# 

### A QAQ(枚举)

给定一个字符串 $s(1 \le |s| \le 100)$ ,问其中不连续的为QAQ的子序列最多有多少个时间复杂度O(|s|)

思路

#### 只需要维护枚举时前后有多少个没有用过的Q的个数即可

```
front = 0
back = s.count("Q")
res = 0
for i in s:
    if i == 'A':
        res += front * back
    else:
        front += i == 'Q'
        back -= i == 'Q'
print(res)
```

## B The Cake Is a Lie(动态规划 思维 贪心?))

给定一个 $\mathbf{n}$   $\mathbf{x}$   $\mathbf{m}$ 的矩阵以及一个整数 $\mathbf{k}$ ( $1 \leq \mathbf{n}$ ,  $\mathbf{m} \leq 100$ ,  $1 \leq \mathbf{k} \leq 10^4$ ), 问从(1, 1)处能否在恰好花费为 $\mathbf{k}$ 的情况下进行以下两种操作走到( $\mathbf{n}$ ,  $\mathbf{m}$ )处,时间复杂度为O(1)

- 向右移动, 从(x, y) -> (x, y + 1), 花费x
- 向下移动, 从(x, y) -> (x + 1, y), 花费y

#### 思路

- 当进行向右操作时, 下一次向下的操作的花费+1
- 当进行向下的操作时,下一次向下的操作的花费+1

观察操作的花费可以得出无论何种走法, 最终花费都是相同的,都等于m - 1 + m \* (n - 1)

因此判断 m - 1 + m \* (n - 1) 是否等于k即可

### C Same Differences(思维, 枚举)

给定一个长度为n的数组a(1  $\leq$  **n**  $\leq$   $2*10^5$  , 1  $\leq$   $a_i$   $\leq$  n), 问有多少组(i, j)使得 $a_j$  -  $a_i$  == j - i (i < j), 时间复杂度为O(n)

思路

易知差值其实只与元素本身及其下标决定,因此只需要处理元素对下标的差值即可,差值相同的必定满足式子 $a_i-a_i==j-i$  (i< j),之后枚举贡献即可

```
Map = dict()
res = 0
for i in range(n):
    a[i] -= i
    if Map.get(a[i]) != None:
        res += Map.get(a[i])
        Map[a[i]] += 1
    else:
        Map[a[i]] = 1
print(res)
```

#### **D I Hate 1111**

给定一个数n( $1 \le n \le 10^9$ ), 判断n能否由11, 111, 1111, ...这些数组成

思路

#### 先观察这些数的特殊性

```
1111 = 11 * 100 + 11
11111 = 111 * 100 + 11
111111 = 111 * 1000 + 11
......
```

#### 观察得出除了11和111之外其他的111...都能由11和111来表示

因此我们只需判断n能否由11和111组成即可, 可以表示为n = 11a + 111b( $0 \le a, 0 \le b$ )

又因为111 \* 11 == 11 \* 111, 代表111大于11的时候可以将11个111换成111个11, 即可以b整除11的部分直接用(b / 11) \* 11来表示, 所以式子变成了n = 11a + 111b( $0 \le a, 0 \le b \le 10$ )

#### 因此只需要枚举b的个数即可

```
for i in range(0, 11):
    if (n - 111 * i) % 11 == 0:
        print("YES")
        return
print("NO")
```

### E Plus from Picture(模拟))

给定一个由\*和.组成的n x m的矩阵(), 判断矩阵中是否当且仅当只存在一个十字架, 十字架的定义是

- 十字架中间要有\*
- 十字架中心点的上下左右四个方向(可以延伸)至少要由一个\*

思路

#### 由于十字架是一整个整体, 因此我们只需要找到一个为\$

- ,且其上下左右都为的点;若是找不到则不存在十字架,若是找得到,则将整个十字架删除变成.
- , 随后只需要在遍历一次整个矩阵, 查找是否还有剩余的 \*\$即可, 找不到就是YES, 找得到就是NO

### G s-palindrome(模拟)

给定一个字符串判断其是否为关于中心对称, 如

- AHIOMTUVWXY就是中心对称图形
- $b \pi d, p \pi q$ 等互为中心对称图形

用map存下每个字符对应的中心对称图形, 之后前后同时遍历判断即可

```
l = 0, r = n - 1
while l <= r:
    if (Map[l] == r):
        continue
    else:
        print("NO")
        return
print("YES")</pre>
```

# G Vasya and String(双指针)

给定一个由a,b构成的长度为n字符串s,以及一个整数k $(1 \le n \le 10^5, 0 \le k \le n)$ ,问可以不超过k个字符可以得到的最长的连续且完全相同的字串的长度是多少

思路

用双指针遍历分别对a, b进行贪心并存下maxAns('a')和max('b')并输出较大哪个答案即可即可

```
def value(ch: str) -> int:
    tk = k
    res = l = r = 0
    while l < n and r < n:
        if s[r] == ch:
            res = max(res, r - l + 1)
            r += 1
        else:
            if tk > 0:
                res = max(res, r - l + 1)
                tk -= 1
                r += 1
            else:
                while l < n and s[l] == ch:
                   l += 1
                l += 1
                r += 1
```

```
return res
print(max(value("a"), value("b")))
```