LAB2

实验名称: 动态规划算法实验

实验内容:

1. 动态规划算法实现思路:

类似于 0-1 背包问题,我们使用数组 bgt 来表示对应预算(下标)下的最大支出,另外再使用 select[i]记录最后一个选择的物品用于回溯。考虑到每个物品选择一次,我们先对物品价格 price 遍历,对于每个递减的大于 price 的预算,令bgt[i] = max(bgt[i], bgt[i - price] + price)。这样遍历结束后 bgt 就存储了相应的最大支出,并且保证了仅选择一遍。后 面使用 select 数组进行回溯即可。源代码文件已保存在目录下。

2. dp 部分伪代码说明: Initialize bgt[0..budget] to 0 Initialize select[0..budget] to -1 for i from 0 to number of items - 1 do: for j from budget down to price[i] do: if bgt[i] < bgt[i - price[i]] + price[i] then: bgt[j] = bgt[j - price[i]] + price[i]select[j] = iInitialize item list as an empty list m = budgetwhile m > 0 do: itemIndex = select[m] if itemIndex != -1 then: item list.append(itemIndex) m = m - price[itemIndex]else: break

return bgt[budget]

3. 处理数据集性能的比较和分析。

尽管 data1 数据中有共计 1000 组物品价格,而 data2 中仅有 3 组数据,人工

也可以很快地得出结论,但在动态规划算法中,data2 的计算反而比 data1 更为复杂。在 Windows11 + clion + MinGW11.0 + cmake3.27 + Debug 环境下,测试 data1 数据集为 4003.5.ms,data2 数据集为 18301ms,是前一数据集的 4.57 倍。在占用内存上,data1 仅占用了 8.2MB 内存,data2 占用了 7629.3MB,占运行内存的 63.8%。4. 局限性。

不难发现,是两个数据集的预算差距产生的运行时间与内存占用的巨大差距,在物品数量远远小于预算时,往往是预算决定了性能的不同。从算法层面上解释,是由于预算决定了数组的大小,而数组的大小决定了需要计算的数量,从而在两方面都影响程序性能。因此,动态规划更适合预算小而物品数量大的问题,不适合解决如 data2 此类预算大而物品数量小的问题。

5. 运行结果截图。

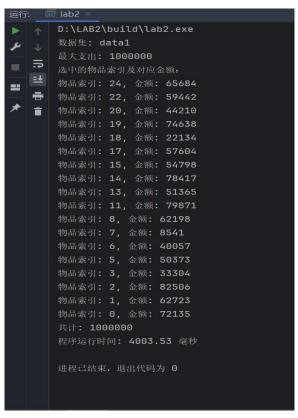


图 1 data1 计算结果



图 2 data2 计算结果