

复习题

这些问题都是关于算法分析的基础概念，下面是每个问题的答案：

3. 算法的时间复杂度和空间复杂度分别是什么？

- **时间复杂度**：指的是算法执行所需要的计算工作量，通常用大O表示法来描述，比如 $O(n)$ 、 $O(n^2)$ 、 $O(\log n)$ 等。它描述了算法执行时间随输入规模增长的变化趋势。
- **空间复杂度**：指的是算法执行过程中所需的存储空间，同样可以用大O表示法来描述，如 $O(1)$ 、 $O(n)$ 、 $O(n^2)$ 等。它描述了算法执行过程中占用内存空间随输入规模增长的变化趋势。

4. 什么是算法：

- 算法是对可机械执行的一系列步骤精准而明确的规范"

5. 评价算法的效率方法

- 通过计算空间复杂度和时间复杂度

6. 如何去评判一个算法的复杂度？

- 评判算法复杂度通常涉及分析算法的时间复杂度和空间复杂度。可以通过分析算法中基本操作（如比较、交换、计算等）的执行次数来确定时间复杂度。空间复杂度则通过分析算法执行过程中所需的额外存储空间来确定。

7. 算法在一般情况下被认为有五个基本属性，它们分别是什么？请简要说明。

- **有穷性**：算法必须在有限的步骤后终止。
- **确定性**：算法的每一步操作必须是明确的，无歧义的。
- **可行性**：算法的每一步操作都必须是可执行的，即在当前的技术和资源条件下能够实现。
- **指定输入**：算法可以有零个或多个输入，这些输入是算法执行所需的初始数据。
- **指定输出**：算法至少有一个输出，输出是算法执行的结果。

8. 算法分析常用的理论方法有哪些？

- **渐进分析**：通过大O表示法来分析算法在最坏、平均或最好情况下的时间复杂度。
- **摊还分析**：用于分析那些平均性能比最坏性能要好的算法。
- **决策树模型**：通过构建决策树来分析算法的时间复杂度。
- **概率分析**：当算法的性能依赖于随机事件时，使用概率分析来估计算法的平均性能。
- **实验分析**：通过实际运行算法并测量其性能来分析算法。

实践题

1.

直接暴力出结果了，就判断一个数，不需要用筛法，如果是判断很多数是不是质数可以用线性筛最大程度降低时间复杂度

```
def is_prime(n):
    if n < 2:
        return False
    for i in range(2, n):
        if n % i == 0:
            return False
    return True

n = int(input())
print(is_prime(n))
```

6.

```
def select_sort(arr):
    for i in range(len(arr)):
        min_index = i
        for j in range(i+1, len(arr)):
            if arr[j] < arr[min_index]:
                min_index = j
        arr[i], arr[min_index] = arr[min_index], arr[i]
    return arr

n = int(input())
arr = list(map(int, input().split()))
print(select_sort(arr))
```

7.

```
def hanoi(n, a, b, c):
    if n == 1:
        print(a, '-->', c)
        return
    else:
        hanoi(n-1, a, c, b)
        print(a, '-->', c)
        hanoi(n-1, b, a, c)

n=int(input())
hanoi(n, 'A', 'B', 'C')
```

8.

树排序其实就是基于二叉搜索树的排序方法。它通过先构建一棵二叉搜索树，然后进行中序遍历来得到有序序列。树排序的关键在于维护树的结构，确保每个节点的键值都大于其左子树中所有节点的键值，且小于其右子树中所有节点的键值

具体解释放在注释里面

```
class node:
    def __init__(self, key):
        self.left = None # 左子节点
        self.right = None # 右子节点
        self.val = key # 节点存储的值

def add(root, key):
    if root is None: # 如果当前节点为空，创建一个新的节点
        return node(key)
    if root.val < key: # 如果当前节点的值小于key，递归地在右子树中插入key
        root.right = add(root.right, key)
    else: # 否则，在左子树中插入key
        root.left = add(root.left, key)
    return root # 返回当前节点

def find(root, arr):
    if root: # 如果当前节点不为空
        find(root.left, arr) # 先递归遍历左子树
        arr.append(root.val) # 访问当前节点，将其值添加到数组中
        find(root.right, arr) # 然后递归遍历右子树

def sort(arr):
    if not arr: # 如果数组为空，直接返回空数组
        return []
    root = None # 初始化树的根节点为None
    for key in arr: # 遍历数组中的每个元素
        root = add(root, key) # 将元素插入到树中
    sorted_arr = [] # 初始化一个空数组来存储排序结果
    find(root, sorted_arr) # 中序遍历树，将节点值添加到数组中
    return sorted_arr # 返回排序后的数组

# 输入一个数组
arr = list(map(int, input().split())) # 从用户输入获取一个整数数组
sorted_arr = sort(arr) # 使用sort函数对数组进行排序
print(sorted_arr) # 打印排序后的数组
```