链表

@M了个J

https://github.com/CoderMJLee http://cnblogs.com/mjios

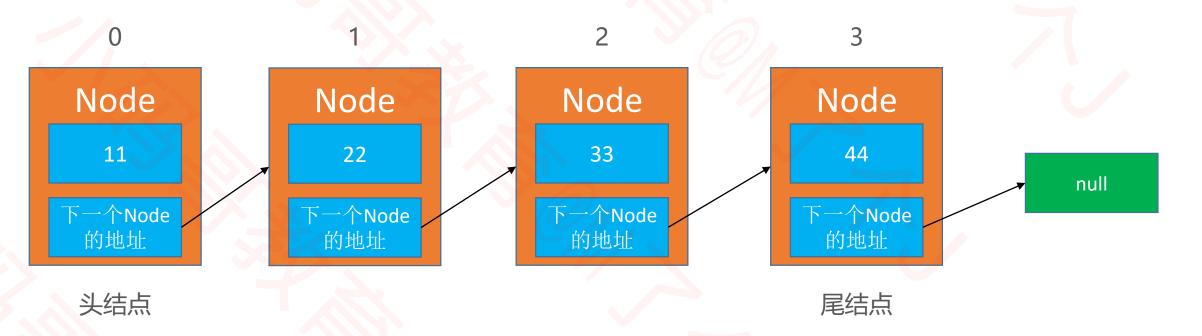
> 小码哥教育 SEEMYGO 实力IT教育 www.520it.com

码拉松



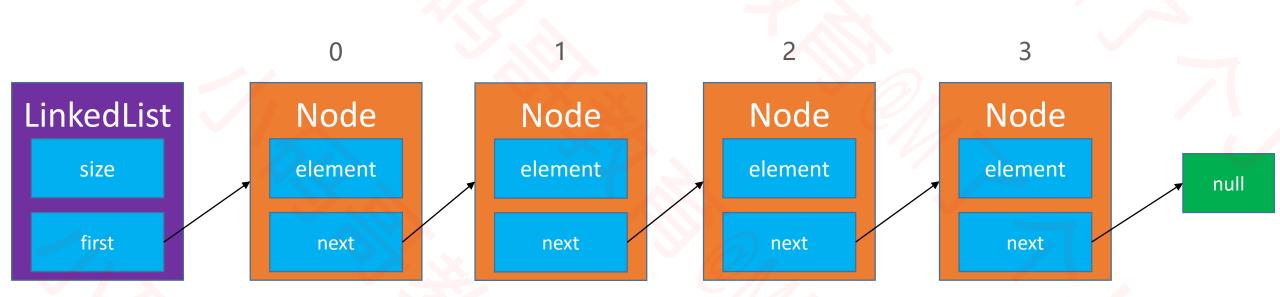


- 动态数组有个明显的缺点
- □可能会造成内存空间的大量浪费
- 能否用到多少就申请多少内存?
- □链表可以办到这一点
- 链表是一种链式存储的线性表, 所有元素的内存地址不一定是连续的





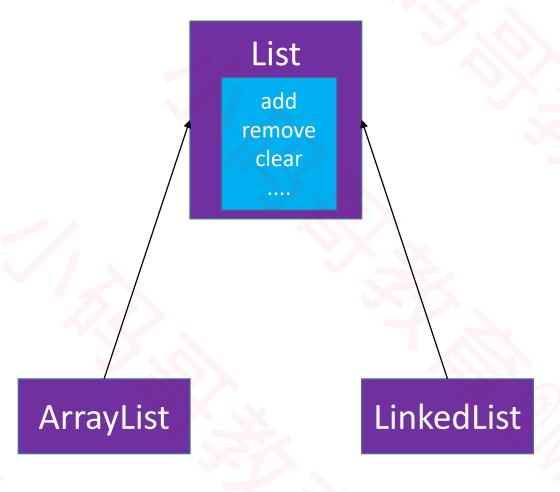
小码哥教育 SEEMYGO 链表的设计

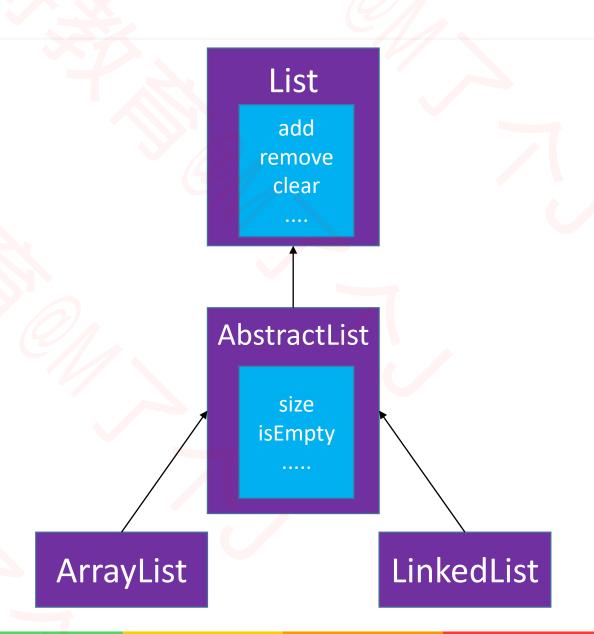




小码哥教育 SEEMYGO 接口设计

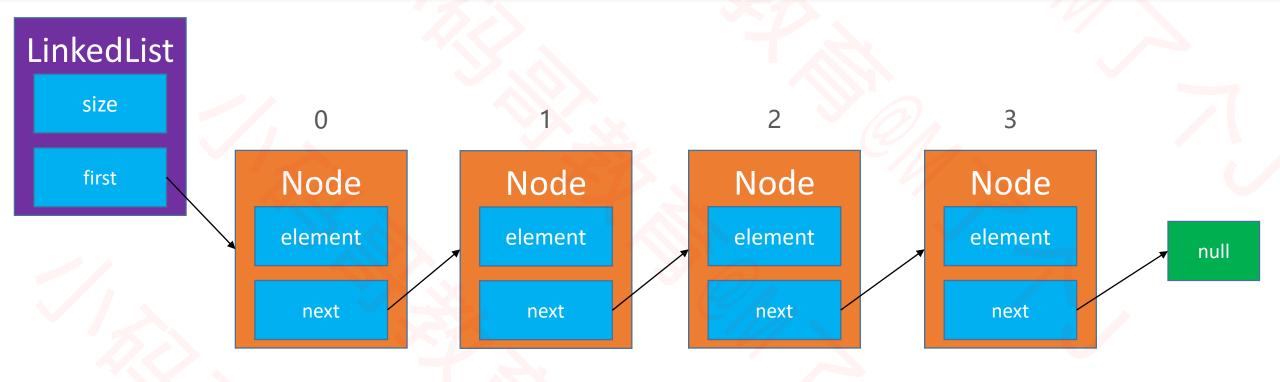
■链表的大部分接口和动态数组是一致的







小码哥教育 清空元素 - clear()



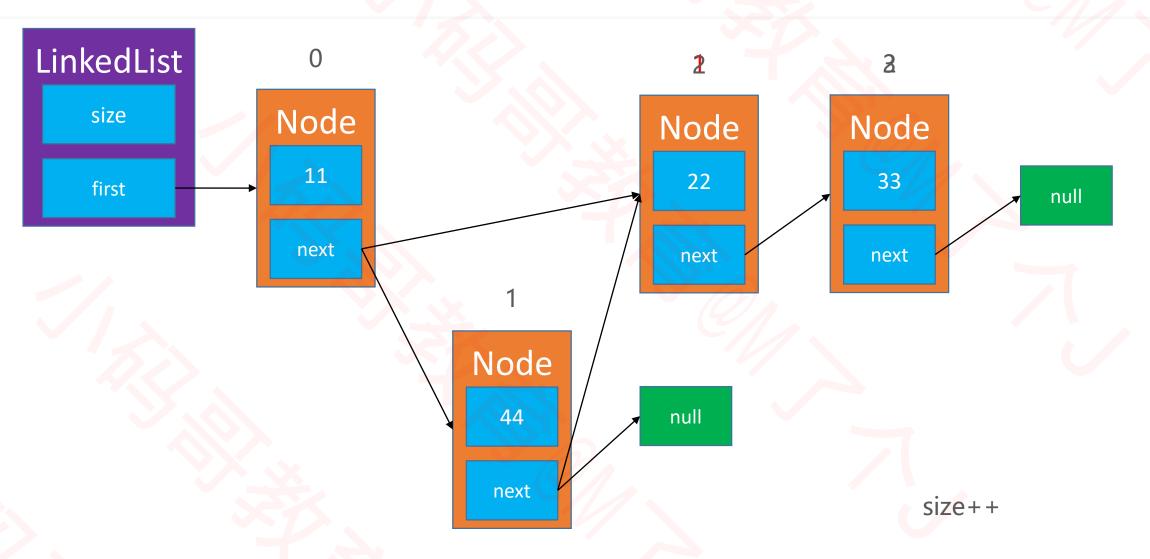
size = 0

first = null

思考: next需要设置为null么?



增量表 添加元素 - add(int index, E element)



體 node方法用于获取index位置的节点

```
private Node<E> node(int index) {
    rangeCheck(index);
    Node<E> node = first;
    for (int i = 0; i < index; i++) {</pre>
        node = node.next;
    return node;
```

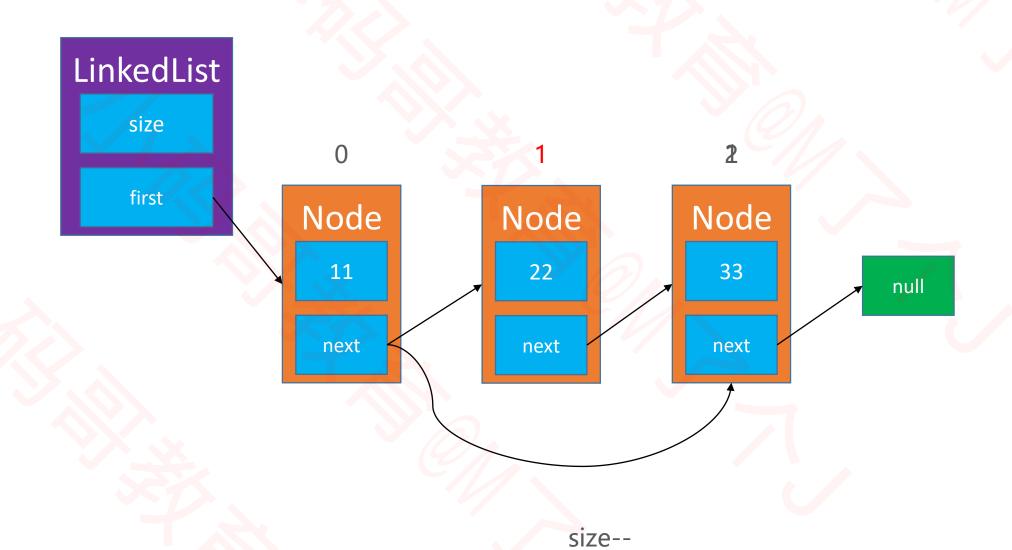
小門司教育 添加元素 - 注意O位置

```
public void add(int index, E element) {
    rangeCheck(index);
   if (index == 0) {
       first = new Node<>(element, first);
    } else {
        Node<E> prev = node(index - 1);
        prev.next = new Node<>(element, prev.next);
    size++;
```

在编写链表过程中,要注意边界测试,比如index为0、size – 1、size时



一時間教育 删除元素 - remove(int index)



小图 歌意 删除元素 - 注意 0位置

```
public E remove(int index) {
    rangeCheck(index);
   Node<E> node = first;
    if (index == 0) {
        first = first.next;
     else {
        Node<E> prev = node(index - 1);
        node = prev.next;
        prev.next = node.next;
    size--;
   return node.element;
```



Myseemyse 推荐一个神奇的网站

■ https://visualgo.net/zh



WEBB 练习 — 删除链表中的节点

https://leetcode-cn.com/problems/delete-node-in-a-linked-list/

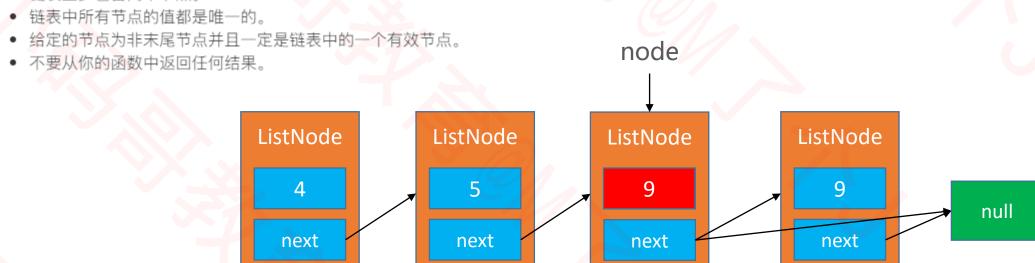
输入: head = [4,5,1,9], node = 1

输出: [4,5,9]

解释:给定你链表中值为 1 的第三个节点,那么在调用了你的函数之后,该链表应变为 4 -> 5 -> 9.

说明:

链表至少包含两个节点。





https://leetcode-cn.com/problems/reverse-linked-list/

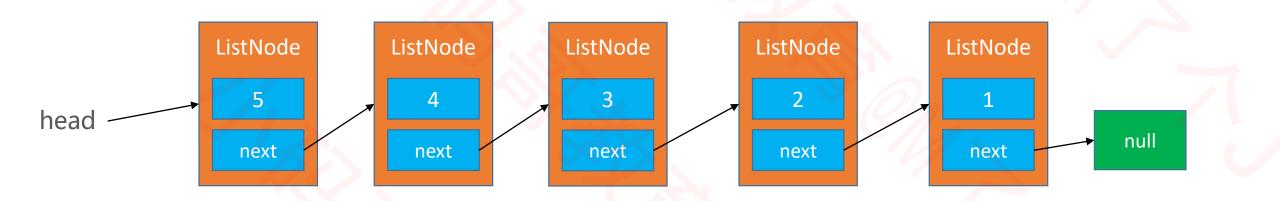
示例:

输入: 1->2->3->4->5->NULL

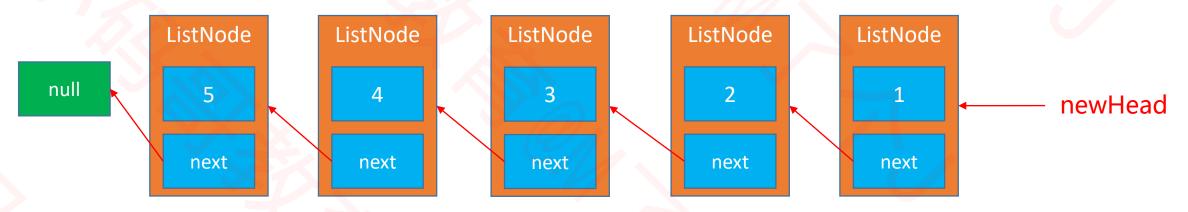
输出: 5->4->3->2->1->NULL

■ 请分别用递归、迭代(非递归)两种方式实现



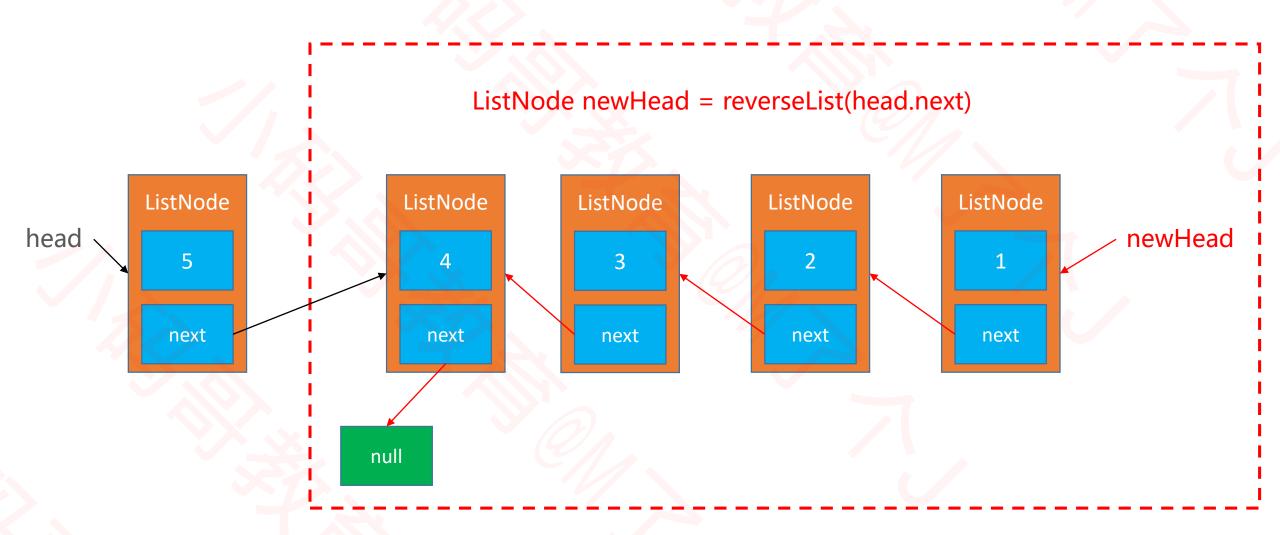


ListNode newHead = reverseList(head)



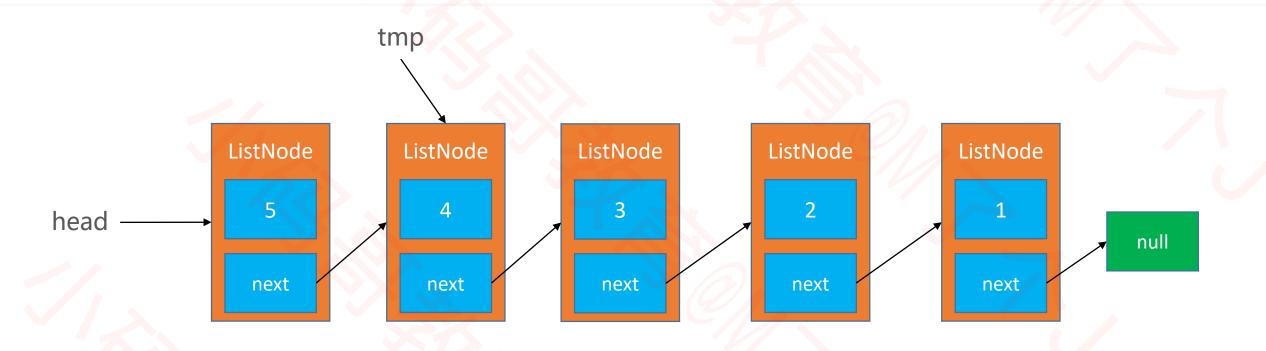


小門司教育 练习 - 反转一个链表 - 递归





WEERNYS 练习 - 反转一个链表 - 非递归





```
ListNode newHead = null;
while (head != null) {
    ListNode tmp = head.next;
    head.next = newHead;
    newHead = head;
    head = tmp;
```

Managana 练习 — 判断一个链表是否有环

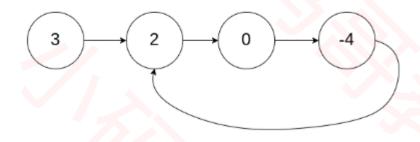
https://leetcode-cn.com/problems/linked-list-cycle/

示例 1:

输入: head = [3,2,0,-4], pos = 1

输出: true

解释。链表中有一个环,其尾部连接到第二个节点。



示例 3:

输入: head = [1], pos = -1

输出: false

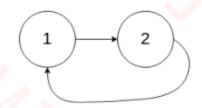
解释:链表中没有环。

示例 2:

输入: head = [1,2], pos = 0

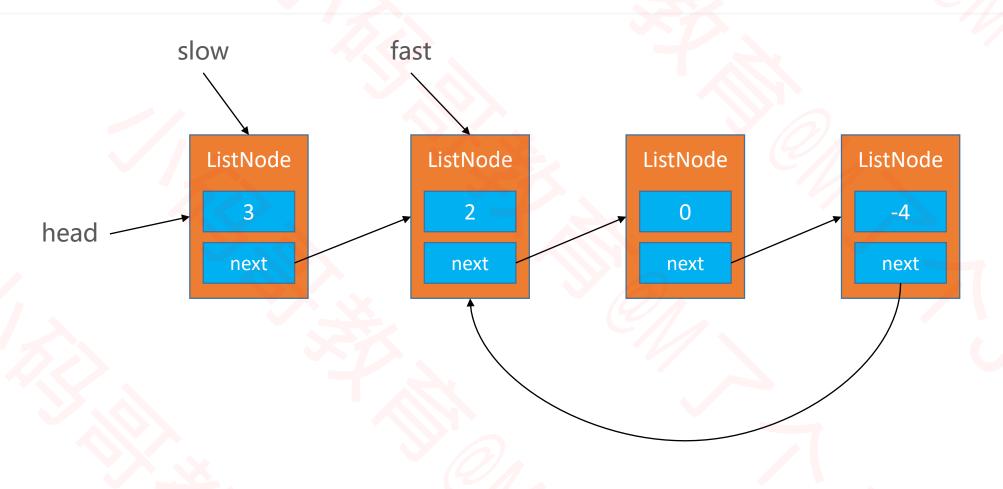
输出: true

解释。链表中有一个环,其尾部连接到第一个节点。

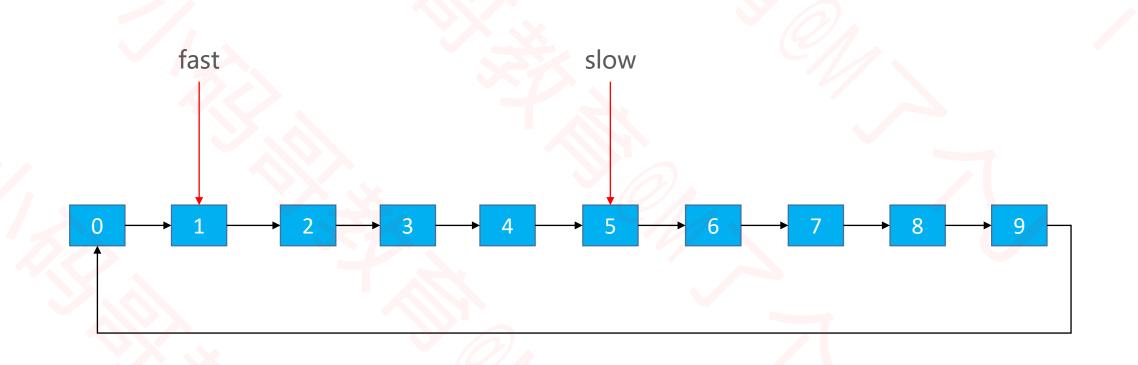




小門司教育 练习 – 判断一个链表是否有环



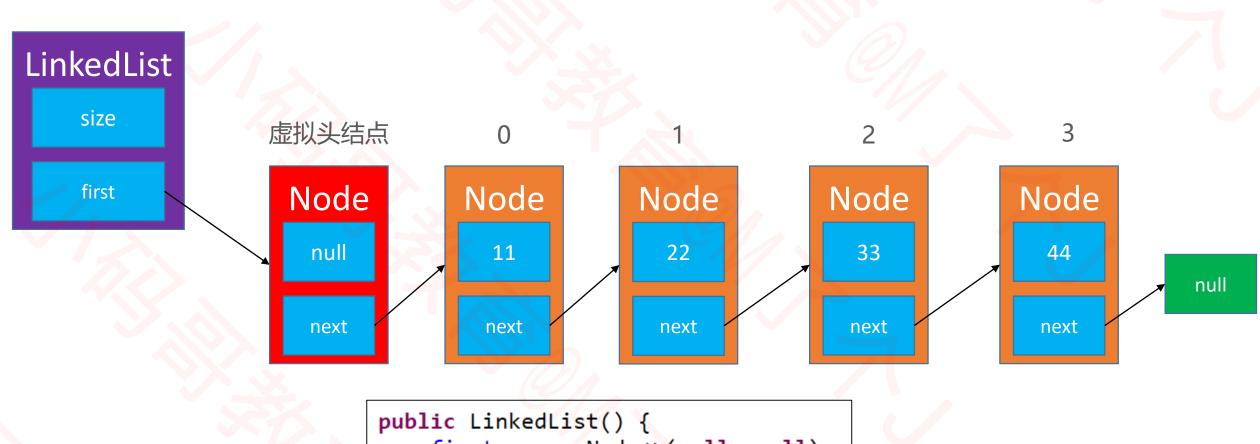






小码哥教育 虚拟头结点

■ 有时候为了让代码更加精简,统一所有节点的处理逻辑,可以在最<mark>前面增加一个虚拟的头结点(不存储数据)</mark>



```
first = new Node<>(null, null);
```



```
private Node<E> node(int index) {
   rangeCheck(index);
   Node<E> node = first.next;
   for (int i = 0; i < index; i++) {
       node = node.next;
   return node;
```

MBB を 虚拟 古点 - 添加、 删除

```
public void add(int index, E element) {
   rangeCheckForAdd(index);
   Node<E> prev = (index == 0) ? first : node(index - 1);
    prev.next = new Node<>(element, prev.next);
    size++;
```

```
public E remove(int index) {
    rangeCheck(index);
   Node<E> prev = (index == 0) ? first : node(index - 1);
   Node<E> node = prev.next;
    prev.next = node.next;
   size--;
   return node.element;
```



Mygang 复杂度分析 复杂度分析

■最好情况复杂度

■最坏情况复杂度

■平均情况复杂度

索引	元素
0	11
1	22
2	33
3	44
4	55
5	66

elements[4]

随机访问速度非常快



Myseemyse 动态数组、链表复杂度分析

// >	动态数组			链表		
	最好	最坏	平均	最好	最坏	平均
add(int index, E element)	O(1)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	O(n)
remove(int index)	O(1)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	O(n)
set(int index, E element)	O(1)	O(1)	0(1)	0(1)	O(n)	O(n)
get(int index)	O(1)	O(1)	0(1)	0(1)	O(n)	O(n)

size是数组规模n



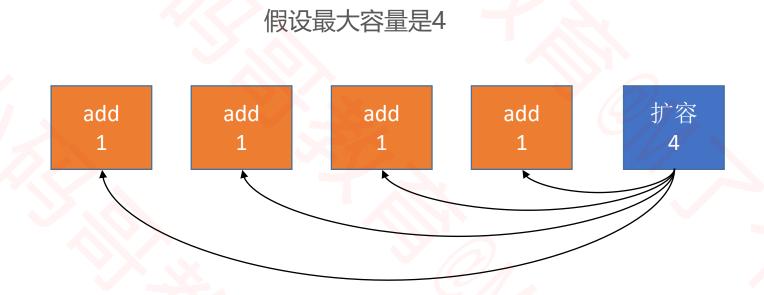
小照開教息 动态数组add(E element)复杂度分析

■ 最好: O(1)

■ 最坏: O(n)

■ 平均: O(1)

■均摊: O(1)



相当于每次add的操作次数是2,也就是O(1)复杂度

- ■什么情况下适合使用均摊复杂度
- □经过连续的多次复杂度比较低的情况后, 出现个别复杂度比较高的情况



Munday 动态数组的缩容

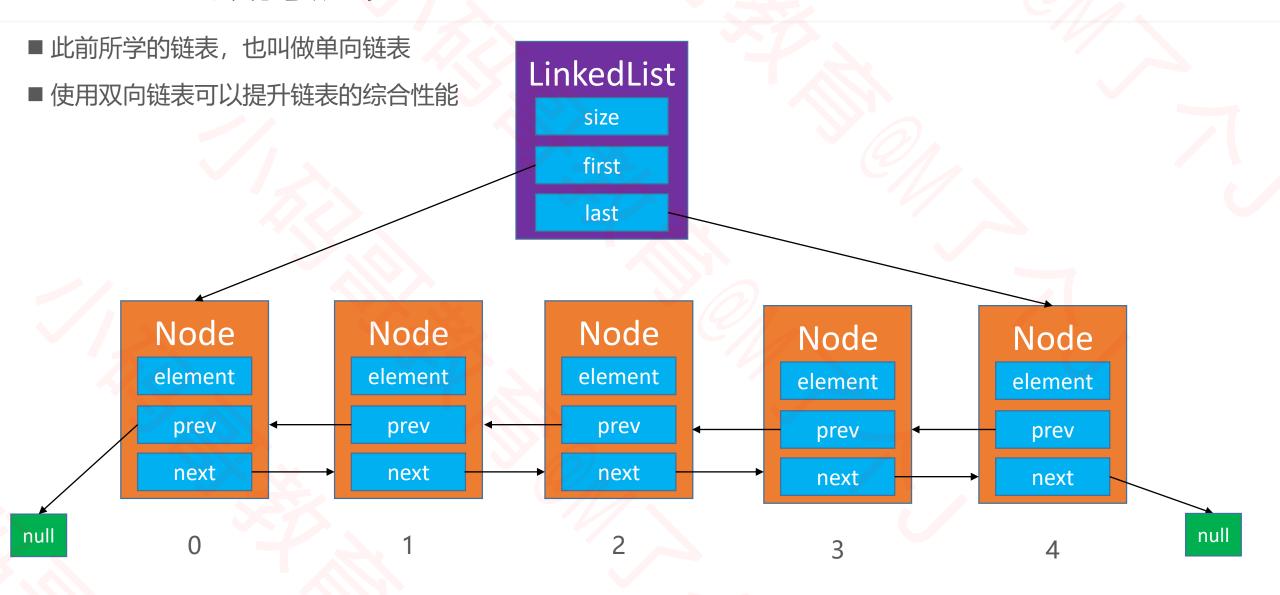
- ■如果内存使用比较紧张,动态数组有比较多的剩余空间,可以考虑进行缩容操作
- □比如剩余空间占总容量的一半时,就进行缩容

■ 如果扩容倍数、缩容时机设计不得当,有可能会导致复杂度震荡

11 22 33 44

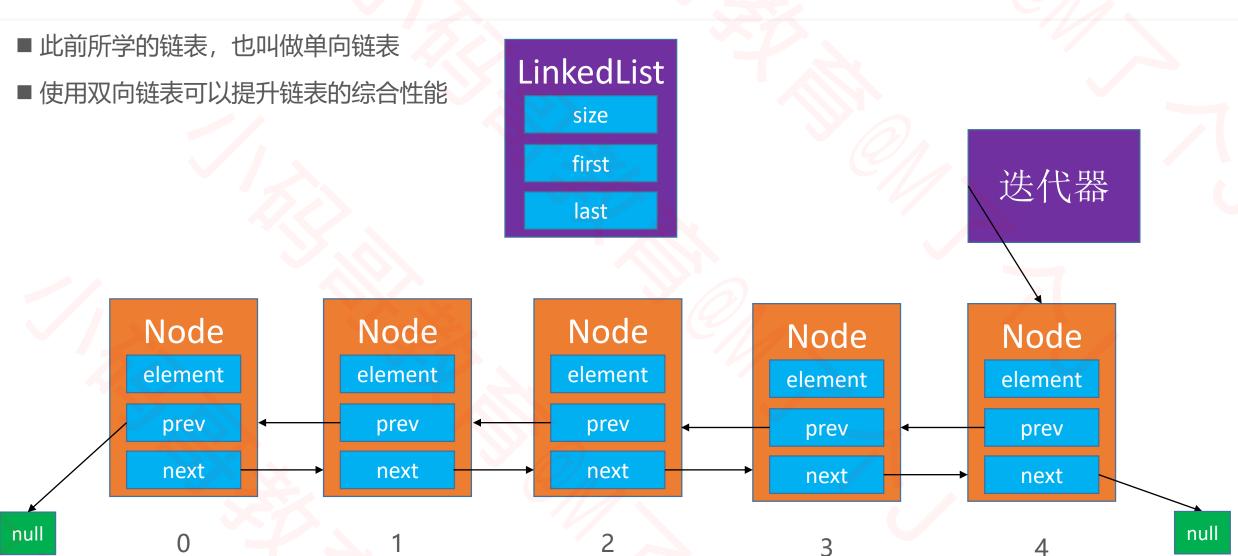


小码哥教育 双向链表



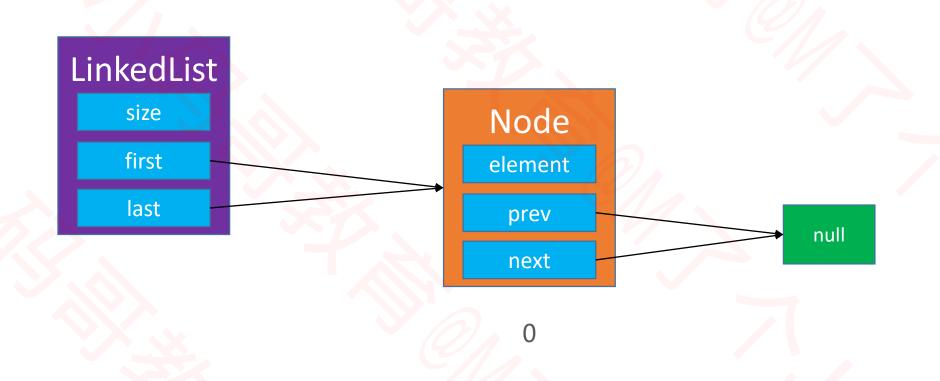


小码哥教育 双向链表





Number 1 以向链表 - 只有一个元素

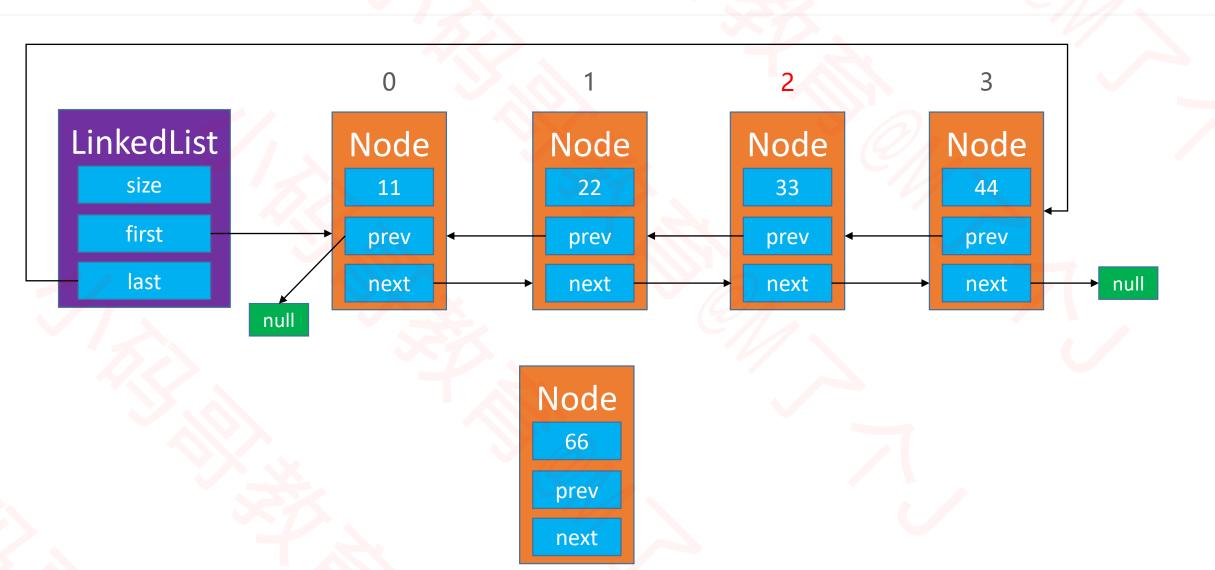


』 双向链表 – node方法

```
private Node<E> node(int index) {
    rangeCheck(index);
    if (index < (size >> 1)) {
        Node<E> node = first;
        for (int i = 0; i < index; i++) {</pre>
            node = node.next;
        return node;
    } else {
        Node<E> node = last;
        for (int i = size - 1; i > index; i--) {
            node = node.prev;
        return node;
```



增置 双向链表 — add(int index, E element)

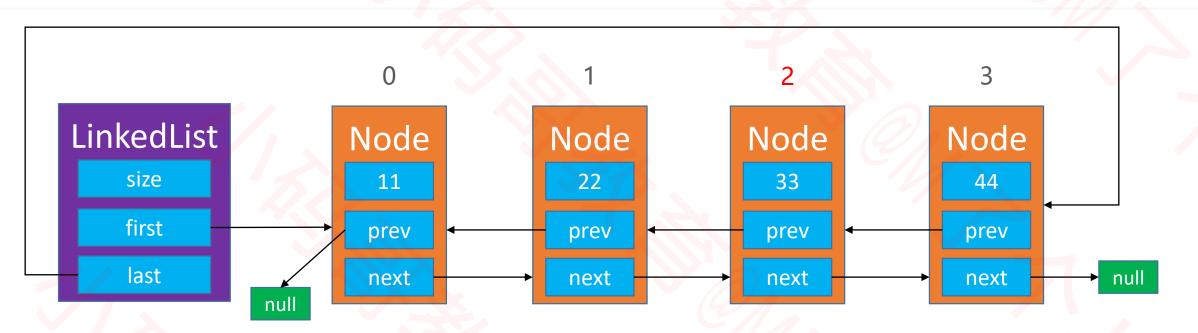


如果 双向链表 — add(int index, E element)

```
public void add(int index, E element) {
   rangeCheckForAdd(index);
   if (index == size) {
       Node<E> oldLast = last;
       last = new Node<>(oldLast, element, null);
       if (oldLast == null) {
           first = last;
        }_else {
            oldLast.next = last;
     else {
       Node<E> next = node(index);
       Node<E> prev = next.prev;
       Node<E> current = new Node<>(prev, element, next);
       next.prev = current;
       if (prev == null) {
            first = current;
         else {
            prev.next = current;
    size++;
```



双向链表 – remove(int index)



双向链表 – remove(int index)

```
public E remove(int index) {
    rangeCheck(index);
   Node<E> node = node(index);
   Node<E> prev = node.prev;
   Node<E> next = node.next;
    if (prev == null) {
       first = next;
    } else {
        prev.next = next;
    if (next == null) {
       last = prev;
     else {
        next.prev = prev;
    size--;
    return node.element;
```

Mygan 双向链表 vs 单向链表

■粗略对比一下删除的操作数量

□ 单向链表:
$$1 + 2 + 3 + ... + n = \frac{(1+n)*n}{2} = \frac{n}{2} + \frac{n^2}{2}$$
, 除以n平均一下是 $\frac{1}{2} + \frac{n}{2}$

■双向链表:
$$(1+2+3+...+\frac{n}{2})*2=\frac{(1+\frac{n}{2})*\frac{n}{2}}{2}*2=\frac{n}{2}+\frac{n^2}{4}$$
, 除以n平均一下是 $\frac{1}{2}+\frac{n}{4}$

□操作数量缩减了近一半



MAR NO WIND N

- 动态数组: 开辟、销毁内存空间的次数相对较少, 但可能造成内存空间浪费(可以通过缩容解决)
- 双向链表: 开辟、销毁内存空间的次数相对较多, 但不会造成内存空间的浪费
- 如果频繁在尾部进行添加、删除操作, 动态数组、双向链表均可选择
- 如果频繁在头部进行添加、删除操作,建议选择使用双向链表
- 如果有频繁的(在任意位置)添加、删除操作,建议选择使用双向链表
- 如果有频繁的查询操作(随机访问操作),建议选择使用动态数组
- 有了双向链表,单向链表是否就没有任何用处了?
- □并非如此,在哈希表的设计中就用到了单链表
- □至于原因,在哈希表章节中会讲到

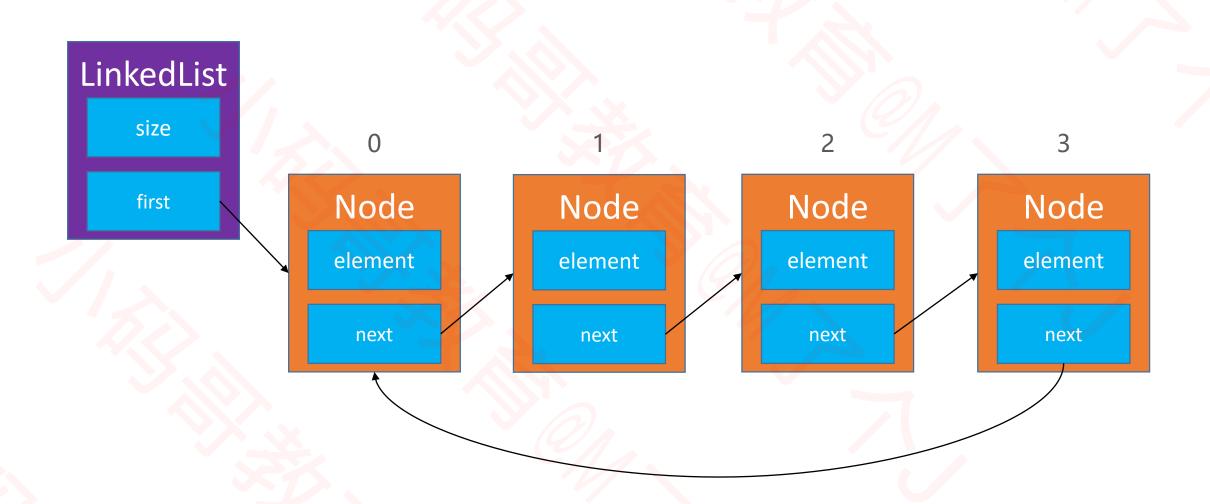


Myseemyse LinkedList源码分析

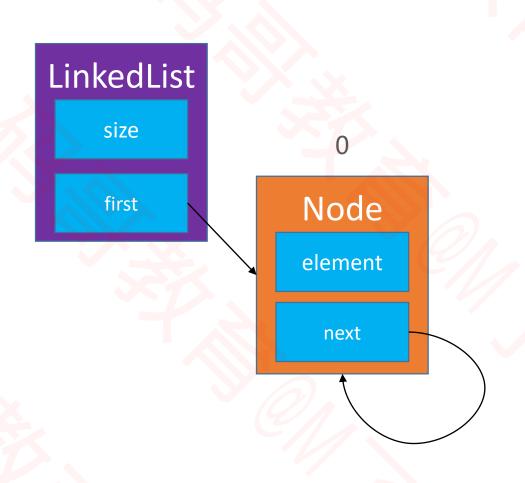
- JDK中的java.util.LinkedList
- □双向链表
- □clear分析
- ■多出来的接口
- ✓ ...First
- ✓ ...Last



小四哥教育 单向循环链表

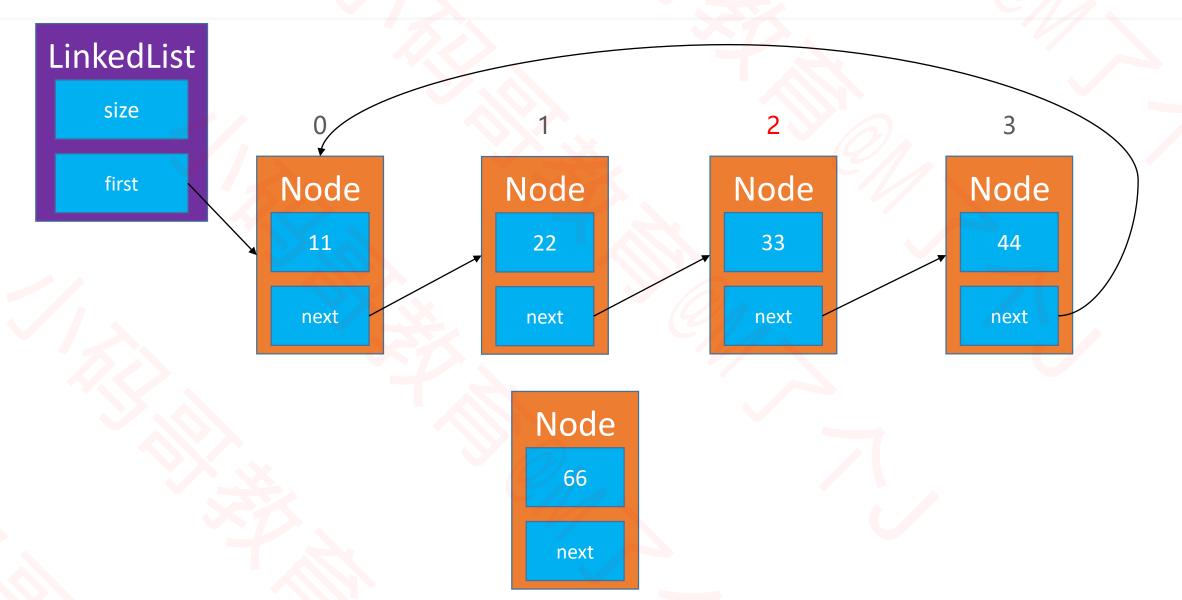








增量 单向循环链表 – add(int index, E element)

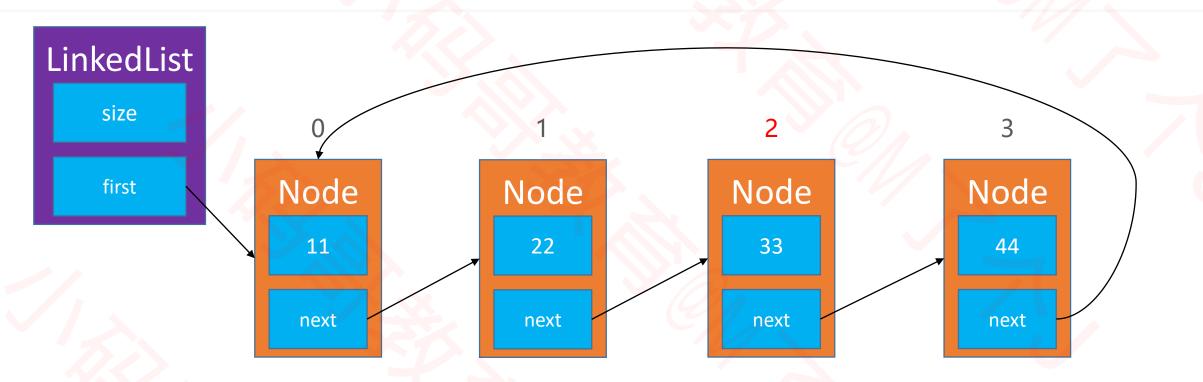


增置 单向循环链表 – add(int index, E element)

```
public void add(int index, E element) {
    rangeCheckForAdd(index);
    if (index == 0) {
        Node<E> newFirst = new Node<>(element, first);
        Node<E> last = (size == 0) ? newFirst : node(size - 1);
        last.next = newFirst;
        first = newFirst;
    } else {
        Node<E> prev = node(index - 1);
        prev.next = new Node<>(element, prev.next);
    size++;
```



增量 单向循环链表 – remove(int index)

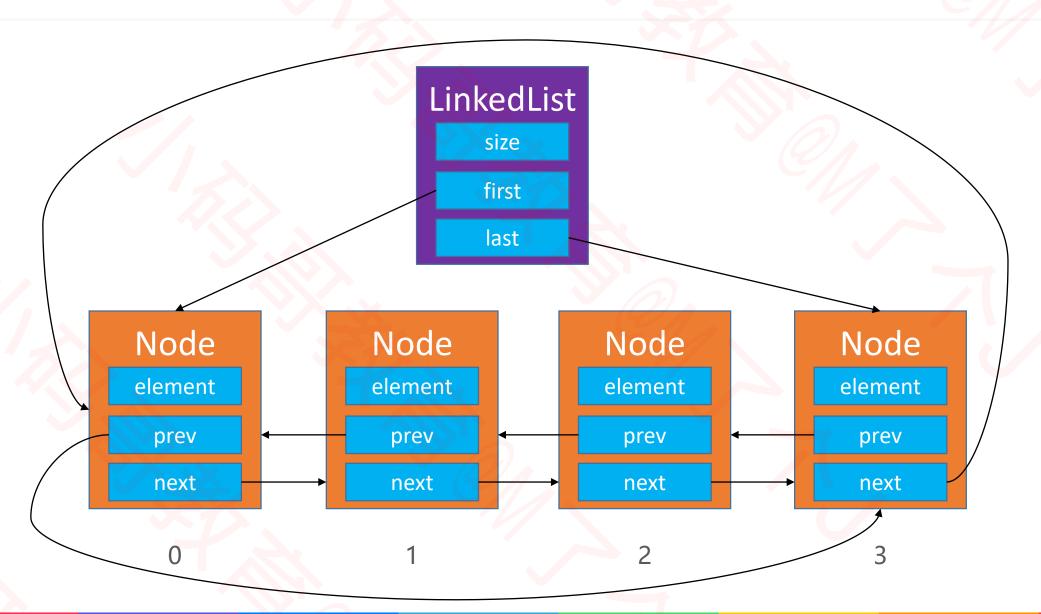


中间循环链表 – remove(int index)

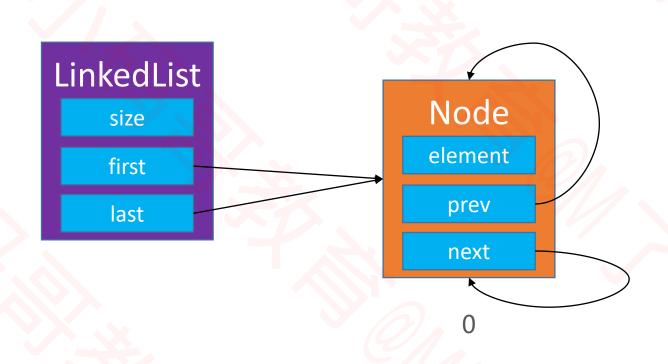
```
public E remove(int index) {
   rangeCheck(index);
   Node<E> node = first;
    if (index == 0) {
       if (size == 1) {
           first = null;
        Node<E> last = node(size - 1);
           first = first.next;
           last.next = first;
    } else {
       Node<E> previous = node(index - 1);
       node = previous.next;
       previous.next = node.next;
    size--;
    return node.element;
```



小四哥教育 SEEMYG。 双向循环链表

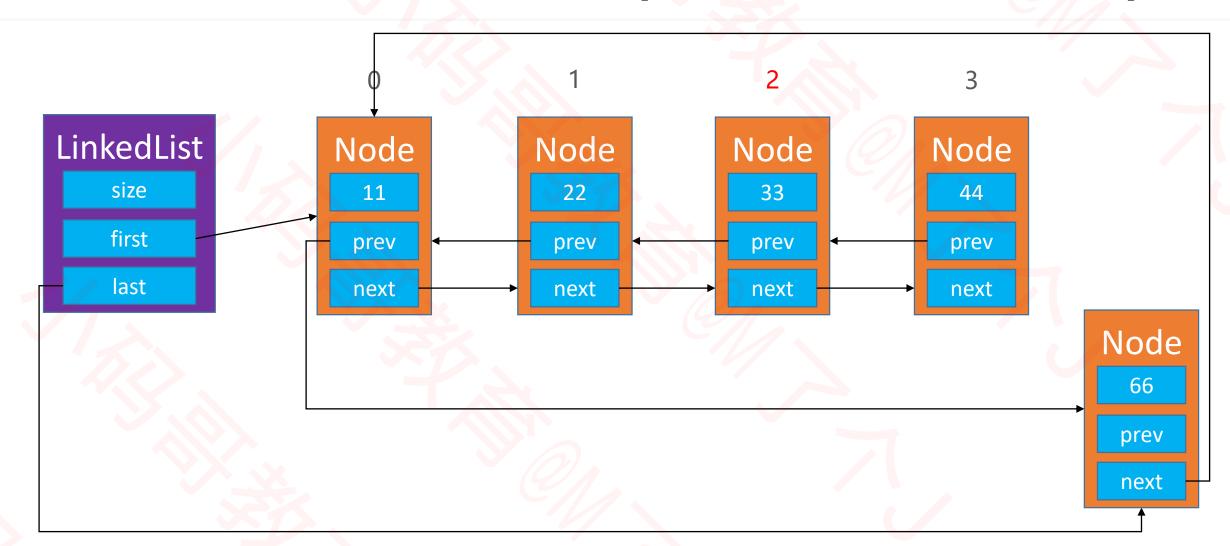








双向循环链表 – add(int index, E element)



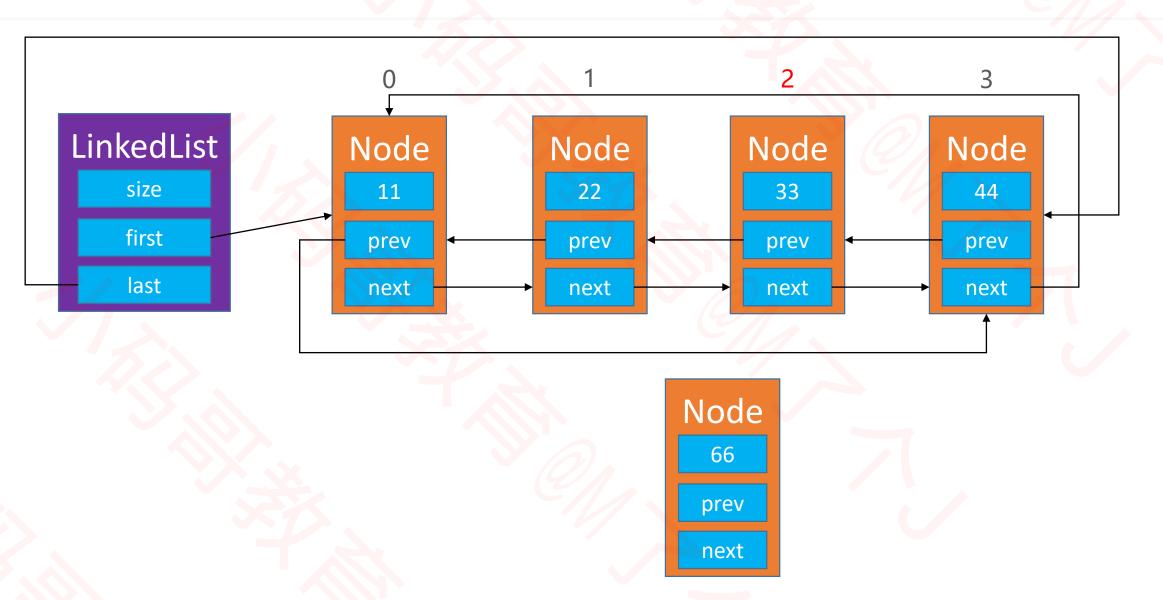


双向循环链表 – add(int index, E element)

```
public void add(int index, E element) {
   rangeCheckForAdd(index);
   if (index == size) {
       Node<E> oldLast = last;
       last = new Node<>(oldLast, element, first);
        if (oldLast == null) {
            first = last;
           first.next = first;
           first.prev = first;
        } else {
            oldLast.next = last;
           first.prev = last;
    } else {
       Node<E> next = node(index);
       Node<E> prev = next.prev;
       Node<E> current = new Node<>(prev, element, next);
       next.prev = current;
       prev.next = current;
       if (next == first) {
           first = current;
    size++;
```



公園 双向循环链表 – remove(int index)



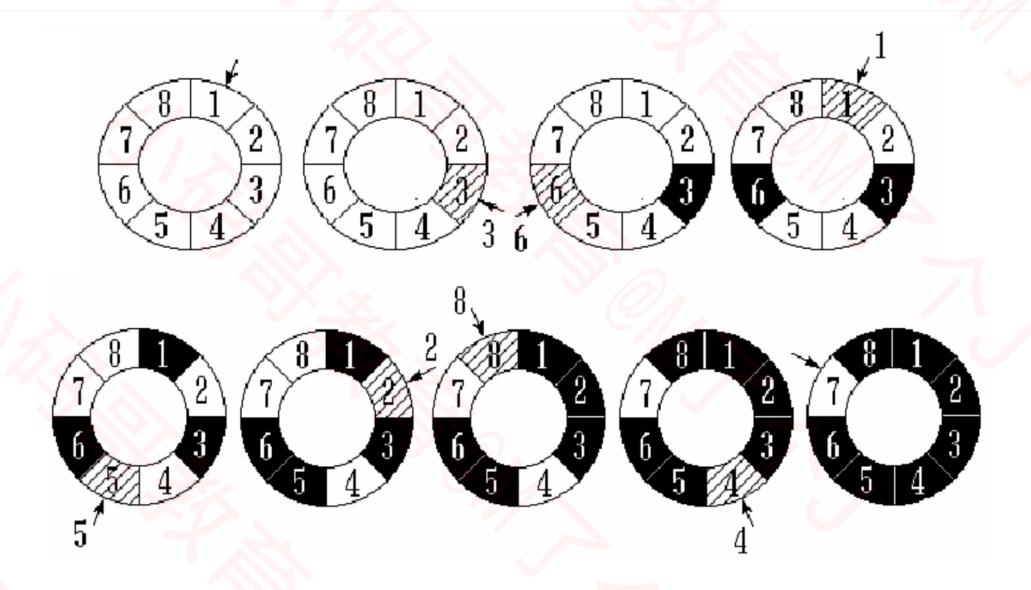


公園 双向循环链表 – remove(int index)

```
public E remove(int index) {
   rangeCheck(index);
   Node<E> node = node(index);
   if (size == 1) {
       first = null;
       last = null;
     else {
        Node<E> prev = node.prev;
       Node<E> next = node.next;
        prev.next = next;
        next.prev = prev;
       if (node == first) {
           first = next;
        if (node == last) {
            last = prev;
    size--;
    return node.element;
```

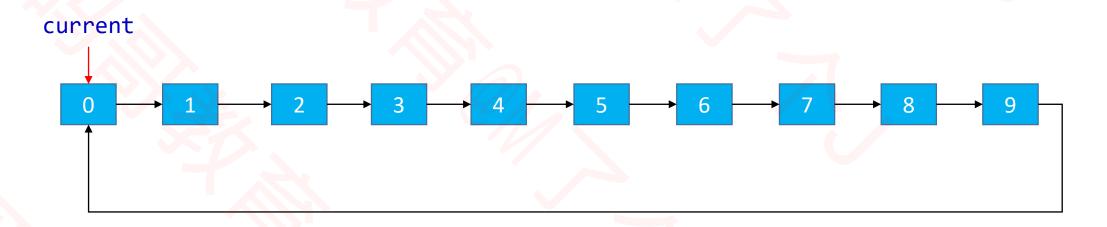


练习 – 约瑟夫问题 (Josephus Problem)



MERRON 如何发挥循环链表的最大威力?

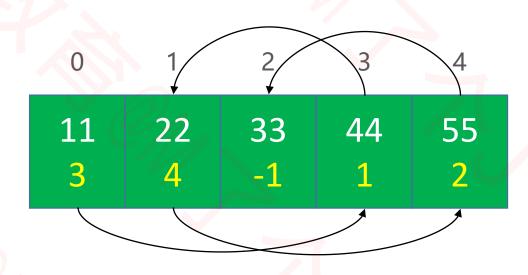
- 可以考虑增设1个成员变量、3个方法
- □ current : 用于指向某个节点
- □void reset(): 让current指向头结点first
- □E next(): 让current往后走一步,也就是current = current.next
- □ E remove(): 删除current指向的节点, 删除成功后让current指向下一个节点





小码哥教育 SEEMYGO 静态链表

- 前面所学习的链表,是依赖于指针(引用)实现的
- 有些编程语言是没有指针的,比如早期的BASIC、FORTRAN语言
- 没有指针的情况下,如何实现链表?
- □可以通过数组来模拟链表, 称为静态链表
- □数组的每个元素存放2个数据:值、下个元素的索引
- □数组0位置存放的是头结点信息





- 思考: 如果数组的每个元素只能存放1个数据呢?
- □那就使用2个数组,1个数组存放索引关系,1个数组存放值



- ■移除链表元素
- □ https://leetcode-cn.com/problems/remove-linked-list-elements/
- ■删除排序链表中的重复元素
- □ https://leetcode-cn.com/problems/remove-duplicates-from-sorted-list/
- ■链表的中间结点
- □ https://leetcode-cn.com/problems/middle-of-the-linked-list/solution/



Mygganga 作业 - ArrayList能否进一步优化?

int first:存储首元素的位置 first = 1