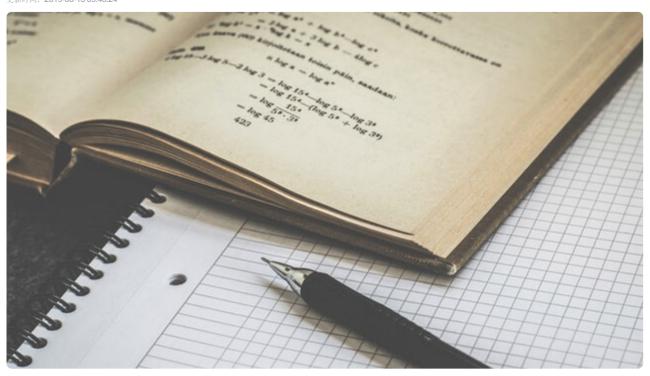
09 有效的括号

更新时间: 2019-08-15 09:43:24



知识犹如人体的血液一样宝贵。

——高士其

刷题内容

难度: Easy

原题链接: https://leetcode-cn.com/problems/valid-parentheses/。

内容描述

```
给定一个只包括 '(', ')', '(', ')', '(', ')', '(', ')' 的字符串, 判断字符串是否有效。
有效字符串需满足:
1.左括号必须用相同类型的右括号闭合。
注意: 空字符串可被认为是有效字符串。
示例:
输入: "(0)"
输出: true
输入: "(0)0"
输出: true
输入: "(0)"
输出: false
```

解题方案

思路 1: 时间复杂度: O(N^2) 空间复杂度: O(N)

这道题其实挺简单的,我们用 replace() 方法就好。

replace() 方法把字符串中的 old (旧字符串) 替换成 new(新字符串),如果指定第三个参数max,则替换不超过 max 次。

要知道在"有效的括号"中,不论是 () 还是 [] 还是 {},肯定都是成对出现的,不会有半边括号出现,所以我们只需要用 replace() 方法将字符串中的 () , [] , {} 全部替换成空字符串 "即可。如果将全部成对出现的括号全部替换为空字符串的话,字符串的长度应该为 0。如果不为 0 说明字符串不是一个"有效的括号"字符串。

Python beats 15.81%

```
class Solution:

def is Valid(self, s):

"""

:type s: str

:rtype: bool

"""

while '[]' in s or '()' in s or '\{\}' in s:

s = s.replace('[]',").replace('(\)',")

return len(s) == 0
```

Java beats 6.12%

```
class Solution {
 *无限循环,每次将成对的括号替换为空字符串
 * 如果替换之前和替换之后的长度一样,说明没有成对的字符串,或者字符串为空字符串,跳出循环体
 *如果替换之前和替换之后的长度不一样,说明有成对的字符串被替换掉,继续循环替换成对的字符串
 * 直到替换之前和替换之后的长度一样, 跳出循环体为止
 *最后判断字符串的长度是否为0来判断字符串是否是有效的括号
 * @param s
 * @return
 */
 public boolean isValid(String s) {
  int length;
  while (true) {
   length = s.length();
    s = s.replace("()","");
    s = s.replace("[]","");
    s = s.replace("{}","");
    if (length == s.length()) {
     break;
    }
  }
   return length == 0;
 }
}
```

go beats 9.52%

```
import (
    "strings"
)

func isValid(s string) bool {
    for {
        I := len(s)
        s = strings.Replace(s, "()", "", -1)
        s = strings.Replace(s, "[]", "", -1)
        s = strings.Replace(s, "[]", "", -1)
        s = strings.Replace(s, "[]", "", -1)
        //判断s是否没变过,相当于s不存在(),[],{}
    if len(s) == I {
        break
    }
}
return len(s) == 0
}
```

c++ beats 14.08%

```
class Solution {
public:
  //由于c++没有replace函数,自己写一个,o(n)复杂度
  string replace(string s, string r) {
    int index = s.find(r);
    if (index == -1) {
      return s;
    } else {
      return s.substr(0, index) + s.substr(index + r.size());
  bool isValid(string s) {
    while (1) {
     int I = s.size();
     s = replace(s, "()");
      s = replace(s, "[]");
      s = replace(s, "{}");
      //判断s是否没变过,相当于s不存在(),[],{}
      if (I == s.size()) {
         break;
      }
    }
    return s.size() == 0;
 }
};
```

但是很明显这种方法的时间和空间复杂度都挺高的,因为需要多次遍历整个字符串,所以会占用很多的资源。那我 们该如何优化一下呢?

思路 2: 时间复杂度: O(N) 空间复杂度: O(N)

其实关于这道题我们可以用栈 这个数据结构来做。我们知道栈是后进先出的数据结构,这样的特性方便我们进行左右括号的对比,先来看下大体的思路:

- 1. 遍历整个字符串,如果是左括号就入栈;
- 2. 如果是右括号则查看当前栈顶元素是否与之相匹配,如果不匹配直接返回 false;
- 3. 遍历完成之后,如果栈内没有元素则说明全部匹配成功,返回 true;如果栈内还有元素则说明不匹配,返回 false,其实直接 return stack == 0 就行。

下面来看具体的代码实现:

Python 91.92%

```
class Solution(object):
  def isValid(self, s):
    :type s: str
    :rtype: bool
    leftP = '([{'
    rightP = ')]}'
    stack = []
    for char in s
       if char in leftP:
          stack.append(char) \\
       if char in rightP:
         if not stack:
           return False
          tmp = stack.pop()
         if char == ')' and tmp != '(':
           return False
          if char == ']' and tmp != '[':
           return False
          if char == '}' and tmp != '{':
           return False
    return stack == []
```

Java beats 65.35%

```
class Solution {
  public boolean isValid(String s) {
     Stack<Character> stack = new Stack<>();
     \quad \text{for (int i = 0; i < s.length(); i++) } \{
        // 如果是左括号就入栈
        \text{if } (s.\text{charAt}(i) == \text{'}\{\text{'} \parallel s.\text{charAt}(i) == \text{'}[\text{'} \parallel s.\text{charAt}(i) == \text{'}(\text{'}) \text{ } \{
           stack.push(s.charAt(i));\\
        // 如果是右括号就判断栈是否为空,以及栈顶是否和右括号匹配,如果不匹配直接可以返回 false
        if (s.charAt(i) == ']') {
           if (stack.isEmpty() || stack.peek() != '[') {
              return false;
           stack.pop();
        if (s.charAt(i) == '}') {
           \text{if } (\mathsf{stack}.\mathsf{isEmpty}() \parallel \mathsf{stack}.\mathsf{peek}() \mathrel{!='}\{\mathsf{'}) \, \{\\
              return false;
           }
           stack.pop();
        if (s.charAt(i) == ')') {
           if (stack.isEmpty() \parallel stack.peek() != '(') {
              return false;
           }
           stack.pop();
     }
     // 如果全部匹配,则栈为空,否则不为空
     return stack.isEmpty();
```

c++ beats 100%

```
class Solution {
public:
 //用数组模拟栈,放在这里避免重复申请内存,提升速度,不然也不会beats 100%
 char a[100000];
 bool isValid(string s) {
   int res = 0;
   for (int i = 0;i < s.size();i++) {
      //所有的左括号都直接进栈
      \text{if } (s[i] == \text{'}|\text{'} \parallel s[i] == \text{'}|\text{'} \parallel s[i] == \text{'}|\text{'}) \ \{
        a[res++] = s[i];
      } else if (s[i] == ')')
        //正确的表达式右括号一定在栈顶有对应的左括号,下同
         if (res == 0 || a[res - 1] != '(') {
          return false;
        }
        res--;
      } else if (s[i] == ']') {
         if (res == 0 || a[res - 1] != '[') {
          return false;
        }
        res--;
      } else {
        if (res == 0 || a[res - 1] != '{'}) {
          return false;
        }
        res--;
      }
    return res == 0;
```

go beats 93.06%

```
import (
"strings"
func isValid(s string) bool {
stack := make([]rune, len(s))
n := 0
for _, c := range(s) {
stack[n] = c
n++
} else if c == ')' {
if (n == 0 || stack[n - 1] != '(') {
 return false
 }
} else if c == ']' {
 if (n == 0 || stack[n - 1] != '[') {
 return false
 }
} else if c == '}' {
if (n == 0 || stack[n - 1] != '{'}) {
 return false
n---
}
if n == 0 {
return true
} else {
return false
```

可以看到思路 2 的时间复杂度明显降低了。

小结

其实我感觉这道题挺经典的,第一种方法写起来简单,但是耗时又占空间;第二种方法明显降低了时间复杂度,但 是代码写起来不如第一种方法快。这是一个取舍问题,如果不考虑时间和空间的话直接选第一种方法就好,如果要 考虑时间和空间的话最好还是第二种方法。在最合适的时候选用最合适的算法才是最完美的。

如果你有更好的方法的话,欢迎你在评论区给我留言。

}

← 08 最长公共前缀

10 合并两个有序链表 →