基本上每一种编程语言都有数组这种数据类型,数组就是用一组连续的内存空间,来存储一组具有相同类型的数据。

1,数组随机访问

在大部分编程语言中,如C/C++, Java,其数组下标从0开始编号。以一个长度为8的 int 型数组为例: int []a = new int[8];其中分配了一块连续内存空间 1000-1031,内存块的首地址 base_address=1000。

int a[8]

| 0 | a[0] | 1000-1003 |
|---|------|-----------|
| 1 | a[1] | 1004-1007 |
| 2 | a[2] | 1008-1011 |
| 3 | a[3] | 1012-1015 |
| 4 | a[4] | 1016-1019 |
| 5 | a[5] | 1020-1023 |
| 6 | a[6] | 1024-1027 |
| 7 | a[7] | 1028-1031 |
| | | |

计算机给每个内存单元分配一个地址, 计算机通过地址来访问内存中的数据; 当计算机需要随机访问数组中的某个元素时, 它会通过下面的寻址公式, 计算出该元素存储的内存地址:

 $a[i]_address = base_address + i*data_type_size$ 其中 data_type_size 为数组中每个元素所占字节数;在我们所举的例子中采用的是 int 类型,所以 data_type_size 为4个字节。

如果数组的下标是从1 开始,那么其寻址公式为: $a[i]_address = base_address + (i-1) * data_type_size$ 则每次随机访问数组时都会多做一次减法运算;由于数组作为一种非常基础的数据结构,其性能优化就要做到极致,因此数组下标一般从0 开始,避免进行减法运算。

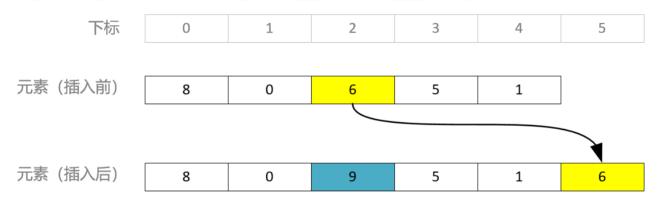
因此数组进行随机访问时,只需计算出该元素的内存地址即可,其时间复杂度为 O(1);而对于有序数组进行二分查找,其时间复杂度为 $O(\log N)$ 。

2, 插入与删除

假设数组的长度为 N , 若我们需要将一个数据插入到数组的第 k 个位置, 那么为了将第 k 个位置腾出来, 需要先将 k~n 这部分元素都往后挪一位。那么其时间复杂度为:

- **最好时间复杂度**:在数组的末尾插入元素,此时不用挪动其他任何元素,此时时间复杂度为 O(1)。
- **最坏时间复杂度**:在数组的头部插入元素,此时数组中所有元素都要往后挪一位,此时时间复杂度为O(N)。
- 平均时间复杂度:由于一共有 N+1 中插入情况,那么其平均时间复杂度为: $\frac{N+...+2+1+0}{N+1} = \frac{N(N+1)}{2(N+1)} = O(N)$

若数组中元素是有序的,那么我们在某一个位置插入元素时,就必须按照上述方法对其后面的元素进行挪动。但是,若数组中的元素没有任何规律,为了避免元素的大规模挪动,我们可以先将位置 k 上的元素插入到数组末尾,在将位置 k 上的元素替换为我们要插入的元素;举个栗子:假设 a [8] 中存储了以下5个元素: 8, 0, 6, 5, 1; 现在需要将元素 9 插入到第 3 个位置,那么就只需将 6 放入到 a [5] 中,然后将 a [2] 赋值为 9 即可,如下图:



与插入操作类似,若要删除数组中第 k 个位置的元素,为了内存的连续性,需要挪动相应位置的元素;删除操作的时间复杂度与插入操作类似:最好时间复杂度即在数组末尾删除为 O(1),最坏时间复杂度即在数组头部进行删除为 O(N),平均时间复杂度为 O(N)。

3,数组越界问题

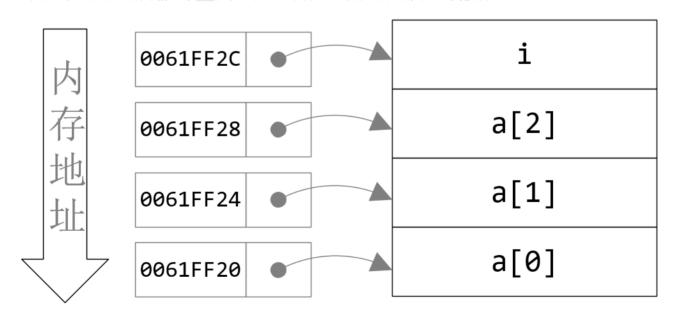
首先来分析一段c语言代码:

```
1
   #include <stdio.h>
 2
    int main(void) {
 3
        int i = 0;
        printf("i的内存地址: %p\n", &i);
 4
 5
        int array[3] = \{0, 1, 2\};
 6
        for (; i <= 3; i++) {
 7
            if (i == 3) {
                printf("a[3]的内存地址: %p\n", &array[3]);
 8
 9
                array[i] = 0;
10
11
            printf("a[%d]=%d, 其内存地址: %p\n", i,array[i], &array[i]);
        }
12
13
        return 0;
14 }
```

其运行结果为:

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
      int i = 0;
      printf("i的内存地址: %p\n", &i);
      int array[3] = \{0, 1, 2\};
      for (; i <= 3; i++) {
             printf("a[3]的内存地址: %p\n", &array[3]);
             array[i] = 0;
         printf("a[%d]=%d, 其内存地址: %p\n", i, array[i], &array[i]);
      return 0;
  f main
myTest ×
    1 D:\CCode\myTest\cmake-build-debug\myTest.exe
    2 i的内存地址: 0061FF2C
    3 a[0]=0, 其内存地址: 0061FF20
    4 a[1]=1, 其内存地址: 0061FF24
    5 a[2]=2,其内存地址: 0061FF28
    6 a[3]的内存地址: 0061FF2C
    7 a[0]=0, 其内存地址: 0061FF20
    8 a[1]=1, 其内存地址: 0061FF24
    9 a[2]=2, 其内存地址: 0061FF28
```

可以看出, 该段代码循环输出第 11 行, 这是怎么回事呢? 我们来看看变量的栈帧结构:



如上图所示, 栈地址是由高到低增长的, 由上面的寻址公式可知:

 $a[3]_address = 0061FF20 + 3 \times 4 = 0061FF2C$,即 a[3] 与 i 的内存地址相同,因此第 9 行代码 array[i] = 0 也就是将 i 的值赋为 0 ,因此该段代码就陷入死循环,这是数组越界带来的危害。

而在 Java 语言中, 会做越界检查, 如下面的 Java 代码:

```
1 | int[] array = new int[8];
2 | a[8] = 8;
```

此段代码会抛出 java.lang.ArrayIndexOutOfBoundsException 异常。

4, 容器

JAVA 中的 ArrayList 类将很多数组操作的细节封装起来,如插入、删除时需要挪动其他元素等,而且,还支持动态扩容。

由于数组在定义时需要预先指定大小,因为需要分配连续的空间。如果申请了大小为 8 的数组,那么当第 9 个元素需要存储到数组时,就需要重新分配一块更大的空间,并将原来的元素复制过去,然后再将新的元素插入。

在 JDK 中实现的 ArrayList 中,每次空间不够时,会将空间自动扩容为原来的 1.5 倍;因为扩容需要内存申请和数据复制,比较耗时,所以,若实现能确定需要存储的数据大小,那么最好在创建 ArrayList 时应指定大小。

在使用 ArrayList 时要注意 fail-fast 问题,也就是快速失败,这是一种 JAVA集合 检测错误的机制,即当一个线程在使用 迭代器 遍历集合中的元素时,集合自身的方法修改了集合结构(如使用 add 或 remove 方法),或另一个线程中的迭代器或集合自身的方法修改了集合的结构,就会抛出一个 ConcurrentModificationException 异常。

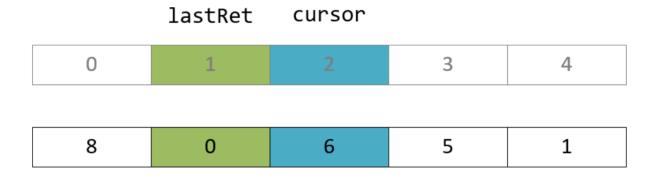
如何判断 ConcurrentModificationException 异常?在集合中有一个 modCount 变量,集合中每次有元素添加或删除,都会使 modCount 自增;而在迭代器中有一个变量 expectedModCount,在初始化 iterator 时,expectedModCount = modCount,所以,一旦集合中结构发生改变,expectedModCount != modCount,当触发这个条件时,就会抛出 ConcurrentModificationException 异常。

以下是 ArrayList 中迭代器的 hasNext(), next(), remove() 方法源码:

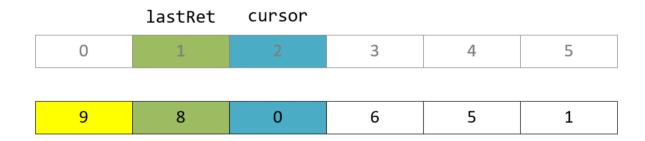
```
public boolean hasNext() {
 1
 2
                 return cursor != size;
             }
 4
             @SuppressWarnings("unchecked")
 5
             public E next() {
 6
 7
                 checkForComodification();
 8
                 int i = cursor;
 9
                 if (i >= size)
10
                     throw new NoSuchElementException();
                 Object[] elementData = ArrayList.this.elementData;
11
12
                 if (i >= elementData.length)
                     throw new ConcurrentModificationException();
13
14
                 cursor = i + 1;
15
                 return (E) elementData[lastRet = i];
16
             }
17
             public void remove() {
18
19
                 if (lastRet < 0)</pre>
                     throw new IllegalStateException();
20
21
                 checkForComodification();
22
23
                 try {
24
                     ArrayList.this.remove(lastRet);
25
                     cursor = lastRet;
```

```
lastRet = -1;
expectedModCount = modCount;
lastRet = -1;
expect
```

其中 cursor 是下一个将要遍历元素的下标, lastRet 为刚刚遍历的元素下标;我们使用迭代器来遍历元素,使用两次 next 后,当前元素下标 lastRest 为 1,那么下一个要遍历元素的下标 cursor 为 2,此时已遍历的元素为 8,0:



• 使用集合中方法 add 在头部插入元素 9 后:



因为插入元素后,集合结构发生改变,相应的元素都往后挪动了,此时的 lastRet 应为2,cursor 应为3;但是,集合中 add 方法并不知晓迭代器中元素下标情况,没有对 lastRet 和 cursor 做出相应修改,所以,此时,cursor仍然=2,那么此时使用 next , i=cursor=2 ,返回的元素: elementData[lastRet=i]=0,已遍历的元素为: 8,0,0,重复遍历了元素 0。

• 使用集合中的 remove 删除元素 0 后:



删除元素后,相应的元素往前挪动了,此时的 cursor 应为1,同理,集合中 remove 方法并不对 cursor 做出修改;所以,此时 cursor仍然=2,此时使用 next , i=cursor=2 ,返回的元素 elementData[lastRet=i]=5,那么此时已遍历的元素为: 8,0,5,从而遗漏了元素 6。

因此,在单线程中使用迭代器进行元素遍历时,若要对集合进行修改,应使用iterator中的 add 或 remove 方法;在多线程中,使用 CopyOnwriteArrayList 来替代 ArrayList ,该集合读写分离,写操作在一个复制的数组上进行,读操作还是在原始数组中进行,读写分离,互不影响。写操作需要加锁,防止并发写入时导致写入数据丢失。写操作结束之后需要把原始数组指向新的复制数组。

下面是实现了一个自定义的 ArrayList, 只是简单的实现了相应的功能, 具体的细节还是得看 JDK 中的源码:

```
1
   import java.util.Iterator;
 2
    import java.util.NoSuchElementException;
 3
 4
   /**
 5
    * @author: Hello World
 6
    * @date: 2018/10/11 22:12
 7
    */
    public class MyArrayList<AnyType> implements Iterable<AnyType> {
 8
 9
        private static final int DEFAULT_CAPACITY = 10;
10
11
        private AnyType[] theItems;
12
        private int theSize;
13
14
        public MyArrayList() {
            doclear();
15
16
17
        public void clear() {
18
19
            doclear();
20
        }
21
        private void doClear() {
22
23
            the Size = 0;
24
            ensureCapacity(DEFAULT_CAPACITY);
25
        }
26
27
        public int size() {
            return theSize;
28
29
        }
30
31
        public boolean isEmpty() {
32
            return size() == 0;
33
        }
34
        public void trimToSize() {
35
36
            ensureCapacity(size());
37
38
39
        public AnyType get(int index) {
            if (index <= 0 || index >= size()) {
40
41
                 throw new ArrayIndexOutOfBoundsException();
42
```

```
43
            return theItems[index];
44
        }
45
        public AnyType set(int index, AnyType element) {
46
47
            if (index < 0 || index >= size()) {
                throw new ArrayIndexOutOfBoundsException();
48
49
            }
50
            AnyType old = theItems[index];
            theItems[index] = element;
51
            return old;
52
53
        }
54
55
        private void ensureCapacity(int newCapacity) {
56
            if (newCapacity < size()) {</pre>
57
                return;
58
            }
59
            AnyType[] old = theItems;
            theItems = (AnyType[]) new Object[newCapacity];
60
61
            for (int i = 0; i < size(); i++) {
                theItems[i] = old[i];
62
            }
63
        }
64
65
66
        public boolean add(AnyType element) {
            add(size(), element);
67
68
            return true;
69
        }
70
71
        public void add(int index, AnyType element) {
72
            if (theItems.length == size()) {
73
                //+1是针对size()=0的情况(使用remove将数组元素移空了)
74
                ensureCapacity(size() * 2 + 1);
75
            }
            for (int i = size(); i > index; i--) {
76
                theItems[i] = theItems[i - 1];
78
            theItems[index] = element;
79
80
81
            theSize++;
        }
82
83
84
        public AnyType remove(int index) {
85
            AnyType removedElement = theItems[index];
86
            for (int i = index; i < size() - 1; i++) {
                theItems[i] = theItems[i + 1];
87
88
            }
89
90
            //GC时将其数组末尾标记为垃圾进行回收
91
            theItems[--theSize] = null;
92
            return removedElement;
93
        }
94
95
        @override
```

```
96
         public String toString() {
             StringBuilder sb = new StringBuilder("[ ");
 97
 98
 99
             //增强for循环调用的是iterator实现的
100
             for (AnyType element : this) {
                 sb.append(element + " ");
101
102
             }
103
             sb.append("]");
104
105
             return sb.toString();
106
         }
107
108
         @override
         public Iterator<AnyType> iterator() {
109
110
             return new ArrayListIterator();
111
         }
112
113
         private class ArrayListIterator implements Iterator<AnyType> {
114
             private int current = 0;
115
             //迭代器中进行remove操作前必须进行next操作
116
             private boolean okToRemove = false;
117
118
             @override
119
             public boolean hasNext() {
                 return current < size();</pre>
120
             }
121
122
             @override
123
124
             public AnyType next() {
                 if (!hasNext()) {
125
126
                     throw new NoSuchElementException();
127
                 }
128
129
                 okToRemove = true;
130
                 return theItems[current++];
             }
131
132
             @override
133
             public void remove() {
134
135
                 if (!okToRemove) {
                     throw new IllegalStateException();
136
                 }
137
138
139
                 MyArrayList.this.remove(--current);
140
                 okToRemove = false;
141
             }
142
         }
143 }
```