## Examen d'ADS 1

Durée : 2 heures. Aucun document autorisé.

Vous devez répondre uniquement sur la feuille de réponse, dans les emplacements prévus à cet effet. Vous devez écrire toutes les méthodes demandées dans le cadre strict des classes données en annexe. En particulier, vous ne devez définir ou utiliser aucune autre méthode que celles demandées. Le barême est indicatif et suceptible d'être ajusté. Durant toute l'épreuve, il ne sera répondu à aucune question.

#### 1 Pile avec undo

On désire enrichir le type pile d'une nouvelle fonctionnalité, la fonction undo. Cette fonction, quand on l'appelle, annule l'effet de la dernière action annulable (empiler ou dépiler). Si on appelle la fonction undo n fois de suite, on annule les n dernières actions annulables effectuées (des empiler ou dépiler). Si on appelle la fonction undo alors qu'aucune fonction annulable n'a été effectuée, cet appel ne fait rien. Si la classe undoableStack réalise un tel type de pile, le code suivant :

```
UndoableStack<Integer> s = new UndoableStack<Integer>();
 s.push(10); s.push(20); // on empile 10 puis 20
 System.out.println(s.peek()); // le sommet de la pile est 20
 s.undo(); // on annule le dernier 'push'
 System.out.println(s.peek()); // le sommet de la pile est 10
 s.push(30); s.push(40); // on empile 30 puis 40
 System.out.println(s.peek()); // le sommet de la pile est 40
 s.pop(); s.pop(); // on dépile deux fois de suite
 s.undo(); // on annule le dernier 'depiler'
 System.out.println(s.peek()); // le sommet de la pile est 30
 s.undo(); // on annule l'avant dernier 'depiler'
 System.out.println(s.peek()); // le sommet de la pile est 40
affiche les valeurs suivantes :
 20
 10
 40
 30
 40
```

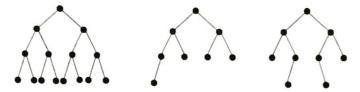
Remarquez que l'appel de la méthode peek n'a aucune incidence sur la méthode undo : cette méthode ne changeant pas l'état de la pile, elle ne peut pas être annulable. La classe ArrayStack proposée en annexe est une version simplifiée de celle étudiée en cours : on a retiré les traitements d'erreurs (les exceptions). On peut donc considérer dans la suite que les méthodes sont appelées correctement (par exemple, on ne fait dépiler que lorsque la pile n'est pas vide).

Question 1.1 (3 points) En utilisant les attributs proposés dans la classe UndoableStack et sans en ajouter, écrivez le corps des méthodes push, pop et undo.

Question 1.2 (1 point) Expliquez concisément en français (pas de code) de quoi on aurait besoin si on voulait implémenter la fonction redo pour annuler l'effet du dernier undo.

# 2 Taille d'un arbre binaire

On rappelle que la taille d'un arbre binaire est le nombre de ses noeuds. Par exemple, les arbres binaires suivants (de gauche à droite) :



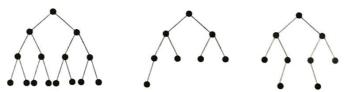
sont respectivement de taille 15, 8 et 9. On représente les arbres binaires par la classe BinaryNode fournie en annexe (la classe étudiée en cours).

Question 2.1 (1 point) Complétez la méthode privée size de façon que la méthode publique de même nom calcule la taille d'un BinaryNode.

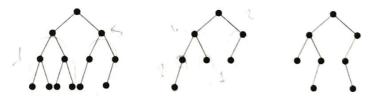
Question 2.2 (1 point) Quelle est la complexité de cette méthode quand on l'applique sur un BinaryNode de taille n ? Justifiez votre réponse.

# 3 Arbre binaire proportionné

On dit qu'un arbre binaire est  $proportionn\acute{e}$  s'il est vide, ou bien si ses deux sous-arbres gauche et droit sont  $proportionn\acute{e}s$  et la différence de taille entre ces deux sous-arbres n'excède pas 1 en valeur absolue. Par exemple, les arbres binaires suivants sont  $proportionn\acute{e}s$ :



alors que les arbres binaires suivants ne sont  ${\bf pas}\ proportionn\'es$  :



Question 3.1 (1 point) Complétez la méthode privée proportionate1 de façon que la méthode publique de même nom teste si un BinaryNode est proportionné. Cette méthode privée doit utiliser la méthode size de la question précédente.

Question 3.2 (2 points) Calculez la complexité de cette méthode quand on l'applique à un BinaryNode parfait de taille n. On rappelle qu'un arbre binaire parfait est un arbre binaire dont tous les sous-arbres (et l'arbre lui-même) sont tels que les sous-arbres gauche et droit ont exactement la même taille. Par exemple, l'arbre suivant est un arbre parfait de taille 15:



La méthode récursive proportionate1 utilise la méthode size, qui est donc appelée un grand nombre de fois sur les mêmes sous-arbres, ce qui conduit à la complexité calculée à la question précédente. Afin d'éviter ce problème, on écrit maintenant la méthode proportionate2 qui teste si un BinaryNode est proportionné et qui en même temps calcule sa taille.

Question 3.3 (3 points) Complétez la méthode privée proportionate2 de façon que la méthode publique de même nom teste si un BinaryNode est proportionné. Cette méthode privé ne doit pas utiliser la méthode size de la question 1. Cette méthode, lorsqu'on l'applique à un BinaryNode, retourne sa taille s'il est proportionné, ou bien une valeur spéciale pour indiquer qu'il n'est pas proportionné.

Question 3.4 (1 point) Quelle est la complexité de cette méthode dans le pire des cas quand on l'applique sur un BinaryNode de taille n ? Justifiez votre réponse.

### 4 Arbres binaires de recherche

On considère la classe BinarySearchTree qui implémente les arbres binaires de recherche, classe étudiée en cours. On considère les méthodes publique et privée whatisit définies dans cette classe.

Question 4.1 (1 point) Décrivez précisément ce que retourne la méthode publique whatisit quand on l'applique à un BinarySearchTree. Donnez un petit exemple pour illustrer votre explication.

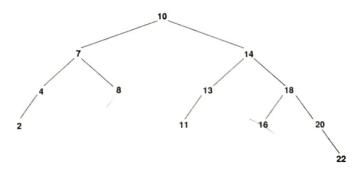
Question 4.2 (1 point) Quelle est la complexité de cette méthode quand on l'applique à un BinarySearchTree de taille n ? Justifiez votre réponse.

#### 5 Arbres AVL

On rappelle qu'un arbre AVL est un arbre binaire de recherche tel que pour tout sous-arbre (y compris l'arbre lui-même) la différence de hauteur entre les sous-arbres gauche et droit est au plus égale à 1 en valeur absolue. Par ailleurs, la méthode de *suppression* dont il est question plus bas est celle qui, en cas de suppression d'un élément porté par un noeud d'arité 2, remplace cet élément par le **maximum du sous-arbre gauche**.

Question 5.1 (1 point) Dessinez l'arbre AVL qu'on obtient en ajoutant successivement les éléments suivants dans un arbre AVL initialement vide : 2, 11, 10, 6, 4, 1, 3, 5, 8, 9, 7

Question 5.2 (1 point) Dessinez l'arbre AVL qu'on obtient en supprimant successivement les éléments 8, 16, 14, 13 de l'arbre AVL suivant :

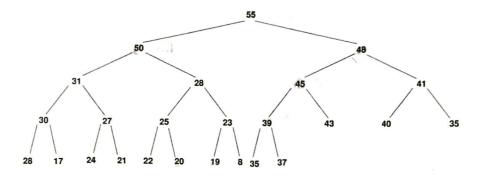


Question 5.3 (1 point) Dessinez l'arbre AVL le plus haut possible (i.e. qui a la hauteur la plus grande) contenant exactement et seulement les éléments suivants : 56, 87, 29, 34, 7, 203, 65, 11, 78, 101, 93, 42

Question 5.4 (1 point) Dessinez l'arbre AVL le moins haut possible (i.e. qui a la hauteur la plus petite) contenant exactement et seulement les éléments suivants : 56, 87, 356, 29, 34, 7, 203, 65, 11, 472, 78, 101, 93, 597, 42

### 6 Tas binaires

On considère le tas maximum suivant (l'élément maximal est à la racine) :



Question 6.1 (1 point) Dessinez le tas obtenu après avoir appelé successivement cinq fois la fonction deleteExtreme (suppression de l'élément maximum) sur le tas précédent.

Question 6.2.(1 point) Dessinez le tas obtenu après avoir ajouté les valeurs 41, 49, 60, 52 et 51 au tas de la figure précédente (et pas au tas obtenu à la question précédente!).

## 7 Tas et arbres binaires de recherche

Dans cette partie, on s'intéresse aux tas vus comme des arbres binaires et on peut donc les comparer à des arbres binaires de recherche, bien que leur *implémentation* soit totalement différente (tableau et structure arborescente). On considère ici des tas et des arbres binaires de recherche contenant des **entiers**. On rappelle par ailleurs que les valeurs contenues dans un arbre binaire de recherche sont toutes **distinctes**.

Question 7.1 (1 point) Dessinez l'arbre binaire le plus haut possible contenant des entiers (choisissez les valeurs) qui soit en même temps un arbre binaire de recherche et un tas maximum (i.e. un tas avec la valeur maximum à la racine)

Question 7.2 (1 point) Dessinez l'arbre binaire le plus haut possible contenant des entiers (choisissez les valeurs) qui soit en même temps un arbre binaire de recherche et un tas minimum (i.e. un tas avec la valeur minimum à la racine)

```
/**
* An array-based stack class
public class ArrayStack<AnyType>
       private static final int DEFAULT_CAPACITY = 128;
       private AnyType[] array;
       private int size;
         * Build an empty stack
         * Complexity: THETA(1)
       public ArrayStack()
                array = (AnyType[]) new Object[DEFAULT_CAPACITY];
                size = 0;
         * Check if the stack is empty
         * Complexity: THETA(1)
        public boolean isEmpty()
                return size == 0;
         * Return the next value to be popped from the stack
         * Complexity: THETA(1)
        public AnyType peek() {
                if ( isEmpty() )
                        return null;
                return array[size-1];
         * Push the value x onto the stack.
         * Complexity: THETA(1)
       public void push (AnyType x)
                if ( size < array.length )
                       array[size++] = x;
        * Pop the stack and return the value popped
         * Complexity: THETA(1)
       public AnyType pop()
               if ( isEmpty() )
                       return null:
                return array[--size];
```

```
SI3
                                                                          Page -
/**
* A class for undoable stacks
public class UndoableStack<AnyType>
       private static final String pushAction = "push";
       private static final String popAction = "pop";
       private ArrayStack<AnyType> stack;
       private ArrayStack<AnyType> popStack;
       private ArrayStack<String> actionStack;
        * Build an undoable stack
        * Complexity: THETA(1)
       public UndoableStack()
               stack = new ArrayStack<AnyType>();
               popStack = new ArrayStack<AnyType>();
               actionStack = new ArrayStack<String>();
        * Check if the stack is empty
        * Complexity: THETA(1)
       public boolean isEmpty()
               return stack.isEmpty();
        * Return the next value to be popped from the stack
        * Complexity: THETA(1)
       public AnyType peek()
               return stack.peek();
        * Push the value x onto the stack.
        * Complexity: THETA(1)
       public void push(AnyType x) {
           <TO BE COMPLETED>
        * Pop the stack and return the value popped
        * Complexity: THETA(1)
       public AnyType pop() {
           <TO BE COMPLETED>
        * Undo the last effective 'push' or 'pop'
        * Complexity: THETA(1)
       public void undo()
           <TO BE COMPLETED>
```

Page 4/6

```
SI3
                                                                       Page 3/6
 * A class for simple binary nodes
public class BinaryNode<AnyType> {
        private AnyType data;
        private BinaryNode<AnyType> left, right;
        ////////// constructors
         * Build a binary node which is
         * a leaf holding the value 'data'
        public BinaryNode(AnyType data) {
                this.data = data;
                this.left = null;
                this.right = null;
        //////// accessors
        public AnyType data() {
                return data;
        public BinaryNode<AnyType> left() {
                return left;
        public BinaryNode<AnyType> right() {
                return right;
        //////// size
         * Return the size of the BinaryNode
        public int size() {
               return size (this);
         * Return the size of the BinaryNode t
       private int size(BinaryNode<AnyType> t) {
           <TO BE COMPLETED>
```

```
/////// proportionate, version 1
 * Check if the BinaryNode is proportionate
public boolean proportionatel()
        return proportionate1(this);
 * Check if the BinaryNode t is proportionate
private boolean proportionatel(BinaryNode<AnyType> t) {
    <TO BE COMPLETED>
/////// proportionate, version 2
private static final int NOT PROPORTIONATE = -1;
// or whatever value < 0
 * Check if the BinaryNode is proportionate
public boolean proportionate2()
        int s = proportionate2(this);
        return s != NOT PROPORTIONATE;
 * Check if the BinaryNode t is proportionate.
 * If t is proportionate, return the size of t
 * else return NOT_PROPORTIONATE
private int proportionate2 (BinaryNode<AnyType> t)
    <TO BE COMPLETED>
```

SI3

```
/**
 * A class for Binary Search Trees
public class BinarySearchTree<AnyType extends Comparable<? super AnyType>>> {
    private BinaryNode<AnyType> root;
     * Construct an empty BST
    public BinarySearchTree()
        root = null:
     * Check if the BST is empty
    public boolean isEmpty() {
        return root == null:
     * Find an item in the BST
    public boolean contains( AnyType x ) {
        return contains (x, root);
     * Internal method to find an item in a BST
    private boolean contains( AnyType x, BinaryNode<AnyType> t ) {
     * Insert into the BST. Duplicates are ignored.
    public void insert ( AnyType x ) {
        root = insert( x, root );
     * Internal method to insert into a BST
    private BinaryNode<AnyType> insert( AnyType x, BinaryNode<AnyType> t ) {
     * Remove from the BST. Nothing is done if x is not found.
    public void remove( AnyType x ) {
        root = remove(x, root);
     * Internal method to remove from a BST
    private BinaryNode<AnyType> remove( AnyType x, BinaryNode<AnyType> t ) {
```

```
SI3
  ///////// whatisit
  public ArrayStack<AnyType> whatisit() {
     ArrayStack<AnyType> stack = new ArrayStack<AnyType>();
     whatisit (root, stack);
     return stack;
  private void whatisit(BinaryNode<AnyType> t, ArrayStack<AnyType> stack)
     if ( t != null ) {
             whatisit(t.right, stack);
             stack.push(t.element);
             whatisit(t.left, stack);
  // Inner class BinaryNode<AnyType>
  // Basic node stored in unbalanced binary search trees
  private static class BinaryNode<AnyType> {
      // Constructors
     BinaryNode ( AnyType theElement )
         this (the Element, null, null);
      BinaryNode ( AnyType theElement,
                BinaryNode<AnyType> lt,
                BinaryNode<AnyType> rt ) {
         element = theElement;
                 = lt;
         left
         right
                 = rt;
                              // The data in the node
     AnyType element;
                              // Left child
      BinaryNode<AnyType> left;
      BinaryNode<AnyType> right; // Right child
```