

NOM :

Prénom :

Classe :

Q.C.M Algorithmes 1

10 minutes

A chaque question il y a **une seule bonne réponse**. Cochez la case qui lui correspond.

Une bonne réponse donne 1 point. L'absence de réponse ou une réponse fausse n'enlève pas de point.

1. Comment prouver qu'un algorithme se termine ?
 - Il faut montrer l'existence d'un variant de boucle.
 - Il faut que l'algorithme ait une complexité linéaire.
 - Il faut montrer l'existence d'un invariant de boucle.
 - Il faut que l'algorithme utilise une boucle non bornée.
2. Le premier programme date de :
 - 1800 à 1600 av J.-C.
 - 300 av. J.-C.
 - 1843.
 - 820.
3. Quelle est la particularité d'une boucle «tant que» ?
 - Elle se termine toujours si elle effectue un nombre pair de tours.
 - Elle effectue au minimum un tour de boucle.
 - Elle pourrait ne jamais se terminer.
 - Elle se termine toujours.
4. Prenons le cas d'un tri par sélection d'un tableau d'entiers déjà trié. Pour un tableau de 6 valeurs, le nombre de comparaisons est :
 - 36.
 - 45.
 - 15.
 - 60.
5. Quel est le principe du tri par sélection d'un tableau d'entiers ?
 - Il parcourt le tableau en cherchant l'indice de la valeur la plus petite, puis l'insère à droite de la partie du tableau déjà triée.
 - Il insère chaque valeur du tableau dans une portion de tableau déjà triée.
 - Avant d'insérer la valeur la plus petite, l'algorithme déplace toutes les cartes qui sont à sa gauche.
 - Il parcourt toujours le tableau une seule fois pour le trier.
6. On considère la fonction suivante


```
def fonction1(liste, a):
    for i in range(len(liste)):
        if liste[i] == a:
            return i
```

 A quoi sert ce programme ?
 - Il renvoie l'indice de la première occurrence de l'élément a dans la liste passée en argument.
 - Il renvoie l'indice de la valeur maximale de la liste passée en argument.
 - Il renvoie le nombre d'occurrences de l'élément a dans la liste passée en argument.
 - Il renvoie l'indice de la dernière occurrence de l'élément a dans la liste passée en argument.
7. L'algorithme d'Euclide date de :
 - 1800 av J.-C.
 - 300 av J.-C.
 - 820.
 - 1843.

8. Quelle est la complexité d'un algorithme de recherche du minimum dans un tableau de n entiers ?
- La complexité de cet algorithme est quadratique en $O(n^2)$.
 - La complexité de cet algorithme est logarithmique en $O(\log(n))$.
 - Cela dépend de la valeur de n .
 - La complexité de cet algorithme est linéaire en $O(n)$.
9. Dans quel cas peut-on utiliser un parcours partiel ?
- Le comptage du nombre d'occurrences d'une valeur dans un tableau.
 - Le calcul de la moyenne des valeurs d'un tableau.
 - La recherche d'une occurrence dans un tableau.
 - La recherche du maximum ou du minimum dans un tableau de valeurs.
10. Un algorithme ne doit pas être écrit :
- en pseudo-code.
 - en anglais, avec des phrases.
 - en Python.
 - en français, avec des phrases.
11. Qu'appelle-t-on pseudo-code ?
- Un code très complexe.
 - Un programme écrit en langage Python.
 - Un code informatique chiffré.
 - Une façon de décrire un algorithme en langage presque naturel.
12. Le tri qui a la meilleure complexité est :
- le tri par sélection.
 - le tri implémenté par la fonction Python `sorted()`.
 - le tri par insertion.
 - le tri par insertion ou le tri par sélection.
13. Quel est le principe du tri par insertion d'un tableau d'entiers ?
- Il insère chaque valeur du tableau dans une portion de tableau déjà triée.
 - Il parcourt le tableau en cherchant l'indice de la valeur la plus petite.
 - Il insère la valeur la plus petite au début du tableau.
 - Il parcourt toujours le tableau une seule fois pour le trier.
14. Quelle est la complexité d'un algorithme de tri par sélection d'un tableau de taille n ?
- La complexité de cet algorithme est logarithmique en $O(\log(n))$.
 - La complexité de cet algorithme est linéaire en $O(n)$.
 - La complexité de cet algorithme est quadratique en $O(n^2)$.
 - Cela dépend de la valeur de n .
15. Quelle est la complexité d'un algorithme de calcul de la moyenne d'un tableau de n entiers ?
- Cela dépend de la valeur de n .
 - La complexité de cet algorithme est quadratique en $O(n^2)$.
 - La complexité de cet algorithme est linéaire en $O(n)$.
 - La complexité de cet algorithme est logarithmique en $O(\log(n))$.
16. Quelle est la complexité d'un algorithme de tri par insertion d'un tableau de taille n ?
- Cela dépend de la valeur de n .
 - La complexité de cet algorithme est quadratique en $O(n^2)$.
 - La complexité de cet algorithme est linéaire en $O(n)$.
 - La complexité de cet algorithme est logarithmique en $O(\log(n))$.

17. On considère la fonction suivante

```
def sommer(n):  
    somme = 0  
    p = 1  
    while p < n:  
        p = p * 2  
        somme = somme + p  
    return somme
```

Quel argument permet d'affirmer que ce programme se termine ?

- La variable somme croît à chaque tour de boucle.
- La valeur de $n - p$ décroît à chaque tour de boucle.
- Une boucle non bornée se termine toujours.
- La présence d'une seule boucle garantit que le programme se termine.

18. Pour la recherche d'une occurrence dans un tableau de grande taille,

- Aucune importance, utiliser une boucle bornée ou non bornée revient au même.
- Il faut privilégier l'utilisation d'une boucle bornée.
- Il faut privilégier l'utilisation d'une boucle pour.
- Il faut privilégier l'utilisation d'une boucle non bornée.

19. On considère la fonction suivante

```
def rechercher(liste, valeur_cherchee):  
    for i in range(len(liste)):  
        if liste[i] == valeur_cherchee:  
            return i
```

Quel est le coût de l'algorithme implémenté par ce programme ?

- Constant.
- La complexité de cet algorithme est quadratique en $O(n^2)$.
- La complexité de cet algorithme est linéaire en $O(n)$.
- La complexité de cet algorithme est logarithmique en $O(\log(n))$.

20. Prenons le cas d'un tri par insertion d'un tableau d'entiers déjà trié. Pour un tableau de 8 valeurs, le nombre de comparaisons est :

- 9.
- 8.
- 28.
- 7.