动态规划背包模型 + 线性 DP

DP(Dynamic programming) 既动态规划问题

动态规划是一种将一个复杂问题分解为多个简单的子问题求解的 方法。将子问题的答案存储在记忆数据结构中,当子问题再次需 要解决时,只需查表查看结果,而不需要再次重复计算,因此节 约了计算时间。

最优子结构

最优子结构是动态规划问题的一个重要特征。它意味着一个最优解可以由其子问题的最优解构成。换句话说,如果我们能够找到子问题的最优解,那么就可以通过组合这些子问题的解来构建原问题的最优解。

重叠子问题

重叠子问题指的是在求解一个问题的过程中,需要多次求解一些相同的子问题。如果我们能够将这些子问题的解存储起来,就可以避免重复计算,从而提高效率。

状态转移方程

状态转移方程是动态规划的核心,它描述了当前状态与之前状态 之间的关系。通过状态转移方程,我们可以将一个复杂的问题分 解为更简单的子问题,并利用子问题的解来构建原问题的解。

记忆化搜索

记忆化搜索是动态规划的一种实现方式。它通过维护一个存储结构(如哈希表或数组)来记录已经计算过的子问题的解,从而避免重复计算。当需要求解一个子问题时,首先检查它是否已经被计算过,如果是,直接返回存储的结果;否则,计算该子问题的解并将其存储起来。

常见dp问题

- 线性 DP
- 区间 DP
- 背包 DP
- 树形 DP
- 状态压缩 DP
- 数位 DP
- 计数型 DP
- 递推型 DP
- 概率型 DP
- 博弈型 DP
- ■记忆化搜索

线性dp的特点

线性dp的特点是其状态转移存在一个线性关系。

斐波那契数列 (洛谷B2064)

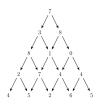
斐波那契数列是指这样的数列:数列的第一个和第二个数都为 1,接下来每个数都等于前面 2 个数之和。给出一个正整数 a,要求斐波那契数列中第 a 个数是多少。

最长上升子序列(洛谷B3637)

给出一个由 $n(n \le 5000)$ 个不超过 10^6 的正整数组成的序列。请输出这个序列的最**长上升子序列**的长度。最长上升子序列是指,从原序列中**按顺序**取出一些数字排在一起,这些数字是**逐渐增大**的。

数字三角形(洛谷P1216)

观察下面的数字金字塔。写一个程序来查找从最高点到底部任意 处结束的路径,使路径经过数字的和最大。每一步可以走到左下 方的点也可以到达右下方的点。



在上面的样例中,从 $7 \rightarrow 3 \rightarrow 8 \rightarrow 7 \rightarrow 5$ 的路径产生了最大权 值。

最长公共子序列(洛谷P1439)

给出 $1,2,\ldots,n$ 的两个排列 P_1 和 P_2 ,求它们的最长公共子序 列。

- ■最长上升子序列的元素不一定相邻。
- 最长上升子序列一定是原序列的子集。

编辑距离 (P2758)

设 A 和 B 是两个字符串。我们要用最少的字符操作次数,将字符串 A 转换为字符串 B。这里所说的字符操作共有三种:

- 删除一个字符:
- 插入一个字符:
- 将一个字符改为另一个字符。

A, B 均只包含小写字母。

01背包

有n件物品和一个最多能背重量为w 的背包。第i件物品的重量是weight[i],得到的价值是value[i]。每件物品只能用一次,求解将哪些物品装入背包里物品价值总和最大。

贪心选择策略不适用于0-1背包问题

对于0-1背包问题,贪心选择之所以不能得到最优解是因为,在这种情况下,它无法保证最终能将背包装满,部分闲置的背包空间使每千克背包空间的价值降低了。事实上,在考虑0-1背包问题时,应比较选择该物品和不选择该物品所导致的最终方案,在做出最好选择。由此可导出许多互相重叠的子问题。这正是该问题可用动态规划算法求解的另一重要特征。

完全背包

有N件物品和一个最多能背重量为W的背包。第i件物品的重量是weight[i],得到的价值是value[i]。每件物品都有无限个(也就是可以放入背包多次),求解将哪些物品装入背包里物品价值总和最大。

多重背包

有N件物品和一个最多能背重量为W的背包。第i件物品的重量是weight[i],得到的价值是value[i]。对于每件物品i都有a[i]个(也就是可以放入背包a[i]次),求解将哪些物品装入背包里物品价值总和最大。

分组背包

有n件物品和一个最多能背重量为w 的背包。将n件物品分为m组,每组物品有若干个,同一组内的物品最多只能选一个。第i件物品的重量是weight[i],得到的价值是value[i]。每件物品只能用一次,求解将哪些物品装入背包里物品价值总和最大。