LinkedList与链表

【本节目标】

- 1. ArrayList的缺陷
- 2. 链表
- 3. **链表相关oi**
- 4. LinkedList的模拟实现
- 5. LinkedList的使用
- 6. ArrayList和LinkedList的区别

1. ArrayList的缺陷

上节课已经熟悉了ArrayList的使用,并且进行了简单模拟实现。通过源码知道,ArrayList底层使用数组来存储元素:

```
public class ArrayList<E> extends AbstractList<E>
    implements List<E>, RandomAccess, Cloneable, java.io.Serializable
 // ...
 // 默认容量是10
 private static final int DEFAULT_CAPACITY = 10;
 //...
 // 数组:用来存储元素
 transient Object[] elementData; // non-private to simplify nested class access
 // 有效元素个数
  private int size;
  public ArrayList(int initialCapacity) {
    if (initialCapacity > 0) {
      this.elementData = new Object[initialCapacity];
    } else if (initialCapacity == 0) {
      this.elementData = EMPTY_ELEMENTDATA;
    } else {
      throw new IllegalArgumentException("Illegal Capacity: "+
                          initialCapacity);
 }
 // ...
```

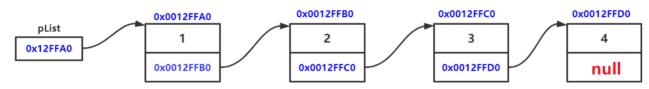
由于其底层是一段连续空间,当**在ArrayList任意位置插入或者删除元素时,就需要将后序元素整体往前或者往后** 搬移,时间复杂度为O(n),效率比较低,因此ArrayList不适合做任意位置插入和删除比较多的场景。因此: java 集合中又引入了LinkedList,即链表结构。

2. 链表

2.1 链表的概念及结构

链表是一种**物理存储结构上非连续**存储结构,数据元素的**逻辑顺序**是通过链表中的**引用链接**次序实现的。



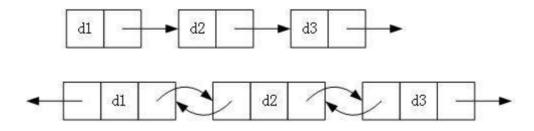


注意:

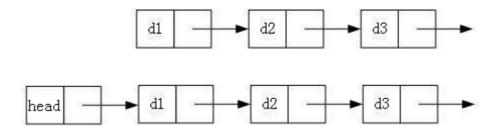
- 1. 从上图可看出,链式结构在逻辑上是连续的,但是在物理上不一定连续
- 2. 现实中的结点一般都是从堆上申请出来的 3. 从堆上申请的空间,是按照一定的策略来分配的,两次申请的空间可能连续,也可能不连续

实际中链表的结构非常多样,以下情况组合起来就有8种链表结构:

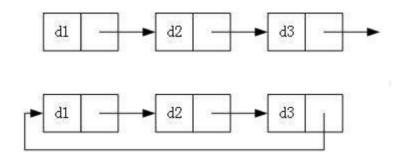
1. 单向或者双向



2. 带头或者不带头



3. 循环或者非循环



虽然有这么多的链表的结构,但是我们重点掌握两种:

• **无头单向非循环链表**: **结构简单**,一般不会单独用来存数据。实际中更多是作为**其他数据结构的子结构**,如 哈希桶、图的邻接表等等。另外这种结构在**笔试面试**中出现很多。

无头单向非循环链表



• 无头双向链表:在lava的集合框架库中LinkedList底层实现就是无头双向循环链表。

2.2 链表的实现

```
// 1、无头单向非循环链表实现
public class SingleLinkedList {
    //头插法
    public void addFirst(int data){
    }
    //尾插法
    public void addLast(int data){
    }
    //任意位置插入,第一个数据节点为0号下标
    public void addIndex(int index,int data){
    }
    //查找是否包含关键字key是否在单链表当中
    public boolean contains(int key){
        return false;
    }
    //删除第一次出现关键字为key的节点
    public void remove(int key){
    }
}
```

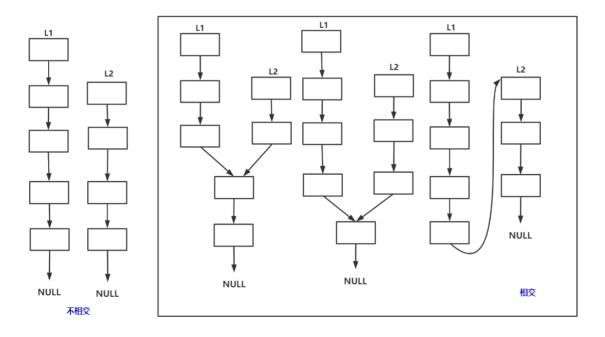
```
//删除所有值为key的节点
public void removeAllKey(int key){
}
//得到单链表的长度
public int size(){
    return -1;
}

public void clear() {
}

public void display() {}
```

3.链表面试题

- 1. 删除链表中等于给定值 val 的所有节点。 OI链接
- 2. 反转一个单链表。 <u>OI链接</u>
- 3. 给定一个带有头结点 head 的非空单链表,返回链表的中间结点。如果有两个中间结点,则返回第二个中间结点。 OI链接
- 4. 输入一个链表,输出该链表中倒数第k个结点。 <u>OI链接</u>
- 5. 将两个有序链表合并为一个新的有序链表并返回。新链表是通过拼接给定的两个链表的所有节点组成的。<u>Ol</u> 链接
- 6. 编写代码,以给定值x为基准将链表分割成两部分,所有小于x的结点排在大于或等于x的结点之前。 OI链接
- 7. 链表的回文结构。OI链接
- 8. 输入两个链表,找出它们的第一个公共结点。<u>OI链接</u>



9. 给定一个链表,判断链表中是否有环。 〇|链接

【思路】

快慢指针,即慢指针一次走一步,快指针一次走两步,两个指针从链表起始位置开始运行,如果链表带环则一定会在环中相遇,否则快指针率先走到链表的末尾。比如:陪女朋友到操作跑步减肥。

【扩展问题】

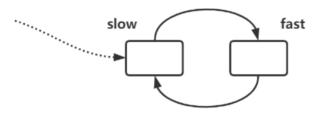
• 为什么快指针每次走两步,慢指针走一步可以?

假设链表带环,两个指针最后都会进入环,快指针先进环,慢指针后进环。当慢指针刚进环时,可能就和快指针相遇了,最差情况下两个指针之间的距离刚好就是环的长度。此时,两个指针每移动一次,之间的距离就缩小一步,不会出现每次刚好是套圈的情况,因此:在慢指针走到一圈之前,快指针肯定是可以追上慢指针的,即相遇。

• 快指针一次走3步, 走4步, ...n步行吗?

•

假设: 快指针每次走3步,满指针每次走一步,此时快指针肯定先进环,慢指针后来才进 环。假设慢指针进环时候,快指针的位置如图所示:



此时按照上述方法来绕环移动,每次快指针走3步,慢指针走1步,是永远不会相遇的,快 指针刚好将慢指针套圈了,因此不行。

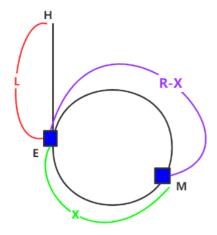
只有快指针走2步,慢指针走一步才可以,因为换的最小长度是1,即使套圈了两个也在相同的位置。

10. 给定一个链表, 返回链表开始入环的第一个节点。 如果链表无环, 则返回 NULL OI链接

结论

让一个指针从链表起始位置开始遍历链表,同时让一个指针从判环时相遇点的位置开始绕环运行,两个指针 都是每次均走一步,最终肯定会在入口点的位置相遇。

• 证明



说明:

H为链表的起始点,E为环入口点,M与判环时候相遇点

设:

环的长度为R,H到E的距离为L E到M的距离为X则:M到E的距离为R-X

在判环时,快慢指针相遇时所走的路径长度:

fast: L +X + nR slow: L + X

注意:

- 1. 当慢指针进入环时,快指针可能已经在环中绕了n圈了,n至少为1 因为:快指针先进环走到M的位置,最后又在M的位置与慢指针相遇
- 慢指针进环之后,快指针肯定会在慢指针走一圈之内追上慢指针 因为:慢指针进环后,快慢指针之间的距离最多就是环的长度,而两个指针 在移动时,每次它们至今的距离都缩减一步,因此在慢指针移动一圈之前快 指针肯定是可以追上慢指针的

而快指针速度是满指针的两倍,因此有如下关系是:

```
2 * (L + X) = L + X + nR
L + X = nR
L = nR - X (n为1,2,3,4....., n的大小取决于环的大小,环越小n越大)
极端情况下,假设n = 1,此时:L = R - X
```

即:一个指针从链表起始位置运行,一个指针从相遇点位置绕环,每次都走一步,两个指针最终会在入口点的位置相遇

11. 其他。ps: 链表的题当前因为难度及知识面等等原因还不适合我们当前学习,以后大家自己下去以后 Leetcode OI链接 + 生客 OI链接

4.LinkedList的模拟实现

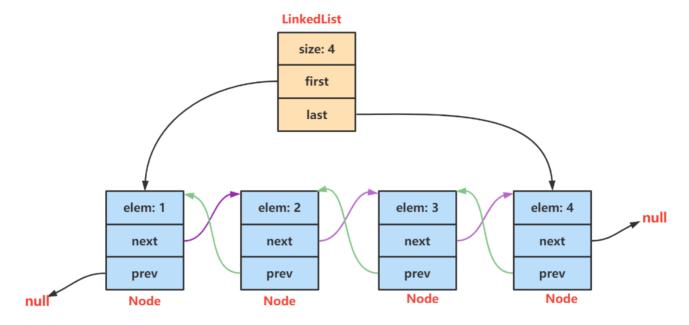
```
// 2、无头双向链表实现
public class MyLinkedList {
//头插法
 public void addFirst(int data){ }
 //尾插法
 public void addLast(int data){}
 //任意位置插入,第一个数据节点为0号下标
 public void addIndex(int index,int data){}
 //查找是否包含关键字key是否在单链表当中
 public boolean contains(int key){}
 //删除第一次出现关键字为key的节点
 public void remove(int key){}
 //删除所有值为key的节点
 public void removeAllKey(int key){}
 //得到单链表的长度
 public int size(){}
 public void display(){}
 public void clear(){}
```

5.LinkedList的使用

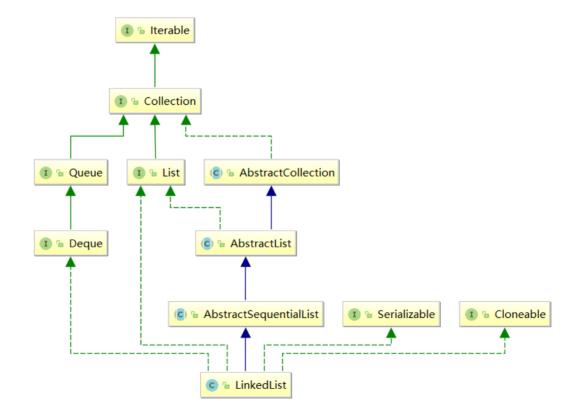
5.1 什么是LinkedList

LinkedList 的官方文档

LinkedList的底层是双向链表结构(链表后面介绍),由于链表没有将元素存储在连续的空间中,元素存储在单独的节点中,然后通过引用将节点连接起来了,因此在在任意位置插入或者删除元素时,不需要搬移元素,效率比较高。



在集合框架中, LinkedList也实现了List接口, 具体如下:



【说明】

- 1. LinkedList实现了List接口
- 2. LinkedList的底层使用了双向链表
- 3. LinkedList没有实现RandomAccess接口,因此LinkedList不支持随机访问

- 4. LinkedList的任意位置插入和删除元素时效率比较高,时间复杂度为O(1)
- 5. LinkedList比较适合任意位置插入的场景

5.2 LinkedList的使用

1. LinkedList的构造

方法	解释
<u>LinkedList()</u>	无参构造
<pre>public LinkedList(Collection<? extends E> c)</pre>	使用其他集合容器中元素构造List

```
public static void main(String[] args) {
    // 构造一个空的LinkedList
    List<Integer> list1 = new LinkedList<>();

List<String> list2 = new java.util.ArrayList<>();
    list2.add("JavaSE");
    list2.add("JavaWeb");
    list2.add("JavaEE");

// 使用ArrayList构造LinkedList
    List<String> list3 = new LinkedList<>>(list2);
}
```

2. LinkedList的其他常用方法介绍

方法	解释
boolean <u>add</u> (E e)	尾插 e
void <u>add</u> (int index, E element)	将 e 插入到 index 位置
boolean addAll(Collection extends E c)	尾插 c 中的元素
E <u>remove</u> (int index)	删除 index 位置元素
boolean <u>remove</u> (Object o)	删除遇到的第一个o
E get(int index)	获取下标 index 位置元素
E <u>set</u> (int index, E element)	将下标 index 位置元素设置为 element
void <u>clear()</u>	清空
boolean <u>contains</u> (Object o)	判断 o 是否在线性表中
int indexOf(Object o)	返回第一个 o 所在下标
int <u>lastIndexOf(</u> Object o)	返回最后一个 o 的下标
List <e> <u>subList</u>(int fromIndex, int toIndex)</e>	截取部分 list

```
public static void main(String[] args) {
  LinkedList<Integer> list = new LinkedList<>();
  list.add(1); // add(elem): 表示尾插
  list.add(2);
  list.add(3);
  list.add(4);
  list.add(5);
  list.add(6);
  list.add(7);
  System.out.println(list.size());
  System.out.println(list);
  // 在起始位置插入0
  list.add(0, 0); // add(index, elem): 在index位置插入元素elem
  System.out.println(list);
                  // remove(): 删除第一个元素,内部调用的是removeFirst()
  list.remove();
  list.removeFirst(); // removeFirst(): 删除第一个元素
  list.removeLast(); // removeLast(): 删除最后元素
  list.remove(1); // remove(index): 删除index位置的元素
  System.out.println(list);
  // contains(elem): 检测elem元素是否存在,如果存在返回true,否则返回false
  if(!list.contains(1)){
    list.add(0, 1);
```

```
list.add(1);
  System.out.println(list);
  System.out.println(list.indexOf(1)); // indexOf(elem): 从前往后找到第一个elem的位置
  System.out.println(list.lastIndexOf(1)); // lastIndexOf(elem): 从后往前找第一个1的位置
  int elem = list.get(0); // get(index): 获取指定位置元素
  list.set(0, 100);
                    // set(index, elem): 将index位置的元素设置为elem
  System.out.println(list);
  // subList(from, to): 用list中[from, to)之间的元素构造一个新的LinkedList返回
  List<Integer> copy = list.subList(0, 3);
  System.out.println(list);
  System.out.println(copy);
  list.clear();
                   // 将list中元素清空
  System.out.println(list.size());
}
```

3. LinkedList的遍历

```
public static void main(String[] args) {
  LinkedList<Integer> list = new LinkedList<>();
  list.add(1); // add(elem): 表示尾插
  list.add(2);
  list.add(3);
  list.add(4);
  list.add(5);
  list.add(6);
  list.add(7);
  System.out.println(list.size());
  // foreach遍历
  for (int e:list) {
    System.out.print(e + " ");
  }
  System.out.println();
  // 使用迭代器遍历---正向遍历
  ListIterator<Integer> it = list.listIterator();
  while(it.hasNext()){
     System.out.print(it.next()+ " ");
  System.out.println();
  // 使用反向迭代器---反向遍历
  ListIterator<Integer> rit = list.listIterator(list.size());
  while (rit.hasPrevious()){
     System.out.print(rit.previous() +" ");
  System.out.println();
}
```

6. ArrayList和LinkedList的区别

不同点	ArrayList	LinkedList
存储空间上	物理上一定连续	逻辑上连续,但物理上不一定连续
随机访问	支持O(1)	不支持: O(N)
头插	需要搬移元素,效率低O(N)	只需修改引用的指向,时间复杂度为O(1)
插入	空间不够时需要扩容	没有容量的概念
应用场景	元素高效存储+频繁访问	任意位置插入和删除频繁