

图 3-12 指出一种成功的想法：在迭代器找到一个偶数值项之后，我们可以使用该迭代器来删除这个它刚看到的值。对于一个 `LinkedList`，对该迭代器的 `remove` 方法的调用只花费常数时间，因为该迭代器位于需要被删除的节点(或在其附近)。因此，对于 `LinkedList`，整个程序花费线性时间，而不是二次时间。对于一个 `ArrayList`，即使迭代器位于需要被删除的节点上，其 `remove` 方法仍然是昂贵的，因为数组的项必须要移动，正如所料，对于 `ArrayList`，整个程序仍然花费二次时间。

```

1      public static void removeEvensVer3( List<Integer> lst )
2      {
3          Iterator<Integer> itr = lst.iterator( );
4
5          while( itr.hasNext( ) )
6              if( itr.next( ) % 2 == 0 )
7                  itr.remove( );
8      }

```

图 3-12 删除表中的偶数：对 `ArrayList` 是二次的，但对 `LinkedList` 是线性的

如果我们传递一个 `LinkedList<Integer>` 运行图 3-12 中的程序，对于一个 400 000 项的 `lst`，花费的时间是 0.031 秒，而对于一个 800 000 项的 `LinkedList` 则花费 0.062 秒，显然这是线性时间例程，因为运行时间与输入大小增加相同的倍数。当我们传递一个 `ArrayList<Integer>` 时，对于一个 400 000 项的 `ArrayList` 程序几乎花费 2.5 分钟，而对于 800 000 项的 `ArrayList` 程序花费大约 10 分钟；当输入增加到 2 倍时运行时间增加到 4 倍，这与二次的特征是一致的。

3.3.5 关于 `ListIterator` 接口

图 3-13 指出，`ListIterator` 扩展了 `List` 的 `Iterator` 的功能。方法 `previous` 和 `hasPrevious` 使得对表从后向前的遍历得以完成。`add` 方法将一个新的项以当前位置放入表中。当前项的概念通过把迭代器看做是在对 `next` 的调用所给出的项和对 `previous` 的调用所给出的项之间而抽象出来的。图 3-14 解释了这种抽象。对于 `LinkedList` 来说，`add` 是一种常数时间的操作，但对于 `ArrayList` 则代价昂贵。`set` 改变被迭代器看到的最后一个值，从而对 `LinkedList` 很方便。例如，它可以用来从 `List` 的所有的偶数中减去 1，而这对于 `LinkedList` 来说，不使用 `ListIterator` 的 `set` 方法是很难做到的。

```

1      public interface ListIterator<AnyType> extends Iterator<AnyType>
2      {
3          boolean hasPrevious( );
4          AnyType previous( );
5
6          void add( AnyType x );
7          void set( AnyType newVal );
8      }

```

图 3-13 `java.util` 包中 `ListIterator` 接口的子集

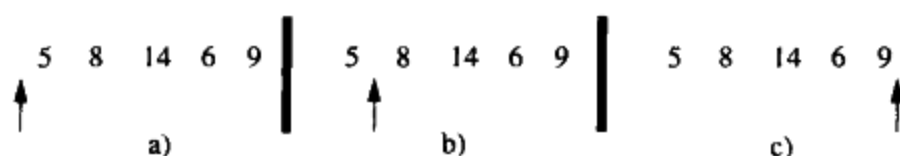


图 3-14 a) 正常起始点：`next` 返回 5，`previous` 是非法的，而 `add` 则把项放在 5 前；b) `next` 返回 8，`previous` 返回 5，而 `add` 则把项添加在 5 和 8 之间；c) `next` 非法，`previous` 返回 9，而 `add` 则把项置于 9 后