题目描述

斗地主起源于湖北十堰房县,据说是一位叫吴修全的年轻人根据当地流行的扑克玩法"跑得快"改编的,如今已风靡整个中国,并流行于互 联网上

牌型: 单顺, 又称顺子, 最少5张牌, 最多12张牌(3...A)不能有2, 也不能有大小王, 不计花色。

例如: 3-4-5-6-7-8, 7-8-9-10-J-Q, 3-4-5-6-7-8-9-10-J-Q-K-A

可用的牌 3<4<5<6<7<8<9<10<J<Q<K<A<2<B(小王)<C(大王),每种牌除大小王外有四种花色

(共有13×4+2张牌)

输入:

- 1. 手上有的牌
- 2. 已经出过的牌(包括对手出的和自己出的牌)

输出:

- 对手可能构成的最长的顺子(如果有相同长度的顺子, 输出牌面最大的那一个),
- 如果无法构成顺子,则输出 NO-CHAIN。

输入描述

输入的第一行为当前手中的牌

输入的第二行为已经出过的牌

输出描述

最长的顺子

用例

輸入	3-3-3-4-4-5-5-6-7-8-9-10-J-Q-K-A 4-5-6-7-8-8-8	
輸出	9-10-J-Q-K-A	
说明	无	

輸入	3-3-3-8-8-8 K-K-K-K
輸出	NO-CHAIN
说明	剩余的牌无法构成顺子

题目解析

本题我的解题思路分为两步:

- 1. 求出对手的牌
- 2. 基于对手的牌, 求最长顺子

首先,对手的牌 = 总牌 - 我的牌 - 已打出的牌

这里主要难点在于,如何记录牌面对应的牌数量。我的思路是:

定义一个数组count,将数组count的索引和牌面关联(定义一个字典mapToV),数组count的元素值就是对应牌面的数量。

这样可以得出一个数组:

```
// count每个索引值对应一个粹面值,count元素值就是对应牌面的数量
// 牌面值 3 4 5 6 7 8 9 10 J Q K A 2 B C
// 索引值 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18
int[] count = {0, 0, 0, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 1, 1};
```

然后,就可以很简单的完成:对手的牌 = 总牌 - 我的牌 - 已打出的牌

比如用例1,对手的牌就可以表示为:

```
int[] count = {0, 0, 0, 1, 1, 2, 2, 0, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 0, 4, 1, 1};
```

接下来我们可以定义一个 L 指针,作为顺子的左边界,L指针的运动范围是count数组的索引3~索引10。

因为,顺子只能由牌面3~牌面A组成,因此左边界起始位置是牌面3,即索引3。而顺子至少要由5张牌组成,因此,左边界的结束位置是牌面10,即索引10,对应的顺子是10,J,Q,K,A。

之后,定义一个临时右边界指针R,区间[L,R]之间就是顺子的范围,R的从L位置开始扫描:

- 如果count[R] >= 1,则可以加入顺子范围,之后R++
- 如果count[R] == 0,则顺子中断,此时,我们要看[L, R-1]的长度是否大于等于5,如果是,则是顺子,否则就不是顺子。

当顺子发生中断,则下一次L的扫描位置,应该是R+1,比如下面标红的范围,L=3,R=6,当R=7时,顺子中断,则下个顺子从L=4位置开始扫描的话,依旧不能组成顺子,因此我们应该让下个顺子的L直接跳到R+1=8的位置开始扫描。

```
int[] count = {0, 0, 0, 1, 1, 2, 2, 0, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 0, 4, 1, 1};
```

最后, 将最长的顺子输出即可。

需要注意的是,我们可以在上面过程中,实时保存最长顺子,当遇到同长度的顺子时,必然是后面的顺子更优。

JavaScript算法源码

```
2 const readline = require("readline");
4 | const rl = readline.createInterface({
     input: process.stdin,
     output: process.stdout,
7
9 const lines = [];
10 rl.on("line", (line) => {
     lines.push(line);
13
     if (lines.length === 2) {
      const used = lines[1].split("-");
      console.log(getResult(my, used));
18
       lines.length = 0;
20
21
22 function getResult(my, used) {
23
    const mapToV = new Map([
25
       ["8", 8],
       ["10", 10],
       ["Q", 12],
       ["B", 17],
```

```
const mapToK = new Map([
      [3, "3"],
[4, "4"],
50
      [5, "5"],
      [6, "6"],
      [8, "8"],
      [9, "9"],
      [10, "10"],
      [11, "]"],
      [12, "Q"],
      [13, "K"],
      [14, "A"],
60
      [16, "2"],
[17, "B"],
    for (let k of my) {
      count[mapToV.get(k)] -= 1;
    for (let k of used) {
      count[mapToV.get(k)] -= 1;
```

Java算法源码

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.HashMap;
import java.util.Scanner;
import java.util.StringJoiner;
 public static void main(String[] args) {
    Scanner sc = new Scanner(System.in);
   String[] my = sc.nextLine().split("-");
   String[] used = sc.nextLine().split("-");
   System.out.println(getResult(my, used));
  public static String getResult(String[] my, String[] used) {
   HashMap<String, Integer> mapToV = new HashMap<>();
   mapToV.put("4", 4);
   mapToV.put("6", 6);
    mapToV.put("7", 7);
   mapToV.put("8", 8);
   mapToV.put("9", 9);
   mapToV.put("10", 10);
   mapToV.put("J", 11);
   mapToV.put("A", 14);
   mapToV.put("2", 16);
   mapToV.put("B", 17);
    mapToV.put("C", 18);
```

```
int[] count = {0, 0, 0, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 6, 4, 1, 1};
       HashMap<Integer, String> mapToK = new HashMap<>();
       mapToK.put(3, "3");
       mapToK.put(4, "4");
       mapToK.put(5, "5");
       mapToK.put(6, "6");
       mapToK.put(7, "7");
47
       mapToK.put(8, "8");
       mapToK.put(9, "9");
      mapToK.put(10, "10");
       mapToK.put(11, "J");
      mapToK.put(12, "Q");
      mapToK.put(13, "K");
       mapToK.put(14, "A");
       mapToK.put(16, "2");
       mapToK.put(17, "B");
       mapToK.put(18, "C");
       for (String k : my) {
        count[mapToV.get(k)] -= 1;
60
       for (String k : used) {
        count[mapToV.get(k)] -= 1;
```

```
68
        String ans = "NO-CHAIN";
        int maxLen = 0;
        int 1 = 3;
         ArrayList<String> tmp = new ArrayList<>();
         StringJoiner sj = new StringJoiner("-");
           if (count[r] >= 1) {
             tmp.add(mapToK.get(r));
80
             sj.add(mapToK.get(r));
             if (tmp.size() >= 5 && tmp.size() >= maxLen) {
              maxLen = tmp.size();
               ans = sj.toString();
89
90
         1++;
       return ans;
```

Python算法源码

```
1 # 並入高級
2 my = input().split("-")
3 used = input().split("-")
4
5
6 # 漢法人口
7 def getResult():
8 # 蔣西廷 新姓为 count利森東引度
9 mapTOV = {
10 "3": 3,
11 "4": 4,
12 "5": 5,
13 "6": 6,
14 "7": 7,
15 "8": 8,
16 "9": 9,
17 "10": 10,
18 "3": 11,
19 "Q": 12,
20 "K": 13,
21 "A": 14,
22 "2": 16,
23 "B": 17,
24 "C": 18
}
25 # # count 新介素別語对面一个种面语,count 元素語就是对面种面的数量
28 # #阿蓝 3 4 5 6 7 8 9 10 1 Q K A 2 8 C
29 # 素別語 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18
30 count = [0, 0, 0, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 4, 9, 4, 1, 1]
```

```
mapToK = {
          3: "3",
           4: "4",
36
           5: "5",
           6: "6",
           7: "7",
           8: "8",
           9: "9",
           10: "10",
           11: "3",
           12: "Q",
           17: "B",
           count[mapToV[k]] -= 1
       for k in used:
           count[mapToV[k]] -= 1
        ans = "NO-CHAIN"
        maxLen = 0
```

```
62 # L 大原子的左边界。[3,16],即原子的左边界值量少是count 第33,量多是count 第3/10
1 = 3
64 while 1 <= 10:
65 tmp = []
66 for r in range(l, 16):
67 # 如是可由特徵 = 1. 则可以担意子
68 if count[r] >= 1:
69 tmp.append(mapToK[r])
69 # 如是可由特徵 = 0. 则原子中龄
61 else:
72 # 原子上原大子五条件,且是是记录最大,是新长度相同的,记录后面发现的原子
73 if len(tmp) >= 5 and len(tmp) >= maxLen:
69 maxLen = len(tmp)
70 max = "-".join(tmp)
71 # 原子中的处 = 1 = r
72 break
73 l = r
74 break
75 l = r
76 print(getResult())
```