

1111. 有效括号的嵌套深度（栈，寻找奇偶数平均分配）

有效括号字符串 仅由 "(" 和 ")" 构成，并符合下述几个条件之一：

空字符串

连接，可以记作 AB (A 与 B 连接)，其中 A 和 B 都是有效括号字符串

嵌套，可以记作 (A) ，其中 A 是有效括号字符串

类似地，我们可以定义任意有效括号字符串 s 的 嵌套深度 $\text{depth}(S)$ ：

s 为空时， $\text{depth}("") = 0$

s 为 A 与 B 连接时， $\text{depth}(A + B) = \max(\text{depth}(A), \text{depth}(B))$ ，其中 A 和 B 都是有效括号字符串

s 为嵌套情况， $\text{depth}("(" + A + ")") = 1 + \text{depth}(A)$ ，其中 A 是有效括号字符串

例如： $""$ ， $"()"$ ，和 $"()()()"$ 都是有效括号字符串，嵌套深度分别为 0，1，2，而 $")("$ 和 $"(("$ 都不是有效括号字符串。

给你一个有效括号字符串 seq ，将其分成两个不相交的子序列 A 和 B ，且 A 和 B 满足有效括号字符串的定义（注意： $A.\text{length} + B.\text{length} = \text{seq}.\text{length}$ ）。

现在，你需要从中选出 任意 一组有效括号字符串 A 和 B ，使 $\max(\text{depth}(A), \text{depth}(B))$ 的可能取值最小。

返回长度为 $\text{seq}.\text{length}$ 答案数组 answer ，选择 A 还是 B 的编码规则是：如果 $\text{seq}[i]$ 是 A 的一部分，那么 $\text{answer}[i] = 0$ 。否则， $\text{answer}[i] = 1$ 。即便有多个满足要求的答案存在，你也只需返回 一个。

输入： $\text{seq} = "()()()"$

输出： $[0, 1, 1, 1, 1, 0]$

题目意思：

给定一个合格的括号字符串，将其分解成两个字串 a 和 b ，使得 $\max(a\text{串的嵌套深度}, b\text{串的嵌套深度})$ 最小；

比如输入的括号字符串嵌套深度是3，希望通过分离后 $\max(a, b)$ 能达到1最好，意思是最小的嵌套深度了。

思路：

目的就是为了让两个的栈深差不多小，所以！只需要平均分配左括号就可以了，因为在输入中左括号就基本就是栈的深度了，所以根据奇偶平均分配给俩串，就能得到比较小的栈深

代码：