

切换主题:

默认主题

▼

# 题目地址(1381. 设计一个支持增量操作的栈)



https://leetcode-cn.com/problems/design-a-stack-with-increment-operation/

## 入选理由

1. 前两天是数组，今后三天都是栈。栈的难度不低，值得大家注意。队列的应用我们放到后面 bfs 和 堆部分出题
2. 难度中等。可以和前两天的题目形成难度梯度。

## 题目描述

请你设计一个支持下述操作的栈。

实现自定义栈类 CustomStack：

CustomStack(int maxSize): 用 maxSize 初始化对象, maxSize 是栈中最多能容纳的元素数量，栈在增长到 maxSize 之后则不支持 push 操作。

void push(int x): 如果栈还未增长到 maxSize，就将 x 添加到栈顶。

int pop(): 弹出栈顶元素，并返回栈顶的值，或栈为空时返回 -1。

void inc(int k, int val): 栈底的 k 个元素的值都增加 val。如果栈中元素总数小于 k，则栈中的所有元素都增加 val。

示例：

输入：

["CustomStack","push","push","pop","push","push","push","increment","increment","pop","pop","pop","pop"]

[[3],[1],[2],[],[2],[3],[4],[5,100],[2,100],[],[],[],[ ]]

输出：

[null,null,null,2,null,null,null,null,null,103,202,201,-1]

解释：

CustomStack customStack = new CustomStack(3); // 栈是空的 [ ]

customStack.push(1); // 栈变为 [1]

customStack.push(2); // 栈变为 [1, 2]

customStack.pop(); // 返回 2 --> 返回栈顶值 2，栈变为 [1]

customStack.push(2); // 栈变为 [1, 2]

customStack.push(3); // 栈变为 [1, 2, 3]

customStack.push(4); // 栈仍然是 [1, 2, 3]，不能添加其他元素使栈大小变为 4

customStack.increment(5, 100); // 栈变为 [101, 102, 103]

customStack.increment(2, 100); // 栈变为 [201, 202, 103]

customStack.pop(); // 返回 103 --> 返回栈顶值 103，栈变为 [201, 202]

customStack.pop(); // 返回 202 --> 返回栈顶值 202，栈变为 [201]

customStack.pop(); // 返回 201 --> 返回栈顶值 201，栈变为 [ ]

customStack.pop(); // 返回 -1 --> 栈为空，返回 -1

提示：

1 <= maxSize <= 1000

```
1 <= x <= 1000
```

```
1 <= k <= 1000
```

```
0 <= val <= 100
```

每种方法 `increment`, `push` 以及 `pop` 分别最多调用 1000 次

## 难度

- 简单

## 标签

- 栈

## 前置知识

- 栈
- 前缀和

## increment 时间复杂度为 $O(k)$ 的方法

## 思路

首先我们来看一种非常符合直觉的方法，然而这种方法并不好，`increment` 操作需要的时间复杂度为  $O(k)$ 。

`push` 和 `pop` 就是普通的栈操作。唯一要注意的是边界条件，这个已经在题目中指明了，具体来说就是：

- `push` 的时候要判断是否满了
- `pop` 的时候要判断是否空了

而做到上面两点，只需要一个 `cnt` 变量记录栈的当前长度，一个 `size` 变量记录最大容量，并在 `pop` 和 `push` 的时候更新 `cnt` 即可。

## 代码

代码支持：Python, JS, Java, CPP

Python Code：

```
class CustomStack:

    def __init__(self, size: int):
        self.st = []
```

```

        self.cnt = 0
        self.size = size

    def push(self, x: int) -> None:
        if self.cnt < self.size:
            self.st.append(x)
            self.cnt += 1

    def pop(self) -> int:
        if self.cnt == 0: return -1
        self.cnt -= 1
        return self.st.pop()

    def increment(self, k: int, val: int) -> None:
        for i in range(0, min(self.cnt, k)):
            self.st[i] += val

```

JS Code:

```

/**
 * @param {number} maxSize
 */
var CustomStack = function (maxSize) {
    this.max = maxSize;
    this.stack = [];
};

/**
 * @param {number} x
 * @return {void}
 */
CustomStack.prototype.push = function (x) {
    if (this.stack.length < this.max) {
        this.stack.push(x);
    }
};

/**
 * @return {number}
 */
CustomStack.prototype.pop = function () {
    var res = this.stack.pop();
    return res == null ? -1 : res;
};

```

```

* @param {number} k
* @param {number} val
* @return {void}
*/
CustomStack.prototype.increment = function (k, val) {
  for (var i = 0; i < this.stack.length; i++) {
    if (i < k) {
      this.stack[i] += val;
    }
  }
};

```

Java Code:

```

public class CustomStack {
    int[] stack;
    int top;
    public CustomStack(int maxSize) {
        stack = new int[maxSize];
        top = -1;
    }
    public void Push(int x) {
        if(top!=stack.Length-1)
        {
            top++;
            stack[top]=x;
        }
    }
    public int Pop() {
        if(top== -1)
        {
            return -1;
        }
        --top;
        return stack[top + 1];
    }
    public void Increment(int k, int val) {
        int limit = Math.Min(k, top + 1);
        for (int i = 0; i < limit; ++i)
        {
            stack[i] += val;
        }
    }
}

```

C++ Code:

```
class CustomStack {
    maxSize: number;
    cnt: number;
    stack: Array<number>;
    incrementInfos: Array<number>;

    constructor(maxSize: number) {
        this.maxSize = maxSize;
        this.cnt = -1;
        this.incrementInfos = new Array(maxSize).fill(0);
        this.stack = [];
    }

    push(x: number): void {
        if (this.cnt < this.maxSize - 1) {
            this.cnt++;
            this.stack.push(x);
        }
    }

    pop(): number {
        if (this.cnt === -1) return -1;
        const inc = this.incrementInfos[this.cnt];

        if (inc) {
            this.incrementInfos[this.cnt] = 0;
            this.incrementInfos[this.cnt - 1] += inc;
        }
        this.cnt--;
        return this.stack.pop() + inc;
    }

    increment(k: number, val: number): void {
        let i = k;
        if (this.cnt < i) i = this.cnt + 1;
        if (i > 0) this.incrementInfos[i - 1] += val;
    }
}
```

## 复杂度分析

- 时间复杂度：push 和 pop 操作的时间复杂度为  $O(1)$ （讲义有提到），而 increment 操作的时间复杂度为  $O(\min(k, cnt))$
- 空间复杂度： $O(1)$

## 前缀和

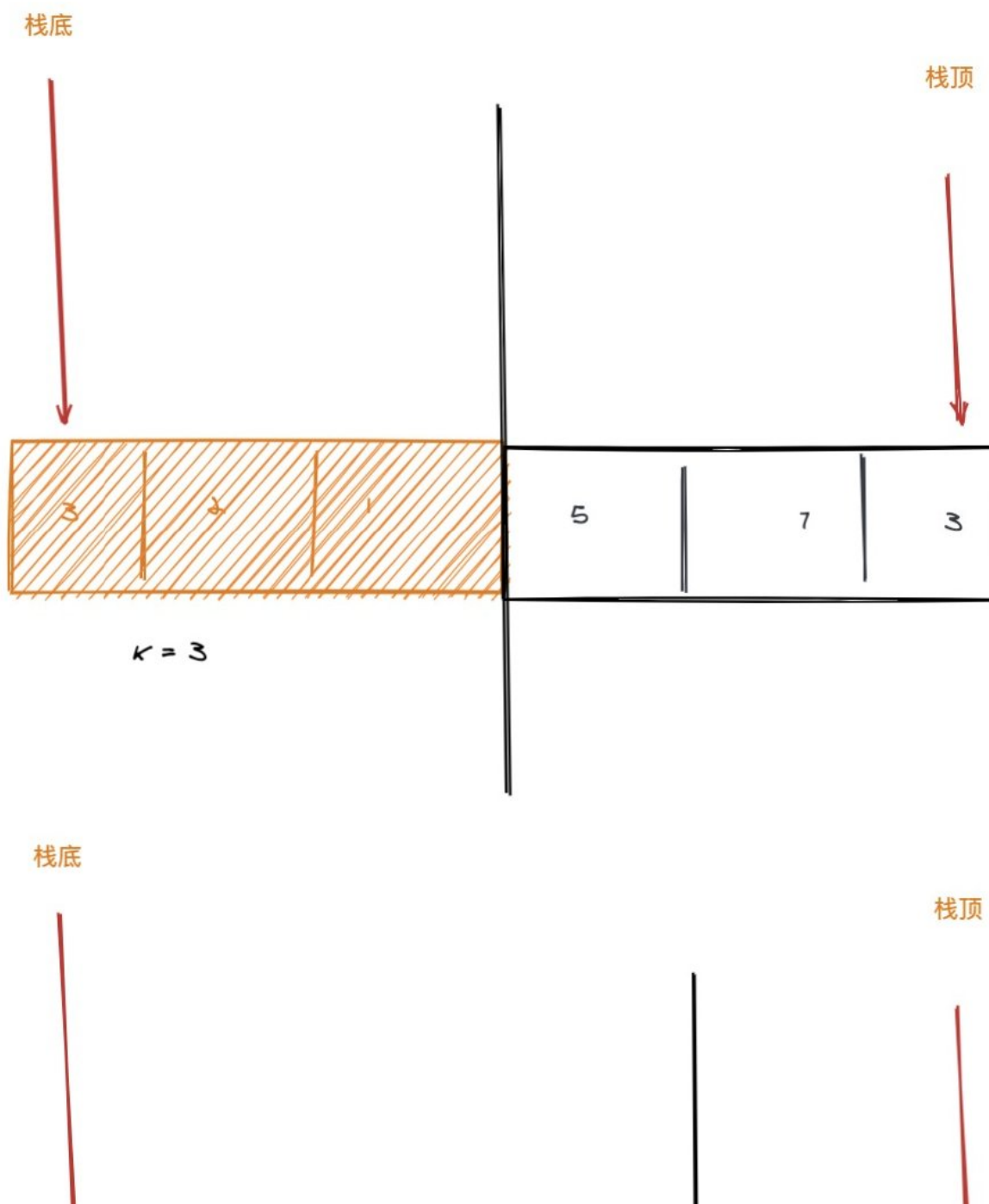
前缀和在讲义里面提到过，大家也可是看下我的文章 [一次搞定前缀和](#)

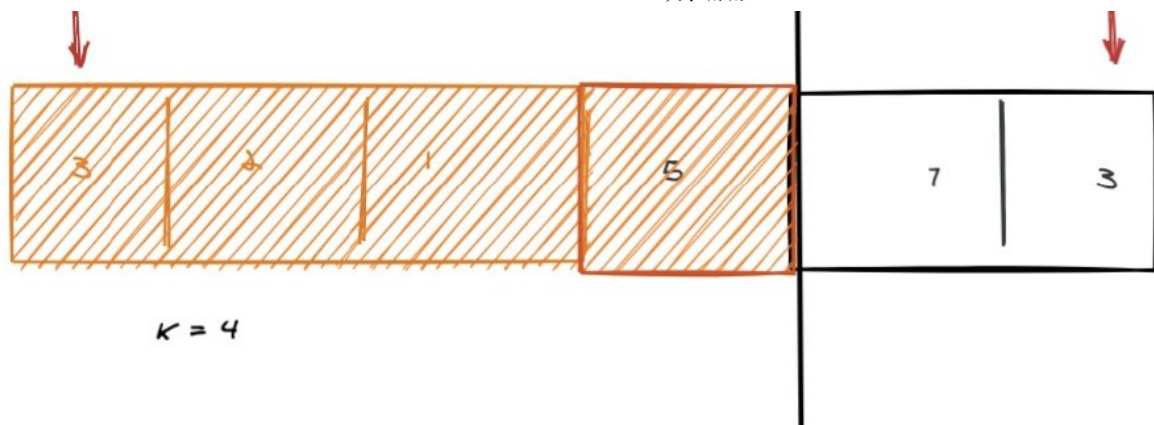
## 思路

和上面的思路类似，不过我们采用空间换时间的方式。采用一个额外的数组 `incrementals` 来记录每次 `incremental` 操作。

具体算法如下：

- 初始化一个大小为 `maxSize` 的数组 `incrementals`，并全部填充 0
- `push` 操作不变，和上面一样
- `increment` 的时候，我们将用到 `incremental` 信息。那么这个信息是什么，从哪来呢？我这里画了一个图

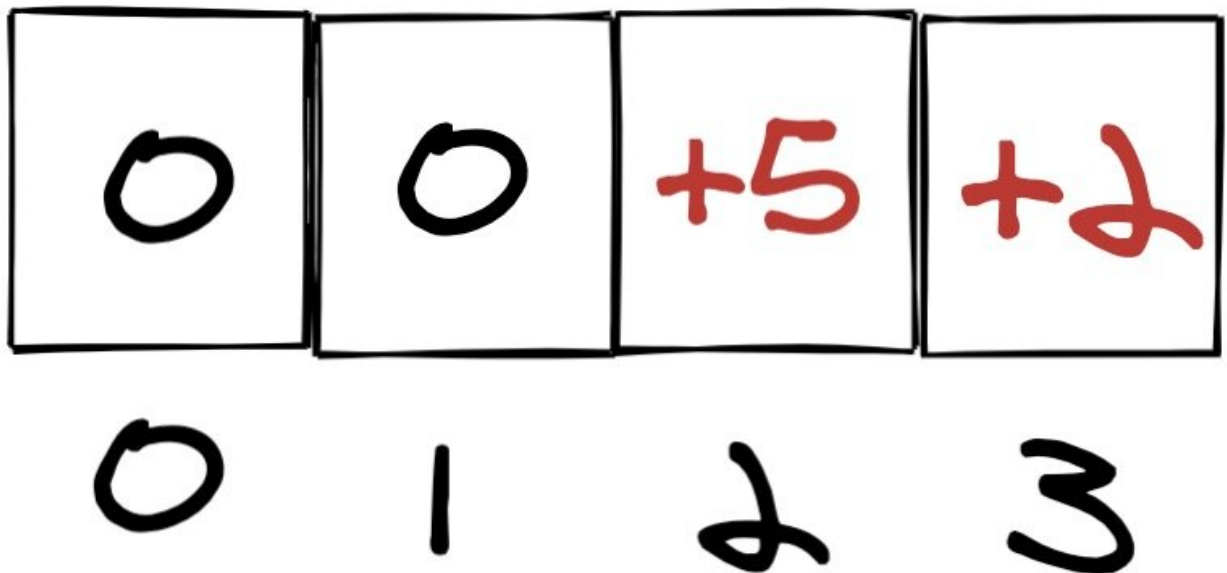




如图黄色部分是我们需要执行增加操作，我这里画了一个挡板分割，实际上这个挡板不存在。那么如何记录黄色部分的信息呢？我举个例子来说

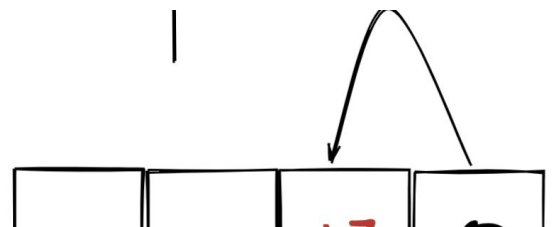
比如：

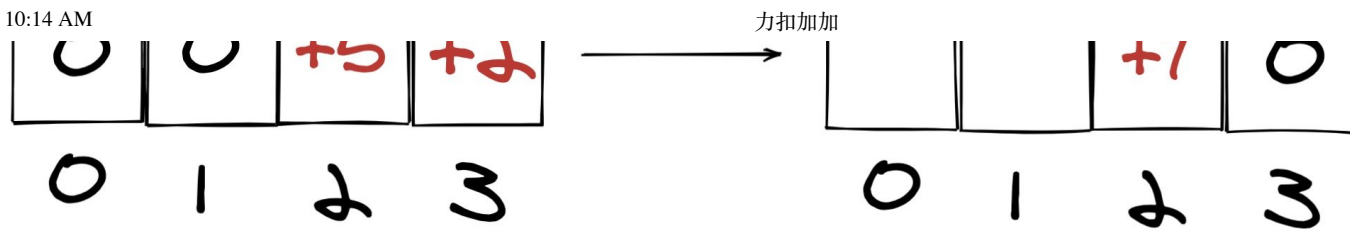
- 调用了 `increment(3, 2)`，就把 `increment[3]` 增加 2。
- 继续调用 `increment(2, 5)`，就把 `increment[2]` 增加 5。



而当我们 pop 的时候：

- 只需要将栈顶元素加上 `increment[cnt - 1]` 即可，其中 `cnt` 为栈当前的大小。
- 另外，我们需要将 `increment[cnt - 1]` 更新到 `increment[cnt - 2]`，并将 `increment[cnt - 1]` 重置为 0。





## 代码

代码支持: Python, Java

Python Code:

```
class CustomStack:

    def __init__(self, size: int):
        self.st = []
        self.cnt = 0
        self.size = size
        self.incrementals = [0] * size

    def push(self, x: int) -> None:
        if self.cnt < self.size:
            self.st.append(x)
            self.cnt += 1

    def pop(self) -> int:
        if self.cnt == 0: return -1
        if self.cnt >= 2:
            self.incrementals[self.cnt - 2] += self.incrementals[self.cnt - 1]
        ans = self.st.pop() + self.incrementals[self.cnt - 1]
        self.incrementals[self.cnt - 1] = 0
        self.cnt -= 1
        return ans

    def increment(self, k: int, val: int) -> None:
        if self.cnt:
            self.incrementals[min(self.cnt, k) - 1] += val
```

Java Code:

```
class CustomStack {

    Stack<Integer> stack;
    int[] incrementals;
```



```
int maxSize = -1;

public CustomStack(int maxSize) {
    this.maxSize = maxSize;
    stack = new Stack<>();
    incrementals = new int[maxSize];
}

public void push(int x) {
    if (stack.size() < maxSize) {
        stack.push(x);
    }
}

public int pop() {
    int i = stack.size() - 1;
    if (i < 0) return -1;
    if (i > 0) {
        incrementals[i - 1] += incrementals[i];
    }
    int res = stack.pop() + incrementals[i];
    incrementals[i] = 0;
    return res;
}

public void increment(int k, int val) {
    int i = Math.min(k, stack.size()) - 1;
    if (i >= 0) {
        incrementals[i] += val;
    }
}
}
```

## 复杂度分析

- 时间复杂度：全部都是  $O(1)$
- 空间复杂度：我们维护了一个大小为 `maxSize` 的数组，因此平均到每次的空间复杂度为  $O(\text{maxSize}/N)$ ，其中  $N$  为操作数。

## 优化的前缀和

### 思路

上面的思路无论如何，我们都需要维护一个大小为  $O(\text{maxSize})$  的数组 `incremental`。而由于栈只能在栈顶进行操作，因此这实际上可以稍微优化一点，即维护一个大小为当前栈长度的 `incrementals`，而不是  $O(\text{maxSize})$ 。

每次栈 `push` 的时候，`incrementals` 也 `push` 一个 0。每次栈 `pop` 的时候，`incrementals` 也 `pop`，这样就可以了。

这里的 incrementals 并不是一个栈，而是一个普通数组，因此可以随机访问。

## 代码

```
class CustomStack:

    def __init__(self, size: int):
        self.st = []
        self.cnt = 0
        self.size = size
        self.incrementals = []

    def push(self, x: int) -> None:
        if self.cnt < self.size:
            self.st.append(x)
            self.incrementals.append(0)
            self.cnt += 1

    def pop(self) -> int:
        if self.cnt == 0: return -1
        self.cnt -= 1
        if self.cnt >= 1:
            self.incrementals[-2] += self.incrementals[-1]
        return self.st.pop() + self.incrementals.pop()

    def increment(self, k: int, val: int) -> None:
        if self.incrementals:
            self.incrementals[min(self.cnt, k) - 1] += val
```

## 复杂度分析

- 时间复杂度：全部都是  $O(1)$
- 空间复杂度：我们维护了一个大小为 cnt 的数组，因此平均到每次的空间复杂度为  $O(\text{cnt}/N)$ ，其中 N 为操作数，cnt 为操作过程中的栈的最大长度（小于等于 maxSize）。

可以看出优化的解法在 maxSize 非常大的时候是很有意义的。

## 相关题目

- [155. 最小栈](#)

更多题解可以访问我的 LeetCode 题解仓库：<https://github.com/azl397985856/leetcode>。目前已经 37K star 啦。

大家也可以关注我的公众号《力扣加加》获取更多更新鲜的 LeetCode 题解



欢迎长按关注



努力做西湖区  
最好的算法题解

上一页

下一页



© 2020 lucifer. 保留所有权利