# 93. 复原IP地址

给定一个只包含数字的字符串,复原它并返回所有可能的 IP 地址格式。

有效的 IP 地址 正好由四个整数(每个整数位于 0 到 255 之间组成,且不能含有前导 0),整数之间用 '.' 分隔。

例如:"0.1.2.201" 和 "192.168.1.1" 是 有效的 IP 地址・但是 "0.011.255.245"、"192.168.1.312" 和 "192.168@1.1" 是 无效的 IP 地址。

# 示例 1:

```
输入:s = "25525511135"
输出:["255.255.11.135","255.255.111.35"]
```

# 示例 2:

```
输入:s = "0000"
输出:["0.0.0.0"]
```

# 示例 3:

```
输入:s = "1111"
输出:["1.1.1.1"]
```

# 示例 4:

```
输入:s = "010010"
输出:["0.10.0.10","0.100.1.0"]
```

# 示例 5:

```
输入:s = "101023"
输出:["1.0.10.23","1.0.102.3","10.1.0.23","10.10.2.3","101.0.2.3"]
```

# 思路介绍

方法一 回溯法

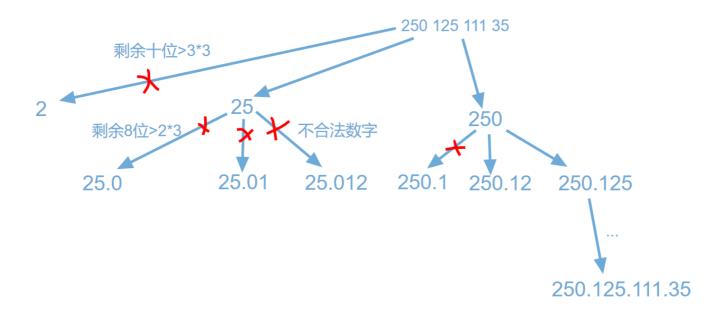
# 1. 背景知识

- 有效的 IP 地址 的条件
  - 由四个整数(每个整数位于 0 到 255 之间组成,且不能含有前导 0);
  - 整数之间用 '.' 分隔。
- 举例:
  - 0.0.0.0 255.255.255.255

#### 2. 四个关键点

- 剪枝:
  - 条件 1. 每个整数位于 0 到 255 之间;(error: 255.555)
  - 条件 2. 不能含有前导 0; (error: 255.05)
  - 条件 3. 段位里有非正整数字符不合法; (error: 255.0@)
- 结果:
  - 整数之间用:分隔;(255.255.255.255)四个整数组成;(255.255.255.255)

# 3. 路演



# 画板地址

#### 4. 回溯 函数 定义

```
def dfs(self,s,s_len,split_times,begin,path,res):
    pass
```

- 1. s:字符串;
- 2. s\_len:字符串长度,用于 判断终止条件;
- 3. split\_times:分割次数,用于判断终止条件;
- 4. begin:每轮的开始位置,需要从 begin 开始,选取 1位、2位、3位数;

5. path: 当前路径; 6. res: 最终返回结果

#### 5. 思路

1. 判断字符串 长度 是否 在 [5,12], 如果 字符串 长度 不在这个区间, 可以直接 return;

```
2. 回溯法:
```

- 1. 判断终止条件:指针begin 遍历完字符串?
  - 1. 是,判断是否为可行域:分割次数为4?
    - 1. 添加到结果

#### 2. 否

- 1. 剪枝操作: 判断 剩余长度 是否 在 [(4-split\_times),3\*(4-split\_times)]
- 2. 遍历所有可能:因为每一个地址单元长度在[0,255],所以每1-3为一个单元:
  - 1. 验证 是否 符合要求: 约束条件 2-3;
    - 1. 当前值添加到当前路径;
    - 2. 回溯;
    - 3. 弹出 最上层 值;

#### 6. 代码介绍

```
class Solution:
   def restoreIpAddresses(self, s: str) -> List[str]:
       s_{len} = len(s)
       res = []
       # step 1:判断字符串 长度 是否 在 [5,12]
       if s_len<4 or s_len >12:
           return res
       # step 2:回溯法
       path = []
       self.dfs(s,s_len,0,0,path,res)
       return res
   # 功能:回溯法
   def dfs(self,s,s_len,split_times,begin,path,res):
       # begin 指针 移动 到 尾部
       if begin==s len:
           # 判断 分割次数 是否 等于 4
           if split_times==4:
               res.append(".".join(path))
       # 判断 剩余长度 是否 在 [(4-split_times),3*(4-split_times)]
       if s_len-begin<(4-split_times) or s_len-begin>3*(4-split_times):
       # 因为 每一个地址单元 长度 在 [0,255], 所以 每 1-3 为一个 单元
       for i in range(3):
           if begin+i>=s len:
           now_seg = self.valid(begin,begin+i,s)
           if now seg!=-1:
               path.append(str(now seg))
               self.dfs(s,s_len,split_times+1,begin+i+1,path,res)
```

```
path.pop()
# 功能:验证 字符串 是否合格 函数,即 [0,255] 内
def valid(self, left,right,s):
    num = 0
    for i in range(left,right+1):
        if left!=right and s[left]=="0":
            return -1
        num = num*10+int(s[i])
        if num>255:
        return num
```

#### 7. 复杂度计算

- 时间复杂度: $SO(3^{(seg\_count)*|s|)}$ 。因为 IP 地址每一段的位数都不超过3,所以只有三种可能【1位、2位、3位】,故递归的时间复杂度为  $SO(3^{(seg\_count))}$ ;对于 每个可行 IP 地址,我们需要 SO(|s|) 的时间将其加入 结果 res 中;
- 空间复杂度:\$O(seg\_count)\$。由于这个问题限制在有效 IP 段内·树最多 4 层·保存的结果集也是有限个,基于一般性,需要记录递归过程的信息,这个空间大小是递归树的高度 h。

注:seg\_count 为 段数,这里默认为 4