# 【前端面试】实现数组求和!不能用循环、...

## 前言

如果你没有可以的去刷过题或者学习算法,那么我相信很多人的心理过程都是这样一个变化:数组求和?这太简单了!...不对,不能用循环,不能用内置函数?那我咋办啊!

很多小伙伴刚开始以为这道题很简单,但是仔细一看却摸不着头脑。其实这道题说难不难,说简单也不简单,主要是看你对算法的灵敏度如何了。

### 1.题目描述

虽然通过文章标题,我们大概能够知道这是一道数组求和的题目,但是至于数组是否固定、数组 是否全是数据等等我们还需要细化一下,让这道题变得更严谨起来。

#### 题目描述:

给定任意长度的整数数组 arr, 例如[1,2,3,4,5,6], 实现一个求和函数 sum, 在不利用循环、标准库函数的情况下实现数组的求和。

#### 输入:

sum([1,2,3])

#### 输出:

6

到这里我们基本上明白题目的意思了,就是给定一个任意长度的整数数组,在某些限制条件下实现求和。

## 2.到底考察什么?

我们平时实现数组求和直接循环一遍就好了,实在不行借助一些内置函数也是能够实现的,但是如果我们想抛开这两项,我们还能如何操作数组呢?

#### 很简单: **我们可以直接操作数组下标!**

但是问题又接踵而来了,数组长度是不固定,我们怎么知道数组下标何时没有呢? 这个时候我们又得换一个思路了,既可以使用数组下标,又不用担心长度的问题,那该用什么呢? 到这里我们不妨考虑一下**递归**! 递归是一个比较基础但是又必要要会的算法知识,递归的实现有一点循环的意思来里面,但是它又不是循环,而且还有终止条件,也解决了我们数组长度步固定的问题。

所以本题考察的重点就是: 递归!

如果还不会递归的建议去好好学习一下,因为这是算法考察中避不开的一道坎!

#### 递归的典型案例:

我们在学习递归算法的时候,通常都是拿一道非常经典的案例来讲解: 斐波那契数列。那么什么是斐波那契数列呢, 我们看下面题目:

```
已知:1、1、2、3、5、8、13、21.....
由上可知:f(1) = 1、f(2) = 1、f(3) = 2 .....f(n) = f(n-1) + f(n-2)
```

上面其实就是一道数学题, 当然上面的数列就是斐波那契数列, 我们可以使用递归的方式求得第 n 个数的值。

#### 代码如下:

```
function fib(n){
   if(n==1 || n==2){
      return 1;
   }
   return fib(n-1) + fib(n-2);
}
```

## 3.解题思路

上一节我们给出了递归解决斐波那契数列的代码,大家应该能发现,代码的本质上就是一个求和操作,而我们这里不正是想要实现数组求和吗?

我们假设数组为: [1,2,3,4,5,6]

实现数组求和无非就是数组第一位累加到最后一位,如下:

```
1 1 + 2 + 3 + 4 + 5 + 6
```

而我们的斐波那契数列实质上就是前面数字的累加求和、和我们的数组求和不约而合。

假如我们有一个函数 f(n), n 代表从数组坐标哪一位开始向后累加求和,那么可以设想出下列公式:

```
f(5) = arr[5] // 6
f(4) = f(5) + arr[4] // 6 + 5
f(3) = f(4) + arr[3] // 6 + 5 + 4
...
```

```
fn(n) = f(n+1) + arr[n]
```

公式我们已经推导出来了, f(n)返回的就是从数组坐标 n 开始向后的所有元素的累加和。

#### 实现思路:

利用公式 fn(n) = f(n+1) + arr[n]实现数组求和,传入 n 为 0,即代表数组所有元素的和。

### 4.代码实现

既然解题思路有了, 那么我们就可以实现它了, 首先来实现 f(n)函数。

#### 代码如下:

上段代码我们直接把之前总结的公式带入函数了,当然多加了一个判断,如果传入的 n 大于等于数组长度了,说明到头了,无需再递归函数了,所以直接返回 0。

虽然已经实现了数组的求和,但是我们题目要求是实现 sum 函数,该函数接收的是一个数组, 所以我们还得封装一下。

#### 代码如下:

到这里我们这道题目就算解决了,没有借助循环和内置函数,实现了数组的求和。

## 总结

递归是我们算法中很重要的一种思想,大家一定要理解它,今天这道题目其实不算难,但是如果不知道递归,估计还是无从下手吧!

那么,小伙伴们是否还有其它方法实现呢?欢迎留言!