

1 问题抽象

这个问题和 0/1 背包问题 (0/1 Knapsack Problem) 类似, 可以考虑借鉴其思路. 先将问题抽象为如下的问题:

给定 $C > 0, w_i > 0, 1 \leq i \leq n$, 求一 0/1 序列 (x_1, x_2, \dots, x_n) 满足 $\max \sum_{i=1}^n w_i x_i$, 要求 $\sum_{i=1}^n w_i x_i \leq C, x_i \in \{0, 1\}$

稍加思考可以发现, lab2 的问题和上面所描述的问题等价!

2 算法实现

2.1 算法思路

采用 dynamic programming (reference: slides.dynamic programming page29-33) 解决这一问题. 使用 dynamic programming 必须证明原问题具有优化子结构和重叠子问题. 以此保证问题解的正确性.

优化子结构 可以表示为如下的形式:

如果 (x_1, x_2, \dots, x_n) 是该问题的一个优化解, 那么 (x_2, \dots, x_n) 是下面所描述的更小子问题的优化解: $\max \sum_{i=2}^n w_i x_i$, 要求 $\sum_{i=2}^n w_i x_i \leq C - w_1 x_1, x_i \in \{0, 1\}$

Proof :

反证法: 如果 (x_2, \dots, x_n) 不是该子问题的优化解, 则存在 (y_2, \dots, y_n) 是该子问题的优化解, 使得 (x_1, y_2, \dots, y_n) 是原问题更优的解, 与假设矛盾, 得证!

重叠子问题

在较长序列 (x_1, x_2, \dots, x_n) 的求解过程中, 可以看到, 会多次求解较短序列的子问题, 即该问题具有重叠子问题!

从而我们证明了原问题具有重叠子问题和优化子结构.

算法分析

设子问题 $\max \sum_{k=i}^n w_k x_k, \max \sum_{k=i}^n w_k x_k \leq j, x_k \in \{0, 1\}, i \leq k \leq n$ 的最优解代价为 $m[i, j]$, 则 $m[i, j]$ 是 limit valuable 为 j , 可选物品为 $i, i+1, i+2, \dots, n$ 时问题的最优解代价。

递归方程为:

$$m[i, j] = \begin{cases} m[i+1, j], & 0 \leq j < w_i \\ \max(m[i+1, j], m[i+1, j-w_i] + w_i), & j \geq w_i \end{cases}$$

边界条件为:

$$m[i, j] = \begin{cases} 0, & 0 \leq j < w_n \\ w_n, & j \geq w_n \end{cases}$$

计算方法

1. 使用 $m[n, j] = 0$ 或 w_n 计算最底下一行
2. 使用递归方程计算其他 $m[i, j]$
3. 核心就是构造一个 $n \times w$ 阶矩阵 M , n 代表的是数的个数, w 代表的是每个数的大小, 即是所谓的“权值”, 通过构造一个备忘录矩阵来存储每一个子问题的最优解, 例如 M_{ij} 就存储着 *limit value* 为 j , 从 $i \rightarrow n$ 的最优解。

最优解构造问题

1. 设 $m[1, C]$ 是最优解代价值, 构造最优解的过程如下:

```

1  if(m[1][C] == m[2][C])
2      x1=0; //不选编号为1的元素
3  else
4      x1=1; //选编号为1的元素

```

generate solution.cc

2. 如果 $x_1 = 0$, 继续由 $m[2, C]$ 构造最优解
3. 如果 $x_1 = 1$, 继续由 $m[2, C - x_1]$ 构造最优解

2.2 算法实现

编译环境: 使用 UBUNTU 命令行界面编辑, 编译器为 g++(Apple clang version 12.0.0 (clang-1200.0.32.27)), 编译命令为: `g++ " /sort.cc" -o " /sort.out" -W -Wall -O2 -std=c++17`。**硬件环境:** Intel i9-9800H

具体代码如下:

一些 core code 的解释以注释的形式呈现在下面:

```

1  #include "bits/stdc++.h" //在本地目录下的库, oi打比赛的时候常用, 这里就直接用了
2  using namespace std;
3
4
5  int maxNum(int a, int b) { return (a > b) ? a : b; }
6  //maxNum(a,b)返回两个int数中较大的一个
7
8  //insight(array,Matrix,weight array,number,limit value) 打印一个0/1数组array, 长度为输入数据的
   //大小number,处理的依据来自备忘录矩阵Matrix, 保存着每一个子问题的优化解, weight array存储着
   //每一个数据的大小(权值)
9  void insight(int *exist, int **val, int *w, int bagnum, int weight) {
10     for (int i = bagnum; i > 0; i--) {
11         if (val[i][weight] > val[i - 1][weight]) {
12             exist[i] = 1;
13             weight = weight - w[i];
14         }
15         //利用generate solution.cc进行递归
16     }
17     for (int j = 1; j <= bagnum; j++) cout << exist[j] << " ";

```

```
18 //打印数组
19 }
20
21
22 //maxVal(Matrix, weight array, weight array, number, limit value)返回备忘录矩阵最大的值，函数
    主要是在构造Matrix，限制条件为limit value
23 int maxVal(int **val, int *v, int *w, int bagnum, int weight) {
24     int i, j;
25     for (i = 0; i <= bagnum; i++) val[i][0] = 0;
26     for (i = 0; i <= weight; i++) val[0][i] = 0;
27     // 用 **val 表示一个二维数组
28     for (i = 1; i <= bagnum; i++) {
29         for (j = 1; j <= weight; j++) {
30             if (j < w[i])
31                 val[i][j] = val[i - 1][j];
32             else
33                 val[i][j] = max(val[i - 1][j], val[i - 1][j - w[i]] + v[i]);
34         }
35         // 利用递归方程进行递归
36     }
37     return val[bagnum][weight];
38     //返回右上角的值，这个值就是原问题的优化解
39 }
40
41
42 // maxVal2和insight2的功能和前面的是一样的，只不过返回类型是long long（对于我的laptop来说就是
    一个 64 比特的值，这主要是为了在data2的测试当中防止指针溢出造成编译的segment fault）
43 long long maxVal2(long long **val, long long *v, long long *w, int bagnum,
44                 long long weight) {
45     int i, j;
46     for (i = 0; i <= bagnum; i++) val[i][0] = 0;
47     for (i = 0; i <= weight; i++) val[0][i] = 0;
48     for (i = 1; i <= bagnum; i++) {
49         for (j = 1; j <= weight; j++) {
50             if (j < w[i])
51                 val[i][j] = val[i - 1][j];
52             else
53                 val[i][j] = max(val[i - 1][j], val[i - 1][j - w[i]] + v[i]);
54         }
55     }
56     return val[bagnum][weight];
57 }
58
59 void insight2(int *exist, long long **val, long long *w, int bagnum,
60             long long weight) {
61     for (int i = bagnum; i > 0; i--) {
62         if (val[i][weight] > val[i - 1][weight]) {
63             exist[i] = 1;
64             weight = weight - w[i];
65         }
66     }
67     for (int j = 1; j <= bagnum; j++) cout << exist[j] << " ";
68 }
```

```
69
70
71 //主函数
72 int main() {
73     int i, j;
74     int num;
75     cout << "which file do you want to check? print 1 if you want to check "
76           "data1.dat, print 2 if you want to check data2.dat "
77           << endl;
78     cin >> num;
79     ifstream fin;
80
81
82     switch (num) {
83     case 1: {
84         int bagnum, weight;
85         fin.open("/Users/edith_lzh/Desktop/c++/algorithm/lab2/data1.dat");
86         int l = 0;
87         int data[1001];
88         int arr[1001];
89         // int all[6];
90         for (l = 0; l < 2002; l++) {
91             if (l % 2 == 0) fin >> arr[l / 2]; // 1001 array, 1st is 0
92             if (l % 2 == 1) fin >> data[l / 2]; // 1001 array, 1st is limit
93         }
94         fin.close();
95         bagnum = arr[1000]; // numbers
96         weight = data[0]; // limit
97
98         int **val = new int *[bagnum + 1]; //这样定义二维数组, 是为了方便传入
99         val[0] = new int [(bagnum + 1) * (weight + 1)];
100         for (i = 1; i <= bagnum; i++) val[i] = val[i - 1] + weight + 1;
101
102         int *w = new int [bagnum + 1]();
103         for (i = 1; i <= bagnum; i++) w[i] = data[i];
104
105         int *v = new int [bagnum + 1]();
106         for (i = 1; i <= bagnum; i++) v[i] = w[i];
107
108         cout << "max sum is" << maxVal(val, v, w, bagnum, weight) << '\n';
109
110         int *exist = new int [bagnum](); //为了查看我们选择了哪些数字
111         cout << "we get the bag num is:";
112         insight(exist, val, w, bagnum, weight);
113         cout << endl;
114         break;
115     }
116     case 2: {
117         int bagnum;
118         long long weight;
119         ifstream fin;
120         fin.open("/Users/edith_lzh/Desktop/c++/algorithm/lab2/data2.dat");
121         int l = 0;
```



```
which file do you want to check? print 1 if you want to check data1.dat, print 2 if you want to check data2.dat
2
max sum is 1073741824
we get the bag num is: 1 1 0
edith_lzh@Edith: ~/Desktop/c++ 1 main ±+ █
```

data2.dat 的输出为 maxsum=1073741824, 选取数的编号为: 1 2

经过手工计算, 算法输出的结果的确是正确答案.

2. *tips: 我没有将数组规模作为参数传入 main 函数, 而是直接读取文件, 然后根据数据排布规律寻找确定位置上的值作为传入参数
3. 为了得到精确的运行时间, 我重新设计了代码, 将 cout 输出删去, 只考虑函数的运行时间, 用 c++11 chrono 库计时, 计时代码和得到的运行时间结果如下所示:

code:

```
1 auto start = std::chrono::steady_clock::now();
2 //code
3 auto end = std::chrono::steady_clock::now();
4 std::chrono::duration<double, std::milli> elapsed =
5     end - start; // std::milli 表示以毫秒为时间单位
6 std::cout << "time: " << elapsed.count() << "ms" << std::endl;
7
```

lab2.cc

运行结果截图:

```
which file do you want to check? print 1 if you want to check data1.dat, print 2 if you want to check data2.dat
1
time: 2423.98ms
edith_lzh@Edith: ~/Desktop/c++ 1 main ±+ █
```

data1.dat 的运行时间为 2423.98ms

```
which file do you want to check? print 1 if you want to check data1.dat, print 2 if you want to check data2.dat
2
time: 41509.5ms
edith_lzh@Edith: ~/Desktop/c++ 1 main ±+ █
```

data2.dat 的运行时间为 41509.5ms

4. 内存占用:
用系统自带的活动监视器, data1.dat 所需虚拟内存存在 9G 左右, data2.dat 所需虚拟内存存在 40G 左右.
5. 可以发现, dynamic programming 在处理数据量较大的数据集时游刃有余, 而在处理一些大数据集的时候捉襟见肘, 内存占用和运行时间都非常不乐观. 原因是明了的, 因为在处理大数据集的时候, 建立的备忘录矩阵也会扩展到相当大的尺度上, 以 data2.dat 为例, 建立的备忘录矩阵有多达 1073741824 列!, 而对于矩阵中每一个子问题, 又会建立一个相似大小的备忘录矩阵, 这样的话, 整个问题所需的内存会提升到一个巨大的量级! dynamic programming 不适合求解这样的问题.