Questionnaire examen intra

INF2010

Sigle du cours

identification de l'etudiani(e)							
Nom:			Prénom	Prénom:			
Signature :			Matricu	ıle:	Groupe:		
Sigle et titre du cou			u cours	cours		Trimestre	
INF2010 – Struct. de donn. o			onn. et algorit	n. et algorith.		20073	
		Professeu	ır	,		Téléphone	
Ettore Merlo, coordonnateur – Ch			hamseddine Talhi, chargé		M-4105	5758	
Jour D		Do	ate Du		rée	Heures	
	Lundi 22 octobre 2007		bre 2007	2h00		18h00	
Documentation			Calculatrice				
□Tout	Toute		□Aucune		Los collulairos agandas		
□Aucune			□Programmable		Les cellulaires, agendas électroniques ou téléavertisseurs sont interdits.		
☐Voir directives particulières			□Non programmable				
Directives particulières							
Bonne chance à tous!							
Cet examen contient 4 questions et 3 annexes sur un total de 13 pages (excluant cette page)						es	
rta	La pondération de cet examen est de 30 %						
Important	Vous devez répondre sur : ☐le questionnaire ☐le cahier ☐les deux						
I	Vous devez remettre le questionnaire : □oui □non						

Le plagiat, la participation au plagiat, la tentative de plagiat entraînent automatiquement l'attribution de la note F dans tous les cours suivis par l'étudiant durant le trimestre. L'École est libre d'imposer toute autre sanction jugée opportune, y compris l'exclusion.

Question 1 - Listes et tables de dispersement Java

(8 points)

Considérez le code en Annexe I qui implante une liste doublement chaînées.

On veut ajouter un index (table de dispersement) à la liste afin d'améliorer les performances des opérations

```
public AnyType get( int idx )
public AnyType set( int idx, AnyType newVal )
```

à l'intérieur de la liste chaînée pour les rendre à complexité O(1) lorsque la liste est utilisée à partir de l'état courant, sans insertions ni modifications par la suite.

- 1.1 Écrivez le code Java pour ajouter une table de dispersement de type HashMap<K, V> (Annexe II) à MyLinkedList afin d'indexer les éléments de la liste chaînée selon leur position. Chaque élément de la table contient une position et la référence à l'objet de la liste qui correspond à la position. (1 point)
- 1.2 Écrivez le code de la routine

```
public void indexer()
```

qui construit et remplit un index (table de dispersement) approprié à partir de l'état courant de la liste. (5 points)

1.3 Écrivez le code des nouvelles opérations

```
public AnyType getIndexed( int idx )
public AnyType setIndexed( int idx, AnyType newVal )
```

qui correspondent aux opérations "get" et "set" précédentes, mais qui doivent montrer une complexité O(1). (2 points)

Question 2 - Tables de dispersement

(8 points)

Considérez:

- la fonction de dispersement h(x) = x % 11
- les différentes tables de dispersement de dimension 11
- les clefs : 92, 50, 17, 24, 39, 42
- 2.1 Considérez une table de dispersement avec listes chaînées pour la résolution des collisions.
 - 2.1.1 Quelle est la valeur h(x) utilisée pour l'insertion de chaque clef indiquée ? (1.5 point)
 - 2.1.2 Dessinez l'état de la table après l'insertion de toutes les clefs indiquées. (1 point)
- 2.2 Considérez une table de dispersement par débordement progressif avec "sondage" linéaire (f(i) = i).

- 2.2.1 Quelles sont les valeurs i et hi(x) utilisées pour l'insertion de chaque clef indiquée ? (1.5 point)
- 2.2.2 Dessinez l'état de la table après l'insertion de toutes les clefs indiquées. (1 point)
- Considérez une table de dispersement par débordement progressif avec "sondage" à double dispersement (f(i) = i * h2(x)), avec une fonction de dispersement secondaire (h2(x) = 7 (x % 7)).
 - 2.3.1 Quelles sont les valeurs i et hi(x) utilisées pour l'insertion de chaque clef indiquée ? (2 points)
 - 2.3.2 Dessinez l'état de la table après l'insertion de toutes les clefs indiquées. (1 point)

Question 3 - Algorithmes de tri

(7 points)

3.1 Soit la variante suivante de l'algorithme de tri par insertion :

- 3.1.1 Quel est le temps d'exécution de cet algorithme lorsque tous les éléments du tableau sont égaux ? Argumentez votre réponse. (2 points)
- 3.1.2 Est-ce que le temps d'exécution que vous avez obtenu correspond à celui attendu du tri par insertion pour ce cas particulier de tableau (tous les éléments sont égaux) ? (1.5 points)
- 3.1.3 Si vous avez répondu par « Non » à la question précédente, montrez la partie du code qui a fait la différence par rapport à la version originale de l'algorithme. Argumentez votre réponse. (1.5 points)
- 3.2 Le tri par insertion assure une meilleure performance dans le meilleur cas (tableau déjà trié). Plus précisément, son temps d'exécution est de O(N) alors que le temps d'exécution des deux autres algorithmes (sélection et en bulle) est de $O(N^2)$.

Cours INF2010 – Intra Page 3 de 13

Expliquez pourquoi le tri par insertion est plus rapide lorsque le tableau est déjà trié en le comparant avec le tri par sélection (2 points). Les deux algorithmes sont les suivants :

Tri par sélection

Tri par insertion

Cours INF2010 – Intra Page 4 de 13

Question 4 – Arbres

(7 points)

4.1 Soit un arbre binaire de recherche vide T utilisé pour la sauvegarde d'entiers positifs. Dessinez l'arbre T après chacune des opérations suivantes : **(2 points)**

Insertion de l'élément 10

Insertion de l'élément 14

Insertion de l'élément 7

Insertion de l'élément 8

Insertion de l'élément 5

Insertion de l'élément 17

Insertion de l'élément 12

Insertion de l'élément 15

Suppression de l'élément 14

Insertion de l'élément 13

Suppression de l'élément 10

4.2 La classe BinaryNode<AnyType> et les principales fonctions utilisées pour la manipulation d'un arbre binaire de recherche sont données dans l'Annexe III.

En supposant que l'arbre T, vide au départ, a été mis à jour en utilisant les fonctions d'insertion et de suppression présentées dans l'Annexe III :

- 4.2.1 Dessinez l'état de l'arbre avant et après chaque opération de suppression présentée dans la question précédente. (2 points)
- 4.2.2 Comparez les états de l'arbre T obtenus dans 4.2.1 avec ceux obtenus dans 4.1. **(1 point)**
- 4.2.3 Expliquez pourquoi les résultats obtenus dans 4.2.1 sont différents de ceux obtenus dans 4.1. (1 point)
- 4.2.4 Quels sont les changements appropriés à apporter au code de l'Annexe III afin d'obtenir les bons résultats ? (1 point)

Annexe I

```
1
2
    /**
3
     * LinkedList class implements a doubly-linked list.
4
    public class MyLinkedList<AnyType> implements Iterable<AnyType>
6
     {
7
8
       * Construct an empty LinkedList.
9
      public MyLinkedList( )
10
11
         clear();
12
13
14
15
       * Change the size of this collection to zero.
16
17
       public void clear( )
18
19
20
         beginMarker = new Node<AnyType>( null, null, null );
21
         endMarker = new Node<AnyType>( null, beginMarker, null );
22
         beginMarker.next = endMarker;
23
24
         the Size = 0;
25
26
27
28
       * Returns the number of items in this collection.
29
       * @return the number of items in this collection.
30
       public int size( )
31
32
33
         return theSize;
34
       }
35
36
       public boolean isEmpty( )
37
38
         return size() == 0;
39
40
```

Cours INF2010 – Intra Page 6 de 13

```
/**
41
42
        * Adds an item to this collection, at the end.
        * @param x any object.
43
        * @return true.
44
45
46
       public boolean add( AnyType x )
47
48
         add(size(), x);
49
         return true;
50
       }
51
       /**
52
53
       * Adds an item to this collection, at specified position.
        * Items at or after that position are slid one position higher.
54
        * @param x any object.
55
        * @param idx position to add at.
56
57
        * @throws IndexOutOfBoundsException if idx is not between 0 and size(), inclusive.
58
59
       public void add( int idx, AnyType x )
60
61
         addBefore(getNode(idx, 0, size()), x);
62
63
64
65
        * Adds an item to this collection, at specified position p.
        * Items at or after that position are slid one position higher.
66
        * @param p Node to add before.
67
        * @param x any object.
68
        * @throws IndexOutOfBoundsException if idx is not between 0 and size(), inclusive.
69
70
71
       private void addBefore( Node<AnyType> p, AnyType x )
72
73
         Node<AnyType> newNode = new Node<AnyType>( x, p.prev, p );
74
         newNode.prev.next = newNode;
75
         p.prev = newNode;
76
         theSize++;
77
       }
78
79
       /**
80
81
        * Returns the item at position idx.
        * @param idx the index to search in.
82
        * @throws IndexOutOfBoundsException if index is out of range.
83
84
85
       public AnyType get( int idx )
86
87
         return getNode( idx ).data;
88
       }
89
90
91
        * Changes the item at position idx.
```

Cours INF2010 – Intra Page 7 de 13

```
92
        * @param idx the index to change.
93
        * @param newVal the new value.
94
        * @return the old value.
        * @throws IndexOutOfBoundsException if index is out of range.
95
96
97
       public AnyType set( int idx, AnyType newVal )
98
99
          Node<AnyType>p = getNode( idx );
100
          AnyType oldVal = p.data;
101
102
          p.data = newVal;
103
          return oldVal;
104
        }
105
       /**
106
107
        * Gets the Node at position idx, which must range from 0 to size() - 1.
108
        * @param idx index to search at.
109
        * @return internal node corrsponding to idx.
        * @throws IndexOutOfBoundsException if idx is not between 0 and size() - 1, inclusive.
110
111
       private Node<AnyType> getNode( int idx )
112
113
114
          return getNode(idx, 0, size() - 1);
115
116
117
118
        * Gets the Node at position idx, which must range from lower to upper.
119
        * @param idx index to search at.
120
        * @param lower lowest valid index.
        * @param upper highest valid index.
121
        * @return internal node corrsponding to idx.
122
123
        * athrows IndexOutOfBoundsException if idx is not between lower and upper, inclusive.
124
125
        private Node<AnyType> getNode( int idx, int lower, int upper )
126
127
          Node<AnyType>p;
128
129
          if (idx < lower || idx > upper)
            throw new IndexOutOfBoundsException( "getNode index: " + idx + "; size: " + size( ) );
130
131
132
          if (idx < size()/2)
133
134
            p = beginMarker.next;
135
            for( int i = 0; i < idx; i++)
136
               p = p.next;
137
          }
```

Cours INF2010 – Intra Page 8 de 13

```
138
          else
139
140
            p = endMarker;
            for( int i = size(); i > idx; i--)
141
142
               p = p.prev;
          }
143
144
145
          return p;
146
147
148
149
        * Removes an item from this collection.
        * @param idx the index of the object.
150
151
        * @return the item was removed from the collection.
152
153
       public AnyType remove( int idx )
154
155
          return remove( getNode( idx ) );
156
       }
157
       /**
158
159
        * Removes the object contained in Node p.
        * @param p the Node containing the object.
160
        * @return the item was removed from the collection.
161
162
       private AnyType remove( Node<AnyType> p )
163
164
165
          p.next.prev = p.prev;
166
          p.prev.next = p.next;
167
          theSize--;
168
169
          return p.data;
       }
170
171
172
173
        * Returns a String representation of this collection.
174
       public String toString( )
175
176
          StringBuilder sb = new StringBuilder("[");
177
178
179
          for(AnyType x: this)
180
            sb.append(x + "");
181
          sb.append("]");
182
183
          return new String(sb);
184
185
```

Cours INF2010 – Intra Page 9 de 13

```
186
       /**
187
        * Obtains an Iterator object used to traverse the collection.
188
        * @return an iterator positioned prior to the first element.
189
190
        public java.util.Iterator<AnyType> iterator( )
191
192
          return new LinkedListIterator();
193
194
       /**
195
196
        * This is the implementation of the LinkedListIterator.
197
        * It maintains a notion of a current position and of
        * course the implicit reference to the MyLinkedList.
198
199
200
       private class LinkedListIterator implements java.util.Iterator<AnyType>
201
202
          private Node<AnyType> current = beginMarker.next;
203
          private boolean okToRemove = false;
204
205
          public boolean hasNext( )
206
207
            return current != endMarker;
208
209
210
          public AnyType next( )
211
212
            if(!hasNext())
213
               throw new java.util.NoSuchElementException();
214
215
            AnyType nextItem = current.data;
216
            current = current.next;
217
            okToRemove = true;
218
            return nextItem;
219
220
221
          public void remove( )
222
223
            if(!okToRemove)
               throw new IllegalStateException();
224
225
226
            MyLinkedList.this.remove(current.prev);
227
            okToRemove = false;
228
229
        }
230
```

```
231
       /**
       * This is the doubly-linked list node.
232
233
234
       private static class Node<AnyType>
235
236
         public Node( AnyType d, Node<AnyType> p, Node<AnyType> n )
237
238
           data = d; prev = p; next = n;
239
240
241
         public AnyType data;
         public Node<AnyType> prev;
242
243
         public Node<AnyType> next;
244
245
246
       private int the Size;
       private Node<AnyType> beginMarker;
247
       private Node<AnyType> endMarker;
248
249 }
```

Cours INF2010 – Intra Page 11 de 13

Annexe II

java.util Class HashMap<K,V>

HashMap() Constructs an empty HashMap with the default initial capacity (16) and the default load factor (0.75). HashMap(int initialCapacity) Constructs an empty HashMap with the specified initial capacity and the default load factor (0.75). HashMap(int initialCapacity, float loadFactor) Constructs an empty HashMap with the specified initial capacity and load factor.

<u>HashMap</u>(<u>Map</u><? extends \underline{V} > m) Constructs a new HashMap with the same mappings as the specified Map.

Method Summary					
void	clear() Removes all mappings from this map.				
<u>Object</u>	<u>clone()</u> Returns a shallow copy of this HashMap instance: the keys and values themselves are not cloned.				
boolean	containsKey(Object key) Returns true if this map contains a mapping for the specified key.				
boolean	containsValue(Object value) Returns true if this map maps one or more keys to the specified value.				
<u>Set</u> < <u>Map.Entry</u> < <u>K,V</u> >>	entrySet() Returns a collection view of the mappings contained in this map.				
V	get(Object key) Returns the value to which the specified key is mapped in this identity hash map, or null if the map contains no mapping for this key.				
boolean	isEmpty() Returns true if this map contains no key-value mappings.				
<u>Set<k< u="">></k<></u>	keySet() Returns a set view of the keys contained in this map.				
V	$\underline{\text{put}}(\underline{K} \text{ key}, \underline{V} \text{ value})$ Associates the specified value with the specified key in this map.				
void	<u>putAll(Map</u> extends <math \underline{V}> m) Copies all of the mappings from the specified map to this map These mappings will replace any mappings that this map had for any of the keys currently in the specified map.				
V	remove(Object key) Removes the mapping for this key from this map if present.				
int	size() Returns the number of key-value mappings in this map.				
Collection <v></v>	<u>values()</u> Returns a collection view of the values contained in this map.				

$Methods\ inherited\ from\ class\ java.util. \underline{AbstractMap}$

equals, hashCode, toString

Methods inherited from class java.lang. Object

finalize, getClass, notify, notifyAll, wait, wait, wait

Methods inherited from interface java.util.Map

equals, hashCode

```
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; left = lt; right = rt; }
    AnyType element;
                             // The data in the node
    BinaryNode<AnyType> left; // Left child
    BinaryNode<AnyType> right; // Right child
  }
private BinaryNode<AnyType> findMin( BinaryNode<AnyType> t )
    if( t != null )
    while(t.left!=null)
         t = t.left;
    return t;
  }
private BinaryNode<AnyType> insert( AnyType x, BinaryNode<AnyType> t)
    if( t == null )
       return new BinaryNode<AnyType>(x, null, null);
    int compareResult = x.compareTo( t.element );
    if( compareResult < 0 )
       t.left = insert(x, t.left);
    else if (compare Result > 0)
       t.right = insert( x, t.right );
    else
       ; // Duplicate; do nothing
    return t;
```

Cours INF2010 – Intra Page 13 de 13