0.1

```
(1pt) Appliquer le Master Theorem sur les cas suivants : 

— (0.5pt) T(n) = 3T(n/4) + nlogn

— (0.5pt) T(n) = T(2n/3) + 1

(1pt) Montrez que :

— (0.5pt) nlogn = O(n^2)

— (0.5pt) 25n^4 - 10n^3 + 22n^2 = O(n^4)
```

0.2

Quelle est la complexité de ce programme.

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

2 | for (j=0 \ ; j< i \ ; j++) do

3 | printf("hello");

4 | end

5 end
```

Algorithme 1 : DFor

0.3

15 end

Quelle est la sortie de l'algorithme Algo(T,x) et quelle est sa complexité (utiliser la notation \mathcal{O}) en fonction de la taille n de tableau T.

```
a \leftarrow 1
 b \leftarrow n
 з while b \ge a do
       j \leftarrow \frac{a+b}{2}
       if x = T[j] then
             Retourner oui
         else
            if T[j] < x then
                a \leftarrow j + 1
 9
             {f else}
10
               b \leftarrow j-1
11
             \operatorname{end}
\bf 12
         \mathbf{end}
13
        Retourner non
14
```

Algorithme 2 : Algo(T,x)

.

0.4

Soit la fonction suivante, Atrouver(A, s, f, e).

```
1 if s = f then
2 | if A[s] = e then
3 | retourner 1
4 | else
5 | retourner 0
6 | end
7 end
8 m=(s+f)/2
9 gauche=Atrouver(A,s,m,e)
10 droite=Atrouver(A,m+1,f,e)
11 retourner gauche + droite
Algorithme 3 : entier : Atrouver(A,s,f,e)
```

Quelle est la valeur retournée par cette fonction.

0.5

Que fait cet algorithme.

L'algorithme suivant ayant comme entrée un tableau T de nombres entiers, de taille n, et comme sortie une variable binaire r (oui/non).

```
1 for i all ant de \ 2 \ \grave{a} \ n do

2  | if T[i-1] > T[i] then

3  | r \leftarrow non

4  | end

5 end

6 Retourner r

Algorithme 4 : Afind(T,n)
```