

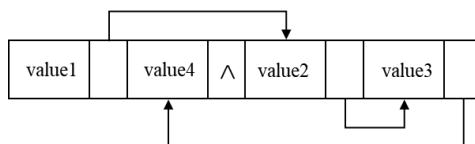
Homework 1

注意事项:

1. 书面作业需提交手写版, 可以用 iPad 等设备书写
2. 请在作业首页注明姓名、学号
3. 作答时只需要写清题号, 不需要抄写题目
4. 作业通过教学网提交, 2025 年 3 月 11 日 15:10 截止

一、判断题 (如果判断为错误, 需要写出理由)

1. 同一个算法, 使用不同的编程语言实现, 或者在不同的机器上运行, 实际的运行时间一般不同, 因而时间复杂度也不同。X 时间复杂度仅与算法有关, 因而相同
2. $O(n^2+100)$, $O(100n^2)$, $O(n^2 \log n)$ 表示的复杂度相同。X $O(n^2 \log n)$ 大于前两个
3. 数据结构的三要素包括逻辑结构、存储结构、以及基于数据定义的运算。顺序表、链表定义了不同的逻辑结构。X, 都是线性结构
4. 抽象数据类型 (ADT) 可以有多种不同的实现方案, 不同方案同一操作的实现的时间复杂度也可能不同。✓
5. 顺序表与链表都能够以 $O(1)$ 的时间复杂度, 实现对指定下标元素的访问与修改。X 顺序表 $O(1)$, 链表 $O(n)$
6. 向顺序表中的任意位置插入元素, 最好情况下的时间复杂度仅为 $O(1)$, 最坏情况下的时间复杂度为 $O(n)$ 。假定不同插入位置发生的概率是均等的, 则平均时间复杂度是 $O(n)$ 。✓
7. 当对数据的操作主要是读操作时, 应该使用顺序表存储; 当对数据的操作主要是插入删除时, 应该使用链表存储。✓
8. 如果变量 p 指向双向链表中的一个结点, 那么删除这个结点 p 只需要 $O(1)$ 的时间复杂度。✓
9. Python 中的 list 数据类型由于不具备固定的最大表长, 因而存储方式并不是顺序存储。X 是顺序存储
10. 下图展示了一个线性表的实现: 一段连续的内存中包含 4 个节点, 使用引用 (指针) 链接来维护前驱与后继关系。尽管各节点在内存上连续, 但该数据结构是链式存储的。✓



二、算法设计 (每个问题只需要写明算法设计思路和必要细节即可, 不需要写出所有代码, 可以借助伪代码、流程图等方式表达算法流程)

1. 给定两个单链表, 其中的元素都是升序存储的。设计一个算法将其合并为一个升序的单链表。分析所设计的算法的时间复杂度。
2. 给定一个单链表, 设计一个算法寻找单链表的中间结点的值。若链表长度为偶数, 则算法应返回中间的两个结点的前一个。分析所设计的算法的时间复杂度。

1. 双指针

- (1) 创建一个虚拟头节点, 使用一个指针 $current$ 指向虚拟头节点
 - (2) 使用两个指针 P_1, P_2 分别连接两个链表头节点; 比较 P_1 和 P_2 值大小, 将较小的节点接到 $current$ 后; 移动 $current$ 和较小节点指针
 - (3) 若一个链表遍历完毕, 将另一个链表剩余部分连接到 $current$ 后。
 - (4) 返回虚拟头节点下一个节点
- 时间复杂度 $O(m+n)$. m, n 分别为两个链表长度

2. 快慢指针 (双指针)

- (1) 定义两个指针 `slow`、`fast`，初始时都指向链表头节点
 - (2) `fast` 每次移动两步，`slow` 每次移动一步
 - (3) 当 `fast` 移动到末尾 (奇数长度) 或 `fast` 无法移动两步时，慢指针所指向的节点既是单链表中间 (两中前一个) 的值。
- 时间复杂度 $O(n)$ ， n 为链表长度