

题号	提交次数	错误原因
1	2	<ul style="list-style-type: none"> map.containsKey 拼写错误 写成了 map.containKeys
2	3	<ul style="list-style-type: none"> 第一次：忘记了递增两个链表的迭代器 第二次：忘记处理最后一次进位的问题
3	N	<ul style="list-style-type: none"> right 的更新，以及可以包含非字母的字符
4	N	<ul style="list-style-type: none"> 中位数的表达，第 k 顺序数从 1 开始
5	N	
6		
7	3	<ul style="list-style-type: none"> 没有处理溢出的情况
8		
9	1	
10	5	dp: <ul style="list-style-type: none"> 没有处理模式串'.'*时的初值 2、i 重定义 3、漏写分号
10	3	递归: <ul style="list-style-type: none"> 注意点：递归是假定先前已匹配，否则不会执行当前次迭代 而 dp 不是这样，需要考虑前面是否匹配
11	5	<ul style="list-style-type: none"> 注意点：是根据迭代器的位置的高度来决定移动左边还是右边，而不是根据最左最右的边界来判断，因为迭代器的位置和左右边界的位置是分离的
12	2	<ul style="list-style-type: none"> "MC"->"CM"
13	2	<ul style="list-style-type: none"> 迭代器递增错放在了使用之前 罗马数字是从长到短唯一可译，最长 4 位从 4 位开始匹配，直到 1 位为止 特殊情况情况进行减法运算，其余进行加法运算
14	2	少些一个') '
15	3	<ul style="list-style-type: none"> for 循环忘了递增 要求输出类型没看清 每一层加法都需要避免重复
16	3	<ul style="list-style-type: none"> 当寻找到比当前更接近的时候，迭代靠近的两指针不可跳过重复元素，‘接近于’和‘等于’不同，[1 2 2 2 2 3 3 3 3] 若果当 1+2+3=6 比无穷更接近 5 时，如果跳过所有重复元素就会丢失 1+2+2 这种可能性
17	3	<ul style="list-style-type: none"> 边界条件：当输入字符串为""时，返回空的 List 而不是含有""的 List
18	5	<ul style="list-style-type: none"> 迭代靠近的两指针，更新的时候写反了
19	1	
20	2	<ul style="list-style-type: none"> 由于包含三种括号，因此要用一个栈来记录上一个括号的类型，而不能只用一个 char

21	1	
22	3	<ul style="list-style-type: none"> ● StringBuilder.delete(int start,int end) ● 回溯法中，表示状态的量都需要回溯!!!
23	1	
24	3	preLeft 的更新要在 left 更新之前
25	3	注意点：长为 k 的链表的 pre 节点和 tail 节点，其中 pre 节点的更新节点为逆转前的 k 长链表真表头
26	N	呵呵
27	1	
28	2	边界条件
29		
30		
31		
32	2	
33	3	题意理解错误
34	1	<ul style="list-style-type: none"> ● 非常好的二分法例子（注意判断条件以及左右端点的更新方式），思考如何避免讨论 ● 注意 left+(right-left>>1) ● 注意初始条件，首先要让 target 落在 nums[0]-nums[nums.length-1]的范围内，否则就不存在了 ● 注意，哪个判断条件包含等号 ● 比如 if nums[mid]<=target ● left=mid+1 //那么当 while 退出时，异常的边界是 left，而 right 是所找的值 ● 如果 if nums[mid]>=target ● right=mid-1 //当 while 退出时，异常的边界是 right，而 left 是所找的值
35	1	● 同理 34，如何写出不用讨论的二分法解法
36	2	
37		不会！ <ul style="list-style-type: none"> ● 如何根据 row 和 col 遍历其所在的 cube) i=row/3*3;j<row/3*3+3 j=col/3*3;j<col/3*3+3 ● 对于回溯法（需要判定是否可行的话，回溯函数得返回 boolean，否则就是 void）
38	1	
39	1	
40	2	● 注意：需要排序后才能很好的避免重复
41	1	不会 <ul style="list-style-type: none"> ● 根据快排分组的思想，进行元素的划分，更新边界以及迭代器
42	1	不会 <ul style="list-style-type: none"> ● 左右两边，较低的一边进行更新
43	N	● 将问题分解为：一个多位数与单个数的乘法与加

		法
44	1	* ? 匹配问题 有非常高效的方法!
45		不会
46	1	● Farthest 的初始化以及更新位置是个问题
47	2	● 需要增加一个状态存储数组 used
48	1	● 如何避免重复!!! (当前数字与前一个数字相同, 且前一个数字没有被用时, 才会跳过, 如果前一个数字被用了, 说明不是当前位置上的, 不能算重复)
49	1	● 一圈圈由外向内旋转: 每一圈的旋转, 遍历一条边上的点, 一次交换对应 4 个点的顺序
50	3	● 注意 Map 的遍历语法 <u>Map.Entry</u> <u>Map.entrySet()</u>
51	N	● <u>Map.Entry.getValue()</u> , <u>Map.Entry.getKey()</u>
52	1	
53	1	
54	2	● 搞清楚如何才算不冲突
55	1	● 当前方向的末端点, 在该方向上进行读取 (iter<=right;...), 而非放到转换方向后进行读取 (left<right;...)(只有一个数字会有无法读取的现象)
56	3	同 45, 需要初始化 farthest; 过了 curEnd 才进行跳跃
57	2	● 注意 pre 的收尾
58	2	● 要对起始端点进行排序
59	1	● Collections.sort(Collection<T>,Comparator<T>)用法
60		● 不必先排序, 56 中的 pre 相当于新插入的区间
61	2	● 不重叠就加入, 重叠就合并
62	2	
63	1	
64	1	
65		
66	2	● 顺序数 k 是从 1 开始的, 下标是从 0 开始的
67	1	● 用 dp 求出阶乘
68	2	● 边界条件
69		● dp 初始化条件, 在循环中记得跳过 (初始化下标为非额外下标)
70	1	●
71	5	● 记得处理最后一位的进位
		●
		●
		● 没有处理一行中只有一个单词的情况
		● 不同讨论的二分法模式在这里失效了, 为什么?
		●
		● 不会
		● 栈为空时遇到"/.."

		<ul style="list-style-type: none"> ● 用退出循环，可以继续往下走
72	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 初始化处理 ● 删除与插入是等价的
73	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
74	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 二分法在这里也不太好，需要判断
75	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
76	2	<ul style="list-style-type: none"> ● while 循环时，迭代器忘记递增了
77	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 循环条件（由于 begin 是从 1 开始的）
78	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 第 i 个位置（不放元素，或者放任意元素）
79	3	<ul style="list-style-type: none"> ● 漏写括号 ● 没有判断是否已经用过了
80	3	<ul style="list-style-type: none"> ● 细节
81	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
82	2	<ul style="list-style-type: none"> ●
83	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
84		<ul style="list-style-type: none"> ● 非常难
85		<ul style="list-style-type: none"> ●
86	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
87		<ul style="list-style-type: none"> ● 不会 ● 对 s1 的遍历只能到倒数第二个，必须保证左右两部分长度大于 0，否则会无限循环
88	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
89	2	<ul style="list-style-type: none"> ●
90	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
91	N	<ul style="list-style-type: none"> ● dp: 但需要两个数组存储 ● 而且每个数组的初始化很重要
92	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 给定 pre 节点以及 next，反转中间的链表 ● 初始化迭代器后: iter=pre.next ● 将 pre 与 next 进行连接: pre.next=tail（避免讨论）
93	2	<ul style="list-style-type: none"> ● 当第四组填完时，无论如何都要返回（在分情况是否是所需要的数据，不能把两个条件合在一起）
94	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
95	N	<ul style="list-style-type: none"> ● 由于要遍历左右孩子节点，根节点的创建时在循环中的，因此如果，左右孩子都不存在的话，需要额外添加一个 null，否则都无法进入循环 ● 或者，初始化边界条件的时候就添加 null
96	1	<ul style="list-style-type: none"> ●
97		<ul style="list-style-type: none"> ● 不会
98	N and 1	<ul style="list-style-type: none"> ● 栈与递归法 ● 递归: 值域区间
99	1	<ul style="list-style-type: none"> ● 需要 3 个额外的空间，first, second, pre

100	1	● 递归
101	1	●
102	1	●
103	1	●
104	1	●
105	1	<ul style="list-style-type: none"> ● 不会 ● 前序遍历传入左端点索引 ● 中序遍历传入左右两个索引
106	1	● 同 105
107	1	●
108	1	●
109	1	●
110	5	●
111	3	<ul style="list-style-type: none"> ● 注意与最大深度的区别 ● 最大深度可以不用判断是否为叶节点 ● 最小深度必须判断
112	2	●
113	2	●
114		● 非常难理解的递归
115		●
116	1	●
117	1	●
118	2	●
119	2	●
120	3	●
121	5	●
122	1	●
123	5	● 直接可以衍生到 n 次交易（当 n 小于 days/2）否则就是 122 了
124		●
125	5	● 注意!!! 'A'-'a'是一个 int 型的数!!!
126		●
127		●
128		●
129	2	● 将 Integer 的引用传入方法中，实际上是值传递，而且 Integer 的==运算符也是值比较，而非引用比较
130		● 非常奇怪的错误，为什么>=0 就会错误？见 eclipse 代码的注释
131		●
132		●
133		●
134		● 需要两个量：油箱余量以及欠下的油量

135		● 左右两遍遍历
136	1	●
137	N	● <code>cnt[i] += 1 << i & num</code> ● <code>cnt[i] = num >> i & 1</code>
138	3	● 定义变量忘记注明类型 ● 想不出更好的办法
139		●
140		●
141	N	●
142	2	●
143	N	●
144	1	●
145	3	● (通用法改一下) 反向，从前插入，具体看 <code>leetcode2.Code145_2</code>
146	2	●
147	N	●
148	N	● Merge 时，将尾节点置为 <code>null</code> 而不是原有的 <code>tail</code>
149		●
150	3	● 比较 <code>String</code> 内容时错用 <code>==</code>
151	N	● <code>String.split(" ")</code> 分割 "1" 会得到 "" "1" "" 三个 <code>String</code>
152	1	● 思考了很久，DP 有点忘了
153	1	●
154	1	●
155	1	● 又发现另一种实现方式
160		●
162	1	● 我想的方法效率太低
164	1	● 桶
165	2	●
166	2	●
167		● 思考与第一题的区别
168	N	● 与 171 联合，可以用反向思维，根据 171 的实现反推本题的解法
169	1	●
171		●
172		●
173	1	● 中续遍历的堆栈法拆分成若干个函数而已
174	2	● 注意 <code>dp</code> 关系式
179	3	● 关键在于如何排序
187	2	● 内容相同的 <code>String</code> 对象具有相同的 <code>hashCode</code>
188	2	● <code>dp</code> 关系式，很难解释
189	1	●
190	1	●
191	1	●

198	2	●
199	1	●
200	1	●
201	不会	● 等价转换为相同的前缀
202	2	●
203	1	●
204	5	●
205	2	● 注意初始的 0
206	1	●
207	1	● BFS 以及 DFS
208	2	● boolean isWord 是关键
209	5	● 为什么第一反应是 DP
210	1	● DFS 有问题
211		●
212		●
213	3	● 边界条件没有考虑
214		● 非常巧妙的转化, KMP
215		● 第 k 大, 等价于第 <code>nums.length+1-k</code> 小
216	2	●
217	1	● 居然用 set 呵呵
218	3	● 记住这种方式吧
219	1	●
220	N	● t 为 0 时, 不要直接赋值为 1, 这样会导致在判断 $<=t$ 的时候需要讨论了
221	1	● <code>dp[row][col]=min(dp[row][col-1],dp[row-1][col],dp[row-1][col-1])+1</code>
222	N	●
223	2	●
224	N	● '-' 错写成了 '_' 碰到减号要把 <code>preVal=-curVal</code> , 而不是在 <code>sum</code> 更新的时候减 ● 如果减号放在 <code>sum</code> 更新时, 那么需要保留两个符号
225	1	●
226	1	●
227	1	● 着重写一个带有括号的即可
228	1	●
229	N	● 不太明白为什么是这样的条件分类 ● 当 <code>count1==0</code> 时, 为什么 <code>count2</code> 不用递减
230	1	●
231	2	● 小心负数
232	1	● 用了 2 个堆栈, 在压入时或者弹出时调整即可
233		● 这种题有啥意思???
234	1	● 链表本身可以改造!

235		● 只需从根要沿着往下走即可，分开那个节点就是
236		● 我的方法是找出两个节点的路径，然后比较路径，效率比较低
237	1	●
238		● 从左往右计算第 i 个数的从 $1-(i-1)$ 的积 ● 然后从右往左再来一次类似的过程
239		● 用优先队列比较慢，用自定义的有序队列更快
240		● 我错误的原因：我想要找到该 <code>target</code> 存在的某一行
241		● 选择哪个符号最后运算，其实跟括号没啥关系的
242	1	●
257	3	● 注意终止递归的条件不是当前节点为 <code>null</code> 而是，当前节点的子节点全是 <code>null</code>
258	1	●
260		● 根据一次异或的结果分成两拨
263		●
264		●
268		●
273		●
274		●
275		● 二分法怎么思考
278		● 二分法
279		●
282		●
283	2	●
284		●
287		●
289		● 状态转移，既标志将去的状态又保留之前的状态

数组相关	7、9、11、26、27、31、36、41、42、48、54、56、57、59、60、73、75、76、80、81、84、85、88、89、118、119、120、121、122、123、136、137、152、153、154、162、169、189、190、191、200、205、209、217、219、228、229、238、239、240、242、258、260、268、274、275、283、287、289
算数	1、2、15、16、18、43、66、67、69、166、167、168、171、172、190、191、201、202、204、223、231、263、264
回溯法（子函数返回类型 void）	17、22、39、40、46、47、51、52、77、78、90、93
回溯法（子函数返回类型 boolean）	37、79
动态规划	3、5、10、44、32、38、53、62、63、64、70、72、91、95、96、115、120、123、152、174、188、198、213、221、241
贪心算法	45、55
堆栈	144、145、150、173、226、230
队列	102、103、104、107、199、218、239
递归	10、44、50、87、94、98、99、100、101、102、103、104、105、106、107、108、109、110、111、112、113、114、116、117、144、145、216、222
链表	21、23、24、25、61、81、82、86、92、109、138、141、142、143、147、148、160、203、206、234、237
树	94、95、96、98、99、100、101、102、103、104、105、106、107、108、109、110、111、112、113、114、116、117、144、145、199、222、226、230、235、236、257
桶	164、220
二分法	4、33、34、35、74、275、278
映射	12、13、
字符串	10、14、28、44、49、58、68、71、76、87、115、125、151、165、179、18

	7、205、214、273
括号	20、22、32
数据结构的实现	146、155、208、211、224、225、227、232、284
图	207、210
基本算法	215

DP 初始化:

- 额外的下标（比如字符串匹配），那么在循环时不用判断跳过初始的情况
- 非额外的下标（比如 62），那么在循环时需要判断，并且跳过初始条件，否则就会重新写入初始化的条件了。