Numéro d'anonymat :	
rumero a anonymac.	

Examen - Janvier 2011 LI101 Durée 2 heures

Aucun document ni machine électronique n'est permis à l'exception de la carte de référence de Scheme.

Le sujet comporte 17 pages. Ne pas désagrafer les feuilles.

Répondre sur la feuille même, dans les boîtes appropriées. La taille des boîtes suggère le nombre de lignes de la réponse attendue. Le barème apparaissant dans chaque boîte n'est donné qu'à titre indicatif. Le barème total est lui aussi donné à titre indicatif : 64 points.

La clarté des réponses et la présentation des programmes seront appréciées. Les questions peuvent être résolues de façon indépendante. Il est possible, voire utile, pour répondre à une question, d'utiliser les fonctions qui sont l'objet des questions précédentes.

Pour vous faire gagner du temps, il ne vous est pas systématiquement demandé, en plus de la définition, la spécification entière d'une fonction. Bien lire ce qui est demandé : seulement la définition ? la signature et la définition ? la spécification et la définition ? seulement la spécification ?

Lorsque la signature d'une fonction vous est demandée, vous veillerez à bien préciser, avec la signature, les éventuelles hypothèses sur les valeurs des arguments.

Première partie

Nombres triangulaires

Exercice 1

Question 1.1

On appelle nombre triangulaire de rang k le nombre égal à $\sum_{i=0}^{k} i$ c'est à dire 0+1+...+(k-1)+k. Donnez la signature et une définition **récursive** de la fonction **nb-triangulaire** qui étant donné un entier naturel k rend le nombre triangulaire de rang k. Exemples :

(nb-triangulaire 0) \rightarrow 0 (nb-triangulaire 1) \rightarrow 1 (nb-triangulaire 2) \rightarrow 3 (nb-triangulaire 3) \rightarrow 6

	[9/64]
	[2/64]
Question 1.2	
Si l'on note u_k le nombre triangulaire de rang k on s'aperçoit que $u_k = u_{k-1} + i$	k.
Donnez <u>la signature et une définition</u> de la fonction liste-nb-triang qui étant naturel <u>n</u> construit la liste contenant les nombres triangulaires $u_n, u_{n-1},, u_1$, premiers nombres triangulaires en utilisant la relation ci-dessus. Notez bien que le de la liste résultat est le nombre triangulaire de rang n. Remarque : l'efficacité de votre fonction sera prise en compte.	u_o , soit les (n+1)
Par exemple :	
(liste-nb-triang 0) \rightarrow (0)	
(liste-nb-triang 1) $ ightarrow$ (1 0)	
(liste-nb-triang 2) $ ightarrow$ (3 1 0)	
(liste-nb-triang 3) $ ightarrow$ (6 3 1 0)	
(liste-nb-triang 4) $ ightarrow$ (10 6 3 1 0)	
(liste-nb-triang 5) $ ightarrow$ (15 10 6 3 1 0)	
(liste-nb-triang 6) $ ightarrow$ (21 15 10 6 3 1 0)	
	[4/64]
	ι / ၂

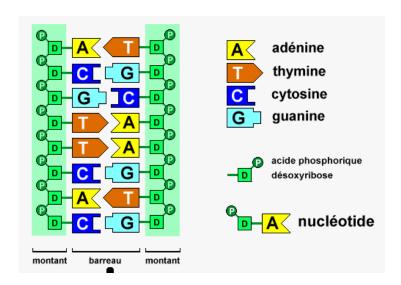
Numéro d'anonymat :	Numéro d'anonymat :	
---------------------	---------------------	--

Deuxième partie

Autour de l'ADN

L'ADN est une molécule présente dans toutes les cellules vivantes, qui renferme l'ensemble des informations nécessaires au développement et au fonctionnement d'un organisme.

L'ADN est composé de deux brins d'ADN se faisant face, et formant une double hélice. Un brin d'ADN est composé d'une séquence de nucléotides. Chaque nucléotide comporte une base azotée. Il existe quatre bases azotées différentes : l'adénine (notée A), la thymine (notée T), la cytosine (notée C) et la guanine (notée G). Ce sont ces quatre bases azotées qui assurent la variabilité de la molécule d'ADN, ainsi que la complémentarité des deux brins : en face d'une adénine (A), il y a toujours une thymine (T); en face d'une cytosine (C), il y a toujours une guanine (G). On dit que les bases A et T sont complémentaires et que les bases G et C sont complémentaires. La figure ci-dessous montre un morceau d'ADN avec ses bases complémentaires.



Pour un brin d'ADN, on peut retrouver la séquence du brin complémentaire et reconstituer la double séquence de la double hélice :

- -ATTGCCGTATGTATTGCGCT-
- -TAACGCCATACATAACGCGA-

Dans la suite de cet exercice, on utilisera le type Base pour désigner une base azotée. Les bases azotées seront représentées par les chaînes de caractères "A", "T", "G" et "C". Un brin d'ADN sera représenté par une liste de bases azotées.

Exercice 2

Question 2.1

Donnez la signature et une définition de la fonction sans paramètres liste-base-compl qui construit la liste d'associations qui associe à chaque base sa base complémentaire. On aura donc : $(liste-base-compl) \rightarrow (("A" "T") ("T" "A") ("G" "C") ("C" "G"))$

Numéro d'anonymat :	
	[2/64]
Question 2.2	
Donnez <u>la signature et une définition</u> de la fonction base- la base complémentaire de b. Votre définition devra util	
exemple: (base-compl "A") -> "T"	
(base-compl "T") \rightarrow "A" (base-compl "G") \rightarrow "C" (base-compl "C") \rightarrow "G"	
-	[1,2/,61]
	[2/64]

Question 2.3

Donnez la signature et une définition de la fonction brin-compl? qui étant donnés deux brins d'ADN B1 et B2 teste si ces deux brins sont complémentaires. Par exemple :

```
(brin-compl? (list) (list)) \rightarrow #t
(brin-compl? (list) '("A" "T")) \rightarrow #f
(brin-compl? '("G" "C") (list)) \rightarrow #f
(brin-compl? '("G") '("C")) 
ightarrow #t
(brin-compl? '("A" "T" "G" "C") '("A" "A" "C" "G")) \rightarrow #f
(brin-compl? '("A" "T" "G" "C") '("T" "A" "C" "G")) \rightarrow #t
```

Numéro d'anonymat :	
	[4/64]
Question 2.4 Donnez une définition de la fonction brin-compl qui étant de l'ADN complémentaire correspondant. Par exemple: brin-compl '(') \rightarrow () brin-compl '("A" "A" "A" "T" "T" "T" ") \rightarrow ("T" "T" "T" "G" "C")) brin-compl '("A" "T" "G" "C")) \rightarrow ("T" "A" "C" "G")	" "T" "A" "A" "A")
brin-compl '("C" "C")) → ("G" "G") brin-compl '("G")) → ("C") brin-compl '("A" "T" "A" "T" "A" "T")) → ("T" "A"	" "T" "A" "T" "A")
	[2/64]

Question 2.5

On dit que le brin B1 est préfixe du brin B2 si B2 commence par la même séquence de bases que celle contenue dans B1. Donnez <u>la signature et une définition</u> de la fonction brin-prefixe? qui étant donnés deux brins d'ADN B1 et B2 teste si B1 est préfixe de B2. Exemples :

```
Numéro d'anonymat :
(brin-prefixe? '("A") '("A" "T")) \rightarrow #t
(brin-prefixe? '("A" "T") '("A" "T")) \rightarrow #t
(brin-prefixe? '("A" "T" "G") '("A" "T")) \rightarrow #f
(brin-prefixe? '("A") '()) \rightarrow #f
(brin-prefixe? '("C") '("A" "T")) \rightarrow #f
                                                                                             [4/64]
```

Question 2.6

On dit qu'un brin B1 est une sous-séquence du brin B2 si la séquence des bases de B1 apparaît dans B2. Donnez la signature et une définition de la fonction sous-brin? qui étant donnés deux brins d'ADN B1 et B2 teste si la séquence représentée par B1 est une sous-séquence du brin B2. Par exemple:

```
(sous-brin? '() '()) \rightarrow #t
(sous-brin? '("A" "T") '()) \rightarrow #f
(sous-brin? '() '("A" "T")) \rightarrow #t
(sous-brin? '("A" "G") '("T" "C" "A" "A" "G")) 
ightarrow #t
(sous-brin? '("A" "G") '("C" "A" "A" "G")) 
ightarrow #t
(sous-brin? '("A" "G") '("A" "A" "G")) 
ightarrow #t
(sous-brin? '("A" "G") '("A" "G")) \rightarrow #t
(sous-brin? '("A" "G") '("G")) \rightarrow #f
(sous-brin? '("T") '("T" "C" "A" "A" "G")) \rightarrow #t
(sous-brin? '("T" "G") '("T" "C" "A" "A" "G")) \rightarrow #f
```

Remarque : il est conseillé d'utiliser la fonction brin-prefixe? pour répondre à cette question.

Numero d'anonymat :
[5/64
Question 2.7
Donnez <u>la signature et une définition</u> de la fonction nb-occ-brin qui étant donnés deux brins E et B2 rend le nombre d'occurrences du brin B1 dans le brin B2, c'est-à-dire le nombre que fois que la séquence des bases de B1 apparaît dans B2. On supposera que B1 n'est pas un brin vide. Pa exemple :
(nb-occ-brin '("A" "G") '()) $ ightarrow 0$
(nb-occ-brin '("A" "G") '("G" "C")) $ ightarrow 0$
(nb-occ-brin '("A" "G") '("A" "G" "A" "G")) $ ightarrow 2$ (nb-occ-brin '("A" "G") '("G" "A" "G")) $ ightarrow 1$
$\begin{array}{cccc} \text{(nb-occ-brin '("A" "G") '("A" "G"))} \rightarrow 1 \\ \end{array}$
(nb-occ-brin '("A" "A") '("A" "A" "A" "A")) $ ightarrow 3$
(nb-occ-brin '("C" "T") '("A" "A" "A" "A")) \rightarrow 0
Remarque : il est conseillé d'utiliser la fonction $prin-prefixe$? pour répondre à cette question $5/64$

Numéro d'anonymat :	

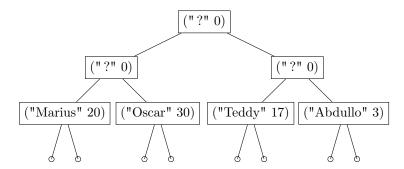
Troisième partie

Arbre de tournoi sportif

Exercice 3

On cherche ici à représenter l'évolution d'un tournoi de sport. Afin de connaître les différents affrontements entre les participants, on décide d'utiliser un arbre binaire. Chaque participant possède un nom et un nombre de points d'endurance au départ. Ces informations sont placées au début du tournoi au niveau des feuilles de l'arbre, les autres nœuds possédant l'étiquette par défaut ("?" 0).

Soit ABTournoi l'arbre de tournoi suivant :

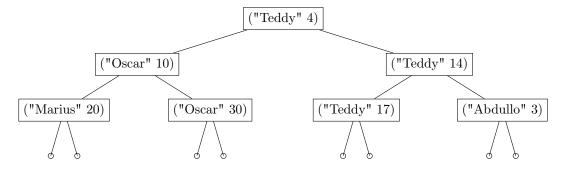


Les affrontements entre les participants ont lieu en partant des feuilles et en remontant vers la racine. Le vainqueur du tournoi est alors le participant situé à la racine de l'arbre. Lorsque deux participants s'affrontent, celui ayant le plus d'endurance est déclaré vainqueur mais il perd durant cet affrontement le nombre de points correspondant à l'endurance de son adversaire. En cas d'égalité, on choisira arbitrairement le participant de gauche.

Par exemple, dans l'arbre de tournoi ABTournoi précédent, l'affrontement entre Marius et Oscar verra la victoire d'Oscar mais celui-ci n'aura plus que 10 points d'endurance (30-20) au tour suivant.

On dira qu'un arbre de tournoi est rempli lorsque tous les affrontements ont été calculés, autrement dit lorsqu'il n'y a plus d'étiquette ("?" 0) dans l'arbre de tournoi.

Par exemple, l'arbre de tournoi rempli correspondant à ABTournoi sera :



Dans tout ce qui suit, on utilisera le type $Tournoi \equiv ArbreBinaire[Couple[string nat]]$ pour désigner le type d'un tel arbre de tournoi. De plus, les arbres de type Tournoi sont des arbres binaires stricts: chaque nœud est soit une feuille, soit un nœud qui a exactement deux fils non vides.

Numéro d'anonymat :
Par ailleurs, notez bien que dans les questions de cet exercice les arbres de tournoi paramètres des fonctions sont toujours, en plus d'être stricts par définition, des arbres binaires non vides.
Question 3.1
Donnez <u>la signature et une définition</u> des deux fonctions accesseurs nom et point qui permettent d'accéder respectivement au nom et aux points d'endurance du participant situé à la racine d'un arbre de type Tournoi non vide.
(nom (ab-noeud (list "Pierre" 10) (ab-vide) (ab-vide))) $ ightarrow$ "Pierre"
(point (ab-noeud (list "Pierre" 10) (ab-vide) (ab-vide))) $ ightarrow$ 10
(nom ABTournoi) $ ightarrow$ "?"
(point ABTournoi) $ ightarrow$ 0
[1.5/64]
Question 3.2
Donnez <u>une définition</u> du prédicat ab-feuille?: ArbreBinaire[alpha] -> bool qui teste si un arbre binaire non vide est une feuille.
(ab-feuille? (ab-noeud (list "Pierre" 10) (ab-vide) (ab-vide))) \rightarrow #t
(ab-feuille? ABTournoi) → #f
[2/64]

Numéro d'anonymat :	
Question 3.3	
Donnez <u>la signature et une définition</u> de la fonction liste-participants qui, étant donné un arbre de tournoi non vide, renvoie la liste des noms des participants du tournoi.	
(liste-participants (ab-noeud (list "Pierre" 10) (ab-vide) (ab-vide))) $ ightarrow$ ("Pierre" 10)	')
$(\texttt{liste-participants ABTournoi}) \rightarrow (\texttt{"Marius" "Oscar" "Teddy" "Abdullo"})$	
$\boxed{[4/64]}$	

Question 3.4

Donnez <u>une définition</u> de la fonction etiquette-vainqueur dont la spécification est la suivante :

```
;;; etiquette-vainqueur: string * nat * string * nat -> COUPLE[string nat]
;;; (etiquette-vainqueur n1 p1 n2 p2) renvoie le couple (n p) dans lequel n
;;; est le nom du vainqueur de l'affrontement entre les participants n1 et n2,
;;; possédant respectivement p1 et p2 points, et p est le nombre de points restant
On rappelle qu'en cas d'égalité, c'est {\tt n1} qui est arbitrairement déclaré vainqueur.
(etiquette-vainqueur "Pierre" 10 "Marc" 2) \rightarrow ("Pierre" 8)
```

(etiquette-vainqueur "Pierre" 10 "Marc" 30) \rightarrow ("Marc" 20) (etiquette-vainqueur "Pierre" 10 "Marc" 10) ightarrow ("Pierre" 0)

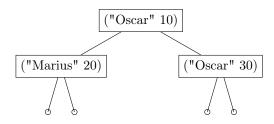
Numéro d'anonymat :		
		[3/64]

Question 3.5

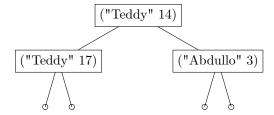
Donnez <u>une définition</u> de la fonction noeud-tournoi : Tournoi * Tournoi -> Tournoi qui, étant donnés deux tournois T1 et T2 non vides et remplis, renvoie l'arbre dont la racine est étique-tée par le vainqueur de l'affrontement entre les vainqueurs de T1 et de T2 et les sous-arbres gauche et droit sont T1 et T2. Vous pourrez pour cela vous servir de la fonction précédente.

 ${\bf Par\ exemple:}$

```
(noeud-tournoi (ab-noeud (list "Marius" 20) (ab-vide) (ab-vide))  (ab-noeud (list "Oscar" 30) (ab-vide) (ab-vide))) \rightarrow
```



(noeud-tournoi (ab-noeud (list "Teddy" 17) (ab-vide) (ab-vide)) $(ab\text{-noeud (list "Abdullo" 3) (ab-vide) (ab-vide)))} \to$



[2/64]

Question 3.6

Donnez <u>une définition</u> de la fonction **tournoi-rempli**: **Tournoi -> Tournoi** qui, étant donné un arbre de tournoi non vide, renvoie l'arbre de tournoi rempli, c'est à dire dans lequel les étiquettes ("?" 0) sont remplacées par les noms et points d'endurance restants du vainqueur du tour précédent.

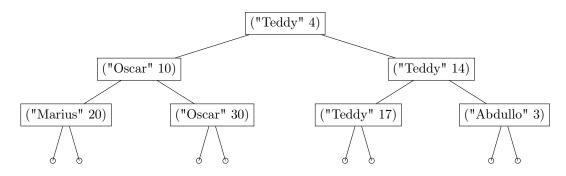
Pour ce faire, vous appliquerez la procédure suivante pour remplir un arbre de tournoi T :

- Si T est une feuille, le résultat du remplissage est T lui-même.
- Sinon, il faut :
 - 1. remplir les sous-arbres gauche et droit de T,
 - 2. renvoyer le nouvel arbre correspondant au résultat de l'affrontement entre les vainqueurs des sous-arbres gauches et droits

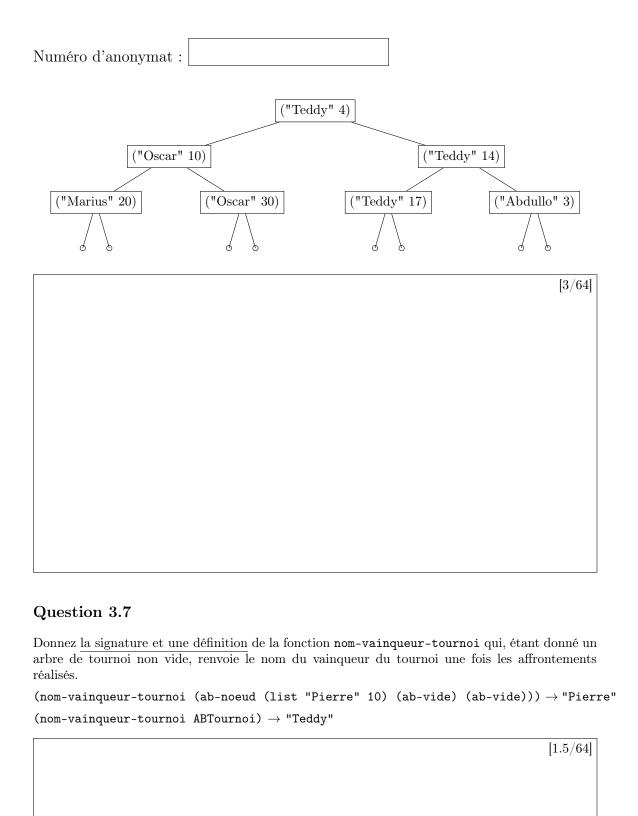
(tournoi-rempli (ab-noeud (list "Pierre" 10) (ab-vide) (ab-vide))) ightarrow



(tournoi-rempli ABTournoi) ightarrow



Remarque : le remplissage d'un arbre déjà rempli recalcule le même arbre de tournoi. Par exemple : (tournoi-rempli (tournoi-rempli ABTournoi)) \to



Quatrième partie

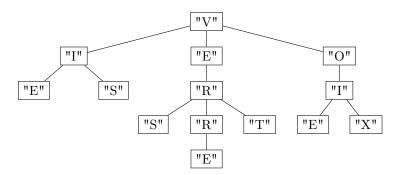
Arbre général représentant un glossaire

Exercice 4

Le but de cet exercice est de proposer des fonctions permettant la manipulation d'un glossaire de mots. On choisit ici de représenter les mots par des listes de lettres. Ainsi, le mot "vie" sera représenté par la liste ("v" "i" "e").

Une représentation efficace d'un glossaire de mots consiste à utiliser un arbre général dont chaque nœud est étiqueté par une lettre. Un mot du glossaire est alors défini comme la succession des lettres rencontrées dans un chemin partant de la racine et arrivant à l'une des feuilles.

Soit le glossaire GlosV suivant :



Ce glossaire contient donc les mots "vie", "vis", "vers", "verre", "vert", "voie" et "voix". Notez que le glossaire ne contient pas le mot "ver" car il n'existe pas de chemin étiqueté par les lettres composant ce mot et arrivant à une feuille.

Dans ce qui suit, on utilisera le type Lettre pour désigner une chaîne de caractères de longueur 1, le type $\mathtt{Mot} \equiv \mathtt{LISTE}[\mathtt{Lettre}]$ pour désigner le type des mots et $\mathtt{Glossaire} \equiv \mathtt{ArbreGeneral}[\mathtt{Lettre}]$ pour désigner celui des glossaires.

Question 4.1

Donnez <u>une définition</u> de la fonction longueur-max: Glossaire -> nat qui calcule la longueur du mot le plus long dans un glossaire.

(longueur-max GlosV) \rightarrow 5

Numéro d'anonymat :	
	[4/64]
Question 4.2 Puisqu'un mot est représenté par un chemin dans le glossa de mots dans le glossaire que de feuilles dans l'arbre génér Donnez <u>une définition</u> de la fonction nb-mots: Glossaire contenus dans un glossaire :	ral qui le représente.
$(\texttt{nb-mots GlosV}) \to 7$	
	[4/64]

Numéro d'anonymat :	
0	

Question 4.3

Donnez la signature et une définition de la fonction nb-occ-lettre qui, étant donnés une lettre 1 et un glossaire G, renvoie le nombre d'occurrences de la lettre 1 dans G.

```
(nb-occ-lettre "A" GlosV ) 
ightarrow 0
(nb-occ-lettre "E" GlosV ) 
ightarrow 4
```

```
[4/64]
```

Question 4.4

Donnez la signature et une définition de la fonction existe-mot? qui teste si un mot appartient à un glossaire.

```
(existe-mot? '() GlosV ) \rightarrow #f
(existe-mot? '("A" "V" "I" "O" "N") GlosV ) \rightarrow #f
(existe-mot? '("V" "E" "R") GlosV ) 
ightarrow #f
(existe-mot? '("V" "E" "R" "S") GlosV ) 
ightarrow #t
(existe-mot? '("V" "E" "R" "S" "E" "R") GlosV ) 
ightarrow #f
```

Numéro d'anonymat :	
	[5/64]