

LeetCode(91. Decode Ways) 题解

BitBrave

2019 年 6 月 22

Question 1

Question

给出一段文字由 $A-Z$ 组成，分别使用 1-26 去编码。现在给出这样一段编码，去找出有多少种方式去解码它，即有多少种字母的组合方式可以被编码成给出的样本的序列。

Solution

总共有 26 个字母，则数组有 $1, 2, 3, \dots, 26$ 。我们设定给出的编码为 A ，长度为 n ， $OPT(A, i)$ 表示 A 中前 i 个字符所能形成字母组合方式数量，则我们要求的是 $OPT(A, n)$ 。我们建立算法 *Decoding*，描述如下：

1. 设置 $OPT(A, 0) = 1$ ， $OPT(A, 1) = 1$ 。若 $n > 1$ ，执行步骤 2。
2. 计算 $OPT(A, i)$ ，其表达式为———

$$OPT(A, i) = \begin{cases} OPT(A, i-1) & \text{if } A_{i-1} \geq 3 \text{ or } A_{i-1} == 0 \text{ or } (A_{i-1} == 2 \text{ and } A_i \geq 7) \\ OPT(A, i-1) + OPT(A, i-2) & \text{if } A_{i-1} == 1 \text{ or } (A_{i-1} == 2 \text{ and } A_i \leq 6) \end{cases}$$

具体算法如下。

Algorithm

输入： A ：编码序列， n ：长度

输出：字母组合种类数

```
1: function DECODING( $A, n$ )
2:    $OPT(A, 0) \leftarrow 1$ 
3:   if  $n == 1$  then
4:      $OPT(A, 1) \leftarrow 1$ 
5:     return  $OPT(A, 1)$ 
6:   end if
7:    $OPT(A, 1) \leftarrow 1$ 
```

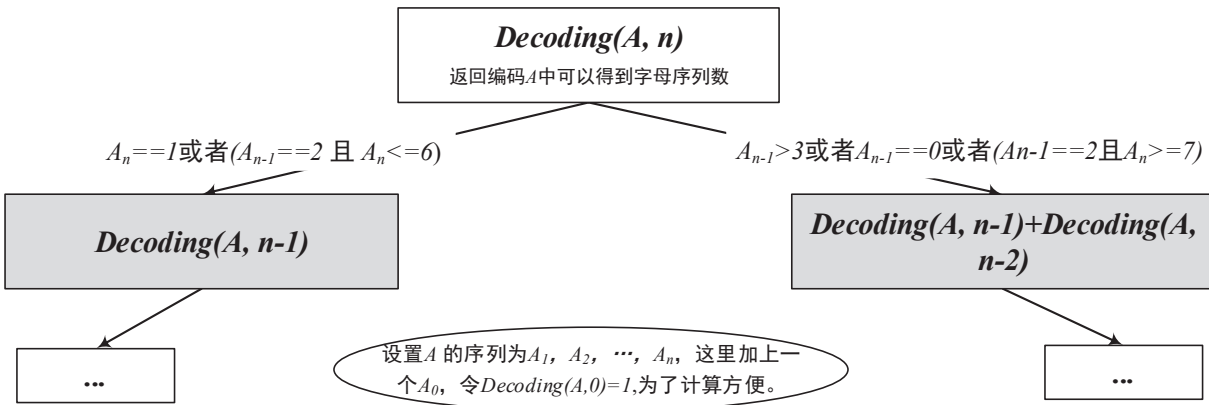
```

8:   for i=2 to n do
9:       if  $A_{i-1} \geq 3$  or  $A_{i-1} == 0$  or ( $A_{i-1} == 2$  and  $A_i \geq 7$ ) then
10:           $OPT(A, i) \leftarrow OPT(A, i - 1)$ 
11:          return  $OPT(A, 1)$ 
12:       end if
13:       if  $A_{i-1} == 1$  or ( $A_{i-1} == 2$  and  $A_i \leq 6$ ) then
14:           $OPT(A, i) \leftarrow OPT(A, i - 1) + OPT(A, i - 2)$ 
15:       end if
16:   end for
17:   return  $OPT(A, n)$ 
18: end function

```

Subproblem reduction graph

分解图如下——



Prove the correctness

算法 $Decoding(A, n)$ 通过求解子问题的方式获得自身的解，那么我们只要证明问题与子问题之间的转移关系是正确的，再获得最基本的子问题的解，即可说我们的求解方式是正确的。假设现在 $OPT(A, i)$ 表示 A 中前 i 个数字所代表的字母编码序列数。如果现在再在后面接一个数字，那我们就需要求 $OPT(A, i+1)$ ，分析如下——

1. 如果 $A_i \geq 3$ or $A_i == 0$ or ($A_i == 2$ and $A_i \geq 7$)，那么后面接上的数字不能与前面的数字组成 1–26 的数字，也就不能形成组合成有效的字母编码。所以加上之后原有的编码种类并没有变化，只是末尾多了一个字母编码而已。此时， $OPT(A, i+1) = OPT(A, i)$ 。
2. 如果 $A_i == 1$ or ($A_i == 2$ and $A_{i+1} \leq 6$)，那么后面接上的数字可以与前面的数字组成 1–26 的数字，也就是说可以组合成有效的字母编码。那现在就存在两种情况，一是加上的数字单独是一个字母的编码这时，总的编码种类数还是 $OPT(A, i)$ ，而如果将 A_i 和 A_{i+1} 合起来看做一个字符的编码，则此时的种类数应该是 $OPT(A, i-1)$ 。所以这种情况下，加入一个数字之后， $OPT(A, i+1) = OPT(A, i) + OPT(A, i-1)$ 。

Analyse the complexity

算法 $Decoding(A, n)$ 类似于斐波那契数列，我们用数组记录下来了每个子问题的解，因此只用一次 *for* 循环就得到了结果。因此时间复杂度为——

$$T(n) = O(n)$$

代码如下

Runtime: 4 ms, faster than 85.7% of C++ online submissions for Decode Ways. Memory Usage: 8.6 MB, less than 27.02% of C++ online submissions for Decode Ways.

```
class Solution {
public:
    int numDecodings(string s) {
        int len = s.size();
        if(len == 0 || s[0] == '0') return 0;
        vector<int> res(len+1, 1);
        for(int i=1; i<len; i++){
            if((s[i-1]=='0' || s[i-1]>='3') && s[i]=='0') return 0;
            if((s[i-1]=='1' && s[i]!='0') || (s[i-1]=='2' && s[i]<='6' && s[i]!='0')) res[i+1] = res[i] + res[i-1];
            else if(s[i]=='0' && (s[i-1]=='2' || s[i-1]=='1')) res[i+1] = res[i-1];
            else res[i+1] = res[i];
        }
        return res[len];
    }
};
```