给定一个字符串,请你找出其中不含有重复字符的 最长子串 的长度。

示例 1:

输入: "abcabcbb"

输出: 3

解释: 因为无重复字符的最长子串是 "abc", 所以其长度为 3。

示例 2:

输入: "bbbbb"

输出: 1

解释: 因为无重复字符的最长子串是 "b", 所以其长度为 1。

示例 3:

输入: "pwwkew"

输出: 3

解释: 因为无重复字符的最长子串是 "wke", 所以其长度为 3。

请注意, 你的答案必须是 子串 的长度, "pwke" 是一个子序列, 不是子串。

来源: 力扣(LeetCode)第三题

链接: https://leetcode-cn.com/problems/longest-substring-without-repeating-

characters

这是一个典型的滑动窗口问题。

解题思路: 什么是滑动窗口?

其实就是一个队列,比如例题中的 abcabcbb,进入这个队列(窗口)为 abc 满足题目要求,当再进入 a,队列变成了 abca,这时候不满足要求。所以,我们要移动这个队列!如何移动?

我们只要把队列的左边的元素移出就行了,直到满足题目要求!

一直维持这样的队列,找出队列出现最长的长度时候,求出解!

时间复杂度: 0(n)

这样做的时间复杂度会大幅度降低!!!!

代码如下: (Python)

class Solution:

def lengthOfLongestSubstring(self, s: str) -> int:

 $Max_len = 0$

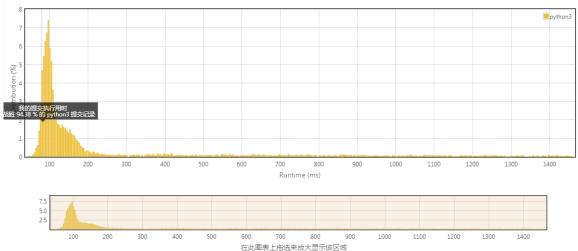
string = set()

if len(s) == 1: # 字符串只有一个,直接返回,不要在算下去了

```
return 1
    i = 0
    for char in s:
      while char in string: # 如果遍历到一个已经有了的字符,说明这一段字符串结
束,将其全部出队,从下一个不重复的字符开始重新运算。
        if Max len < len(string): # 该段字符串的长度如果比之前的大, 那么就代替要
返回的值,否则全部扔掉。
           Max len = len(string)
        string.remove(s[i])
        i += 1
      string.add(char)
      if s[-1] == char and Max len < len(string): # 如果传入的字符串没有一个是重复
的话
        Max len = len(string)
    return Max len
如果不使用队列解决方法的话,时间复杂度是0(n<sup>3</sup>)
代码如下: (Python)
class Solution:
  def lengthOfLongestSubstring(self, s: str) -> int:
    Max len = 0
    if len(s) == 1:
      return 1
    for i in range(len(s)):
      string = []
      for char in s[i:]:
        if char in string:
          if Max len < len(string):
             Max len = len(string)
           break
        string.append(char)
        if s[-1] == char and Max len < len(string):
           Max len = len(string)
    return Max len
```

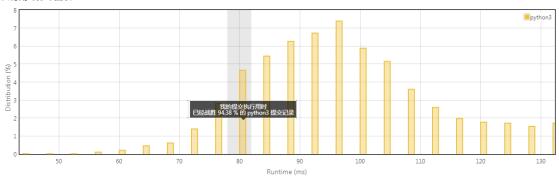
可能直接看代码不是非常的直观,不知道第二种方法到底有多慢,我以Python为例,截取了一张所有使用Python的同学提交的代码的时间分布表。





由于LeetCode后期强制写了一个测试:一段几千字的字符串,还设置了代码执行时间限制。 导致如果用第二种方法的话会不通过,所以后期所有人用的都是滑动窗口的方法。

执行用时分布图表



可以看到我写的代码只用了80ms, 最短的用了44ms

```
执行用时为 44 ms 的范例

class Solution:
    def lengthOfLongestSubstring(self, s: str) -> int:
        dic = {}
        length = 0
        begin = 0
        for index, string in enumerate(s):
            if (string in dic) and (dic[string] >= begin):
                lth = index - begin
                length = lth if lth > length else length
                begin = dic[string] + 1
                dic[string] = index
                 lth = len(s) - begin
                 length = lth if lth > length else length
                 return length
```

而如果使用第二种方法的话,

```
执行用时为 1456 ms 的范例
class Solution:
    def lengthOfLongestSubstring(self, s: str) -> int:
        :type s: str
        :rtype: int
        longStr = set([])
        curStr = set([])
        max = 0
        for i in range(len(s)):
            longStr = set(s[i])
            curStr = set(s[i])
            for j in range(i + 1, len(s)):
                longStr.add(s[j])
                if len(longStr) > len(curStr):
                    curStr.add(s[j])
                else:
                    break
            if len(longStr) > max:
               max = len(longStr)
        return max
```

用了整整1456ms,这平均至少也相差了10倍左右的速度。

总结:

在思考问题时,我们需要灵活的使用所学过的知识,尤其是数据结构,就比如这个问题,使用队列就可以很轻松的解决,并且运行效率非常的高效。