

---

# Examen final

Programmation IV

15 juin 2005

---

Nom : \_\_\_\_\_

Prénom : \_\_\_\_\_

Section : \_\_\_\_\_

<b>Exercice</b>	<b>Points</b>	<b>Points obtenus</b>
<b>Total</b>	0	

## Exercice 1 : Nombres de Hamming (15 points)

On appelle *nombres de Hamming* la suite infinie (flot) de nombres entiers satisfaisant les propriétés suivantes :

1. La suite est strictement croissante ;
2. La suite commence par le nombre 1 ;
3. Si la suite contient le nombre  $x$ , alors elle contient également les nombres  $2*x$ ,  $3*x$  et  $5*x$  ;
4. La suite ne contient *aucun* autre nombre.

Concrètement on obtient :

1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 9, 10, 12, 15, 16, ..

### Partie 1

(6 points) Écrivez une fonction `merge` qui fusionne deux flots (*streams*) `xs` et `ys` croissants en un nouveau flot lui-même croissant (en éliminant les éventuels doublons) :

```
def merge(xs: Stream[Int], ys: Stream[Int]): Stream[Int] = {  
  // à compléter..
```

```
}
```

### Partie 2

(9 points) Définissez la valeur `hamming` qui représente la suite infinie des nombres de Hamming en utilisant la fonction `merge` de la partie 1 :

```
val hamming: Stream[Int] =  
  Stream.cons(1, // à compléter..
```

```
);
```

*Indication* : la valeur de `hamming` se définit de manière récursive.

## Exercice 2 : Preuve par induction structurelle (10 points)

On définit les termes au moyen des deux classes suivantes :

```
abstract class Term;  
case class Constr(f: Symbol, ts: List[Term]) extends Term;
```

La fonction `at` permet d'accéder aux différents sous-termes d'un terme au moyen d'une liste d'indices (chemin) indiquant leur position.

```
def at(t: Term, pos: List[Int]): Term = Pair(t, pos) match {  
  case Pair(_, Nil) => t // 1ère clause  
  case Pair(Constr(f, ts), i::rest) => at(ts(i), rest) // 2ème clause  
}
```

*Remarque* : Pour rappel l'expression `ts(i)` dans le code ci-dessus permet d'accéder au  $i$ -ème élément de la liste `ts`.

Pour le terme `t` ci-dessous :

$$\begin{array}{ccccccc} t = f( & ts_0, & ts_1, & ts_2, & ts_3, & \dots, & ts_{n-1}) \\ & | & | & & & & \\ & | & f_1( & ts_{10}, & ts_{11}, & ts_{12}, & \dots) \\ & | & & | & & & \\ & | & & f_{10}( & ts_{100}, & ts_{101}, & \dots) \\ & | & & & & & \\ & f_0( & ts_{00}, & ts_{01}, & ts_{02}, & ts_{03}, & \dots) \\ & & | & | & & & \\ & & | & f_{01}( & ts_{010}, & ts_{011}, & \dots) \\ & & | & & & & \\ & & f_{00}( & ts_{000}, & ts_{001}, & ts_{002}, & \dots) \end{array}$$

on obtient par exemple :

$$\begin{aligned} \text{at}(t, \text{List}(1, 0)) &= ts_{10} \\ \text{at}(t, \text{List}(0, 1, 1)) &= ts_{011} \end{aligned}$$

Étant donnés la fonction `at` définie plus haut et les deux lemmes :

$$\begin{aligned} \text{Nil} ::: ys &= ys // \text{lemme 1} \\ (x :: xs) ::: ys &= x :: (xs ::: ys) // \text{lemme 2} \end{aligned}$$

démontrez l'égalité suivante :

$$\text{at}(\text{at}(t, u), v) = \text{at}(t, u ::: v)$$

par *induction structurelle* sur `u`.

L'affirmation ci-dessus signifie qu'un noeud de l'arbre - un terme est en fait un arbre - atteint par un chemin en deux parties `u` et `v` peut aussi être atteint par un seul chemin codé `u ::: v`.

*Remarque* : justifiez *chaque* étape de votre raisonnement comme présenté dans le cours, c.-à.-d. en indiquant par exemple "(selon 1ère clause de `at`)".

## Exercice 3 : Parcourir un arbre binaire (15 points)

### Partie 1

(7 points) Les méthodes `foldLeft` et `foldRight` de la classe `List` permettent de combiner les éléments d'une liste au moyen d'une fonction donnée.

De façon similaire la méthode `fold` de la classe `Tree` ci-dessous permet de combiner les noeuds d'un arbre au moyen d'une fonction donnée. Complétez la méthode `fold` :

```
abstract class Tree[+A] {
  def fold[B](z: B)(f: (A, B, B) => B): B = this match {
    // à compléter..
  }
}
case object Empty extends Tree[All];
case class Node[A](x: A, left: Tree[A], right: Tree[A]) extends Tree[A];
```

Par exemple la somme des éléments de l'arbre `t` est égale à 22 :

```
val t = Node(5, Node(2, Empty, Empty),
             Node(8, Node(7, Empty, Empty), Empty));
System.out.println(t.fold(0)((x, l, r) => x + l + r));
```

### Partie 2

(8 points) Écrivez une fonction `collect` qui utilise `fold` (cf. partie 1) pour construire une liste contenant les éléments d'un arbre binaire pris dans l'ordre préfixe (*preorder*), infixé (*inorder*) et suffixe (*postorder*) :

```
val PREORDER = -1; val INORDER = 0; val POSTORDER = 1;

def collect[A](t: Tree[A], order: Int): List[A] = {
  // à compléter..
}
```

La fonction `collect` appliquée à l'arbre `t` retourne par exemple :

```
collect(t, PREORDER) ==> List(5,2,8,7)
collect(t, INORDER)  ==> List(2,5,7,8)
collect(t, POSTORDER) ==> List(2,7,8,5)
```

## Exercice 4 : Lisp et Prolog (10 points)

### Partie 1

(5 points) Définissez l'analogue en Lisp de la fonction Scala `flatMap` suivante :

```
def flatMap[A, B](xs: List[A]; f: A => List[B]): List[B] = xs match {  
  case Nil => Nil  
  case head :: tail => f(head) ::: flatMap(tail, f)  
}
```

### Partie 2

(5 points) Définissez en Prolog un prédicat `insert(X, Xs, Ys)` qui exprime que :

1. `Ys` est une liste de nombres qui contient comme éléments `X` et les éléments de la liste `Xs`,
2. `Ys` est triée par ordre croissant (elle peut contenir des doublons).

Vous pouvez supposer que

- la liste `Xs` est triée,
- il existe un prédicat `leq(X, Y)` qui est vrai ssi `X` est plus petit ou égal à `Y`.

## Exercice 5 : Neurones impulsionnels (10 points)

Nous nous proposons dans cet exercice de simuler un réseau de neurones impulsionnels. Voici comment cela fonctionne.

Chaque neurone est connecté à d'autres neurones à qui il peut envoyer des impulsions. Lorsqu'un neurone reçoit une impulsion (*spike*), son degré d'excitation va augmenter de la valeur de l'intensité de l'impulsion. Lorsque le degré d'excitation d'un neurone dépasse un seuil (*threshold*) propre au neurone, le neurone va émettre une impulsion à tous les neurones auxquels il est connecté. Son excitation va aussi tomber à zéro. Toutes les impulsions produites par un neurone ont la même intensité propre au neurone.

Complétez les méthodes `receiveSpike` et `connect` du code ci-dessous pour qu'il se comporte comme décrit ci-dessus. Il n'est pas nécessaire de traiter le cas où le réseau de neurones comporterait un cycle.

```
class Neuron(name: String, threshold: Int, outputIntensity: Int) {
  var outputNeurons: List[Neuron] = Nil;
  var excitationLevel: Int = 0;

  /** Appelé lorsqu'une impulsion arrive sur le neurone. */
  def receiveSpike(intensity: Int): Unit = {
    // à compléter
  }

  /** Connecte un neurone à soi-même */
  def connect(neuron: Neuron): Unit = {
    // à compléter
  }
}
```

```
}  
}
```

La classe Neuron doit pouvoir être utilisée comme dans l'exemple suivant.

```
object Brain with Application {  
  val out = new Neuron("Out", 4, 10);  
  val middle = new Neuron("Middle", 5, 6);  
  val start = new Neuron("Start", 0, 4);  
  start.connect(middle);  
  start.connect(middle);  
  middle.connect(out);  
  start.receiveSpike(10);  
}
```

Dans cet exemple, le neurone start recevra une impulsion extérieure d'intensité 10, le neurone middle deux impulsions d'intensité 4 venant du neurone start et le neurone out une impulsion d'intensité 6 venant du neurone middle.