数据结构与算法4-数组

笔记本: 我的笔记

创建时间: 2020/9/18 22:09 **更新时间:** 2020/10/3 10:05

作者: liuhouer 标签: 算法

自己实现一个动态数组:

```
public class Array<E> {
   private E[] data;
   private int size;
   // 构造函数,传入数组的容量capacity构造Array
   public Array(int capacity){
       data = (E[])new Object[capacity];
       size = 0;
   // 无参数的构造函数,默认数组的容量capacity=10
   public Array(){
       this(10);
   // 获取数组的容量
   public int getCapacity(){
       return data.length;
   // 获取数组中的元素个数
   public int getSize(){
       return size;
   // 返回数组是否为空
   public boolean isEmpty(){
       return size == 0;
   // 在index索引的位置插入一个新元素e
   public void add(int index, E e){
       if(index < 0 || index > size)
          throw new IllegalArgumentException("Add failed. Require index >= 0
and index <= size.");
       if(size == data.length)
          resize(2 * data.length);
       for(int i = size - 1; i >= index ; i --)
          data[i + 1] = data[i];
       data[index] = e;
       size ++;
   }
   // 向所有元素后添加一个新元素
   public void addLast(E e){
       add(size, e);
   // 在所有元素前添加一个新元素
   public void addFirst(E e){
       add(0, e);
   // 获取index索引位置的元素
   public E get(int index){
       if(index < 0 || index >= size)
          throw new IllegalArgumentException("Get failed. Index is
illegal.");
       return data[index];
   // 修改index索引位置的元素为e
   public void set(int index, E e){
       if(index < 0 || index >= size)
```

```
throw new IllegalArgumentException("Set failed. Index is
illegal.");
       data[index] = e;
   // 查找数组中是否有元素e
   public boolean contains(E e){
       for(int i = 0; i < size; i ++){
           if(data[i].equals(e))
               return true;
       return false;
   // 查找数组中元素e所在的索引,如果不存在元素e,则返回-1
   public int find(E e){
       for(int i = 0; i < size; i ++){
           if(data[i].equals(e))
               return i;
       }
       return -1;
   // 从数组中删除index位置的元素, 返回删除的元素
   public E remove(int index){
       if(index < 0 || index >= size)
           throw new IllegalArgumentException("Remove failed. Index is
illegal.");
       E ret = data[index];
       for(int i = index + 1; i < size; i ++)
           data[i - 1] = data[i];
       size --;
       data[size] = null; // loitering objects != memory leak
       if(size == data.length / 4 && data.length / 2 != 0)
           resize(data.length / 2);
       return ret;
   // 从数组中删除第一个元素, 返回删除的元素
   public E removeFirst(){
       return remove(0);
   // 从数组中删除最后一个元素, 返回删除的元素
   public E removeLast(){
       return remove(size - 1);
   // 从数组中删除元素e
   public void removeElement(E e){
       int index = find(e);
       if(index != -1)
           remove(index);
   @Override
   public String toString(){
       StringBuilder res = new StringBuilder();
       res.append(String.format("Array: size = %d , capacity = %d\n", size,
data.length));
       res.append('[');
       for(int i = 0; i < size; i ++){
           res.append(data[i]);
           if(i != size - 1)
               res.append(", ");
       res.append(']');
       return res.toString();
   // 将数组空间的容量变成newCapacity大小
   private void resize(int newCapacity){
       E[] newData = (E[])new Object[newCapacity];
       for(int i = 0; i < size; i ++)
           newData[i] = data[i];
       data = newData;
   }
}
```

分析动态数组的时间复杂度

• 添加操作 O(n) addLast(e) O(1) addFirst(e) O(n) O(n) O(n) resize O(n) add(index, e) O(n/2) = O(n) \overline{B} 坏情况 \overline{P} 严格计算需要一些概率论知识

均摊复杂度 amortized time complexity

resize O(n)
addLast 的均摊复杂度为O(1)

同理, 我们看removeLast操作, 均摊复杂度也为O(1)

复杂度震荡

但是, 当我们同时看addLast和removeLast操作:

 $addLast \qquad O(n)$ $removeLast \quad O(n)$ $addLast \qquad O(n)$ $addLast \qquad O(n)$ removeLast

复杂度震荡

出现问题的原因: removeLast 时 resize 过于着急 (Eager)

解决方案: Lazy

*