

数据结构与算法

作业 3: 数组与链表

您的姓名 您的学号

November 26, 2025

问题一

请在 `SimplifiedList` 基础上, 尝试实现 `SimplifiedList` 类的末尾删除操作 `pop()` 方法。这个方法应该从列表末尾删除一个元素, 并返回被删除的元素, 同时更新内部状态。你也应该仿照 `__getitem__()` 方法, 添加边界检查, 确保在删除时不会访问到不存在的索引 (如索引小于 0 或大于等于当前长度)。如果删除成功, 返回被删除的元素, 否则抛出 `IndexError` 异常。

解:

```
1  import ctypes
2  from collections import namedtuple
3
4  # 定义“管理区”
5  # 使用 namedtuple 来表示这个管理结构, 它包含三个核心元数据:
6  # n: 当前存储的元素数量 (size)
7  # capacity: 底层数组的总容量
8  # data: 指向底层数组的引用 (pointer)
9  ListInternal = namedtuple("ListInternal", ["n", "capacity",
10     ↪    "data"])
11
12  class SimplifiedList:
13      """ 一个简化版的动态数组。 """
14
15      def __init__(self):
16          """ 初始化一个空的列表。 """
17          # 初始时, 列表为空, 大小和容量都为 0。
```

```
18         # self._internal 完美地模拟了那个“列表对象头”。
19         self._internal = ListInternal(0, 0,
    ↪         self._make_array(0))
20
21     def __len__(self):
22         """
23         获取列表长度，复杂度  $O(1)$ 。
24         这完美地解释了为什么 len() 如此之快。
25         """
26         return self._internal.n
27
28     def __getitem__(self, k):
29         """
30         通过索引获取元素，复杂度  $O(1)$ 。
31         这是数组的随机访问特性。
32         """
33         # 边界检查
34         if not 0 <= k < self._internal.n:
35             raise IndexError("list index out of range")
36         return self._internal.data[k]
37
38     def append(self, obj):
39         """
40         在列表末尾添加元素，摊还复杂度  $O(1)$ 。
41         """
42         # 核心逻辑：如果空间不足，就进行扩容
43         if self._internal.n == self._internal.capacity:
44             self._resize(
45                 max(1, 2 * self._internal.capacity)
46             ) # 至少扩容到 1，或当前容量的两倍
47
48         # 将新元素放入第一个可用的空位
49         self._internal.data[self._internal.n] = obj
50
51         # 更新 size 计数器（因为 namedtuple 不可变，
    ↪         我们创建一个新实例）
52         self._internal =
    ↪         self._internal._replace(n=self._internal.n + 1)
53
54
55     def pop(self):
```

```
56         """
57         从列表末尾删除一个元素并返回它，复杂度  $O(1)$ 。
58         """
59         # 请在此添加您的代码
60
61         # 边界检查
62
63
64     def _resize(self, new_capacity):
65         """
66         私有方法，用于扩容底层数组（这是一个  $O(n)$  操作）。
67         """
68         # 1. 创建一个新的、更大的底层数组
69         new_array = self._make_array(new_capacity)
70
71         # 2. 将旧数组中的所有元素复制到新数组
72         for i in range(self._internal.n):
73             new_array[i] = self._internal.data[i]
74
75         # 3. 更新内部状态，指向新的数组和容量
76         self._internal = ListInternal(self._internal.n,
77             ↪ new_capacity, new_array)
78
79     def _make_array(self, capacity):
80         """
81         创建一个类似 C 语言的、固定大小的底层数组。
82         """
83         # (ctypes.py_object * capacity)()
84         ↪ 创建一个能存放 'capacity' 个 Python 对象的数组
85         return (ctypes.py_object * capacity)()
86
87     def __repr__(self):
88         """
89         提供一个美观的打印输出，类似于真实的 list。
90         """
91         elements = [repr(self[i]) for i in
92             ↪ range(len(self))]
93         return f"[{'', ' '.join(elements)}]"
```

问题二

为什么我们说数组支持“随机访问”，而链表只支持“顺序访问”？请从它们在内存中的存储方式来解释其根本原因。

解：

问题三

简述单向链表、双向链表和循环链表各自的优缺点，并为每种结构举出一个典型的应用场景。

解：

问题四

场景分析：你正在为一个音乐 App 设计“播放队列”功能。用户有以下几种核心需求：

1. 随时查看当前播放歌曲在队列中的位置（即获取其索引）。
2. 支持“下一首”播放（即移动到下一个元素）。
3. 允许用户将任意一首歌“置顶”（即将任意一个元素移动到队列头部）。
4. 允许用户删除队列中的任意一首歌。

请分别使用数组和双向链表来分析实现这四个功能的复杂度，并最终给出你的技术选型和理由。建议使用一个表格来清晰地对比。

解：

问题五

给定一个单向链表的头节点 head，请设计一个算法，要求只遍历一次链表，就能找到链表的倒数第 k 个节点。请描述你的算法思路（提示：可以使用双指针法），并分析其时间复杂度和空间复杂度。

解:

问题六

请实现一个双向链表的 `insert_before` 方法, 用于在指定节点前插入一个新节点。要求时间复杂度为 $O(1)$ 。

解:

```
1  class Node:
2      def __init__(self, data):
3          self.data = data
4          self.next = None
5          self.prev = None
6
7  class DoublyLinkedList:
8      def __init__(self):
9          self.head = None
10         self.tail = None
11
12         def insert_before(self, node, new_node):
13             # 请在此添加您的代码
```

问题七

请实现一个双向循环链表 (circular doubly linked list), 其中每个节点既有 `next` 指针指向后继节点, 也有 `prev` 指针指向前驱节点。要求实现基本的插入、删除和遍历操作。

解:

```
1  class Node:
2      def __init__(self, data):
3          self.data = data
4          self.next = None
5          self.prev = None
6
7  class CircularDoublyLinkedList:
```

8

请在此添加您的代码

问题八

请实现一个双向链表的 `reverse` 方法，用于反转链表。要求时间复杂度为 $O(n)$ 。例如，一个链表 `A -> B -> C -> None`，反转后应为 `C -> B -> A -> None`。

解：

```
1 class Node:
2     def __init__(self, data):
3         self.data = data
4         self.next = None
5         self.prev = None
6
7 class DoublyLinkedList:
8     def __init__(self):
9         self.head = None
10        self.tail = None
11
12    def reverse(self):
13        prev = None
14        current = self.head
15        while current:
16            # 在这里补充你的代码
17            ...
18        self.head = prev
```

问题九

给定两个已排序的单向链表 `list1` 和 `list2`，请编写一个函数 `merge_sorted_lists(list1, list2)`，将它们合并成一个新的、仍然有序的链表，并返回新链表的头节点。不允许创建新的节点，只能通过修改原有两个链表的节点指针来完成。

解：

```
1 def merge_sorted_lists(list1, list2):
```

2

在这里补充你的代码