalid argument "index_out_of_bounds".
List.assoc "z" [("a", 5); ("b", 11)];;
# Exception: Not found.
```

#### La solution failwith |

```
let rec minlist l = match l with
| [] -> failwith "pas_de_min_dans_une_liste_vide"
| [x] -> x
| h::r -> min h (minlist r);;
# val minlist : 'a list -> 'a = <fun>
let = minlist [1;2;3];;
# - : int = 1
let = minlist [];;
# Exception: Failure "pas, de, min, dans, une, liste, vide".
```

#### Le type option

- ► Fournit une réponse quand elle existe bien, et indique s'il n'y a pas de réponse adéquate.
- ► Corrige la sémantique de quelques types de fonction: le type de la fonction minliste: 'a list -> 'a n'est pas sémantiquement correct (cf liste vide)
- ► Similaire à une liste qui serait toujours de taille 0 ou 1.
- ► La gestion de ces options peut vite devenir pesante et lourde à ecrire.

#### Le type option I

```
type 'a option =
 l None
| Some of 'a;;
# type 'a option = None | Some of 'a
let rec minlist 1 = match 1 with (*un type semantiquement correct*)
| [] -> None
h::r -> match minlist r with
              None -> Some h
             | Some s -> Some (min h s)::
# val minlist : 'a list -> 'a option = <fun>
minlist [1;2;3];;
# - : int option = Some 1
```

#### Le type option II

```
minlist [];;
# - : 'a option = None
let safe div x y = if y=0 then None else Some (x/y);
# val safe div : int -> int -> int option = <fun>
5 + safe div 8 2;;
5 + safe div 8 2;;
Error: This expression has type int option
       but an expression was expected of type int
```

#### Le type option III

#### Le type exn I

```
(* quel est le type d'une exception ? *)
Division by zero;;
# - : exn = Division by zero
Failure::
Failure::
____
Error: The constructor Failure expects 1 argument(s),
       but is applied here to 0 argument(s)
Failure "toto";;
# - : exn = Failure "toto"
```

#### Le type exn

- ► Les exceptions sont des constructeurs d'un nouveau type exn,
- ► Le type exn est une sorte de type somme: les constructeurs commencent par une majuscule et peuvent avoir un argument pour transporter des informations sur l'origine de l'exception.

```
type exn=
| Division_by_zero
| Failure of string
| Invalid_argument of string
| ...
```

- ► Mais:
  - ► Pas de polymorphisme
  - Extensibilité de la somme: on peut toujours définir de nouvelles exceptions
- ▶ Les extensions sont introduites par le mot clef exception

#### Premiers exemples de type exn I

```
exception Echec;;
# exception Echec
exception Erreur_fichier of string;;
# exception Erreur fichier of string
exception E1 of int list;;
# exception E1 of int list
exception E2 of 'a list;;
exception E2 of 'a list;;
Error: The type variable 'a is unbound in this type declaration.
```

#### Lever/déclencher une exception

- ► Mot clef raise: exn -> 'a.
- ▶ Le fait qu'une exception est levée ne se voit pas dans le type.
- ► La levée d'une exception arrête l'évaluation de l'expression.

#### Raise et liaison statique I

```
exception E of int;;
# exception E of int
let f x = if x < 0 then raise (E x) else x+42;
# val f : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
f(-17);
# Exception: E (-17).
exception E of bool;; (*liaison statique aussi pour les exceptions *)
# exception E of bool
f (-17);;
# Exception: E(-17).
```

#### Raise et polymorphisme I

```
exception E of int;;
# exception E of int
exception F of string;;
# exception F of string
let f x = if x < 0 then raise (E x) else x+42::
# val f : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
let g x = if x<"abc" then raise (F x) else "bonjour"^x;;</pre>
# val g : string -> string = <fun>
f (-17)::
# Exception: E(-17).
g("ab");;
# Exception: F "ab".
```

#### Rattraper des exceptions

- ► Les motifs doivent être du type exn.
- ► Les expressions dans le filtrage doivent être du même type, et ce type doit être égal au type de expr.

#### Exécution du try e with

- 1. Si l'évaluation de e donne une valeur v et pas d'exception: la valeur est v.
- 2. Si l'évaluation de e lève une exception x:
  - 2.1 Filtrage de x par les motifs. Si un motif s'applique, l'expression correspondante est évaluée (rattrapage de x).
  - 2.2 Si aucun des motifs s'applique à x : l'exception n'est pas rattrapée localement.
  - 2.3 L'évaluation d'une expression peut elle-même lever une exception.

#### Premier exemple try I

```
let dico = [("wonderful", "formidable"): ("is", "est")]::
# val dico : (string * string) list =
  [("wonderful", "formidable"); ("is", "est")]
let translate mot m =
  try List.assoc m dico
  with Not found -> m;;
# val translate_mot : string -> string = <fun>
let rec translate phrase = List.map translate mot;;
# val translate phrase : string list -> string list = <fun>
translate phrase ["Caml";"is";"wonderful"];;
# - : string list = ["Caml"; "est"; "formidable"]
```

#### Erreur de typage I

```
let f x v =
  try x/y with
     Division by zero -> "Erreur";;
      Division by zero -> "Erreur";;
Error: This expression has type string
       but an expression was expected of type int
let f x y =
 try x/y with
    | Division_by_zero -> 0;;
# val f : int -> int -> int = <fun>
```

#### Exception pas rattrapée I

```
exception E of int;;
# exception E of int
let f x = if x=0 then raise (E 0) else
  if x<10 then raise (E 1) else
    if x < 20 then raise (E 2) else x::
# val f : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
let g x =
  try (string_of_int (f x)) with
    | E 0 -> "zero"
    | E 1 -> "petit";;
# val g : int -> string = <fun>
g 0;;
# - : string = "zero"
```

#### Exception pas rattrapée II

```
g 5;;
# - : string = "petit"
g 17;; (* exception pas rattrapee *)
# Exception: E 2.
g 42;; (* pas d' exception *)
# - : string = "42"
```

# Évaluation de l'expression dans le try l

```
let f x =
  try x with
     Division by zero -> -1;;
# val f : int -> int = <fun>
f 18;;
# - : int = 18
f (17/0)::
# Exception: Division by zero.
let g x =
  try (17/x) with
     Division by zero -> -1;;
# val g : int -> int = <fun>
```

# Évaluation de l'expression dans le try II

```
g 3;;
# - : int = 5
g 0;;
# - : int = -1
```

#### Exemple : Test de complétude d'un arbre binaire

Un arbre binaire est dit complet (ou, équilibré) si

- ► Il est une feuille ;
- ▶ ou bien si ses deux fils sont
  - complets,
  - ▶ et de même hauteur.

## Solution sans exceptions et avec parcours multiples I

```
type arbre = F | N of arbre * arbre;;
# type arbre = F | N of arbre * arbre
let rec hauteur a =
  match a with
  | F -> 0
  | N(g,d) -> 1 + \max (hauteur g) (hauteur d);;
# val hauteur : arbre -> int = <fun>
let rec complet a =
  match a with
  | F -> true
  | N(g,d) -> (complet g) && (complet d) (* premier parcours de g,d *)
              && (hauteur g = hauteur d);; (* deuxieme parcours de g,d *)
# val complet : arbre -> bool = <fun>
```

## Solution sans exceptions et avec parcours multiples II

```
complet (N(N(F,F),N(F,F)));;
# - : bool = true
complet (N(N(F,F),N(F,N(F,F))));;
# - : bool = false
```

## Solution avec exceptions et un seul parcours I

```
type arbre = F | N of arbre * arbre;;
# type arbre = F | N of arbre * arbre
exception Incomplet;;
# exception Incomplet
let complet a =
  let rec haut aux a = match a with
    | F -> 0
    | N(g,d) ->
      let hg = haut aux g and hd = haut aux d in
      if hg = hd then (1 + hg) else raise Incomplet
 in try let = haut aux a in true (*haut aux a n'est pas de type bool!*)
  with Incomplet -> false;;
# val complet : arbre -> bool = <fun>
```

## Solution avec exceptions et un seul parcours II

```
complet (N(N(F,F),N(F,F)));;
# - : bool = true
complet (N(N(F,F),N(F,N(F,F))));;
# - : bool = false
```

## Solution avec type option et un seul parcours I

```
type arbre = F | N of arbre * arbre;;
# type arbre = F | N of arbre * arbre
let rec hauteur option a = match a with
I F \longrightarrow Some O
| N(g,d) -> match hauteur_option g, hauteur_option d with
                | Some hg, Some hd -> if hg = hd then
                                         Some (1+hg) else None
                                   -> None::
# val hauteur option : arbre -> int option = <fun>
let complet t =
  match hauteur_option t with
  | Some -> true
  | None -> false;;
# val complet : arbre -> bool = <fun>
```

## Solution avec type option et un seul parcours II

```
complet (N(N(F,F),N(F,F)));;
# - : bool = true
complet (N(N(F,F),N(F,N(F,F))));;
# - : bool = false
```

# Syntaxe combinant match et try

#### Syntaxe combinant match et try I

```
exception E of int;;
# exception E of int
let f x = if x = a, then raise (E 0) else
  if x='b' then raise (E 1) else
    if x='c' then raise (E 2) else x::
# val f : char -> char = <fun>
let g x = match f x with
| 'd' -> "Lettre d"
/ 'e' -> "Lettre e"
 exception E 0 -> "Lettre_a"
 exception E 1 -> "Lettre b"
  exception E 2 -> "Lettre_c"
                -> "autre"::
```

#### Syntaxe combinant match et try II

```
# val g : char -> string = <fun>
g 'a';;
# - : string = "Lettre a"
g 'b';;
# - : string = "Lettre b"
g 'c';;
# - : string = "Lettrenc"
g 'd';;
# - : string = "Lettre_d"
g 'e';;
# - : string = "Lettre e"
g 'h';;
# - : string = "autre"
```

#### **Assertions**

- ► Mot clef assert, suivi d'une expression booléenne
- ► Lève une exception Assert\_failure quand l'expression donne false, avec nom du fichier, numéro de ligne et colonne.
- ► Utile pour déclarer des invariants.
- Utile pour tester des invariants pendant l'exécution.
- On peut désactiver les assertions pendant la compilation d'un programme (ocamlc -noassert).
- ▶ Premier langage avec assertions : Eiffel.

#### Premier exemple avec assert I

```
let f x =
   assert (x>=0.);
   sqrt x;;
# val f : float -> float = <fun>

f 2.;;
# - : float = 1.41421356237309515
f (-5.);;
# Exception: Assert_failure ("//toplevel//", 2, 2).
```

#### Deuxième exemple avec assert I

```
let rec fac n =
   assert (n>0);
   if n=1 then 1 else n * fac(n-1);;
# val fac : int -> int = <fun>

fac 4;;
# - : int = 24
fac (-4);;
# Exception: Assert_failure ("//toplevel//", 2, 2).
```