

连续子数组的最大和 (DC+DP+Greedy)

原创 蓝鑫 LOA算法学习笔记 2021-01-21 20:00

01 问题描述

输入一个整型数组，数组中的一个或连续多个整数组成一个子数组。求所有子数组的和的最大值。示例如下：

输入: `nums = [-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4]`

输出: 6

解释: 连续子数组 `[4,-1,2,1]` 的和最大，为 6。

02 解决方案

2.1 分治法

分治法的核心思想就是先将问题分成子问题，待子问题解决后，将子问题进行合并。使用分治法解答本题的思路是：将数组`nums`由中点`mid`分为左右两个数组，则最大和的连续子串可能出现在`mid`的左边、或`mid`的右边、或横跨`mid`左右都有。

- 1) 当子串在`mid`的左边或右边时，继续分中点递归直至分解到只有一个数为止；
- 2) 对于递归后横跨`mid`的子串，实际上是左数组的最大后缀和右数组的最大前缀的和，因此需要从`mid`向前扫描和向后扫描即可；
- 3) 分别求出三种情况下最大子序列和，三者中最大值即为最大子序列和。

分治法

```
def maxSum(nums, l, r):  
    if l == r:  
        return nums[l]  
    mid = (r+1)/2  
    left = maxSum(nums, l, mid)  
    right = maxSum(nums, mid+1, r)  
    lbs = float('-inf')  
    sum = 0  
    for i in range(mid, l-1, -1):  
        sum += nums[i]  
        if sum > lbs:  
            lbs = sum  
    rbs = float('-inf')  
    sum = 0  
    for i in range(mid+1, r+1):  
        sum += nums[i]  
        if sum > rbs:  
            rbs = sum  
    return max(lbs+rbs, max(left, right))
```

2.2 动态规划

- 1) 设 $dp[i]$ 是以 $nums[i]$ 结尾的连续子数组最大和;
- 2) 若 $dp[i-1] \leq 0$ 时, 说明 $dp[i-1]$ 对 $dp[i]$ 没有产生贡献, 即 $dp[i-1] + nums[i]$ 比 $nums[i]$ 大, 因此:
-->当 $dp[i-1] > 0$ 时, $dp[i] = dp[i-1] + nums[i]$
-->当 $dp[i-1] \leq 0$ 时, $dp[i] = nums[i]$
- 3) 初始状态: $dp[0] = nums[0]$, 即以 $nums[0]$ 结尾的连续子数组最大和为 $nums[0]$
- 4) 状态转移方程:

$$dp[i] = \max \begin{cases} dp[i-1] + nums[i], & dp[i-1] > 0 \\ nums[i], & dp[i-1] \leq 0 \end{cases}$$

```
# 动态规划
def maxsum(nums):
    sum = nums[0]
    dp = [0] * (len(nums)+1)
    dp[0] = nums[0]
    for i in range(1, len(nums)):
        if dp[i-1] < 0:
            dp[i] = nums[i]
        else:
            dp[i] = nums[i] + dp[i-1]
        if dp[i] > sum:
            sum = dp[i]
    return sum
```

2.3 贪心

主要思想就是在循环中找到不断找到当前最优的和。首先使用一个变量记录最大值，使用另一个变量记录当前这段连续序列的和。当叠加的和小于0时，就从下一个数重新开始，同时更新最大和的值，当叠加和大于0时，将下一个数值加入和中，同时更新最大和的值，依次继续。

```

# 贪心
def maxSum(nums):
    res = float("inf")
    sum = 0
    for i in range(1, len(nums)):
        if sum <= 0:
            sum = nums[i]
        else:
            sum += nums[i]
        if sum > res:
            res = sum
    return res

```

03 小结

	分治法	动态规划	贪心
时间复杂度	$O(N\log N)$	$O(N)$	$O(N)$

喜欢此内容的人还喜欢

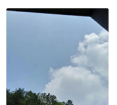
LOA公众号关闭通知

LOA算法学习笔记



腐朽在战机抓不住 (资治通鉴312)

浅杯低茗



爱奇艺史上规模最大裁员：有的工作室消失，有的部门裁一半人！龚宇上月曾称“开源节流是现阶段重点”，爱奇艺回应

商学院



