学号	2022212080	算法思路 (30%)	编码实现与 算法分析 (50%)	实验报告 (20%)	得分
姓名	刘纪彤				
评语					

# 《算法设计与分析》实验报告

## 实验 6 分支限界法

#### 一、实验目的

- 1. 加深对分支限界法的理解,了解其基本思想和算法流程。
- 2. 学习如何在具体问题中应用分支限界法设计算法。
- 3. 分析分支限界法与回溯法的区别和联系,以及它们在不同类型问题中的适用性。
- 4. 提高算法设计能力和编程实践能力。

#### 二、实验内容(题目)

1. 实现基于分支限界法的 0-1 背包问题求解算法。

#### 三、算法设计思路

首先,需要明确 0-1 背包问题的定义:给定一个背包,其最大承重量为 W,以及 n 个物品,每个物品都有自己的重量 wi 和价值 vi。目标是在不超过背包承重量的前提下,选择某些物品放入背包,使得背包内物品的总价值最大。通过分支限界法的解题思路如下:

- 1. 定义节点结构体,用于存储背包问题的状态。节点包含以下信息:
  - 当前处理的物品编号 level
  - 当前已装入背包的重量 currentWeight
  - 当前已装入背包的价值 current Value
  - 是否选择了某个物品 taken
- 2. 初始化优先队列,根节点表示初始状态。根节点的上界为0。
- 优先队列按照节点的上界从大到小排序,每次取出上界最大的节点进行扩展。
  - 如果当前节点的上界小干当前最优解,则不再扩展该节点。
- 3. 对于每个节点,有两种选择:
- 不选择当前物品:将当前物品的 taken 标记为 false,继续扩展下一个节点。
  - 选择当前物品:如果不超过重量限制,则将当前物品的 taken 标记为 true,

继续扩展下一个节点。

- 4. 当处理完所有物品时,更新最优解。
- 5. 重复步骤 2-4, 直到优先队列为空。 下面是使用 C++实现的 0-1 背包问题的分支限界法求解代码:

#### 四、各功能模块设计

```
#include <algorithm>
#include <iostream>
#include <limits>
#include <queue>
#include <vector>
using namespace std;
// 物品结构体
struct Item {
   int weight; // 重量
   int value; // 价值
};
vector<Item> items = {{2, 12}, {1, 10}, {3, 20}, {2, 15},{1, 5}};
int nItems = items.size();
int maxWeight = 5;
// 节点结构体,用于存储背包问题的状态
struct Node {
                 // 当前处理的物品编号
   int level:
   int currentWeight; // 当前已装入背包的重量
   int currentValue; // 当前已装入背包的价值
   vector<bool> taken; // 是否选择了某个物品
   // 构造函数
   Node(int 1, int cw, int cv, const vector<bool>& t)
       : level(1), currentWeight(cw), currentValue(cv), taken(t) {}
   // 计算当前节点的上界
   int upperBound() const {
       int remainingWeight = maxWeight - currentWeight;
       int remainingValue = 0;
       for (int i = level; i < nItems; ++i) {</pre>
          if (remainingWeight >= items[i].weight) {
              remainingValue += items[i].value;
              remainingWeight -= items[i].weight;
          } else {
              remainingValue +=
                 items[i].value * (remainingWeight / items[i].weigh
t);
              break;
```

```
return currentValue + remainingValue;
   }
   // 比较函数,用于优先队列
   bool operator<(const Node& other) const {</pre>
       return upperBound() < other.upperBound();</pre>
};
// 分支限界法求解 0-1 背包问题
int knapsack(const vector<Item>& items, int maxWeight) {
   int nItems = items.size();
   vector<bool> taken(nItems, false); // 初始化所有物品都未选择
   // 初始化优先队列,根节点表示初始状态
   priority_queue<Node> pq;
   pq.push(Node(0, 0, 0, taken));
   // 初始化当前最优解
   int bestValue = 0;
   while (pq.size()) {
       Node current = pq.top();
       pq.pop();
       // 如果已经处理完所有物品,更新最优解
       if (current.level == nItems) {
          bestValue = max(bestValue, current.currentValue);
          continue;
       }
       // 不选择当前物品
       vector<bool> notTaken = current.taken;
       notTaken[current.level] = false;
       pq.push(Node(current.level + 1, current.currentWeight,
                  current.currentValue, notTaken));
       // 选择当前物品(如果不超过重量限制)
       if (current.currentWeight + items[current.level].weight <= ma</pre>
xWeight) {
          vector<bool> taken = current.taken;
          taken[current.level] = true;
          pq.push(Node(current.level + 1,
                     current.currentWeight + items[current.level].w
eight,
                     current.currentValue + items[current.level].va
lue,
                     taken));
       }
       // 剪枝: 如果当前节点的上界小于最优解,则不再扩展该节点
       if (current.upperBound() < bestValue) {</pre>
          break;
```

```
}
return bestValue;
}
int main() {
    // 求解并输出结果
    int bestValue = knapsack(items, maxWeight);
    cout << "背包的最大价值是: " << bestValue << endl;
    return 0;
}
```

● @liujitong → .../源代码存储/算法设计/实验/实验6 (master) \$ g++ 1.cpp -o 1.out ● @liujitong → .../源代码存储/算法设计/实验/实验6 (master) \$ ./1.out 背包的最大价值是: 35

6-1

时间复杂度分析:算法的时间复杂度主要取决于优先队列的操作。在最坏情况下,每个节点都会被加入到优先队列中,并且每次插入和删除操作的时间复杂度为O(logn),其中 n 是优先队列中节点的数量。因此,算法的时间复杂度为O(nlogn)。

### 六、实验总结

通过实验,我成功使用分支限界法求解了 0-1 背包问题,并得到了最优解。在测试用例中,算法能够在较短的时间内找到最优解,验证了分支限界法在求解 0-1 背包问题上的有效性。这是一次很好机会让我学习编写代码实现具体的算法,对分支限界的基本思路有了一定的了解