

Questionnaire examen intra

INF2010



Sigle du cours

Identification de l'étudiant(e)										
Nom:				Prénom:						
Signatu	ire:		M	latricu	le:	Groupe:				
	J	Sigle et titre d	lu cours			Groupe	Trimestre			
INF2010 – Structures de données et algorithmes						Tous	20111			
Professeur						Local	Téléphone			
Etto	re Merlo, respons	sable – Tarek	Ould Bac	hir, ch	argé de cours	C-539.6	7128			
	Jour	D	Pate Dui			·ée	Heure			
Mercredi 23 févr			rier 2009 2h0			00	15h15			
	Documentati	on	Calculatrice							
Tou	te		Aucune			Les cellulaires, agendas électroniques ou téléavertisseurs sont interdits.				
⊠ Auc	une		Programmable							
☐ Voi	r directives parti	culières	Non programmable							
Directives particulières										
						Во	nne chance à tous!			
nt	Cet examen contient 5 questions sur un total de 14 pages (excluant cette page)									
Important	La pondération de cet examen est de 30 %									
mpc	Vous devez répondre sur : ☐ le questionnaire ☐ le cahier ☐ les deux									
I	Vous devez remettre le questionnaire : 🖂 oui 🗌 non									

L'étudiant doit honorer l'engagement pris lors de la signature du code de conduite.

Question 1 : Complexité algorithmique

(16 points)

Considérez les deux fonctions suivantes qui retournent pour un N positif la valeur 2^N :

```
public static int DeuxPuisanceV1(int N)
{
    if( N<0 ) throw new IllegalArgumentException();
    if( N == 0 ) return 1;

    if ( N%2 == 0 )
        return DeuxPuisanceV1(N/2)*DeuxPuisanceV1(N/2);
    else
        return 2 * DeuxPuisanceV1((N-1)/2) * DeuxPuisanceV1((N-1)/2);
}</pre>
```

```
public static int DeuxPuisanceV2(int N)
{
    if( N<0 ) throw new IllegalArgumentException();
    if( N == 0 ) return 1;

    if ( N%2 == 0 )
    {
        int DeuxPuisanceNSur2 = DeuxPuisanceV2(N/2);
        return DeuxPuisanceNSur2 * DeuxPuisanceNSur2;
    }
    else
    {
        int DeuxPuisanceNMoins1Sur2 = DeuxPuisanceV2((N-1)/2);
        return 2* DeuxPuisanceNMoins1Sur2 * DeuxPuisanceNMoins1Sur2;
    }
}</pre>
```

1.1) (4 points) Donnez votre estimation de la complexité asymptotique de chacune de ces deux fonctions. Justifiez vos réponses par un calcul succinct.

1.2) (8 points) Proposez pour DeuxPuisance une implémentation non récursive de même complexité que l'une ou l'autre des deux fonctions précédentes. Énoncez clairement votre estimation de la complexité asymptotique de votre implémentation.

```
public static int DeuxPuisanceEquivalentNonRecursif(int N)
{
```

Estimation de complexité asymptotique :

1.3) (**4 points**) Pensez-vous qu'il soit possible d'implémenter une fonction qui retourne en O(1) la valeur 2^N pour tout N positif en paramètre en utilisant les opérateurs arithmétiques de base ? Expliquez brièvement.

Question 2: Tables de dispersement

(20 points)

Considérant une table de dispersement double où Hash(X) = (H₁(X) + i·H₂(X)) % N, et où H₁(X) = (X^2) % N, et H2(X) = R – (X%R). R et N sont des nombres premiers tels que R<N et N est la taille de la table.

2.1) (**5 point**) Donnez la complexité asymptotique en cas moyen en insertion pour cette structure de données. Justifiez brièvement.

2.3) (9 point) Quel est le nombre de collisions obtenues si nous voulions insérer, dans l'ordre, les clés 2, 5, 6, 4, 7 et 9 dans une table de table N = 11 si R = 7? Donnez le détail de vos calculs.

Note: Si, lors de l'insertion d'une clé X dans la table, il aura fallu incrémenter i jusqu'à i = 2 avant de pouvoir trouver une espace libre pour l'insertion de la clé, alors cette insertion aura occasionné deux collisions.

2.4) **(6 points)** En vous servant du tableau ci-dessous, donnez l'état de la mémoire de la table de dispersement à la fin des insertions.

Indice	Données
0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	
10	

Question 3 : Tris en $n \log(n)$

(15 points)

Considérez le code Java du tri rapide (QuickSort) suivant :

```
private static final int CUTOFF = 4;
public static <AnyType extends Comparable<? super AnyType>>
void quicksort( AnyType [ ] a )
    guicksort( a, 0, a.length - 1 );
private static <AnyType extends Comparable<? super AnyType>>
void quicksort( AnyType [ ] a, int left, int right )
   if( left + CUTOFF <= right )</pre>
      AnyType pivot = median3( a, left, right );
      // Begin partitioning
      int i = left, j = right - 1;
      for(;;)
         while( a[ ++i ].compareTo( pivot ) < 0 ) { }</pre>
         while( a[ --j ].compareTo( pivot ) > 0 ) { }
         if( i < j )
            swapReferences( a, i, j );
         else
            break;
      }
      swapReferences( a, i, right - 1 ); // Restore pivot
      quicksort( a, left, i - 1 );  // Sort small elements
      quicksort( a, i + 1, right ); // Sort large elements
   else // Do an insertion sort on the subarray
      insertionSort( a, left, right );
}
private static <AnyType extends Comparable<? super AnyType>>
AnyType median3( AnyType [ ] a, int left, int right )
   int center = ( left + right ) / 2;
   if( a[ center ].compareTo( a[ left ] ) < 0 )</pre>
      swapReferences( a, left, center );
   if( a[ right ].compareTo( a[ left ] ) < 0 )</pre>
      swapReferences( a, left, right );
   if( a[ right ].compareTo( a[ center ] ) < 0 )</pre>
      swapReferences( a, center, right );
   // Place pivot at position right - 1
   swapReferences( a, center, right - 1 );
      return a[ right - 1 ];
```

3.1) (5 points) Calculez le nombre de fois que sera appelée la fonction

private static void quicksort(AnyType [] a, int left, int right)
suite à l'appel suivant :

```
Integer[] a = { 9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1, 0 };
quicksort(a);
```

Faites bien attention à la valeur du CUTOFF dans le code fourni.

3.2) (5 points) Donnez l'état du vecteur a après la fin de premier partionnement exécuté par quicksort :

Indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
Données										

3.3) **(5 points)** Quelle est la plus petite taille du sous-vecteur de a sur lequel sera appelé insertionSort()?

Question 4 : Arbres binaire de recherche

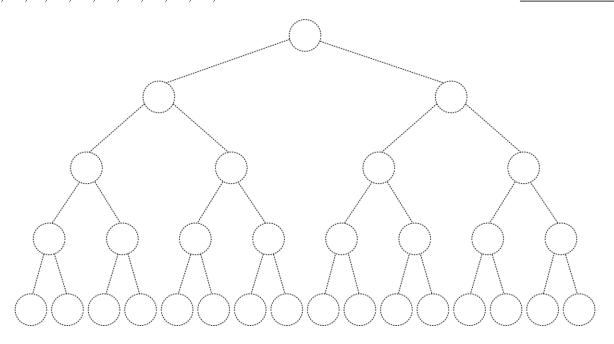
(25 points)

Considérez les affichages des <u>arbres binaires de recherche</u> suivants. Pour chacun d'eux, donnez la représentation graphique de l'arbre. Dans chaque cas, dîtes si l'arbre binaire est un AVL.

4.1) (5 points) L'affichage post-ordre de l'arbre binaire de recherche donne :

3, 48,47, 35, 58, 66, 55, 76, 99, 82, 71

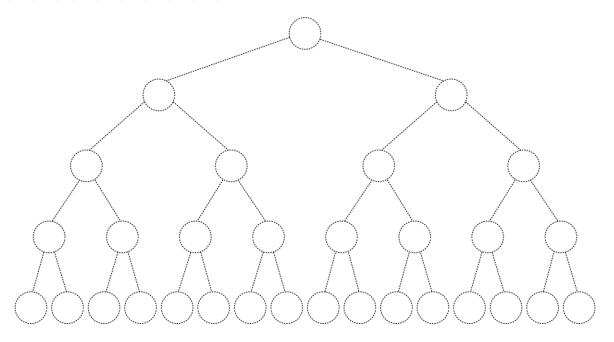
AVL?:_____



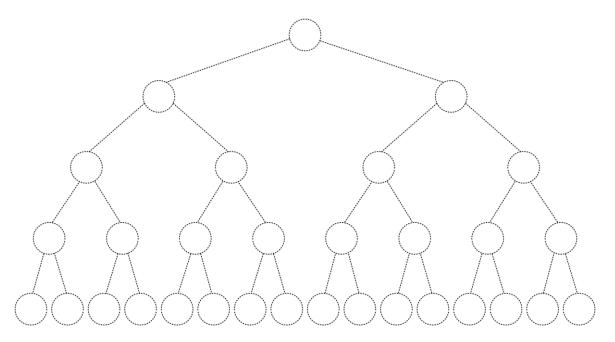
4.2) (5 points) L'affichage par niveaux de l'arbre binaire de recherche donne :

48, 35, 55, 3, 47, 71, 66, 82, 58, 76, 99

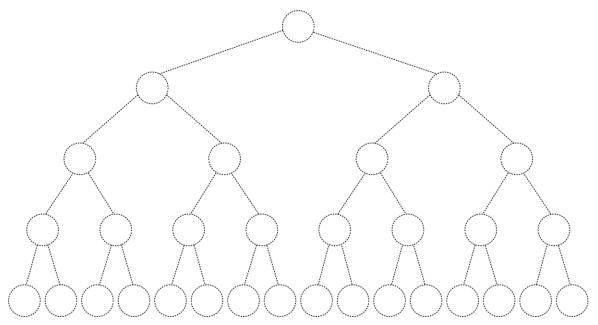
AVL?:_____



4.3) (5 points) Reprenez l'arbre de la question (4.1) et réalisez un get() de type Splay sur le nœud dont la clé est 48 :



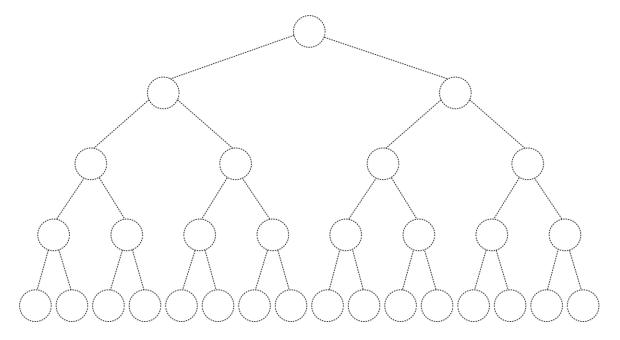
4.4) (5 points) Reprenez l'arbre de la question (4.2) et réalisez un *delete*() de type Splay sur le nœud dont la clé est 71 :



- 4.5) **(5 points)** L'affichage <u>en ordre</u> d'un arbre binaire de recherche ne permet pas d'en déduire la constitution. Néanmoins, sachant que :
 - L'arbre est un arbre AVL;
 - La structure de l'arbre est symétrique par rapport au nœud racine ;
 - La règle de symétrie s'applique récursivement à chaque nœud.

Donnez la représentation graphique de l'AVL dont l'affiche <u>en-ordre</u> est :

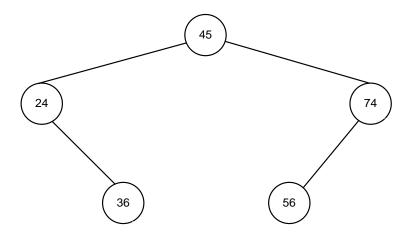
10, 21, 23, 41, 45, 46, 57, 61, 79, 80, 82, 90, 91, 95, 99



Question 5 : Arbre binaire de recherche de type AVL

(24 points)

En considérant l'arbre AVL suivant :



Effectuez l'ensemble des opérations suivantes dans l'ordre en vous servant des arbres ci-dessous. Les suppressions sont les mêmes que celles opérées sur un arbre binaire de recherche standard.

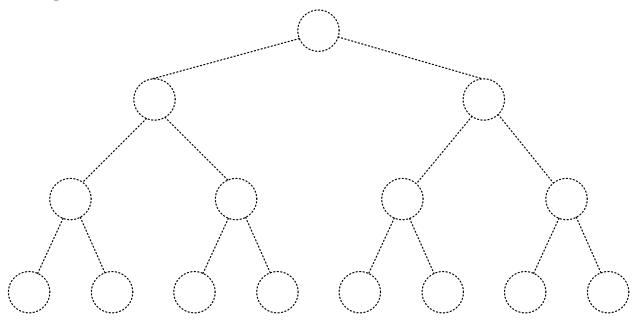
Insérez 40, 50

Supprimez 45

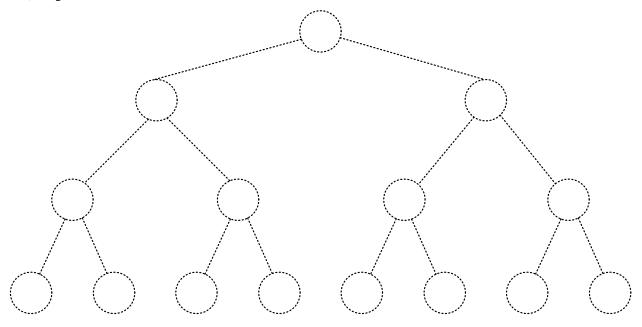
Insérez 45, 15, 38, 39

Supprimez 36

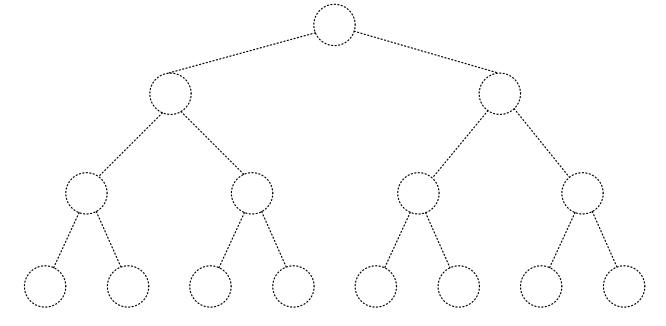
5.1) (3 pnt) Insérez 40.



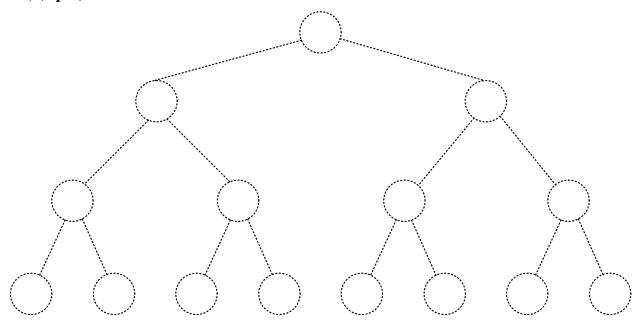
5.2) (3 pnt) Insérez 50.



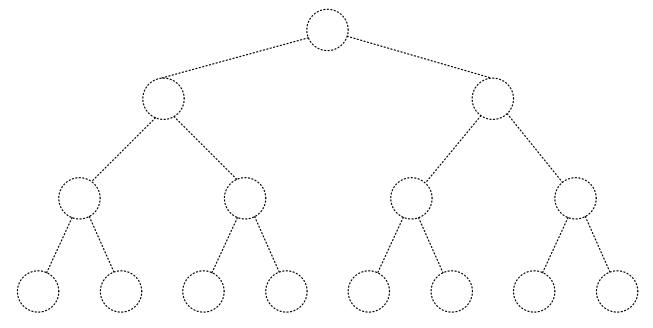
5.3) (3 pnt) Supprimez 45.



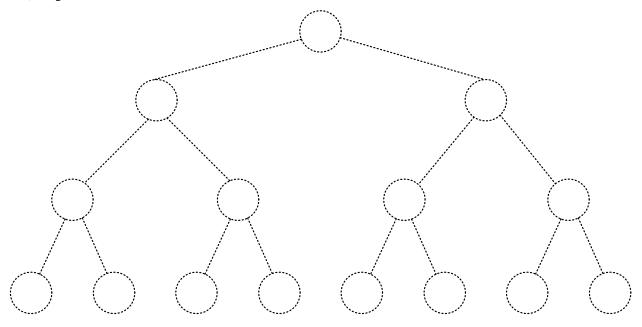
5.4) (3 pnt) Insérez 45.



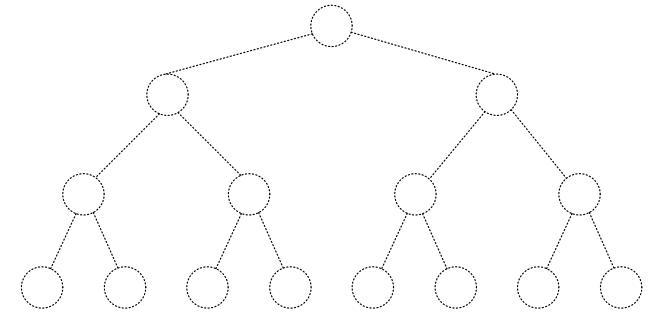
5.5) (3 pnt) Insérez 15.



5.6) (3 pnt) Insérez 38.



5.7) (**3 pnt**) Insérez 39.



5.8) (**3 pnt**) Supprimez 36.

