换零钱

1 题目描述

考虑仅用 1 分、5 分、10 分、25 分和 50 分这 5 种硬币支付某一个给定的金额。例如需要支付 11 分钱,有一个 1 分和一个 10 分、一个 1 分和一个 5 分、六个 1 分和一个 5 分、十一个 1 分 这 4 种方式。请写一个程序,计算一个给定的金额有几种支付方式。注:假定支付 0 元有 1 种方式。

1.1 输入描述:

输入包含多组数据。每组数据包含一个正整数 n (1≤n≤10000), 即需要支付的金额。

1.2 输出描述:

对应每一组数据,输出一个正整数,表示替换方式的种数。

1.3 输入例子:

11 26

1.4 输出例子:

4 13

2 解题思路

假设硬币的种类数组 $t=\{1,5,10,25,50\}$,按大小排序。m 表示选择有 $0\sim m$ 种硬币可以选择,面值是 t[0]、•••、t[m-1]。要换的钱的数目是 n。本题可以使用动态规划算法解决。

2.1 递归方式

假设有 n 钱待找零,当前可以供选择的方式为 m 种,f(n,m)表示共的待找零方案,则有递推公式:

$$f(n,m) = \begin{cases} 1 & n = 0\\ 0 & n < 0 \text{ or } m \le 0\\ f(n-t[m-1],m) + f(n,m-1) & n > 0 \text{ and } m > 0 \end{cases}$$

当 n=0, f(n,m)=1, 表示已经找零完毕, 再找 0 元只有一种方案。

当 n<0 表示这种方案找零不合理,不能完成找零操作,而 m≤0 说明找零还没有完成,但是已经没有可以供选择的硬币了。所以 f(n,m)=0。

对于可以找零,并且还有硬币选择的情况找零有两种方案。第一种是:选择一个可以选择的最大面值的,剩下的钱再进行找零操作,同时硬币种类的选择方案没有变化,即为:f(n-t[m-1],m)。第二种是:现在和以后都不选择本次可以选择的最大的硬币面值,然后再进行找零操作。即f(n,m-1)。

2.2 非递归方式

假设有 n 钱待找零,当前可以供选择的方式为 m 种,创建一个长度为 n+1 的数组 r,r[i]表示找零为 i 的找零方法为 r[i]。初始时 r 的第一个元素为 1,其它元素都为 0,即 r[0]=1,r[i \neq 0]=0。

步骤一、因为硬币的面值都按大小排序,从最小的面值开始选择,先选择最小的一个 t[0]。 对于找零为大于 0 的情况只有从 t[0]开始才可能有找零的情况。对于 i≥t[0]有 r[i]=r[i]+r[i-t[0]]。这是只有一种硬币可以选择的情况。

步骤二、当有 2 种硬币可以选择,在步骤一已经求出了只有一种硬币可供选择的情况,现在可以选择第二种硬币,那么只有找零数 $i \ge t[0]$ 时才可以选择第二种硬币,所以有 r[i]=r[i]+r[i-t[1]]。

同理可以求得有 3、4、•••。具体实现详见代码。