4.2 链表

内存空间是所有程序的公共资源,在一个复杂的系统运行环境下,空闲的内存空间可能 散落在内存各处。我们知道,存储数组的内存空间必须是连续的,而当数组非常大时, 内存可能无法提供如此大的连续空间。此时链表的灵活性优势就体现出来了。

链表(linked list)是一种线性数据结构,其中的每个元素都是一个节点对象,各个节点通过"引用"相连接。引用记录了下一个节点的内存地址,通过它可以从当前节点访问到下一个节点。

链表的设计使得各个节点可以分散存储在内存各处,它们的内存地址无须连续。

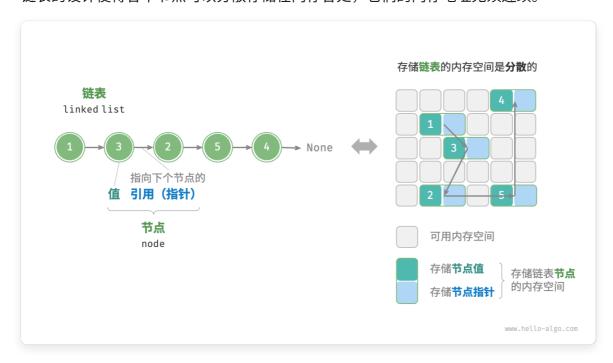


图 4-5 链表定义与存储方式

观察图 4-5 ,链表的组成单位是<u>节点(node)</u>对象。每个节点都包含两项数据:节点的"值"和指向下一节点的"引用"。

- 链表的首个节点被称为"头节点",最后一个节点被称为"尾节点"。
- 尾节点指向的是"空",它在 Java、C++ 和 Python 中分别被记为 null 、 nullptr 和 None 。
- 在 C、C++、Go 和 Rust 等支持指针的语言中,上述"引用"应被替换为"指针"。

如以下代码所示,链表节点 ListNode 除了包含值,还需额外保存一个引用(指针)。 因此在相同数据量下,**链表比数组占用更多的内存空间**。

Python

```
class ListNode:
    """链表节点类"""

def __init__(self, val: int):
    self.val: int = val  # 节点值
    self.next: ListNode | None = None # 指向下一节点的引用
```

4.2.1 链表常用操作

1. 初始化链表

建立链表分为两步,第一步是初始化各个节点对象,第二步是构建节点之间的引用关系。初始化完成后,我们就可以从链表的头节点出发,通过引用指向 next 依次访问所有节点。

Python

```
# 初始化链表 1 -> 3 -> 2 -> 5 -> 4
# 初始化各个节点
n0 = ListNode(1)
n1 = ListNode(3)
n2 = ListNode(2)
n3 = ListNode(5)
n4 = ListNode(4)
# 构建节点之间的引用
n0.next = n1
n1.next = n2
n2.next = n3
n3.next = n4
```

数组整体是一个变量,比如数组 nums 包含元素 nums[0] 和 nums[1] 等,而链表是由多个独立的节点对象组成的。**我们通常将头节点当作链表的代称**,比如以上代码中的链表可记作链表 n0 。

2. 插入节点

在链表中插入节点非常容易。如图 4-6 所示,假设我们想在相邻的两个节点 n0 和 n1 之间插入一个新节点 p ,**则只需改变两个节点引用(指针)即可**,时间复杂度为 O(1) 。

相比之下,在数组中插入元素的时间复杂度为O(n),在大数据量下的效率较低。

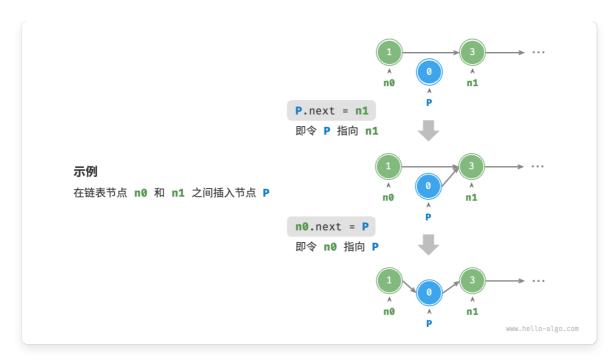


图 4-6 链表插入节点示例

Python

```
linked_list.py

def insert(n0: ListNode, P: ListNode):
    """在链表的节点 n0 之后插入节点 P"""
    n1 = n0.next
    P.next = n1
    n0.next = P
```

3. 删除节点

如图 4-7 所示,在链表中删除节点也非常方便,**只需改变一个节点的引用(指针)即 可**。

请注意,尽管在删除操作完成后节点 P 仍然指向 n1 ,但实际上遍历此链表已经无法 访问到 P ,这意味着 P 已经不再属于该链表了。

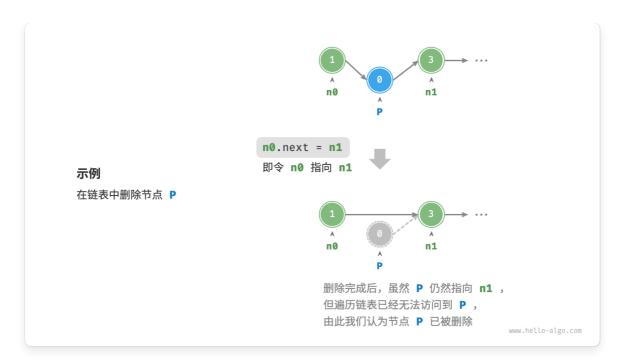


图 4-7 链表删除节点

Python

4. 访问节点

在链表中访问节点的效率较低。如上一节所述,我们可以在 O(1) 时间下访问数组中的任意元素。链表则不然,程序需要从头节点出发,逐个向后遍历,直至找到目标节点。也就是说,访问链表的第i个节点需要循环i-1轮,时间复杂度为O(n)。

Python

```
linked_list.py

def access(head: ListNode, index: int) -> ListNode | None:
    """访问链表中索引为 index 的节点"""
    for _ in range(index):
        if not head:
            return None
```

```
head = head.next
return head
```

5. 查找节点

遍历链表,查找其中值为 target 的节点,输出该节点在链表中的索引。此过程也属于 线性查找。代码如下所示:

Python

```
linked_list.py

def find(head: ListNode, target: int) -> int:
    """在链表中查找值为 target 的首个节点"""
    index = 0
    while head:
        if head.val == target:
            return index
        head = head.next
        index += 1
    return -1
```

4.2.2 数组 vs. 链表

表 4-1 总结了数组和链表的各项特点并对比了操作效率。由于它们采用两种相反的存储策略,因此各种性质和操作效率也呈现对立的特点。

	数组	链表
存储方式	连续内存空间	分散内存空间
容量扩展	长度不可变	可灵活扩展
内存效率	元素占用内存少、但可能浪费空间	元素占用内存多
访问元素	O(1)	O(n)
添加元素	O(n)	O(1)

O(1)

表 4-1 数组与链表的效率对比

O(n)

删除元素

4.2.3 常见链表类型

如图 4-8 所示,常见的链表类型包括三种。

- **单向链表**:即前面介绍的普通链表。单向链表的节点包含值和指向下一节点的引用两项数据。我们将首个节点称为头节点,将最后一个节点称为尾节点,尾节点指向空 None 。
- **环形链表**:如果我们令单向链表的尾节点指向头节点(首尾相接),则得到一个环 形链表。在环形链表中,任意节点都可以视作头节点。
- **双向链表**:与单向链表相比,双向链表记录了两个方向的引用。双向链表的节点定义同时包含指向后继节点(下一个节点)和前驱节点(上一个节点)的引用(指针)。相较于单向链表,双向链表更具灵活性,可以朝两个方向遍历链表,但相应地也需要占用更多的内存空间。

Python

```
class ListNode:
    """双向链表节点类"""

def __init__(self, val: int):
    self.val: int = val  # 节点值
    self.next: ListNode | None = None # 指向后继节点的引用
    self.prev: ListNode | None = None # 指向前驱节点的引用
```

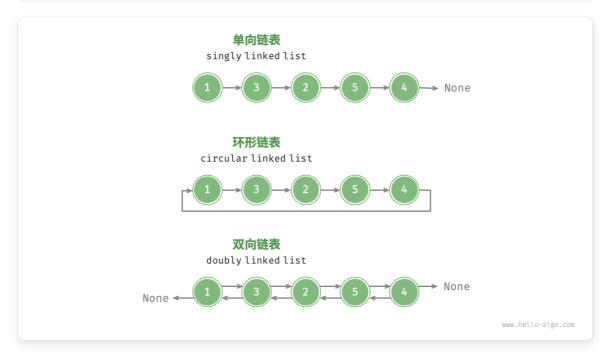


图 4-8 常见链表种类

4.2.4 链表典型应用

单向链表通常用于实现栈、队列、哈希表和图等数据结构。

- **栈与队列**: 当插入和删除操作都在链表的一端进行时,它表现的特性为先进后出,对应栈; 当插入操作在链表的一端进行,删除操作在链表的另一端进行,它表现的特性为先进先出,对应队列。
- **哈希表**:链式地址是解决哈希冲突的主流方案之一,在该方案中,所有冲突的元素都会被放到一个链表中。
- **图**: 邻接表是表示图的一种常用方式,其中图的每个顶点都与一个链表相关联,链表中的每个元素都代表与该顶点相连的其他顶点。

双向链表常用于需要快速查找前一个和后一个元素的场景。

- **高级数据结构**:比如在红黑树、B 树中,我们需要访问节点的父节点,这可以通过 在节点中保存一个指向父节点的引用来实现,类似于双向链表。
- 浏览器历史:在网页浏览器中,当用户点击前进或后退按钮时,浏览器需要知道用户访问过的前一个和后一个网页。双向链表的特性使得这种操作变得简单。
- **LRU 算法**:在缓存淘汰(LRU)算法中,我们需要快速找到最近最少使用的数据, 以及支持快速添加和删除节点。这时候使用双向链表就非常合适。

环形链表常用于需要周期性操作的场景,比如操作系统的资源调度。

- **时间片轮转调度算法**:在操作系统中,时间片轮转调度算法是一种常见的 CPU 调度算法,它需要对一组进程进行循环。每个进程被赋予一个时间片,当时间片用完时,CPU 将切换到下一个进程。这种循环操作可以通过环形链表来实现。
- 数据缓冲区:在某些数据缓冲区的实现中,也可能会使用环形链表。比如在音频、视频播放器中,数据流可能会被分成多个缓冲块并放入一个环形链表,以便实现无缝播放。

上一页 下一页 **← 4.1 数组 4.3 列表** →

欢迎在评论区留下你的见解、问题或建议