

乘积，然后继续计算以 $i+1$ 位置结尾的时候，如此重复，直到计算结束。

具体过程请参看如下代码中的 `maxProduct` 方法。

```
public double maxProduct(double[] arr) {
    if (arr == null || arr.length == 0) {
        return 0;
    }
    double max = arr[0];
    double min = arr[0];
    double res = arr[0];
    double maxEnd = 0;
    double minEnd = 0;
    for (int i = 1; i < arr.length; ++i) {
        maxEnd = max * arr[i];
        minEnd = min * arr[i];
        max = Math.max(Math.max(maxEnd, minEnd), arr[i]);
        min = Math.min(Math.min(maxEnd, minEnd), arr[i]);
        res = Math.max(res, max);
    }
    return res;
}
```

打印 N 个数组整体最大的 Top K

【题目】

有 N 个长度不一的数组，所有的数组都是有序的，请从大到小打印这 N 个数组整体最大的前 K 个数。

例如，输入含有 N 行元素的二维数组可以代表 N 个一维数组。

219,405,538,845,971

148,558

52,99,348,691

再输入整数 $k=5$ ，则打印：

Top 5: 971,845,691,558,538

【要求】

1. 如果所有数组的元素个数小于 K ，则从大到小打印所有的数。
2. 要求时间复杂度为 $O(K\log N)$ 。

【难度】

尉 ★★☆☆

【解答】

本题的解法是利用堆结构和堆排序的过程完成的，具体过程如下：

1. 构建一个大小为 N 的大根堆 **heap**，建堆的过程就是把每一个数组中的最后一个值，也就是该数组的最大值，依次加入到堆里，这个过程是建堆时的调整过程(heapInsert)。

2. 建好堆之后，此时 **heap** 堆顶的元素是所有数组的最大值中最大的那个，打印堆顶元素。

3. 假设堆顶元素来自 **a** 数组的 i 位置。那么接下来就把堆顶的前一个数（即 $a[i-1]$ ）放在 **heap** 的头部，也就是用 $a[i-1]$ 替换原本的堆顶，然后从堆的头部开始调整堆，使其重新变为大根堆（heapify 过程）。

4. 这样每次都可以得到一个堆顶元素 **max**，在打印完成后都经历步骤 3 的调整过程。整体打印 k 次，就是从大到小全部的 Top K 。

5. 在重复步骤 3 的过程中，如果 **max** 来自的那个数组（仍假设是 **a** 数组）已经没有元素。也就是说，**max** 已经是 $a[0]$ ，再往左没有数了。那么就把 **heap** 中最后一个元素放在 **heap** 头部的位置，然后把 **heap** 的大小减 1(heapSize-1)，最后依然是从堆的头部开始调整堆，使其重新变为大根堆(堆大小减 1 之后的 heapify 过程)。

6. 直到打印了 k 个数，过程结束。

为了知道每一次的 **max** 来自什么数组的什么位置，放在堆里的元素是如下的 HeapNode 类：

```
public class HeapNode {
    public int value; // 值是什么
    public int arrNum; // 来自哪个数组
    public int index; // 来自数组的哪个位置

    public HeapNode(int value, int arrNum, int index) {
        this.value = value;
        this.arrNum = arrNum;
        this.index = index;
    }
}
```

整个打印过程请参看如下代码中的 printTopK 方法。

```
public void printTopK(int[][] matrix, int topK) {
```

```
int heapSize = matrix.length;
HeapNode[] heap = new HeapNode[heapSize];
for (int i = 0; i != heapSize; i++) {
    int index = matrix[i].length - 1;
    heap[i] = new HeapNode(matrix[i][index], i, index);
    heapInsert(heap, i);
}
System.out.println("TOP " + topK + " : ");
for (int i = 0; i != topK; i++) {
    if (heapSize == 0) {
        break;
    }
    System.out.print(heap[0].value + " ");
    if (heap[0].index != 0) {
        heap[0].value = matrix[heap[0].arrNum][--heap[0].index];
    } else {
        swap(heap, 0, --heapSize);
    }
    heapify(heap, 0, heapSize);
}

}

public void heapInsert(HeapNode[] heap, int index) {
    while (index != 0) {
        int parent = (index - 1) / 2;
        if (heap[parent].value < heap[index].value) {
            swap(heap, parent, index);
            index = parent;
        } else {
            break;
        }
    }
}

}

public void heapify(HeapNode[] heap, int index, int heapSize) {
    int left = index * 2 + 1;
    int right = index * 2 + 2;
    int largest = index;
    while (left < heapSize) {
        if (heap[left].value > heap[index].value) {
            largest = left;
        }
        if (right < heapSize && heap[right].value > heap[largest].value) {
            largest = right;
        }
        if (largest != index) {
            swap(heap, largest, index);
        } else {
            break;
        }
        index = largest;
        left = index * 2 + 1;
        right = index * 2 + 2;
    }
}
```

```

    }
}

public void swap(HeapNode[] heap, int index1, int index2) {
    HeapNode tmp = heap[index1];
    heap[index1] = heap[index2];
    heap[index2] = tmp;
}

```

边界都是 1 的最大正方形大小

【题目】

给定一个 $N \times N$ 的矩阵 `matrix`，在这个矩阵中，只有 0 和 1 两种值，返回边框全是 1 的最大正方形的边长长度。

例如：

```

0  1  1  1  1
0  1  0  0  1
0  1  0  0  1
0  1  1  1  1
0  1  0  1  1

```

其中，边框全是 1 的最大正方形的大小为 4×4 ，所以返回 4。

【难度】

尉 ★★☆☆

【解答】

先介绍一个比较容易理解的解法：

1. 矩阵中一共有 $N \times N$ 个位置。 $O(N^2)$
2. 对每一个位置都看是否可以成为边长为 $N-1$ 的正方形左上角。比如，对于 $(0,0)$ 位置，依次检查是否是边长为 5 的正方形左上角，然后检查边长为 4、3 等。 $O(N)$
3. 如何检查一个位置是否可以成为边长为 N 的正方形的左上角呢？遍历这个边长为 N 的正方形边界看是否只由 1 构成，也就是走过 4 个边的长度 $(4N)$ 。 $O(N)$

所以普通方法总的时间复杂度为 $O(N^2) \times O(N) \times O(N) = O(N^4)$ 。

本书提供的方法的时间复杂度为 $O(N^3)$ ，基本过程也是如上三个步骤。但是对于步骤 3，