

Université d'Ottawa  
Faculté de génie

École d'ingénierie et de technologie de  
l'information (EITI)



University of Ottawa  
Faculty of Engineering

School of Electrical Engineering and  
Computer Science (EECS)

## CSI 2510

### Examen de mi-session

**Aucune documentation permise – Pas de calculatrice**  
**2 heures – 30% - 20 questions – 100 points**

Q		Q	
1	6	11	3
2	5	12	4
3	2	13	8
4	3	14	8
5	4	15	6
6	6	16	6
7	6	17	8
8	4	18	6
9	2	19	5
10	6	20	2
<b>TOTAL</b> <b>100</b>			

Nom :

*SOLUTIONS*

Numéro d'étudiant:

Signature :

[Question 1] (6 points)

Pour les fonctions suivantes, donner la meilleure complexité Grand O. Justifier vos réponses:

(1)  $n^4 (1+2n)/n^2 + 1039n^3 + 1039n^2$

est  $O(n^3)$

$$n^2 + 2n^3 + 1039n^3 + 1039n^2$$

(2)  $-n + \log_2 (10)^n - \log_2 (7n)$

est  $O(n)$

$$-n + n \log_2 10 - \log_2 7n$$

$$(\log_2 10 - 1)n - \log_2 7n$$

(3)  $n^2 + \sum_{i=10, 11, \dots, n} (i^2)$  (for  $n > 10$ )

est  $O(n^3)$

pour  $n$  grand, l'absence des premiers termes est négligeable

$$n^2 + (10)^2 + (11)^2 + (12)^2 + \dots + n^2 \leq n^2 + (n-9)n^2$$

**[Question 2] (5 points)**

Le pseudo-code ci-dessous prend en entrée un tableau A de n entiers positifs et utilise une pile S comme structure de donnée interne:

t ← 0

```
for (i=0; i<n-1; i++) do
    if (A[i] mod 2) = 1 then
        S.push(A[i])
```

*si impair empile A[i]*

```
while S.size() > 1 do {
    k = S.pop()
    t ← t + k*k
}
```

return t

(1) Quelle sera la sortie de cet algorithme pour le tableau suivant? [3]

A = {2, 6, 3, 5, 9, 1, 34, 92, 9} *le dernier élément est empilé*

~~3<sup>2</sup> + 5<sup>2</sup> + 9<sup>2</sup>~~

*le dernier élément n'est pas dépilé*

~~9 + 25 + 81 = 115~~

$$9^2 + 5^2 + 9^2 + 1^2 = 25 + 81 + 1 = \cancel{107} + 81 = 188$$

(2) Quelle est la complexité Grand O de cet algorithme en fonction de n? [2]

- a)  $O(n^2)$
- b)  $O(n \log n)$
- ☒ c)  $O(n)$
- d)  $O(n^3)$
- e)  $O(1)$

[Question 3] (2 points)

Quelle sera, au pire cas, la complexité Grand O en fonction de n pour l'algorithme ci-dessous lorsqu'un tableau 2D de dimension n x n est utilisé en entrée? Justifier votre réponse

```

sum = 0;
for (i=0; i<n-1; i++) do
  for (j=0; j<100; j++) do
    for (k=0; k<i*j; k++) do
      sum = sum + A[i][j]*k
    return sum
  
```

pire cas n fois  
 100 fois  
 pire cas 100·n fois  
 donc  $O(n^2)$

combien de fois cet énoncé est exécuté?

$$\begin{aligned}
 & \sum_{i=0}^{n-1} (1i + 2i + 3i + \dots + 99i) \\
 &= \sum_{i=0}^{n-1} i \underbrace{(1+2+\dots+99)}_{\text{constante } K} \\
 &= K \sum_{i=0}^{n-1} i = K \frac{n(n-1)}{2} \quad O(n^2)
 \end{aligned}$$

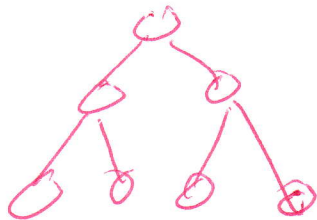
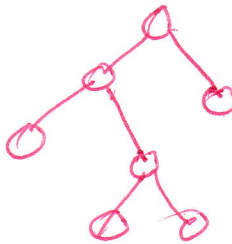
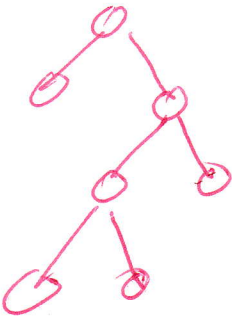
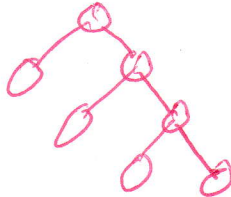
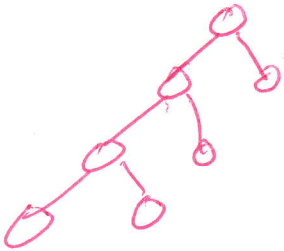
[Question 4] (3 points)

Démontrer que  $f(n) = \sum_{i=1, \dots, n} (n^2 - i)$  est  $O(n^3)$  en utilisant la définition de Grand O.

$$\begin{aligned}
 &= n^2 - 1 + n^2 - 2 + n^2 - 3 + \dots + n^2 - n \\
 &= n(n^2) - \frac{n(n+1)}{2} \\
 &O(n^3)
 \end{aligned}$$

**[Question 5] (4 points)**

Dessiner tous les arbres binaires pleins possibles ayant 7 noeuds.



[Question 6] (6 points)

- (a) Dans la représentation tableau d'un arbre monceau min, les éléments sont toujours en ordre décroissant.

VRAI ou FAUX

- (b) L'élément de clé maximum dans un monceau-min est toujours un noeud externe.

VRAI ou FAUX

- (c) La hauteur de tout arbre binaire ayant  $n$  noeuds est toujours  $O(\log n)$

VRAI ou FAUX



- (d) Le nombre de noeuds externes dans un arbre quelconque est toujours plus grand que le nombre de noeuds internes

VRAI ou FAUX



- (e) Le nombre de noeuds externes dans un arbre binaire parfait est toujours plus grand que le nombre de noeuds internes

VRAI ou FAUX



- (f) Afin de trier des éléments en ordre décroissant avec le tri par monceau, quel type d'arbre devrait-on utiliser?

Monceau-min ou Monceau-max

**[Question 7] (6 points)**

Quelle est la complexité Grand O au pire cas de la recherche du plus petit élément dans chacune des structures de données suivantes?

(a) Monceau-max

~~$O(n)$~~   $O(n)$  c'est l'une des feuilles

(b) Monceau-min

$O(1)$  à la racine

(c) Séquence triée en ordre décroissant dans une liste chaînée simple

$O(n)$  à la fin

(d) Séquence non-triée dans une liste chaînée double

$O(n)$  en moyenne  $n/2$

(e) Arbre binaire de recherche

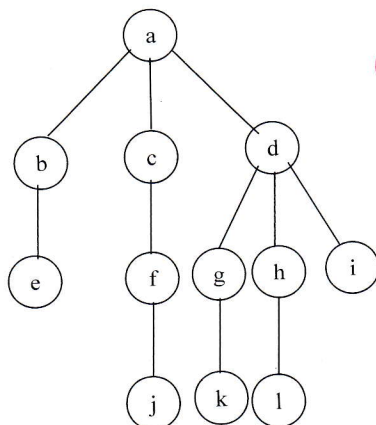
$O(n)$  cas dégénéré 

(f) Tableau trié en ordre croissant

$O(1)$  le premier

**[Question 8] (4 points)**

Soit l'arbre ci-dessous, quel sera le résultat du parcours post-ordre de cet arbre?



e b j f c k g l h i d a



**[Question 9] (2 points)**

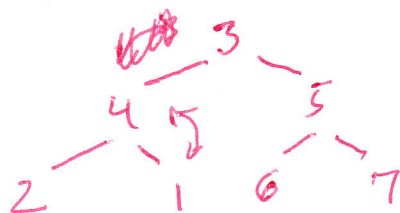
Combien de noeuds peut avoir un arbre binaire complet de hauteur  $h$ ?

- a.  $2^h$  noeuds
- b.  $2^{h+1}$  noeuds
- c.  $2^{h-1}$  noeuds
- d. entre  $2^{h-1}$  et  $2^h$  noeuds
- e. entre  $2^h$  et  $2^{h+1}$  noeuds

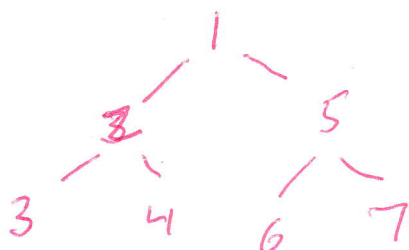
entre  $2^h$  et  $2^{h+1} - 1$

**[Question 10] (6 points)**

Soit la sequence suivante contenue dans un tableau  $[3, 4, 5, 2, 1, 6, 7]$ . Montrer étape par étape comment ce tableau peut être convertit en monceau-min en utilisant l'algorithme de construction ascendante vu en classe.



$[3, 1, 5, 2, 4, 6, 7]$



$[1, 2, 5, 3, 4, 6, 7]$



**[Question 11] (3 points)**

L'algorithme suivant utilise un monceau-min A représenté à l'aide d'un tableau. Quelle est la complexité Grand O de cet algorithme au pire cas en fonction de la taille du tableau (n)?

Heapify (A) est un algorithme permettant de convertir une séquence en un monceau-min de façon optimale.

```
sum = 0;
```

```
Heapify (A)
```

```
for (i=0; i<n-1; i++) do
```

```
    a = removeMin(A)
```

```
    sum = sum + a;
```

```
return sum
```

$O(n \log n)$

**[Question 12] (4 points)**

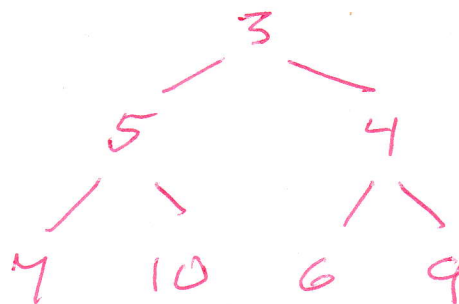
Voici un arbre binaire complet représenté à l'aide du tableau [3, 5, 4, 7, 10, 6, 9].

(a) Donner la valeur de l'enfant de droite du noeud de valeur 5?

10

(b) Donner la liste de tous les noeuds externes?

7, 10, 6, 9



[Question 13] (8 points)

- (a) Combien y-a-t-il de noeuds externes dans un arbre binaire complet comptant 3567 noeuds?

arbre parfait de 2047 noeuds  
 $1520 \text{ noeuds au dernier niveau} + 1207 \text{ avant dernier niveau}$   
 $(1024 - (1520/2))$

- (b) Quelle est la hauteur d'un arbre binaire parfait comptant 4095 noeuds?

$$2^{h+1} - 1 = 4095$$

$$h = 11$$

$$= 2047$$

$$1764$$

noeuds externes

- (c) Quelle est la hauteur d'un monceau-min comptant 340 noeuds?

arbre parfait de 255 noeuds

8

- (d) Combien de noeuds, au maximum, peut avoir un monceau-max de hauteur 8?

$$2^{h+1} - 1 = 511 \text{ noeuds}$$

- (e) Combien de noeuds internes y-a-t-il dans un monceau-max comptant 500 noeuds?

$$123 + 127 = 250$$

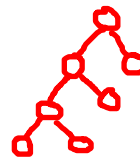
arbre parfait de 255 noeuds

245 noeuds au dernier niveau donc 123 des 128

- (f) Combien y-a-t-il de noeuds externes, au minimum, dans un arbre binaire plein comptant 7 noeuds?

~~$$123 + 127 = 250$$~~

4 noeuds



4 noeuds de l'avant dernier niveau sont internes

- (g) Quelle est la hauteur maximum d'un arbre binaire quelconque comptant 500 noeuds?



$$499$$

- (h) Combien y-a-t-il de noeuds internes dans un arbre parfait de hauteur 4?



$$(2^{h+1} - 1) - 2^h$$

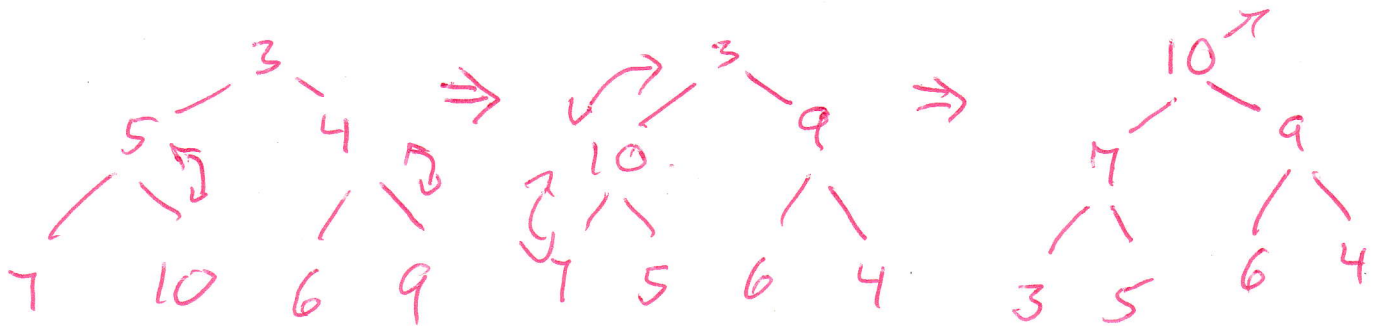
$$31 - 16 = 15$$

[Question 14] (8 points)

il faut donc un monceau-max

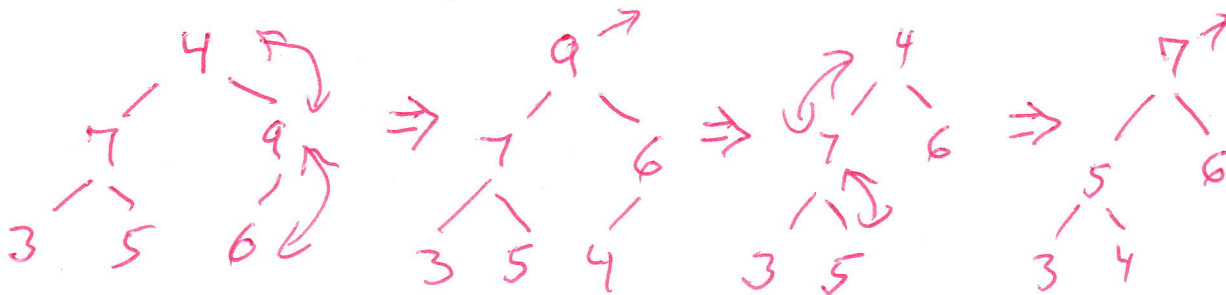
Soit la séquence suivante [3, 5, 4, 7, 10, 6, 9]. Montrer, étape par étape, l'application du tri par monceau sur place. Le tri doit se faire en ordre croissant.

1° Construction ascendante du monceau

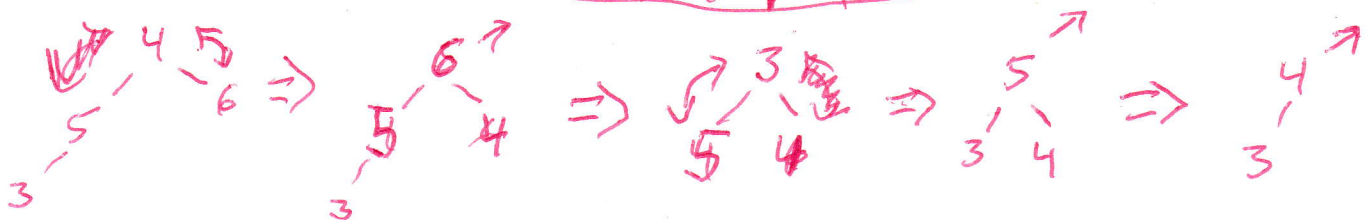


10	7	9	3	5	6	4
----	---	---	---	---	---	---

2° Remove max



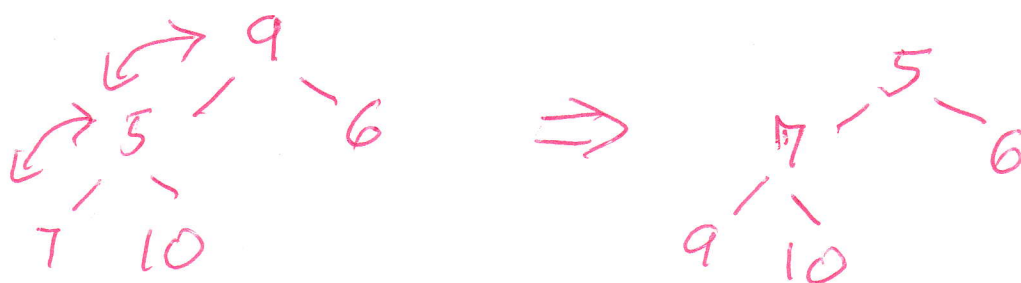
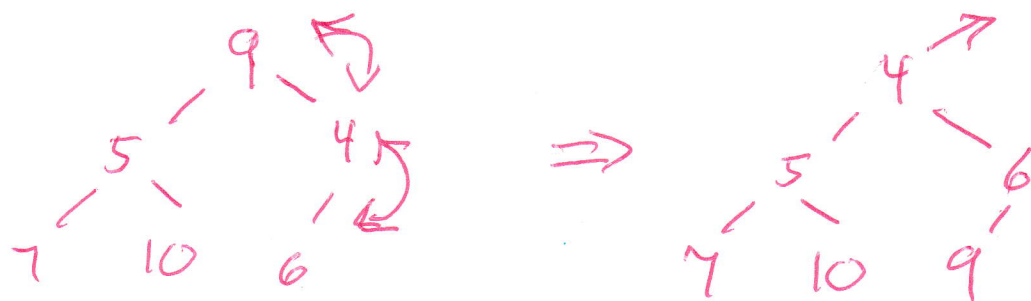
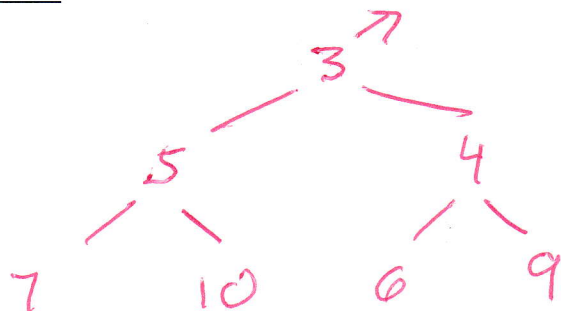
7	5	6	3	4	9	10
---	---	---	---	---	---	----



3	4	5	6	7	9	10
---	---	---	---	---	---	----

**[Question 15] (6 points)**

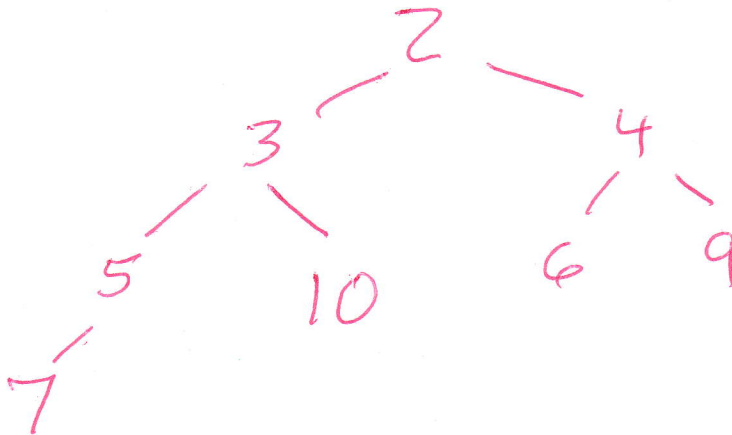
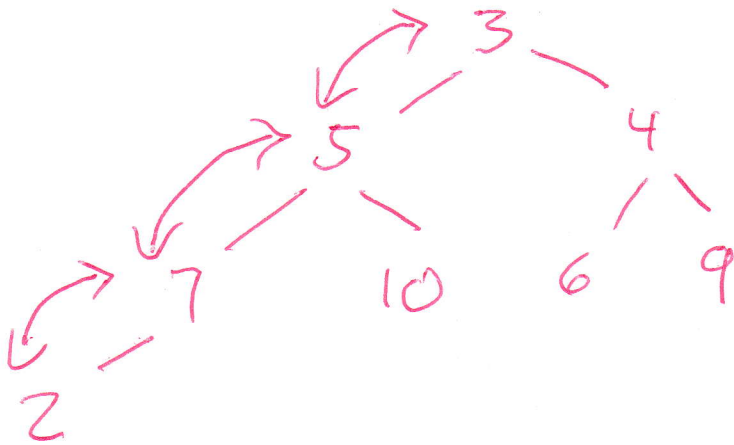
Soit l'arbre monceau-min représenté avec le tableau suivant [3, 5, 4, 7, 10, 6, 9]. Montrer, étape par étape ce qui se produit si 2 opérations de retrait de l'élément minimum (*removeMin*) sont effectuées. Vous pouvez illustrer ces étapes en dessinant l'arbre binaire correspondant. Donner l'état du tableau après ces deux retraits.



5	7	6	9	10
---	---	---	---	----

[Question 16] (6 points)

Soit l'arbre monceau-min représenté avec le tableau suivant  $[3, 5, 4, 7, 10, 6, 9]$ . Montrer, étape par étape ce qui se produit si le nombre 2 est inséré dans cet arbre. Vous pouvez illustrer ces étapes en dessinant l'arbre binaire correspondant. Donner l'état du tableau après cette insertion.

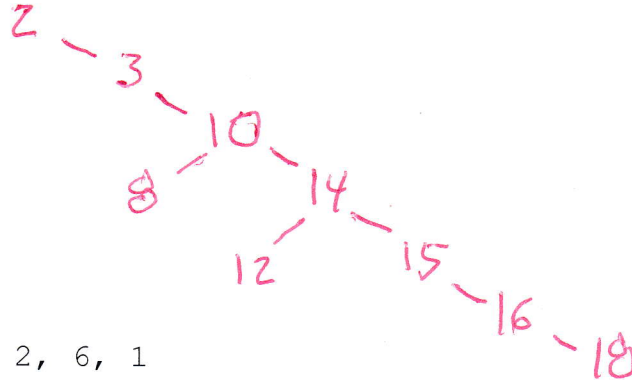


2	3	4	5	10	6	9	7
---	---	---	---	----	---	---	---

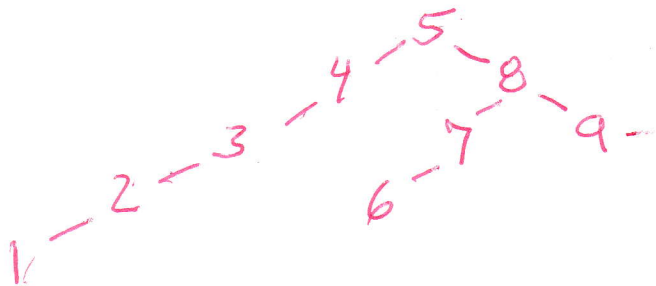
**[Question 17] (8 points)**

(1) Dessiner les arbres binaires de recherche obtenus si les séquences suivantes sont insérées dans l'arbre. Pour chaque séquence, l'insertion se fait initialement dans un arbre vide. [6]

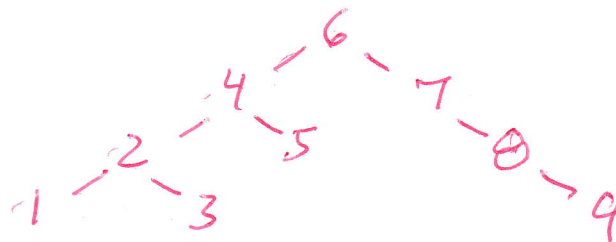
a. 2, 3, 10, 8, 14, 12, 15, 16, 18



b. 5, 8, 4, 9, 3, 7, 2, 6, 1



c. 6, 4, 7, 2, 5, 8, 3, 1, 9



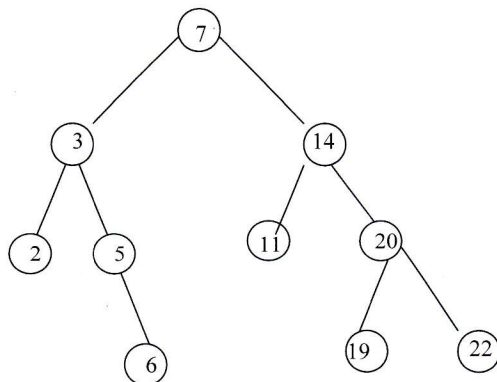
(2) Lequel de ces arbres donnera la recherche la plus efficace en moyenne? [2]

c. nbre moyen d'éléments visités pour une recherche  
 $1 + 2 + 2 + 3 + 3 + 3 + 4 + 4 + 4$



**[Question 18] (6 points)**

Soit l'arbre binaire de recherche ci-dessous.



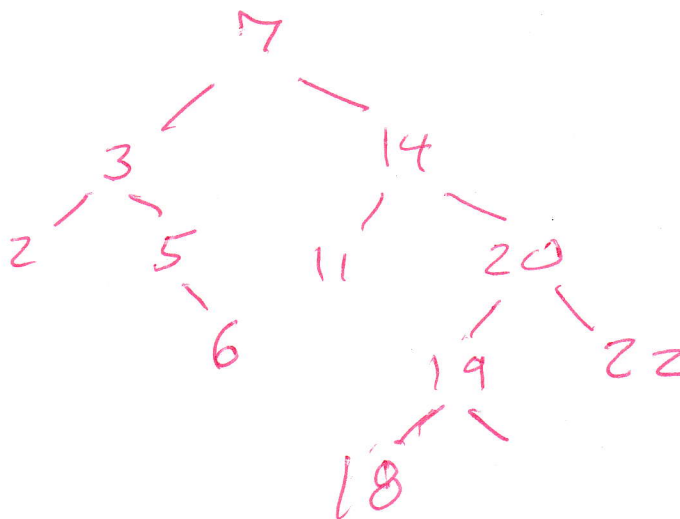
- (a) Combien de comparaisons seront requise afin de trouver le nombre 21?

*comparaisons avec 4 éléments*

- (b) Combien de comparaisons seront requise afin de trouver le nombre 4?

*comparaisons avec 3 éléments*

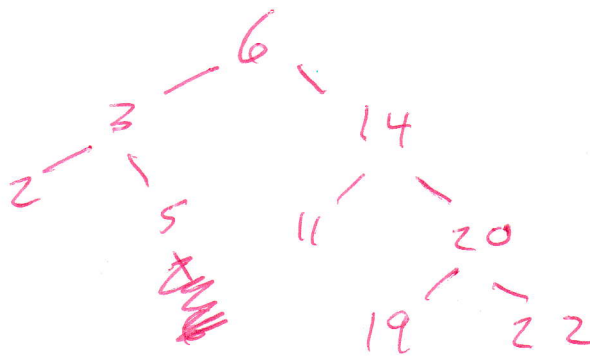
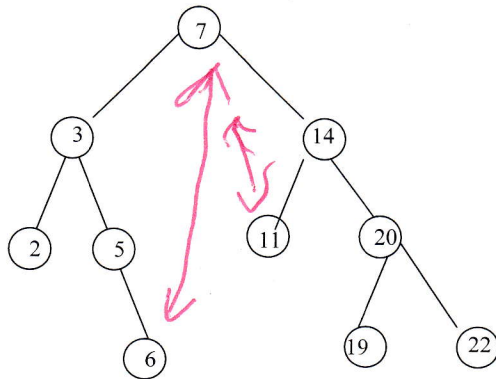
- (c) Dessiner l'arbre résultant après l'insertion de la valeur 18.



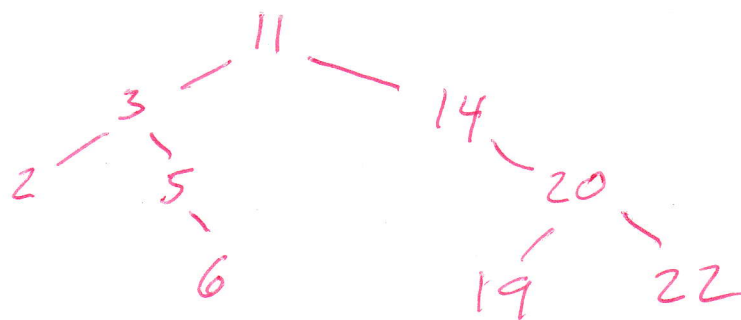


**[Question 19] (5 points)**

Retirer le noeud de valeur 7 dans l'arbre binaire de recherche ci-dessous. Bien expliquer les étapes suivies



**OU**



**[Question 20] (2 points)**

Lequel/Lesquels des algorithmes suivants permet de visiter les noeuds d'un arbre binaire de recherche en ordre croissant de clés.

(a) Algorithm mySorting(T, v)  
    visit(v)  
    if v is internal:  
        mySorting (T, T.LeftChild(v))  
        mySorting (T, T.RightChild(v))

preordre

(b) Algorithm mySorting(T, v)  
    if v is internal:  
        mySorting (T, T.LeftChild(v))  
        mySorting (T, T.RightChild(v))  
    visit(v)

postordre

(c) Algorithm mySorting(T, v)  
    if v is internal:  
        mySorting (T, T.LeftChild(v))  
    visit(v)  
    if v is internal:  
        mySorting (T, T.RightChild(v))

in ordre

(d) Algorithm mySorting(T, v)  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        vmin= removeMin(v);  
        visit(vmin);  
    }

(e) Algorithm mySorting(T, v)  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        vmax= removeMax(v);  
        visit(vmax);  
    }