## ArrayList、Vector、LinkedList底层原理

## **ArrayList**

- 首先进行扩容校验。
- 将插入的值放到尾部,并将 size + 1。

```
如果是调用 and malexie 在指定位置添加的话:
public void add(int index, E element) {
rangeCheckForAdd(index);
ensureCapacityInternal(size + 1); // Increments modCount!!
//复制,向后移动
System.arraycopy(elementData, index, elementData, index + 1, size - index);
elementData[index] = element;
size++;
}
```

- 也是首先扩容校验。
- 接着对数据进行复制,目的是把 index 位置空出来放本次插入的数据,并将后面的数据向后移动一个位置。

其实扩容最终调用的代码:

```
private void grow(int minCapacity) {
// overflow-conscious code
int oldCapacity = elementData.length;
int newCapacity = oldCapacity + (oldCapacity >> 1);
if (newCapacity - minCapacity < 0)</pre>
newCapacity = minCapacity;
if (newCapacity - MAX ARRAY SIZE > 0)
newCapacity = hugeCapacity(minCapacity);
// minCapacity is usually close to size, so this is a win:
elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
}
也是一个数组复制的过程。
              的主要消耗是数组扩容以及在指定位置添加数据,在日常使
由此可见
用时最好是指定大小,尽量减少扩容。更要减少在指定位置插入数据的操作。
Vector
     | 也是实现于 | | 接口,底层数据结构和 |
                                           类似,也是一个动态数
进行同步写数据,
但是开销较大,所以
                Medical 是一个同步容器并不是一个并发容器。
以下是 直位 方法:
public synchronized boolean add(E e) {
modCount++;
ensureCapacityHelper(elementCount + 1);
elementData[elementCount++] = e;
return true;
}
以及指定位置插入数据:
public void add(int index, E element) {
insertElementAt(element, index);
public synchronized void insertElementAt(E obj, int index) {
```

```
modCount++;

if (index > elementCount) {

throw new ArrayIndexOutOfBoundsException(index

+ " > " + elementCount);
}

ensureCapacityHelper(elementCount + 1);

System.arraycopy(elementData, index, elementData, index + 1,
elementCount - index);
elementData[index] = obj;
elementCount++;
}

LinkedList 底层分析

Head
```

如图所示 底层是基于双向链表实现的,也是实现了 接口,所以也拥有 List 的一些特点(JDK1.7/8 之后取消了循环,修改为双向链表)。

## 新增方法

```
public boolean add(E e) {
linkLast(e);
return true;
}
/** * Links e as last element. */
void linkLast(E e) {
final Node < E > I = last;
final Node < E > newNode = new Node < > (I, e, null);
last = newNode;
if (I == null)
first = newNode;
```

```
else
l.next = newNode;
size++;
modCount++;
}
可见每次插入都是移动指针,和 ArrayList 的拷贝数组来说效率要高上不少。
查询方法
public E get(int index) {
checkElementIndex(index);
return node(index).item;
}
Node < E > node(int index) {
// assert isElementIndex(index);
if (index < (size >> 1)) {
Node \langle E \rangle x = first;
for (int i = 0; i < index; i++)
x = x.next;
return x;
} else {
Node \langle E \rangle x = last;
for (int i = size - 1; i > index; i--)
x = x.prev;
return x;
}
                               males 离 size 中间距离来判断是从头结点正
由此可以看出是使用二分查找来看
序查还是从尾节点倒序查。
```

• 的 会员会员会员 的性能去获取一个结点

如果索引值大于链表大小的一半,那么将从尾结点开始遍历

这样的效率是非常低的,特别是当 index 越接近 size 的中间值时。 总结:

- LinkedList 插入,删除都是移动指针效率很高。
- 查找需要进行遍历查询,效率较低。