

**CSI2510 Automne 2017**  
**Examen de mi-session**  
**Le 29 octobre à 15h00 120 minutes**  
**30 points (30% de votre note finale)**  
**Aucune documentation permise**

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

Prénom: \_\_\_\_\_ No étudiant: \_\_\_\_\_

Signature \_\_\_\_\_

Dans toutes les questions où la notation grand 'O' est demandée, donner la meilleur valeur possible.

Tous les logarithmes sont en base 2.

QUESTION	POINTS
Questions 1-9 (multiple choice)	/9
Question 10	/3
Question 11	/3
Question 12	/2
Question 13	/5
Question 14	/5
Question 15	/3
TOTAL	/30

La fonction `process (data, k)` permet le traitement des  $k$  premiers éléments du tableau `data` contenant  $N$  valeurs ( $k < N$ ). Cette fonction a une complexité  $O(\log k)$ .

Quelle sera donc la complexité des algorithmes suivants ? (Questions 1 à 3)

**Question 1** [1 point]

```
for (int i=1; i<=N; i++) {  
    process(data, i);  
}
```

- A)  $O(1)$       B)  $O(\log N)$       C)  $O(N)$       D)  $O((\log N)^2)$       E)  $O(N \log N)$

**Question 2** [1 point]

```
for (int i=1; i<=N; i++) {  
    process(data, N);  
}
```

- A)  $O(1)$       B)  $O(\log N)$       C)  $O(N)$       D)  $O((\log N)^2)$       E)  $O(N \log N)$

**Question 3** [1 point]

```
process(data, N/4);  
process(data, N/2);
```

- A)  $O(1)$       B)  $O(\log N)$       C)  $O(N)$       D)  $O((\log N)^2)$       E)  $O(N \log N)$

**Question 4** [1 point]

Un arbre binaire plein est un arbre binaire pour lequel tous les nœuds internes ont exactement 2 enfants. Donc un arbre plein fait de 303 nœuds aura :

- A) 101 nœuds internes et 202 nœuds externes
- B) 152 nœuds internes et 151 nœuds externes
- C) 202 nœuds internes et 101 nœuds externes
- D) 151 nœuds internes et 152 nœuds externes
- E) Le nombre exact de nœuds internes et externes ne peut être déterminé à partir du nombre total de nœuds.

**Question 5** [1 point]

La hauteur H et le nombre de feuilles L d'un arbre binaire complet composé de 17 nœuds sont:

- A) H=4 L=2
- B) H=4 L=9
- C) H=4 L=16
- D) H=5 L=2
- E) Aucune de ces réponses

**Question 6** [1 point]

Soit une file à priorité contenant n éléments réalisée avec un tableau non-trié. Laquelle des réponses suivantes donne la complexité respective, au pire cas, des opérations `insert` (insertion d'un élément dans la file), `removeMin` (retrait du plus petit élément) et `min` (retour du plus petit élément sans modifier la file):

- A)  $\Theta(1)$ ,  $\Theta(1)$ ,  $\Theta(1)$
- B)  $\Theta(1)$ ,  $\Theta(n)$ ,  $\Theta(1)$
- C)  $\Theta(1)$ ,  $\Theta(n)$ ,  $\Theta(n)$
- D)  $\Theta(n)$ ,  $\Theta(\log n)$ ,  $\Theta(\log n)$
- E) Aucune de ces réponses

**Question 7** [1 point]

Un arbre parfait de 15 nœuds est réalisé avec un tableau. Si nous voulons savoir si la valeur 17 est contenu dans l'une de ses feuilles, combien d'éléments faut-il visiter ?

- A) 15
- B) 7
- C) 8
- D) 2
- E) Aucune de ces réponses

**Question 8** [1 point]

Dans laquelle de ces structures de données contenant  $n$  éléments, la complexité au pire cas pour obtenir le plus petit élément est égale à  $O(\log n)$  :

- A) un monceau (heap)
- B) un arbre binaire de recherche
- C) une liste triée
- D) une file
- E) Plusieurs de ces réponses

**Question 9** [1 point]

Soit le code Java ci-dessous réalisant un algorithme de tri bien connu.

```
public static void mySort( int [ ] array ) {  
    public static void insertionSort(int array[]) {  
        int n = array.length;  
        for (int j = 1; j < n; j++) {  
            int key = array[j];  
            int i = j-1;  
            while ( (i >= 0) && ( array [i] > key ) ) {  
                array [i+1] = array [i];  
                i--;  
            }  
            array[i+1] = key;  
        }  
    }  
}
```

Donner la complexité au meilleur cas et au pire cas de MySort en fonction de la taille  $n$  du tableau à trier:

- A) meilleur cas:  $\Theta(n^2)$ , pire cas:  $\Theta(n^2)$
- B) meilleur cas:  $\Theta(n)$ , pire cas:  $\Theta(n \log n)$
- C) meilleur cas:  $\Theta(\log n)$ , pire cas:  $\Theta(n \log n)$
- D) meilleur cas:  $\Theta(n)$ , pire cas:  $\Theta(n^2)$
- E) Aucune de ces réponses

**Question 10** [3 points] Quelle est la complexité Grand O (*big-Oh*) des fonctions ci-dessous? Justifier vos réponses par de courtes démonstrations :

a)  $f(n) = 2n^3 + 2^3$

b)  $f(n) = \log(n) + \log(n/2)$

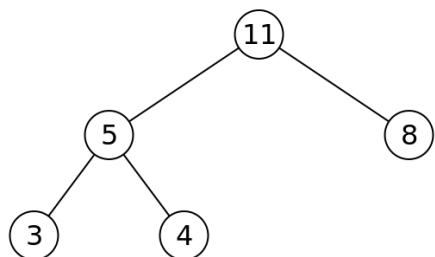
c)  $f(n) = \log(n^2)$

d)  $f(n) = n \sum_{i=1}^n 1/2^i$

e)  $f(n) = (n + n^2) \log(n)$

f)  $f(n) = \sum_{i=1}^n (n - i)$

**Question 11** [3 points] Soit l'arbre monceau suivant :



et les opérations suivantes effectuées sur cet arbre :

`insert(key)` : permet d'insérer un noeud ayant la valeur de la clé dans l'arbre

`removeMax` : retourne l'élément de clé maximum et l'enlève du monceau

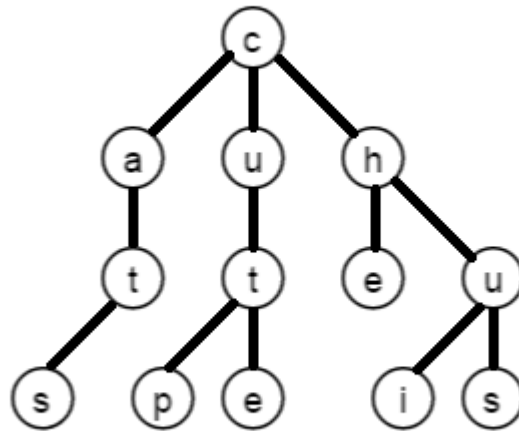
Quel arbre produira l'algorithme suivant ? Dessiner l'arbre monceau à la fin de chaque itération

```

for (int i=0 ; i<4; i++) {
    insert (removeMax() + removeMax());
    // show the tree here
}
  
```

i=0	i=1	i=2	i=3

**Question 12** [2 points] Déterminer la traversée pré-ordre et post-ordre de l'arbre suivant :



pré-ordre : \_\_\_\_\_

post-ordre: \_\_\_\_\_

**Question 13** [5 points] Soit le tableau suivant :

	21	15	8	17	9	14
--	----	----	---	----	---	----

Trier ce tableau sur place en ordre croissant en utilisant l'algorithme du tri par monceau (*HeapSort*). Vous devez montrer l'état du tableau après chaque descente (downheap operations) de monceau. (vous pourriez avoir besoin de plus ou moins de tableau que ceux pré-dessinés ci-dessous)

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

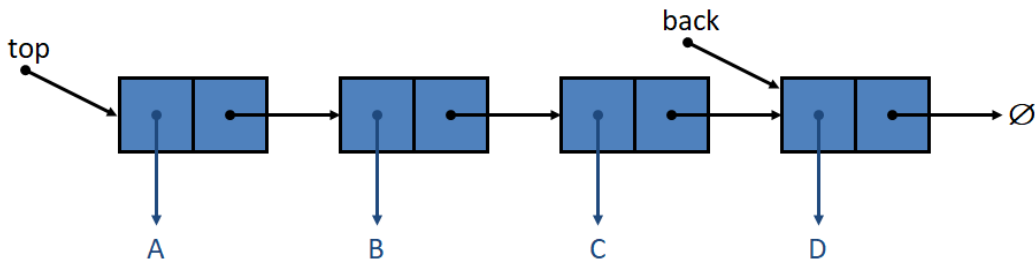
--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--

--	--	--	--	--	--	--



**Question 14** [5 points] Une pile est réalisée à l'aide d'une liste chaînée.



Le pseudo-code pour cette pile est comme suit (noter la variable `back` pointant au dernier élément de la liste):

```

Algorithm push(obj):
    n ← new Node
    n.item ← obj
    n.setNext(top)
    top ← n
    if size = 0
        back ← top
    size++

```

```

Algorithm pop():
    if isEmpty() then
        ERROR
    temp ← top.item
    top ← top.getNext()
    size--
    if size = 0
        back ← top
    return temp

```

Initialement on a: `back ← null; top ← null`.

Nous voulons maintenant réaliser une file avec la même liste chaînée.

Sachant que la fonction `dequeue` qui enlève un objet à la file est réalisée comme suit :

```

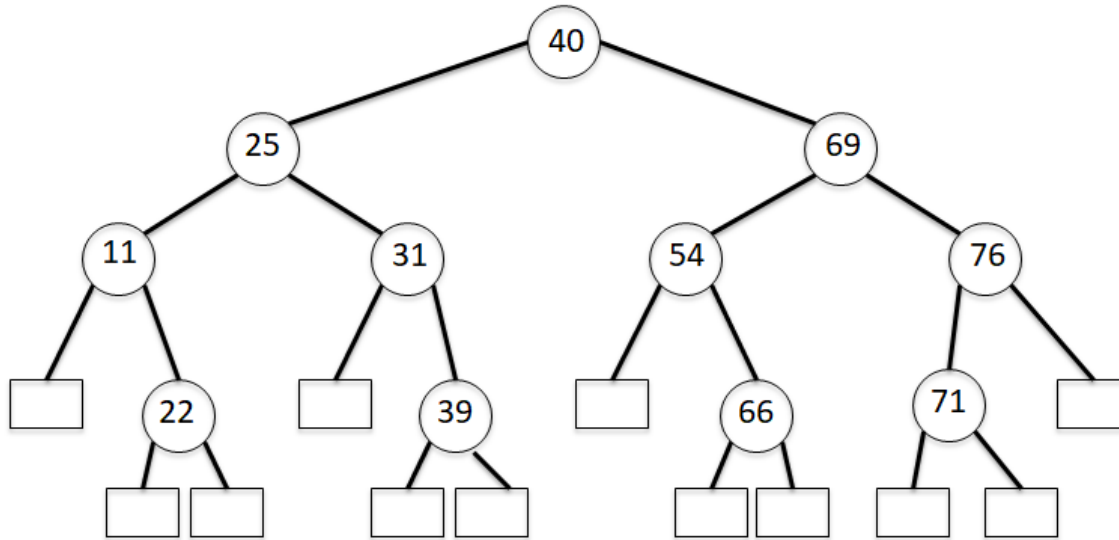
Algorithm dequeue(obj):
    return pop()

```

Écrire le pseudo-code de la fonction `enqueue`. Cette fonction doit être de complexité  $O(1)$  :

**Question 15** (3 points)

Soit l'arbre binaire de recherche ci-dessous.



- a) Combien de comparaisons seront effectuées lorsque la clé 66 est recherchée? Lister les clés qui seront comparées.
  
  
  
  
  
  
  
  
  
  
- b) Combien de comparaisons seront effectuées lorsque la clé 15 est recherchée? Lister les clés qui seront comparées.
  
  
  
  
  
  
  
  
  
  
- c) Insérer un nouveau nœud dans cet arbre dont est 60. Vous pouvez dessiner votre réponse sur l'arbre montré.