

第一周 - 链表及经典问题

第一周 - 链表及经典问题

(1) 链表的基础知识

链表的结构

访问链表的时间复杂度

几种经典的链表实现方法

(2) 链表的典型应用场景

(3) 经典面试题

链表的访问

链表的反转

链表的节点删除

(4) 彩蛋习题及相关说明

(1) 链表的基础知识

链表的结构

- 节点
 - 数据域
 - 指针域
 - 实现方式包括地址、下标（相对地址）、引用
- 链状结构
 - 通过指针域的值形成了一个线性结构

访问链表的时间复杂度

链表不适合快速的定位数据，适合动态的插入和删除的应用场景。

- 查找节点 $O(n)$
- 插入节点 $O(1)$
- 删除节点 $O(1)$

几种经典的链表实现方法

- 传统方法（节点+指针）
- 使用数组模拟
 - 指针域和数据域分离
 - 利用数组存放下标进行索引
-

(2) 链表的典型应用场景

- 操作系统内的动态内存分配
- LRU缓存淘汰算法
LRU = Least Recently Used (近期最少使用)

缓存是一种高速的数据结构。

设备间存在速度差异，可以通过将使用较多的数据存放在高速区域，而将使用较少的内容存放在相对低速的区域的方式，来对系统进行优化。

(3) 经典面试题

链表的访问

- [LeetCode #141 环状链表](#)
 - 思路1: 使用哈希表（额外的存储区）存储已经遍历过的节点
 - 思路2: 双指针做法
使用快慢指针 快指针一次向前2个节点 慢指针一次向前1个节点
 - 有环的链表中 快指针和慢指针最终一定会在环中相遇
 - 无环的链表中 快指针会率先访问到链表尾 从而终结检测过程
- [LeetCode #142 环状链表II](#)
 - 快指针走的路程是慢指针的2倍
 - 考虑快慢指针第一次相遇的情况（设此时慢指针走的路程为 x ）
 - 指定一个指针 p 放置在链表头部（ p 每次向前1个节点）
 - 再走一个路程为 x 的长度
 - 慢指针到达了 $2x$ 的位置
 - 指针 p 到达了 x 的位置
 - 慢指针和 p 相遇了
 - 往前回放一下 在环的入口开始 慢指针和 p 已经相遇了
 - 慢指针和 p 重叠走了一段距离
- [LeetCode #202 快乐数](#)
 - 思路: 转化为判断链表是否有环的问题
 - 收敛性的证明
 - 32位int的表示正整数大概是21亿($2^{31} - 1$)
 - 在这个范围内 各位数字平方和最大的数是1999999999 和为730
 - 根据鸽巢原理 (pigeonhole's principle, 也译作抽屉原理) 在730次循环后必定出现重复

链表的反转

- [LeetCode #206 反转链表](#)
 - 思路1: 迭代反转
 - 可以使用虚拟头节点来进行头插法
 - 思路2: 递归反转（一次拆掉一个节点并递归处理剩余的子链表）
- [LeetCode #92 反转链表II](#)
 - 技巧: 使用虚拟头结点 (dummy head)
 - 通常用于链表的首地址有可能改变的情况
- [LeetCode #25 K个一组翻转链表](#)
 - 思路: 先判断是否有K个元素 然后对这K个节点进行反转 最后拆装一下首尾部分
- [LeetCode #61 旋转链表](#)
 - 思路: 把整个链表首尾相接 向后走K位后将环拆开
- [LeetCode #24 两两交换链表中的节点](#)

思路与LeetCode #25完全一致，是 $K = 2$ 的简单情形。

链表的节点删除

- [LeetCode #19 删除链表的倒数第N个节点](#)
 - 思路: 找到前一个节点 删除后调整指针
- [LeetCode #83 删除排序链表中的重复节点](#)
- [LeetCode #82 删除排序链表中的重复节点II](#)

(4) 彩蛋习题及相关说明

求 $[0, 100000]$ 内所有快乐数（定义参考LeetCode #202）的和。

求出答案后，使用答案的数值替换下面链接中的对应部分。

<https://xue.kaikeba.com/api/mentu/videos/答案.mp4>