0064. 最小路径和

▲ ITCharge ★ 大约 2 分钟

• 标签:数组、动态规划、矩阵

• 难度: 中等

题目链接

• 0064. 最小路径和 - 力扣

题目大意

描述: 给定一个包含非负整数的 $m \times n$ 大小的网格 grid。

要求: 找出一条从左上角到右下角的路径, 使得路径上的数字总和为最小。

说明:

- 每次只能向下或者向右移动一步。
- m == grid.length.
- $n == grid[i].length_{\bullet}$
- $1 \le m, n \le 200$.
- $0 \leq grid[i][j] \leq 100$.

示例:

• 示例 1:

1	3	1
1	5	1
4	2	1

• 示例 2:

输入: grid = [[1,2,3],[4,5,6]] 输出: **12**

解题思路

思路 1: 动态规划

1. 划分阶段

按照路径的结尾位置(行位置、列位置组成的二维坐标)进行阶段划分。

2. 定义状态

定义状态 dp[i][j] 为:从左上角到达 (i,j) 位置的最小路径和。

3. 状态转移方程

当前位置 (i,j) 只能从左侧位置 (i,j-1) 或者上方位置 (i-1,j) 到达。为了使得从左上角 到达 (i,j) 位置的最小路径和最小,应从 (i,j-1) 位置和 (i-1,j) 位置选择路径和最小的 位置达到 (i,j)。

即状态转移方程为: dp[i][j] = min(dp[i][j-1], dp[i-1][j]) + grid[i][j]。

4. 初始条件

- 当左侧和上方是矩阵边界时(即 i=0,j=0),dp[i][j]=grid[i][j]。
- 当只有左侧是矩阵边界时(即 $i\neq 0, j=0$),只能从上方到达,dp[i][j]=dp[i-1][j]+grid[i][j]。
- 当只有上方是矩阵边界时(即 $i=0, j\neq 0$),只能从左侧到达,dp[i][j]=dp[i][j-1]+grid[i][j]。

5. 最终结果

根据状态定义,最后输出 dp[rows-1][cols-1] (即从左上角到达 (rows-1,cols-1) 位置的最小路径和)即可。其中 rows、cols 分别为 grid 的行数、列数。

思路 1: 代码

思路 1: 复杂度分析

• **时间复杂度**: O(m*n), 其中 m、n 分别为 grid 的行数和列数。

● 空间复杂度: O(m*n)。