

## Array 数组

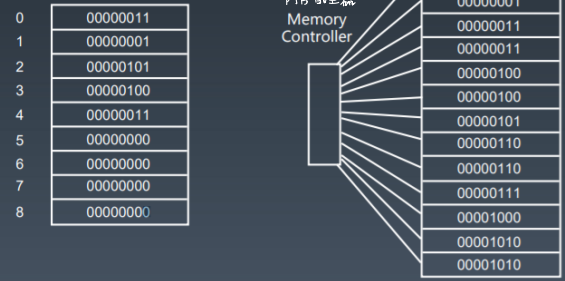
Java, C++: `int a[100];`

Python: `list = []`

JavaScript: `let x = [1, 2, 3]`

泛型: 任何一个单元类型的话都可以放进去

## Array

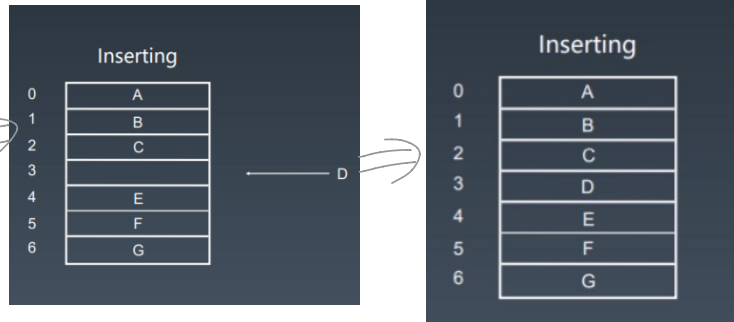


## Array 增加元素

index	Inserting
0	A
1	B
2	C
3	E
4	F
5	G
6	

首先: 把 E、F、G 都挪一下位置 (挪到 index+1)

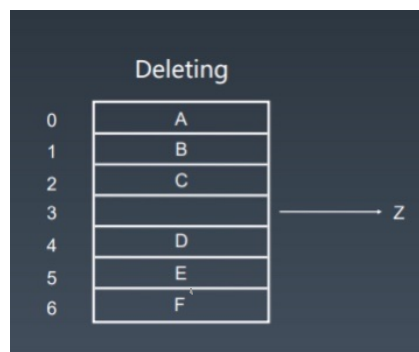
→ 导致: 不再是常数级, 而是  $O(n)$



## Array 删除元素

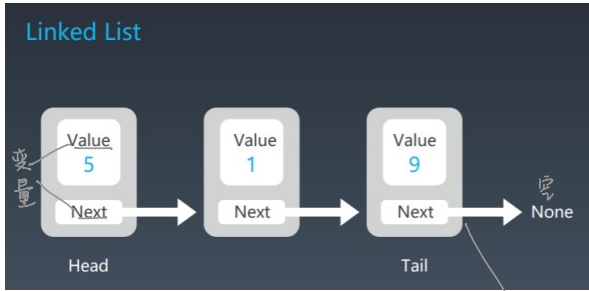
	Deleting
0	A
1	B
2	C
3	Z
4	D
5	E
6	F

操作: 把 Z 挪出, 把 D、E、F 向前挪  
把最后一个元素设置为空



ArrayList (Java)

Source  
example



弥补数组缺点

在修改和添加操作, 删除操作比较频繁的情况下  
~~数组~~

Next 指向下一元素  
每个元素一般用 class 来定义

指回 Head → 循环列表

```
class LinkedList {
    Node head; // head of list

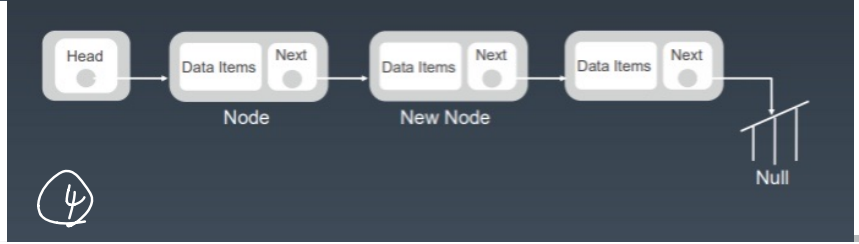
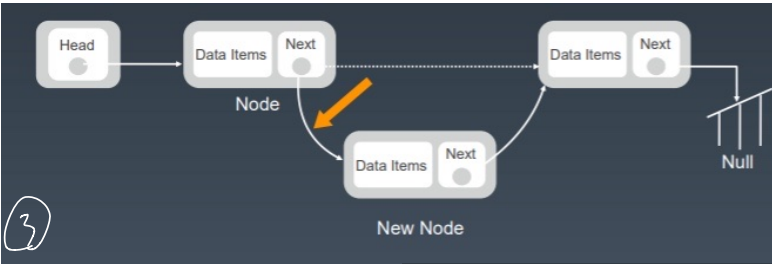
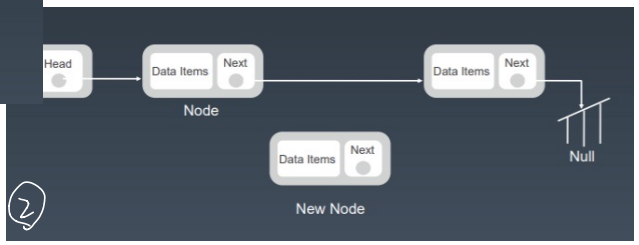
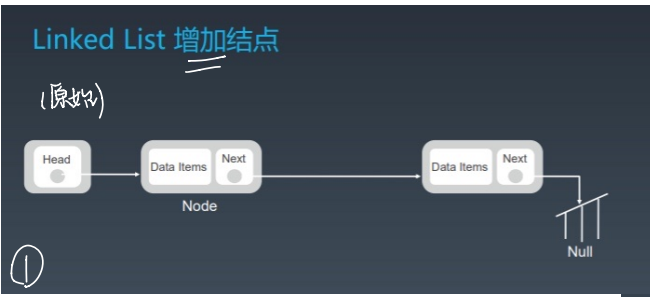
    /* Linked list Node*/
    class Node {
        int data;
        Node next;

        // Constructor to create a new node
        // Next is by default initialized
        // as null
        Node(int d) { data = d; }
    }
}
```

标准实现代码

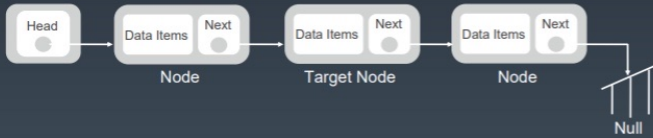
Java 里的 LinkedList 不是单链表, 而是双向链表

Source example

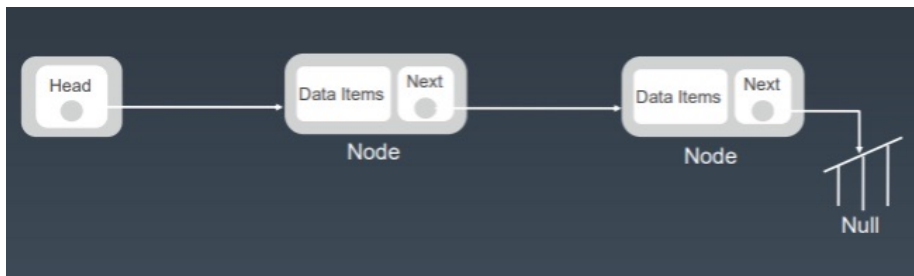
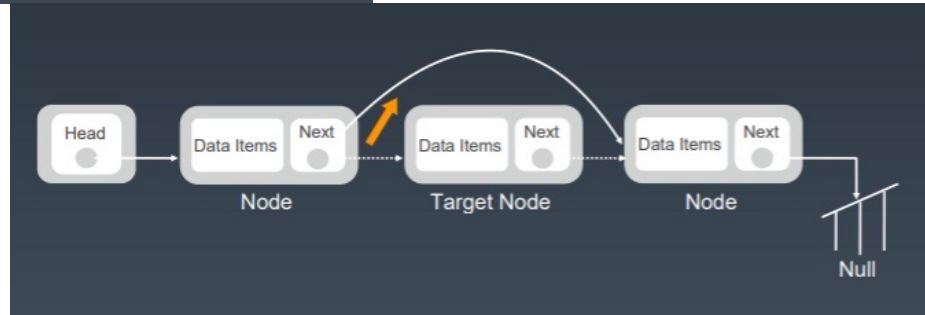


总共操作两次, 常数时间  
∴ O(1)

## Linked List 删除结点



操作 =  
把前驱的结点的next打掉  
移到后续节点去



增加、删实际的话  
没有引起整个链表的群移操作  
也不需要复制元素  
也不需要挪动大量元素  
O(1)

但、访问节点  
头、尾 O(1)  
中间 O(n)

### 时间复杂度 LinkedList

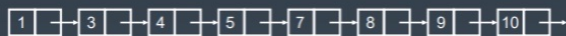
prepend	O(1)
append	O(1)
lookup	O(n) O(n)
insert	O(1)
delete	O(1)

### Array 时间复杂度

prepend	O(1)
append	O(1)
lookup	O(1)
insert	O(n)
delete	O(n)

注意：正常情况下数组的 prepend 操作的时间复杂度是 O(n)，但是可以进行特殊优化到 O(1)。采用的方式是申请稍大一些的内存空间，然后在数据量开始预留一部分空间，然后prepend的操作则是把头下标前移一个位置即可。

## 链表元素有序的时候



普通的数组可以进行二分查找

给有序的链表加速

## 跳表的特点

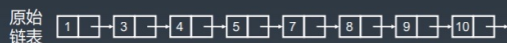
注意：只能用于元素有序的情况。

所以，跳表 (skip list) 对标的是平衡树 (AVL Tree) 和二分查找，是一种插入/删除/搜索都是  $O(\log n)$  的数据结构。1989 年出现。

它最大的优势是原理简单、容易实现、方便扩展、效率更高。因此，在一些热门的项目里用来替代平衡树，如 Redis、LevelDB 等。



## 如何给有序的链表加速

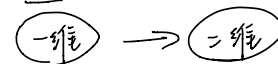


时间复杂度：查询  $O(n)$

简单优化：添加头尾指针

概念：

一维的数据结构要加速的话，经常采用的方式就是升维，也就是说变成二维

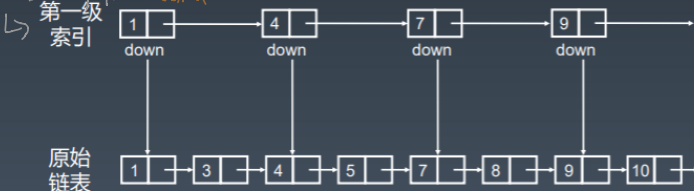


why? 多一个维度，多一级信息，更快

## 添加第一级索引

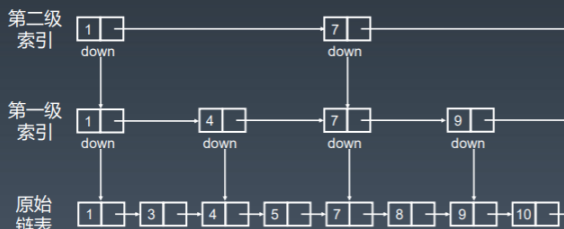
如何提高链表线性查找的效率？

增加一个维度 指向 next 元素

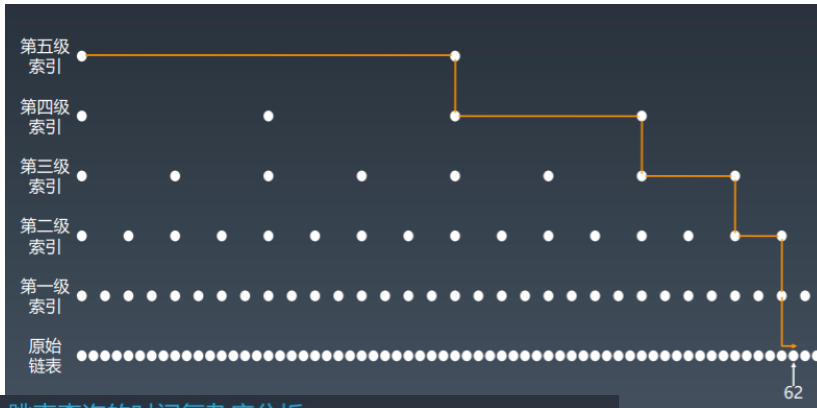


## 添加第二级索引

如何进一步提高链表查找的效率？



以此类推，增加多级索引



### 跳表查询的时间复杂度分析

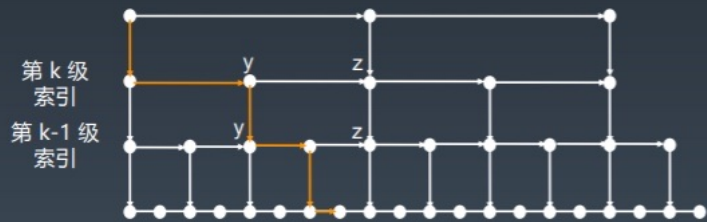
$n/2, n/4, n/8, \dots$  第  $k$  级索引结点的个数就是  $n/(2^k)$

假设索引有  $h$  级，最高级的索引有 2 个结点。  $n/(2^h) = 2$ ，从而求得  $h = \log_2(n)-1$

$O(\log n)$

假设遍历到第 8 个节点  
每层要遍历的节点总共是 3 个  $\log_2 8$

原始链表  $\rightarrow O(\log n)$



索引的高度:  $\log n$ ，每层索引遍历的结点个数: 3

在跳表中查询任意数据的时间复杂度就是  $O(\log n)$

### 现实中跳表的形态



用于元素的增加和删除，  
导致有些数并不是完全非常工整的

维护成本较高

索引更新  $\times n \text{ times}$

工程中的应用

LRU Cache

Redis

### 跳表的空间复杂度分析

原始链表大小为  $n$ ，每 2 个结点抽 1 个，每层索引的结点数:

$\frac{n}{2}, \frac{n}{4}, \frac{n}{8}, \dots, 8, 4, 2$

原始链表大小为  $n$ ，每 3 个结点抽 1 个，每层索引的结点数:

$\frac{n}{3}, \frac{n}{9}, \frac{n}{27}, \dots, 9, 3, 1$

空间复杂度是  $O(n)$