

# 链表+数学：两数相加

中等/链表、数学思维

# 学习目标

- 了解算法题的解题思路
- 链表的特点
- 数学思维的应用



# 题目描述

给出两个非空链表用来表示两个非负整数

其中它们各自的位数是按照逆序的方式存储的，并且它们的每个节点只能存储一位数字

如果我们将这两个数相加起来，则会返回一个新的链表来表示它们的和

您可以假设除了数字 0 之外，这两个数都不会以 0 开头

输入：(2 -> 4 -> 3) + (5 -> 6 -> 4)

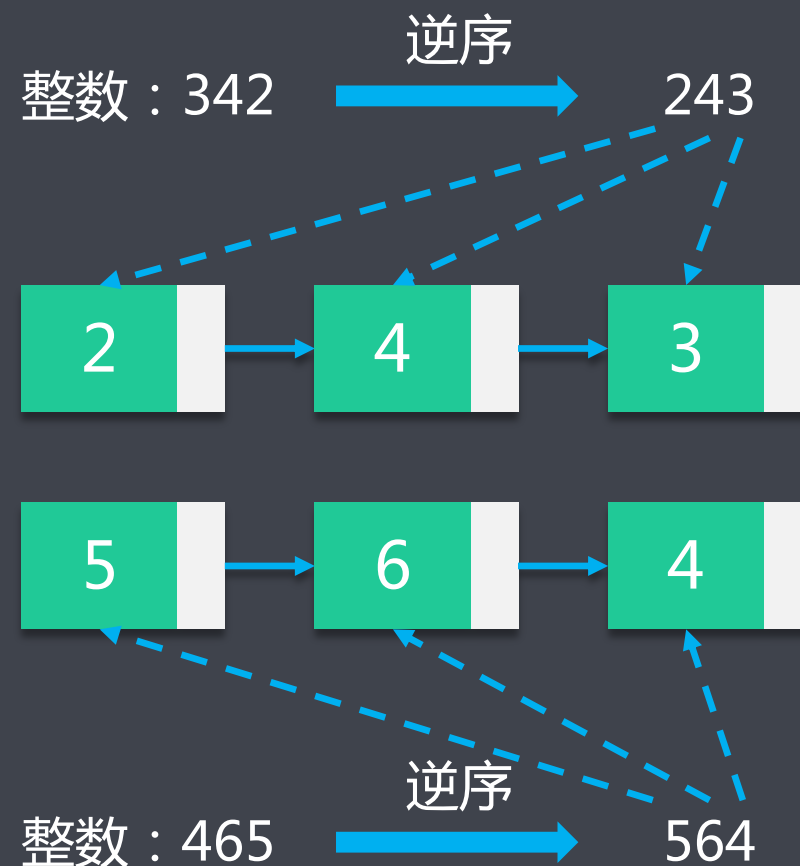
输出：7 -> 0 -> 8

原因：342 + 465 = 807

# 一. Comprehend 理解题意

## 题目主干要求

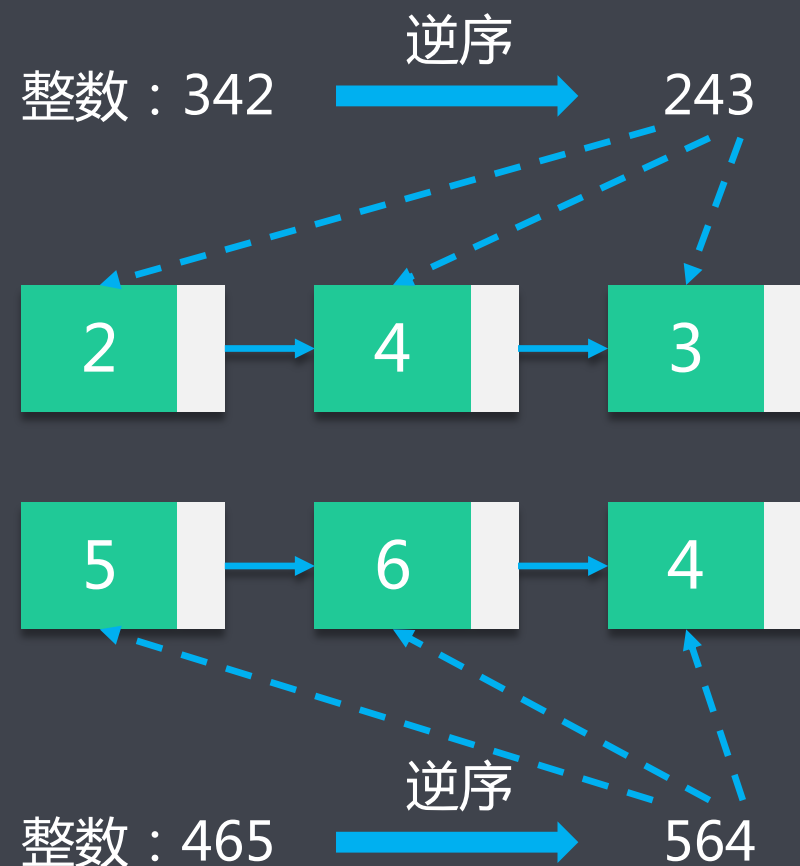
- 一个链表表示一个整数
- 每个节点存储一个数字
- 各自的位数逆序存储
- 链表相加，即链表表示的整数相加
- 返回链表表示的两数之和



# 一. Comprehend 理解题意

## 细节问题

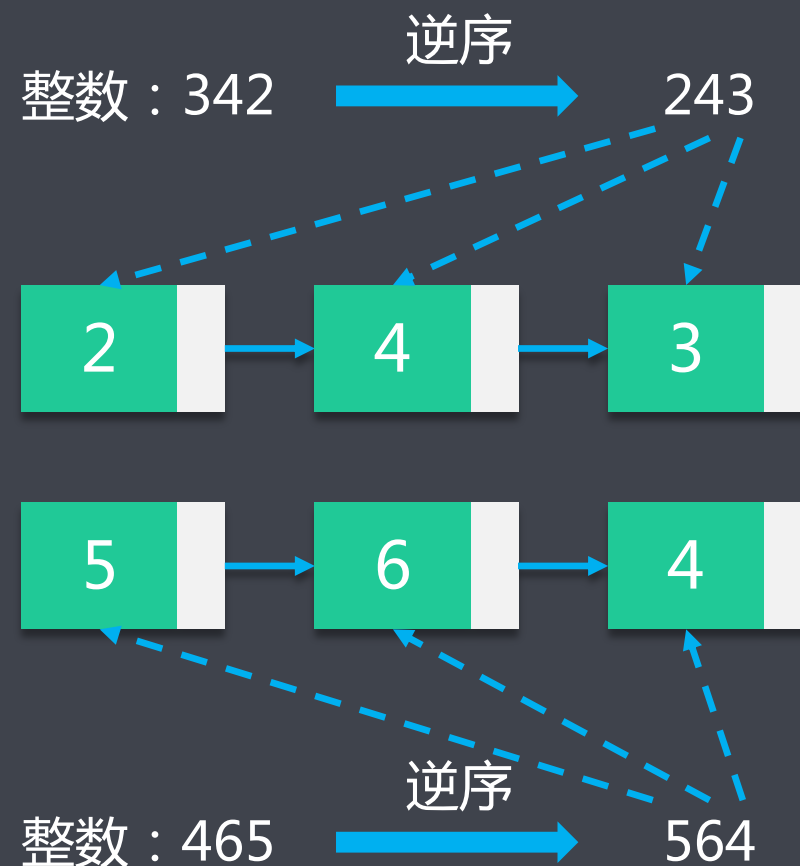
- 两个链表都是非空的
- 两个非负整数
- 两个数字都不会以0开头
- 数字逆序排列，第一个节点表示整数的最低位
- 题目没有明确整数的范围，这是个容易忽略的点



# 一. Comprehend 理解题意

## 解题思路

- 解法一：分别将链表转成数字，再相加
- 解法二：直接将对应位置数字相加



## 二. Choose 数据结构及算法思维选择

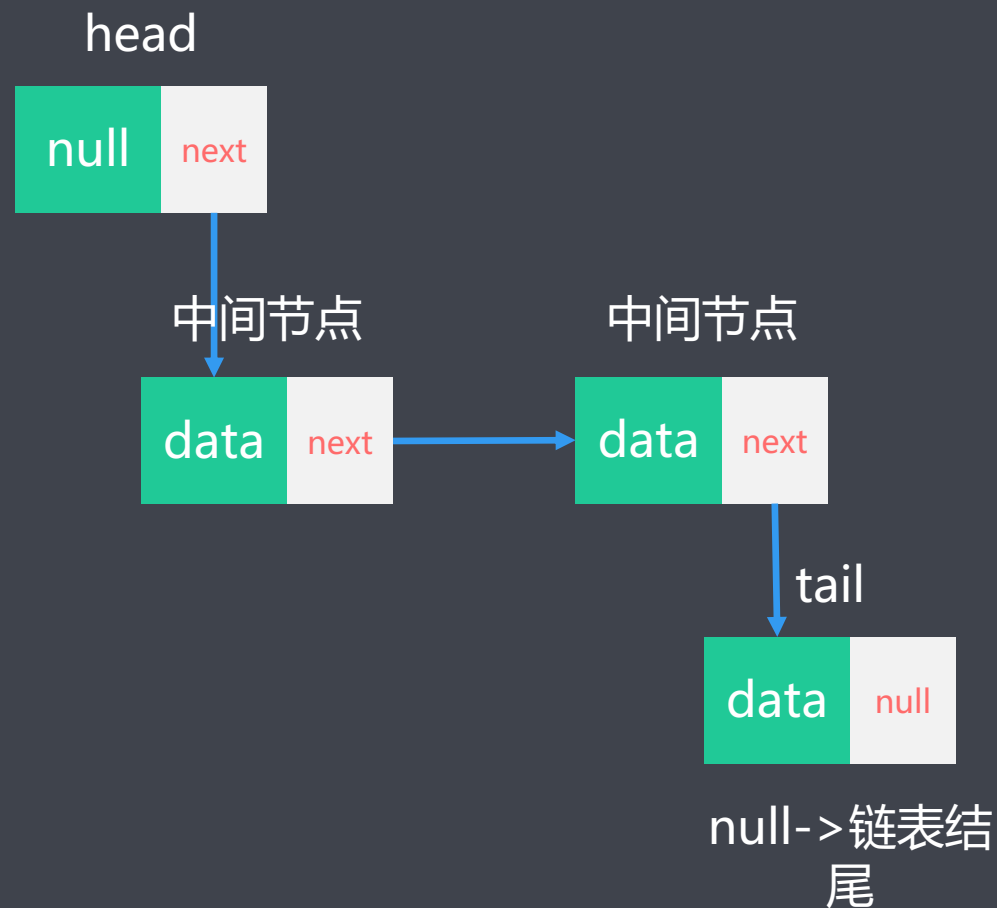
### • 关键知识点：链表

重点

- 一种物理存储上非连续、非顺序的存储结构
- 由一系列节点组成，可以在运行时动态生成
- 每个结点包括两个部分：数据域；指针域

### • 链表的特点

- 数据存储不要求连续空间，不限制容量
- 数据的逻辑顺序通过指针链接次序实现
- 从链表头部依次访问后面的节点
- 在链表表头插入数据的时间复杂度是 $O(1)$



## 二. Choose 数据结构及算法思维选择

### • 关键知识点：链表



重点

- 一种物理存储上非连续、非顺序的存储结构
- 由一系列节点组成，可以在运行时动态生成
- 每个结点包括两个部分：数据域；指针域

### • 链表的特点

- 数据存储不要求连续空间，不限制容量
- 数据的逻辑顺序通过指针链接次序实现
- 从链表头部依次访问后面的节点
- 在链表表头插入数据的时间复杂度是 $O(1)$

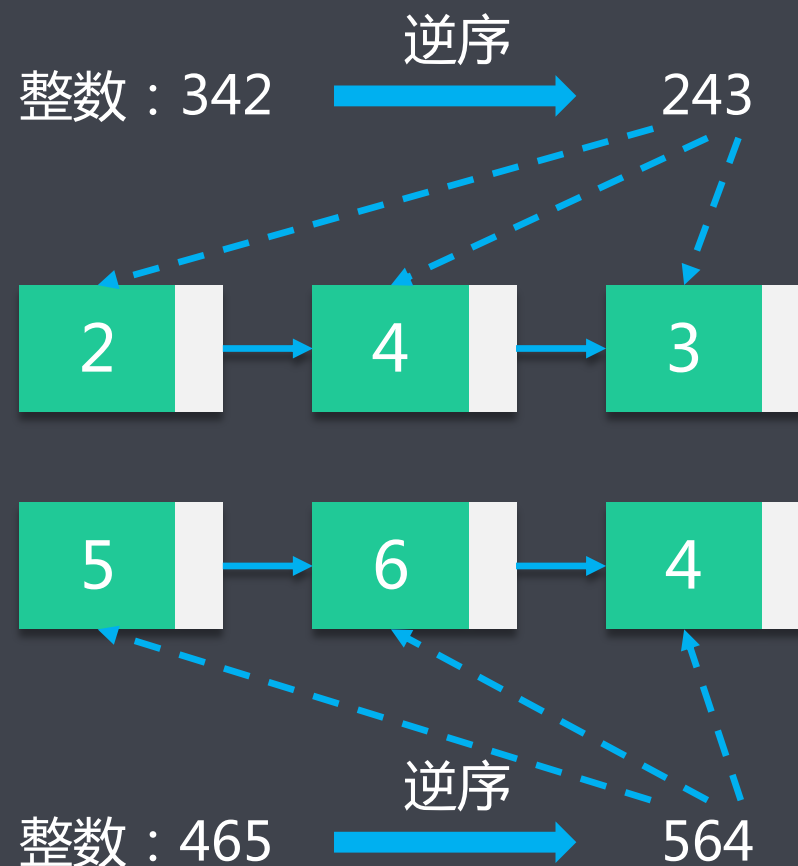
```
class ListNode {  
    int val;  
    ListNode next;  
  
    ListNode() {};  
    ListNode(int x) {  
        val = x;  
    }  
}
```



## 二. Choose 数据结构及算法思维选择

### 数据结构选择

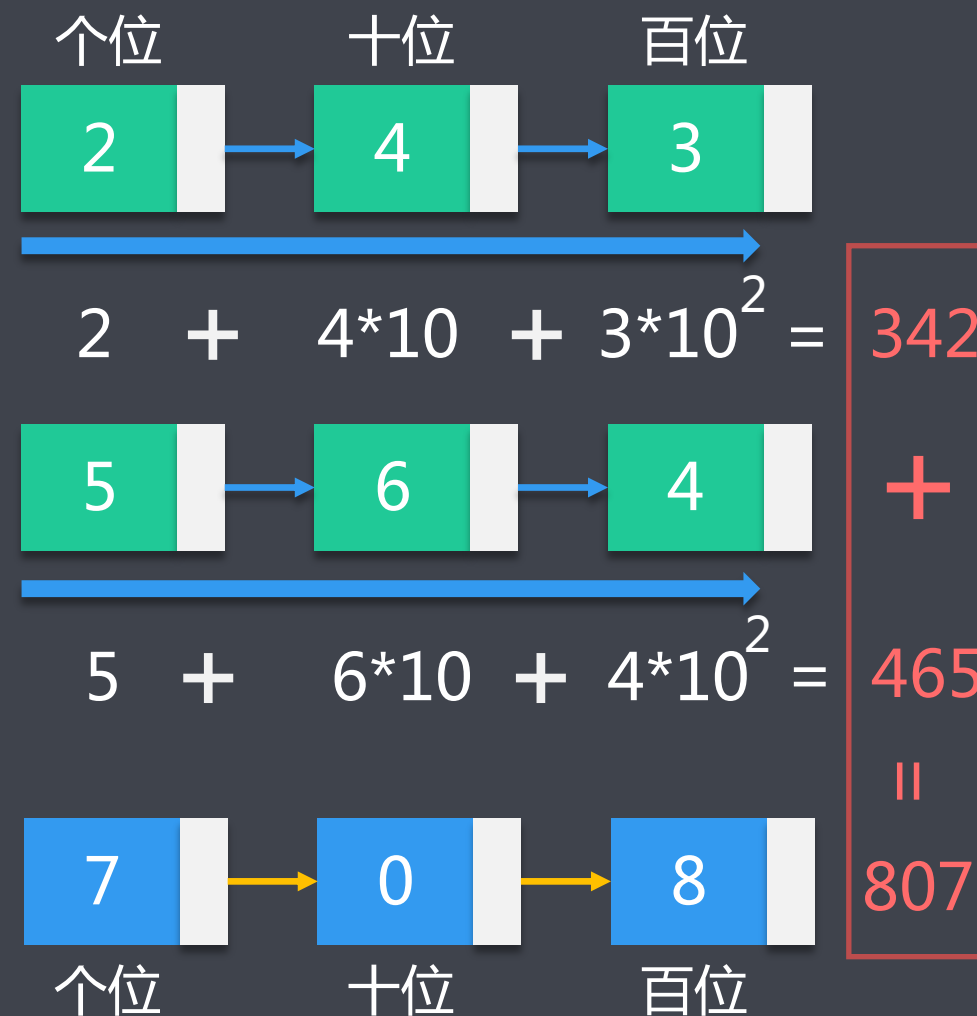
- 链表
- 算法思维选择
- 解法一：分别将链表转成数字，再相加
  - 遍历
- 解法二：直接将对应位置数字相加
  - 数学



## 三. Code 基本解法及编码实现

### 解法一：暴力解法

1. 遍历两个链表使用数学思维分别将他们转成整数
2. 对两个整数进行求和得到sum
3. 将sum按照数学思维再转成链表



### 三. Code 基本解法及编码实现

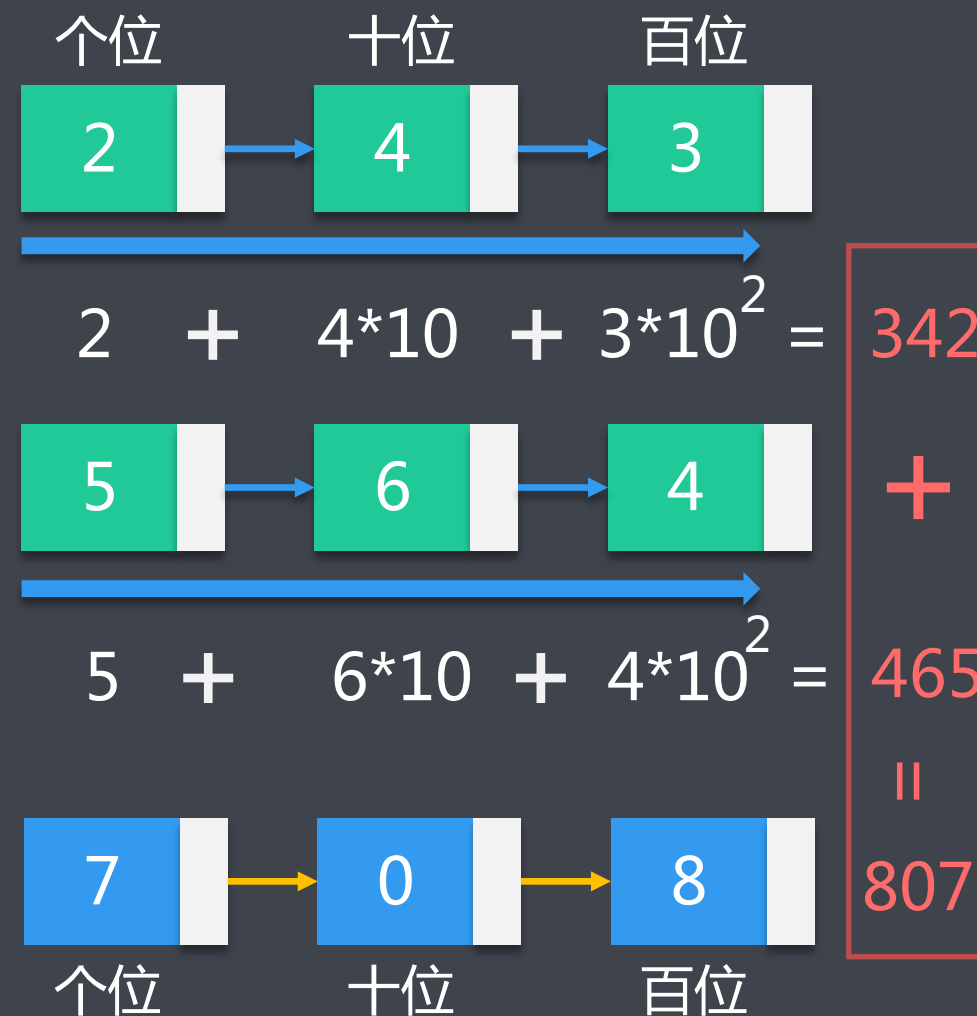
#### 解法一：暴力解法边界和细节问题

##### 边界问题

- 链表转整数时，`next==null`结尾
- 整数转链表，处理完最高位：`value==0`

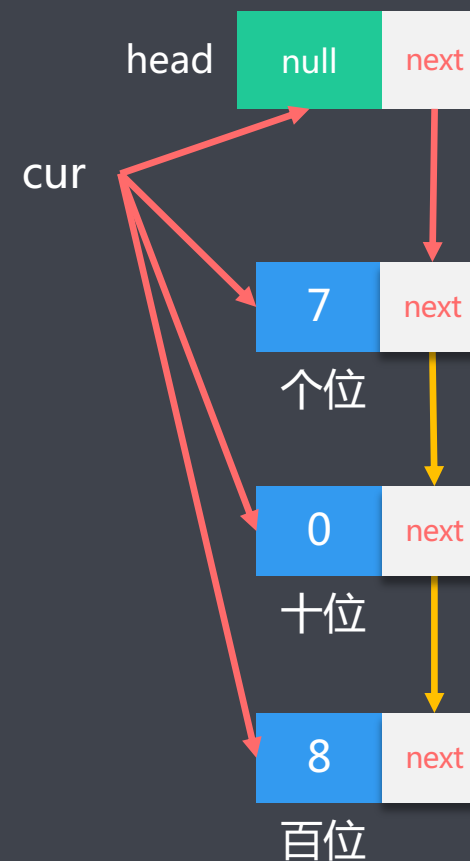
##### 细节问题

- 不同节点代表不同的位数
- 题目没有明确整数范围：  
int 溢出可以用 long，long 溢出？



### 三. Code 基本解法及编码实现

```
public ListNode addTwoNumbers(ListNode l1, ListNode l2) {  
    long l1Value = 0; // 累加: 把链表转成数字, 注意次序为逆序  
    int digit = 0; // 位数: 0代表个位, 1代表十位, 以此递增  
    while (l1 != null) { // 链表的下一个节点, 若没有节点返回l1为null  
        int pow = (int) Math.pow(10, digit); // 该数字对应的位数, 从0开始  
        l1Value += (long)l1.val * pow; // 累加: 在当前数值基础上增加新的一个高位  
        digit++; // 位数加1  
        l1 = l1.next; // 链表指向下一个节点  
    }  
    long l2Value = 0; // 如法炮制  
    // ...  
    ListNode head = new ListNode(); // 创建一个新链表, 头部为空节点  
    ListNode cur = head;  
    long sum = l1Value + l2Value; // 数字相加, 主意越界问题  
    if (sum == 0) {  
        head = new ListNode(0);  
        return head;  
    }  
    while (sum > 0) { // 数字再转成链表  
        int val = (int)(sum % 10); // 每次取当前最低位  
        cur.next = new ListNode(val); // 创建新节点, 插入链表尾部  
        cur = cur.next; // 链表尾部指针移动  
        sum = sum / 10; // 移除最低位  
    }  
    return head.next;  
}
```



### 三. Code 基本解法及编码实现

```
public ListNode addTwoNumbers(ListNode l1, ListNode l2) {  
    long l1Value = 0; // 累加: 把链表转成数字, 注意次序为逆序  
    int digit = 0; // 位数: 0代表个位, 1代表十位, 以此递增  
    while (l1 != null) { // 链表的下一个节点, 若没有节点返回l1为null  
        int pow = (int) Math.pow(10, digit); // 该数字对应的位数, 从0开始  
        l1Value += (long)l1.val * pow; // 累加: 在当前数值基础上增加新的一个高位  
        digit++; // 位数加1  
        l1 = l1.next; // 链表指向下一个节点  
    }  
    long l2Value = 0; // 如法炮制  
    // ...  
    ListNode head = new ListNode(); // 创建一个新链表, 头部为空节点  
    ListNode cur = head;  
    long sum = l1Value + l2Value; // 数字相加, 主意越界问题  
    if (sum == 0) {  
        head = new ListNode(0);  
        return head;  
    }  
    while (sum > 0) { // 数字再转成链表  
        int val = (int)(sum % 10); // 每次取当前最低位  
        cur.next = new ListNode(val); // 创建新节点, 插入链表尾部  
        cur = cur.next; // 链表尾部指针移动  
        sum = sum / 10; // 移除最低位  
    }  
    return head.next;  
}
```

#### 时间复杂度: $O(m+n)$

- 分别遍历两个链表:  $O(m+n)$
- 将两数字的和转成链表, 在链表尾部插入节点:  
 $O(k)=O(\max(m, n))$   
PS:  $k=\max(m, n)$ 或  $k=\max(m, n)+1$
- 总复杂度:  $O(m+n+\max(m, n))$  近似于  $O(m+n)$

#### 空间复杂度: $O(\max(m, n))$

- 创建一个新链表, 其长度取决于两数之和的位数:  
 $O(\max(m, n))$

## 四. Consider 思考更优解

### 1. 剔除无效代码或优化空间消耗

- 减少循环层级和次数
- 优化代码

### 2. 寻找更好的算法思维

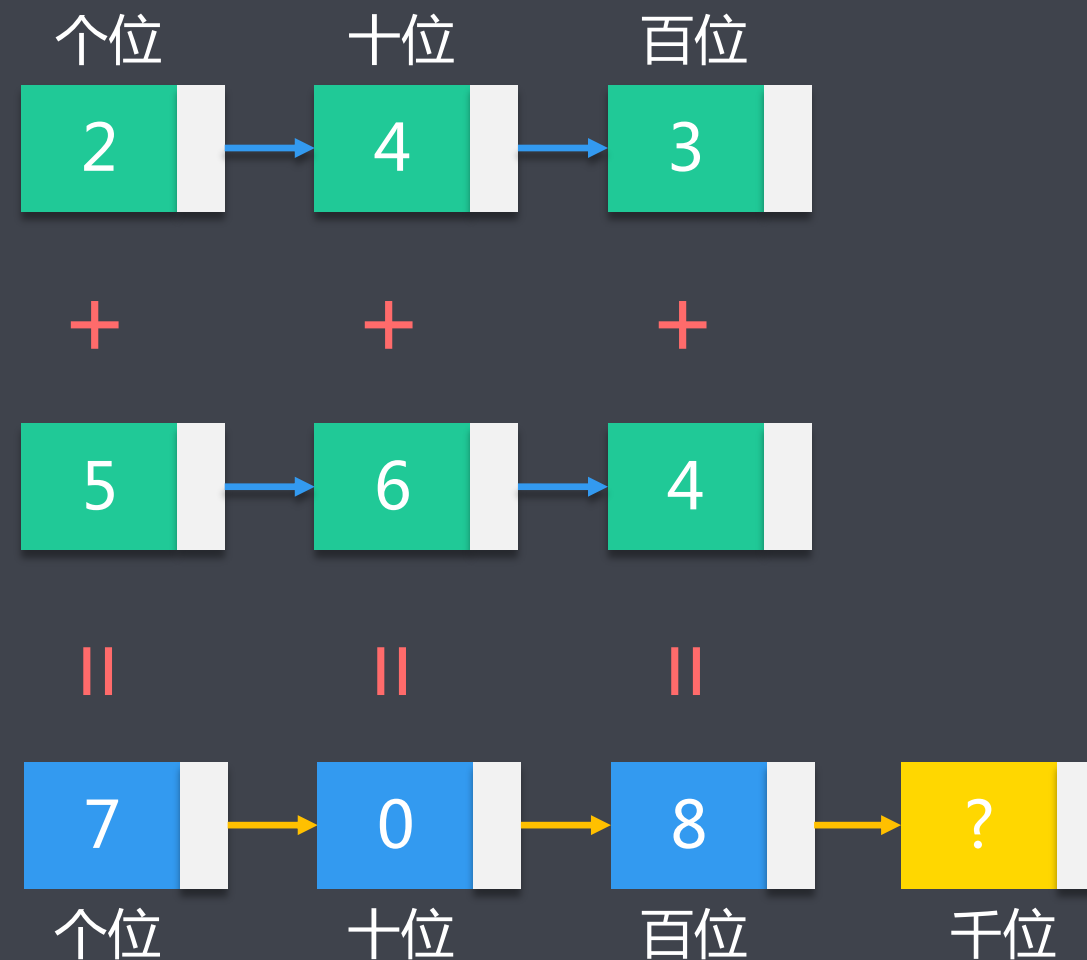
- 能否跳过链表转整数的过程？
- 可否直接将链表对应位置数字相加？
- 借鉴其它算法

$$\begin{array}{r} 2456 \\ + 7861 \\ \hline 10317 \end{array}$$

## 五. Code 最优解思路及编码实现

### 最优解：数学思维解法

1. 遍历两个链表
2. 对应位置的节点数值相加
3. 将结果插入新链表尾部  
大于10，则进位，将进位加到下个节点



## 五. Code 最优解思路及编码实现

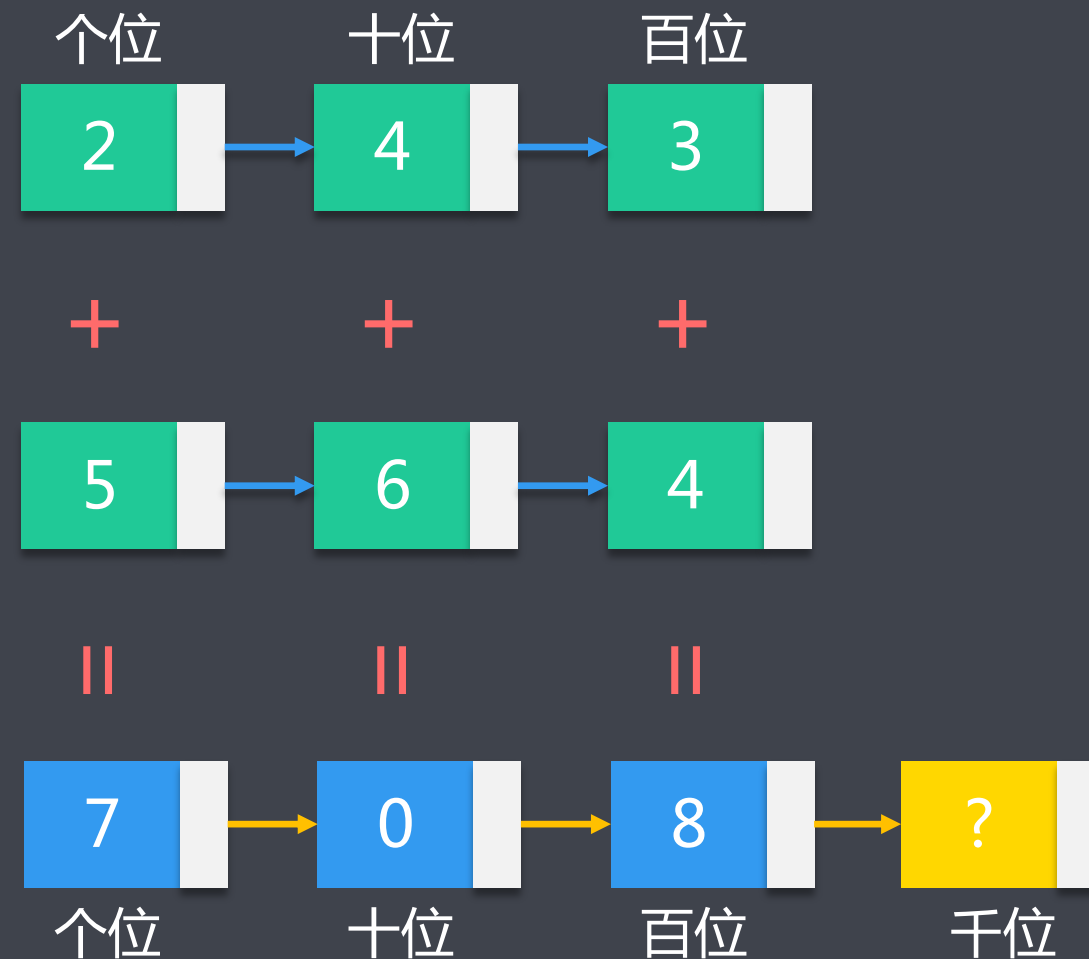
### 最优解：边界和细节问题

#### 边界问题

- 两个链表边界：next == null

#### 细节问题

- 两个链表长度不一致，短链表高位视为0
- 链表最高位发生进位，结果链表需要增加一个节点存放进位数字





## 五. Code 最优解思路及编码实现

```
public ListNode addTwoNumbers(ListNode l1, ListNode l2) {  
    ListNode p = l1, q = l2; // 原链表的两个遍历指针  
    ListNode resultHead = new ListNode(-1); // 结果链表的头结点head  
    ListNode curr = resultHead; // 结果链表的遍历指针，代表当前操作的节点  
    int carry = 0; // 进位  
    // 1. 遍历两个链表  
    while (p != null || q != null) { // 以较长的链表为准  
        // 获取当前节点值：链表较短，已无节点，取0  
        int x = (p != null) ? p.val : 0;  
        int y = (q != null) ? q.val : 0;  
        // 2. 对应位置的节点数值相加  
        int sum = carry + x + y;  
        carry = sum / 10; // 如何得到进位：和对10求整，得到此次计算的进位  
        int num = sum % 10; // 存放到新链表节点中的数值  
        // 3. 将计算结果插入新链表尾部  
        curr.next = new ListNode(num); // 创建新节点，追加到结果链表的尾部  
        curr = curr.next; // 结果链表的当前节点向后移动  
        // 循环的迭代部分：原链表的两个遍历指针  
        p = p == null ? null : p.next;  
        q = q == null ? null : q.next;  
    }  
    if (carry > 0) { // 处理进位节点  
        curr.next = new ListNode(carry);  
    }  
    return resultHead.next;  
}
```

时间复杂度： $O(\max(m, n))$

- 两个链表的加法运算：  
 $O(\max(m, n))$
- 与暴力解法的 $O(m+n)$ 差别不大，  
但大数运算以及循环次数来看，  
更优

空间复杂度： $O(\max(m, n))$

- 创建需要创建一个新链表：  
 $O(\max(m, n))$

执行耗时: 2 ms, 击败了99.93%的Java用户  
内存消耗: 38.5 MB, 击败了98.99%的Java用户

## 六. Change 变形延伸

- 题目变形

- 本题考点之一就是大数加法问题
- （练习）两数相减如何实现（进位变借位）？

- 延伸扩展

- 在面对一些数字类处理的题目时，不妨思考下是否可以利用一些数学的特性来解决问题！

- 本题来源

- Leetcode 2 <https://leetcode-cn.com/problems/add-two-numbers/>

# 总结

## 6C解题法

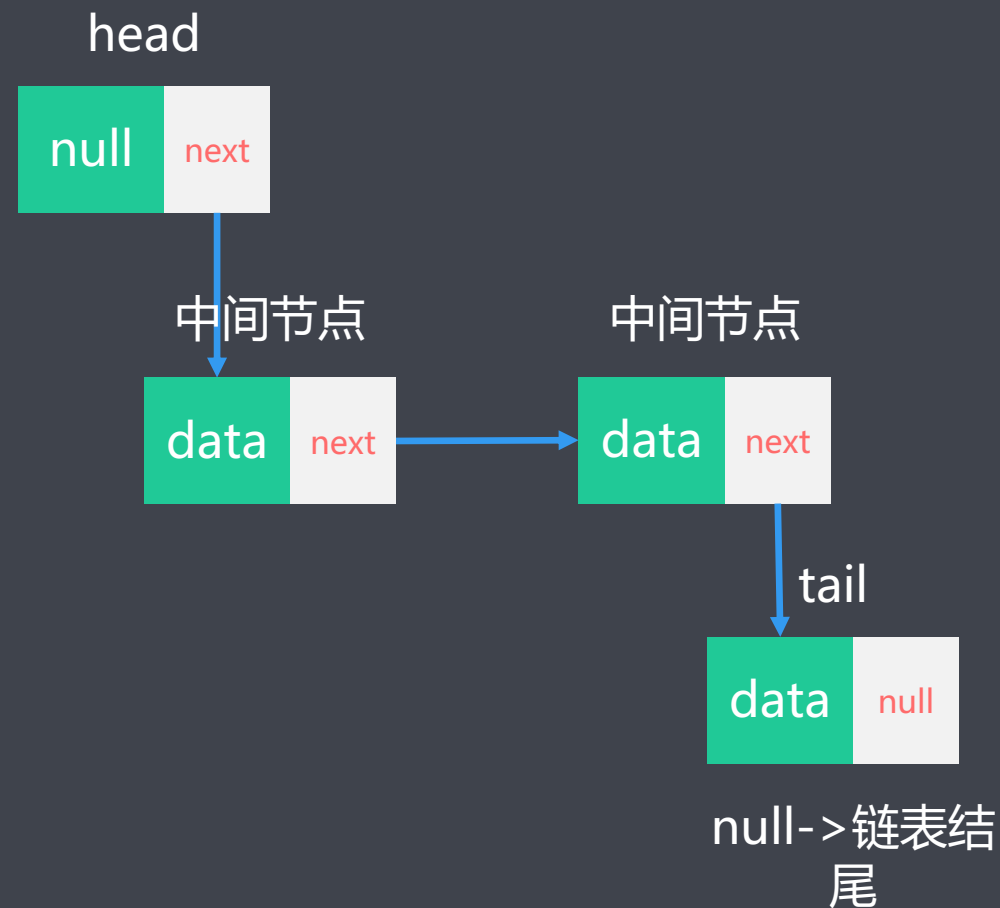
## 链表的特点



- 数据存储不要求连续空间，不限制容量
- 数据的逻辑顺序通过指针链接次序实现
- 从链表头部依次访问后面的节点
- 在链表表头插入数据的时间复杂度是 $O(1)$

## 数学思维的应用

- 数学竖式



# 课后练习

1. 返回两个二进制字符串的和（用二进制表示）（[Leetcode 67](#)/简单）
2. 不使用运算符 + 和 - ，计算两整数 a 、 b 之和（[Leetcode 371](#)/简单）
3. 两数相加II（[Leetcode 445](#) /中等）
4. 数组形式的整数加法（[Leetcode 989](#)/简单）



# 拉勾教育

— 互联网人实战大学 —



下载「拉勾教育App」  
获取更多内容