

# 【第二十七周】动态规划算法优化

## 72. 编辑距离

给你两个单词 `word1` 和 `word2`，请你计算出将 `word1` 转换成 `word2` 所使用的最少操作数。

你可以对一个单词进行如下三种操作：

- 插入一个字符
- 删除一个字符
- 替换一个字符

示例 1：

```
输入：word1 = "horse", word2 = "ros"
输出：3
解释：
horse -> rorse (将 'h' 替换为 'r')
rorse -> rose (删除 'r')
rose -> ros (删除 'e')
```

## 309. 最佳买卖股票时机含冷冻期

给定一个整数数组，其中第  $i$  个元素代表了第  $i$  天的股票价格。

设计一个算法计算出最大利润。在满足以下约束条件下，你可以尽可能地完成更多的交易（多次买卖一支股票）：

- 你不能同时参与多笔交易（你必须在再次购买前出售掉之前的股票）。
- 卖出股票后，你无法在第二天买入股票 (即冷冻期为 1 天)。

示例：

```
输入：[1,2,3,0,2]
输出：3
解释：对应的交易状态为：[买入，卖出，冷冻期，买入，卖出]
```

## 1218. 最长定差子序列

给你一个整数数组 `arr` 和一个整数 `difference`，请你找出并返回 `arr` 中最长等差子序列的长度，该子序列中相邻元素之间的差等于 `difference`。

**子序列** 是指在不改变其余元素顺序的情况下，通过删除一些元素或不删除任何元素而从 `arr` 派生出来的序列。

**示例 1：**

```
输入：arr = [1,2,3,4], difference = 1
输出：4
解释：最长的等差子序列是 [1,2,3,4]。
```

## 494. 目标和

给你一个整数数组 `nums` 和一个整数 `target`。

向数组中的每个整数前添加 '+' 或 '-'，然后串联起所有整数，可以构造一个 **表达式**：

- 例如，`nums = [2, 1]`，可以在 2 之前添加 '+'，在 1 之前添加 '-'，然后串联起来得到表达式 `"+2-1"`。

返回可以通过上述方法构造的、运算结果等于 `target` 的不同 **表达式** 的数目。

**示例 1：**

```
输入：nums = [1,1,1,1,1], target = 3
输出：5
解释：一共有 5 种方法让最终目标和为 3 。
-1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 3
+1 - 1 + 1 + 1 + 1 = 3
+1 + 1 - 1 + 1 + 1 = 3
+1 + 1 + 1 - 1 + 1 = 3
+1 + 1 + 1 + 1 - 1 = 3
```

## 91. 解码方法

一条包含字母 `A-Z` 的消息通过以下映射进行了 **编码**：

```
'A' -> 1
'B' -> 2
...
'Z' -> 26
```

要 **解码** 已编码的消息，所有数字必须基于上述映射的方法，反向映射回字母（可能有多种方法）。例如，`"11106"` 可以映射为：

- `"AAJF"`，将消息分组为 `(1 1 10 6)`

- "KJF"，将消息分组为 (11 10 6)

注意，消息不能分组为 (1 11 06)，因为 "06" 不能映射为 "F"，这是由于 "6" 和 "06" 在映射中并不等价。

给你一个只含数字的 **非空** 字符串 `s`，请计算并返回 **解码** 方法的 **总数**。

题目数据保证答案肯定是一个 **32 位** 的整数。

**示例 1：**

```
输入：s = "12"
输出：2
解释：它可以解码为 "AB" (1 2) 或者 "L" (12)。
```

## 486. 预测赢家

给定一个表示分数的非负整数数组。玩家 1 从数组任意一端拿取一个分数，随后玩家 2 继续从剩余数组任意一端拿取分数，然后玩家 1 拿，……。每次一个玩家只能拿取一个分数，分数被拿取之后不再可取。直到没有剩余分数可取时游戏结束。最终获得分数总和最多的玩家获胜。

给定一个表示分数的数组，预测玩家1是否会成为赢家。你可以假设每个玩家的玩法都会使他的分数最大化。

**示例 1：**

```
输入：[1, 5, 2]
输出：False
解释：一开始，玩家1可以从1和2中进行选择。
如果他选择 2（或者 1），那么玩家 2 可以从 1（或者 2）和 5 中进行选择。如果玩家 2 选择了 5，那么
玩家 1 则只剩下 1（或者 2）可选。
所以，玩家 1 的最终分数为 1 + 2 = 3，而玩家 2 为 5。
因此，玩家 1 永远不会成为赢家，返回 False。
```

## 1937. 扣分后的最大得分

给你一个 `m x n` 的整数矩阵 `points`（下标从 0 开始）。一开始你的得分为 0，你想最大化从矩阵中得到的分数。

你的得分方式为：**每一行** 中选取一个格子，选中坐标为 `(r, c)` 的格子会给你的总得分 **增加** `points[r][c]`。

然而，相邻行之间被选中的格子如果隔得太远，你会失去一些得分。对于相邻行 `r` 和 `r + 1`（其中 `0 ≤ r < m - 1`），选中坐标为 `(r, c1)` 和 `(r + 1, c2)` 的格子，你的总得分 **减少** `abs(c1 - c2)`。

请你返回你能得到的 **最大** 得分。

`abs(x)` 定义为：

- 如果  $x \geq 0$ ，那么值为  $x$ 。
- 如果  $x < 0$ ，那么值为  $-x$ 。

示例 1：

1	2	3
1	5	1
3	1	1

输入：points = [[1,2,3],[1,5,1],[3,1,1]]

输出：9

解释：

蓝色格子是最优方案选中的格子，坐标分别为 (0, 2)，(1, 1) 和 (2, 0)。

你的总得分增加  $3 + 5 + 3 = 11$ 。

但是你的总得分需要扣除  $\text{abs}(2 - 1) + \text{abs}(1 - 0) = 2$  。  
你的最终得分为  $11 - 2 = 9$  。

### 1312. 让字符串成为回文串的最少插入次数

给你一个字符串 `s`，每一次操作你都可以在字符串的任意位置插入任意字符。

请你返回让 `s` 成为回文串的 **最少操作次数**。

「回文串」是正读和反读都相同的字符串。

**示例 1：**

输入：`s = "zzazz"`  
输出：`0`  
解释：字符串 "zzazz" 已经是回文串了，所以不需要做任何插入操作。

### 714. 买卖股票的最佳时机含手续费

给定一个整数数组 `prices`，其中第 `i` 个元素代表了第 `i` 天的股票价格；整数 `fee` 代表了交易股票的手续费用。

你可以无限次地完成交易，但是你每笔交易都需要付手续费。如果你已经购买了一个股票，在卖出它之前你就不能再继续购买股票了。

返回获得利润的最大值。

**注意：**这里的一笔交易指买入持有并卖出股票的整个过程，每笔交易你只需要为支付一次手续费。

**示例 1：**

输入：`prices = [1, 3, 2, 8, 4, 9]`, `fee = 2`  
输出：`8`  
解释：能够达到的最大利润：  
在此处买入 `prices[0] = 1`  
在此处卖出 `prices[3] = 8`  
在此处买入 `prices[4] = 4`  
在此处卖出 `prices[5] = 9`  
总利润： $((8 - 1) - 2) + ((9 - 4) - 2) = 8$

### 887. 鸡蛋掉落

给你 `k` 枚相同的鸡蛋，并可以使用一栋从第 `1` 层到第 `n` 层共有 `n` 层楼的建筑。

已知存在楼层 `f`，满足  $0 \leq f \leq n$ ，任何从 **高于** `f` 的楼层落下的鸡蛋都会碎，从 `f` 楼层或比它低的楼层落下的鸡蛋都不会破。

每次操作，你可以取一枚没有碎的鸡蛋并把它从任一楼层  $x$  扔下（满足  $1 \leq x \leq n$ ）。如果鸡蛋碎了，你就不能再次使用它。如果某枚鸡蛋扔下后没有摔碎，则可以在之后的操作中 **重复使用** 这枚鸡蛋。

请你计算并返回要确定  $f$  确切的值 的 **最小操作次数** 是多少？

**示例 1：**

输入：k = 1, n = 2

输出：2

解释：

鸡蛋从 1 楼掉落。如果它碎了，肯定能得出  $f = 0$ 。

否则，鸡蛋从 2 楼掉落。如果它碎了，肯定能得出  $f = 1$ 。

如果它没碎，那么肯定能得出  $f = 2$ 。

因此，在最坏的情况下我们需要移动 2 次以确定  $f$  是多少。

