



链滴

Median of Two Sorted Arrays

作者: [yudake](#)

原文链接: <https://ld246.com/article/1519184027976>

来源网站: [链滴](#)

许可协议: [署名-相同方式共享 4.0 国际 \(CC BY-SA 4.0\)](#)

题目描述

There are two sorted arrays **nums1** and **nums2** of size m and n respectively.

Find the median of the two sorted arrays. The overall run time complexity should be O(log (m+n)).

Example 1:

nums1 = [1, 3]
nums2 = [2]

The median is 2.0

Example 2:

nums1 = [1, 2]
nums2 = [3, 4]

The median is $(2 + 3)/2 = 2.5$

找到两个排序数组的中位数，要求时间复杂度为O(log(m+n))。

解题思路

- 假设 $\text{nums1.length}=m$, $\text{nums2.length}=n$, $m < n$, 把 nums1 和 nums2 分为左右两部分;
- $\text{left_part}=\{\text{nums1}[0:i], \text{nums2}[0:j]\}$, $\text{right_part}=\{\text{nums1}[i:m], \text{nums2}[j:n]\}$;
- 要保证:
 - $\text{Math.abs}(\text{len(left_part)}-\text{len(right_part)}) \leq 1$;
 - $\text{max(left_part)}=\text{max(right_part)}$ 。
- 所以, 要满足以下条件:
 - $j=(m+n+1)/2-i$;
 - $\text{nums1}[i-1] \leq \text{nums2}[j]$
- 然后采用二分法, 寻找合适的i:
 - 如果 $\text{nums1}[i-1] > \text{nums2}[j]$, 说明left_part中nums1太多, i要变小;
 - 如果 $\text{nums2}[j-1] > \text{nums1}[i]$, 说明left_part中nums1太少, i要变大;
 - 如果 $\text{nums1}[i-1] \leq \text{nums2}[j]$, 则找到合适的i。
- 如果m+n是奇数, 返回left_part的最大值;
- 如果m+n是偶数, 返回left_part和right_part最大值的平均数。

代码

```
class Solution {  
    public double findMedianSortedArrays(int[] A, int[] B) {
```

```

int m = A.length;
int n = B.length;
if (m > n) {
    int[] temp = A;
    A = B;
    B = temp;
    int tmp = m;
    m = n;
    n = tmp;
}
int iMin = 0;
int iMax = m;
int halfLen = (m + n + 1) / 2;
while (iMin <= iMax) {
    int i = (iMin + iMax) / 2;
    int j = halfLen - i;
    if (i < iMax && B[j-1] > A[i]){
        iMin = iMin + 1;
    }
    else if (i > iMin && A[i-1] > B[j]) {
        iMax = iMax - 1;
    } else {
        int maxLeft = 0;
        if (i == 0)
            maxLeft = B[j-1];
        else if (j == 0)
            maxLeft = A[i-1];
        else
            maxLeft = Math.max(A[i-1], B[j-1]);
        if ( (m + n) % 2 == 1 )
            return maxLeft;
    }
    int minRight = 0;
    if (i == m)
        minRight = B[j];
    else if (j == n)
        minRight = A[i];
    else
        minRight = Math.min(B[j], A[i]);
    return (maxLeft + minRight) / 2.0;
}
return 0.0;
}

```