

微信红包程序实验报告

孙嘉玺

22920162204038

2018 年 3 月 4 日

目录

1	题目描述	1
2	算法设计	1
3	代码实现	1
3.1	实验环境	1
3.2	实验代码	2
4	实验数据 & 结果	4
4.1	幸运数:	4
4.2	钱数 & 红包数 & 分得红包	4
5	实验分析	4
5.1	优点	4
5.2	缺陷	4
6	实验总结	4
7	参考文献	5

1 题目描述

微信红包程序：给定一个钱数 m （整数），发红包人数 n ，将钱数拆成 k 个指定的吉利数，并发出。

2 算法设计

这个题目有两种算法实现，第一种是搜索算法，即穷举出每种可能性，需要用递归实现算法复杂的为

$$O_{(k^m)} \text{ or } O_{(m^k)}$$

因此这种算法的复杂太高，当我们有 100 个红包，20 个吉利数的时候，计算法显然无法在可以容忍的时间内完成，因此需要一种复杂度较低，比较高效的算法。经过一番思考我设计的算法如下定义一个布尔函数

$V(i, j)$, i 表示当前分配好的红包数目, j 表示当前这些分配好的红包数目的总钱数, $V(i, j)$ 的值就表示这种情况能不能实现, 如果可以就为 *True*, 否则就为 *False*. 每个吉利数的数值为 $lv_i, i = 1, 2, \dots, k$. 而

$$V(i, j) = \sum_{i=0}^k V(i-1, j-lv_i)$$

初始化 $V(0, 0) = \text{True}, V(0, j) = \text{False}, j$ 从 0 取到 m . 这样这个问题就能在三个循环下结局, 所以复杂的为 $O(n*m*k)$ 从而可以用计算机很快解决

3 代码实现

3.1 实验环境

- C 语言
- gcc 编译器
- terminal 中运行程序

3.2 实验代码

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

# define True  1
# define False 0
# define DIVISION_VALUE 100
# define LN 16
// 100 represent the DIVISION_VALUE is 0.01

int main() {
    int money_sum;
    int i, j, k;
    int luck_nums[LN] = {    60   ,  66    ,  600   ,  660   ,
                           800   ,  880   ,  888   ,  80    ,
                           360   ,  6600  ,  1600  ,  1800  ,
                           500   ,  2000  ,  100   ,  200
                           };

    int num_redp;
    scanf("%d %d", &money_sum, &num_redp); // money first
```

```

money_sum = money_sum * DIVISION_VALUE;

// init the search state and allocate the space
int** dp;
dp = (int **)malloc(sizeof(int *) * (num_redp + 1));
for (i = 0; i <= money_sum; ++i) {
    dp[i] = (int *)malloc(sizeof(int) * (money_sum + 1));
}

printf("sucess allocate\n");
// int dp[1000][1000] = {};
// init
for (i = 0; i <= num_redp; ++i) {
    for (j = 0; j <= money_sum; ++j) {
        dp[i][j] = False;
    }
}
dp[0][0] = True;

// should keep the s-lucky_num > 0 if < 0 should allocate the False
// start the search
for (i = 1; i <= num_redp; ++i) {
    for (j = 1; j <= money_sum; ++j) {
        for (k = 0; k < LN; ++k) {
            // get the True or Fasle;
            if (j - luck_nums[k] >= 0 && dp[i - 1][j - luck_nums[k]]) {
                dp[i][j] = True;
                break;
            }
        }
    }
}

// collect the red bag
int init_sum = money_sum;
for(i=num_redp;i>0;--i){

```

```

    for(k=0;k<LN;++k){
        if(init_sum - luck_nums[k] >= 0 && dp[i-1][init_sum - luck_nums[k]]){
            init_sum = init_sum - luck_nums[k];
            printf("%d:%.2f ",i, luck_nums[k]/100.0);
            break;
        }
    }
}
printf("\n%d\n", dp[num_redp][money_sum]);
return 0;
}

```

4 实验数据 & 结果

4.1 幸运数:

0.60 , 0.66 , 6.00 , 6.60 ,
 8.00 , 8.80 , 8.88 , 0.80 ,
 3.60 , 66.00 , 16.00 , 18.00 ,
 5.00 , 20.00 , 1.00 , 2.00

4.2 钱数 & 红包数 & 分得红包

钱数	红包数	分得红包
90	3	6 66 18
100	15	12 * 0.6 8.8 66 18
20	9	6 * 0.6 6.6 8.8 1
17	21	20 * 0.6 1
13	9	7 * 0.6 8 0.8
9	4	0.6 6.6 8.0 1
500	40	内存错误
7	100	failed!

5 实验分析

5.1 优点

在较复杂的情况下如钱数为 100，红包数为 15，幸运数字有 16 个的情况下，暴力搜索的算法，是不能在客观的时间内完成的，而这种算法却可以在毫秒级别完成。

5.2 缺陷

这种算法也有弊端就是要消耗 $n \times m$ 的空间，比较占用内存。另一个缺陷在代码上，因为 c 语言掌握的不是很牢固，所以程序分配较大内存时不能再用 malloc 来实现，但是如果代码迁移到更高级的语言如 c++，Python 应该不会出现此问题

6 实验总结

当我们考虑用算法解决一个问题的时候，往往第一次就能想到的算法不会是一种很好的算法，需要我们更加深入的理解问题本身，并且查阅资料，研究别人的算法，别人的思路。这样，我们才能在思考中不仅解决了问题，更丰富了我们自己的知识。

7 参考文献

- 动态规划
- 子集和问题