



UNIVERSITÉ  
CAEN  
NORMANDIE

## Autre Paradigme

Patrice BOIZUMAULT

Université de Caen - Normandie

Lundi 10 février 2020



# Arbres Binaires

## Plan :

- 1 *Arbres binaires non étiquetés*
- 2 *Arbres binaires étiquetés*
- 3 **Typage : polymorphisme et pré-conditions**
- 4 Arbres binaires de recherche
- 5 Arbres de HUFFMAN<sup>1</sup>(TP#4)

---

<sup>1</sup> [https://fr.wikipedia.org/wiki/Codage\\_de\\_Huffman](https://fr.wikipedia.org/wiki/Codage_de_Huffman)



## Typage et Polymorphisme (Partie #3)

### Exemple introductif

- La définition suivante n'est valide que s'il existe une relation d'égalité sur les éléments de type `a`.

```
myelem :: a -> [a] -> Bool
myelem x []          = False
myelem x (y:ys)      = (x==y) || (myelem x ys)
```

> No instance for (Eq a) arising from a use of '=='

Possible fix:

add (Eq a) to the context of  
the type signature for `myelem :: a -> [a] -> Bool`

- la signature (type) de `myelem :: (Eq a) => a -> [a] -> Bool`
- préconditions
  - "le type `a` est une instance de la classe `Eq`"
  - "il existe une relation d'égalité pour le type `a`"



# Typage et Polymorphisme

## La classe Eq

- tout type `a` possédant une égalité `==a` doit être déclaré comme une instance de la classe `Eq`,
- la fonction (méthode) `==a` doit être définie,
- exemple : les entiers et les flottants où `integerEq` et `floatEq` sont des fonctions prédéfinies.

```
class Eq a where
    (==)      :: a -> a -> Bool
```

```
instance Eq Integer where
    i1 == i2    = integerEq i1 i2
```

```
instance Eq Float where
    f1 == f2    = floatEq f1 f2
```



# Typage et Polymorphisme

## La classe Ord

- la classe Ord est une sous classe de la classe Eq
- tout type a instance de Ord hérite des méthodes de la classe Eq (super classe)

```
class (Eq a) => Ord a where
```

```
    (<), (<=), (>), (>=)      : : a -> a -> Bool
```

```
    max, min                 : : a -> a -> a
```

```
    ...
```

```
    max x y | x >= y      = x
             | otherwise = y
```

```
    min x y | x < y       = x
             | otherwise = y
```

```
    ...
```



# Typage et Polymorphisme

`deriving (Eq, Ord, Show, ...)`

- on définit un nouveau type `data t = ...`
- on ne veut pas tout redéfinir pour ce type
- on aimerait pouvoir hériter des classes *indispensables*
- déclarer que `t` est une instance dérivée de chacune de ces classes (`deriving`)

```
data Tree a = Tip a
             | Bin (Tree a) (Tree a)
             deriving (Eq, Ord, Show)
```



# Typage et Polymorphisme

## deriving (Eq, Ord, Show, ...)

- on hérite de l'égalité syntaxique

```
Tip 2 == Tip 2 => True
```

```
Tip 2 == Bin (Tip 2) (Tip 3) => False
```

- ordre sur les constructeurs : par arités croissantes, à égalité ordre lexicographique

```
Tip 2 < Tip 8 => True
```

```
Tip 2 < Bin (Tip 0) (Tip 3) => True
```

```
Bin (Tip 0) (Tip 3) < Bin (Tip 1) (Tip 1) => False
```



# Typage et Polymorphisme

## Pré-conditions d'utilisation

- (retour sur) visualiser un arbre en parenthésant

```
data Tree a = Tip a
            | Bin (Tree a) (Tree a)
            deriving (Eq, Ord, Show)
```

- le type a doit posséder une méthode show (i.e. appartenir à la classe Show)

```
visu :: (Show a) => Tree a -> String
```

```
visu (Tip x) = show x
visu (Bin t1 t2) = "(" ++ visu t1 ++ " " ++ visu t2 ++ ")"
```

- Exemples

```
> visu (Bin (Bin (Tip 'a') (Tip 'b')) (Tip 'c'))
==> "(( 'a' 'b') 'c')"
```

```
> visu(Bin (Tip 5) (Bin (Bin (Tip 2) (Tip 4)) (Tip 6)))
==> "(5 ((2 4) 6))"
```





# Typage et Polymorphisme

## Conclusion

- un système de types polymorphes à la Hindley-Milner qui procure une sémantique pour le typage statique.
- la notion de classes de types permet d'y ajouter (proprement) la surcharge des opérateurs (overloading).

```
class Num a where
    (+)          : : a -> a -> a
    negate      : : a -> a
```

```
instance Num Int where
    x+y          = addInt x y
    negate x     = negateInt x
```

```
instance Num Float where
    x+y          = addFloat x y
    negate x     = negateFloat x
```



# Arbres binaires

## Plan :

- 1 *Arbres binaires non étiquetés*
- 2 *Arbres binaires étiquetés*
- 3 *Typage : polymorphisme et pré-conditions*
- 4 **Arbres binaires de recherche (TP#3)**
- 5 Arbres de HUFFMAN<sup>2</sup> (TP#4)

---

<sup>2</sup> [https://fr.wikipedia.org/wiki/Codage\\_de\\_Huffman](https://fr.wikipedia.org/wiki/Codage_de_Huffman)



## Arbres binaires de recherche

- définition :

```
data Btree a = Nil
              | Bin a (Btree a) (Btree a)
              deriving (Show, Ord, Eq)
```

- propriété : "les plus petits à gauche, les plus grands à droite"
- exemples

```
(Bin 4 (Bin 3 (Bin 2 Nil Nil) Nil)
      (Bin 7 (Bin 6 Nil Nil) (Bin 8 Nil Nil)))
```

```
(Bin 4 (Bin 3 (Bin 1 Nil Nil) Nil)
      (Bin 8 (Bin 7 Nil Nil) (Bin 11 (Bin 9 Nil Nil) Nil)))
```



## Arbres binaires de recherche

- visualiser un ABR sous forme indentée

```
a1 = (Bin 4 (Bin 3 (Bin 2 Nil Nil) Nil)
      (Bin 7 (Bin 6 Nil Nil) (Bin 8 Nil Nil)))
```

```
> voir a1
```

```
      2
     3
    4
      6
     7
      8
```



## Arbres binaires de recherche

- visualiser un ABR sous forme indentée

```
a2 = (Bin 4 (Bin 3 (Bin 1 Nil Nil) Nil)  
      (Bin 8 (Bin 7 Nil Nil) (Bin 11 (Bin 9 Nil Nil) Nil)))
```

```
> voir a2
```

```
      1  
     3  
    4  7  
      8  9  
       11
```



## Arbres binaires de recherche

- visualiser un ABR sous forme indentée

```
data Btree a = Nil
              | Bin a (Btree a) (Btree a)
              deriving (Show, Ord, Eq)
```

```
visuTree :: Show a => Btree a -> String
```

```
visuTree t = f t 1
```

```
  where f Nil n = ""
```

```
    f (Bin y t1 t2) n = (f t1 (n+5)) ++
                        [' ' | i <- [1..n]] ++ (show y) ++ ['\n']
                        ++ (f t2 (n+5))
```



# Arbres binaires de recherche

- **appartenance d'un élément à un ABR**

```
a1 = (Bin 4 (Bin 3 (Bin 2 Nil Nil) Nil)
      (Bin 7 (Bin 6 Nil Nil) (Bin 8 Nil Nil)))
```

```
> voir a1
```

```
      2
     3
    4
      6
     7
      8
```

```
> inBtree 2 a1 ==> True
> inBtree 7 a1 ==> True
> inBtree 9 a1 ==> False
```



# Arbres binaires de recherche

- **appartenance d'un élément à un ABR**

```
data Btree a = Nil
              | Bin a (Btree a) (Btree a)
              deriving (Show, Ord, Eq)
```

```
inBtree :: Ord a => a -> Btree a -> Bool
```

```
inBtree x Nil = False
```

```
inBtree x (Bin y t1 t2)
  | x < y      =
  | x > y      =
  | otherwise =
```





# Arbres binaires de recherche

- **insertion d'un élément dans un ABR**

```
data Btree a = Nil
              | Bin a (Btree a) (Btree a)
              deriving (Show, Ord, Eq)
```

```
insere :: Ord a => a -> Btree a -> Btree a
```

```
insere x Nil = Bin x Nil Nil
```

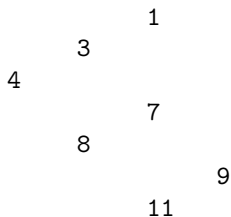
```
insere x (Bin y t1 t2)
  | x < y      = Bin y ? ?
  | x > y      = Bin y ? ?
  | otherwise = ?
```



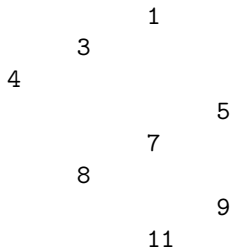
# Arbres binaires de recherche

## Exemple

> voir a2



> voir (insere 5 a2)





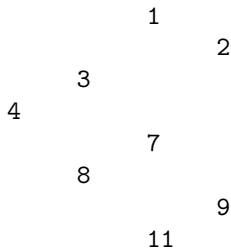
# Arbres binaires de recherche

## Exemple

> voir a2



> voir (insere 2 a2)





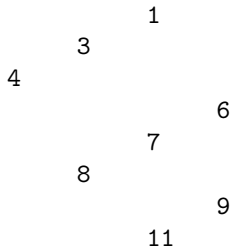
# Arbres binaires de recherche

## Exemple

> voir a2



> voir (insere 6 a2)





# Arbres binaires de recherche

## Exemple

```
> (list2abr [9, 5, 11, 7, 1, 8, 3, 4])
```

```
(Bin 4
```

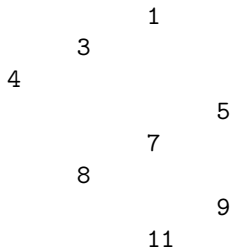
```
  (Bin 3 (Bin 1 Nil Nil) Nil)
```

```
  (Bin 8
```

```
    (Bin 7 (Bin 5 Nil Nil) Nil)
```

```
    (Bin 11 (Bin 9 Nil Nil) Nil)))
```

```
> voir (list2abr [9, 5, 11, 7, 1, 8, 3, 4])
```





# Arbres binaires de recherche

## Exemple

```
> list2abr [1..8]
```

```
(Bin 8  
  (Bin 7  
    (Bin 6  
      (Bin 5 (Bin 4 (Bin 3 (Bin 2 (Bin 1 Nil Nil) Nil) ...  
        Nil)  
      Nil)  
    Nil)  
  Nil)
```

```
> voir (list2abr [1..8])
```

```
      1  
     2  
    3  
   4  
  5  
 6  
7  
8
```