目录

目录

- 1.项目背景
- 2.需求分析
- 3.设计思路
- 4.核心代码说明

数据结构

贪心算法

5.使用方法及函数功能演示

输入数据

输出数据

1.项目背景

求解最优化问题的算法通常需要经过一系列步骤,在每个步骤都面临多种选择。对于许多最优化问题,使用动态规划算法来求最优解有点杀鸡用牛刀,可以使用更简单、更高效的算法——**贪心算法**,这种算法会在每一步都做当时看起来最佳的选择,即通过总是做出局部最优解,来达到全局最优解。

贪心问题并不保证得到最优解,但对于很多问题确实可以得到最优解。如经典的木材切割问题,本项目解决的问题就属于木材切割问题的变形:

农夫要修理牧场的一段栅栏,他测量了栅栏,发现需要N块木头,每块木头长度为整数Li个长度单位,于是他购买了一个很长的,能锯成N块的木头,即该木头的长度是Li的总和。但是农夫自己没有锯子,请人锯木的酬金跟这段木头的长度成正比。为简单起见,不妨就设酬金等于所锯木头的长度。例如,要将长度为20的木头锯成长度为8,7和5的三段,第一次锯木头将木头锯成12和8,花费20;第二次锯木头将长度为12的木头锯成7和5花费12,总花费32元。如果第一次将木头锯成15和5,则第二次将木头锯成7和8,那么总的花费是35(大于32)

2.需求分析

项目功能要求:

- 输入格式:输入第一行给出正整数N(N《104),表示要将木头锯成N块。第二行给出N个正整数,表示每块木头的长度
- 输出格式:输出一个整数,即将木头锯成N块的最小花费

3.设计思路

在该问题中,无论采用怎样的切割方式,最终获得的木头数量和每段长度都是确定的,而每次切割的成本等于切割后木头长度和,即当前木块长度,换句话说,采用自底向上的思路,可以视作固定长度的木块依次组合,最终形成完整木块,我们能调整的是组合顺序。每一次组合的成本为当前长度和,因此,要使总花费最小,一定要让长度越长的木块越靠后组合,即长度越长的木块要越早切割掉。以每次切割作为子问题,每次切割掉最长的木块为子问题最优解,合起来即为全局最优解。

4.核心代码说明

数据结构

采用vector存储需要截成的木头长度

main部分

```
cout << "how many pieces of wood do you want to get? "<<endl;
cin >> N;
cout << "Please enter the length of each wood:" << endl;
for (int i = 0; i < N; i++) {
    cin >> temp;
    lengths.push_back(temp);
}
greedProblem(lengths, sum);
```

存储后作为参数传入贪心算法的函数

贪心算法

贪心算法通过递归实现,递归终止条件为储存所有木块长度的vector大小变为1(即所有木块都切割完毕)。每一次将vector中长度按升序排列,然后计算长度和(即该次切割总花费),随后将vector尾,即最大数弹出(相当于切割掉长度最长木块),然后再调用该函数(开始下一次切割)

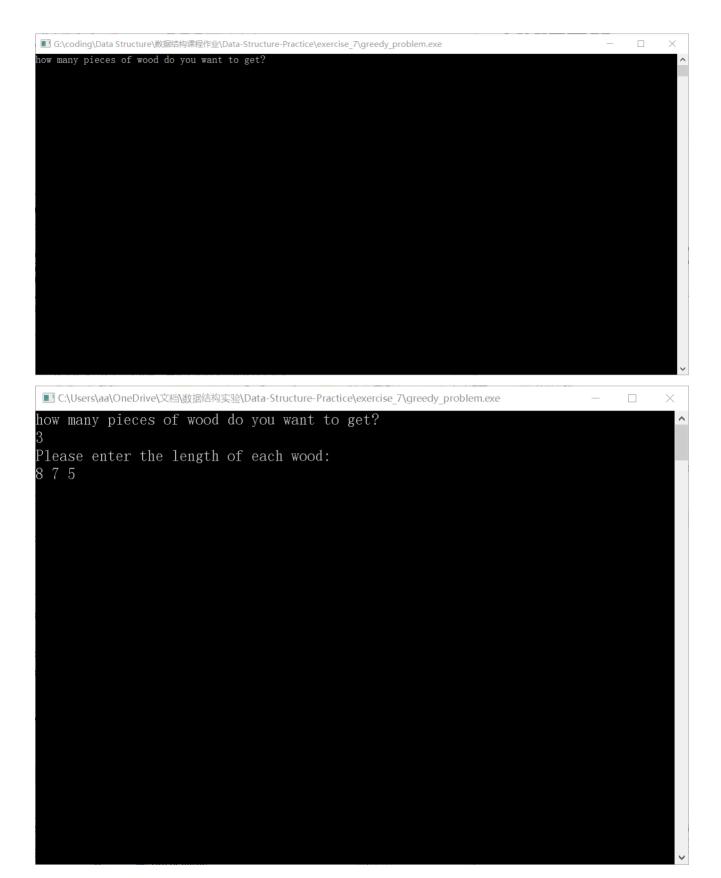
```
1
   void greedProblem(vector<int>& lengths,int sum) {
    if (lengths.size() == 1) {
2
       cout << "The least cost is:" << sum;</pre>
3
4
        return;
    sort(lengths.begin(), lengths.end());
 6
    for (auto i : lengths)
7
8
        sum += i;
9
    lengths.pop_back();
      greedProblem(lengths, sum);
11 }
```

5.使用方法及函数功能演示

双击 greedy_problem.exe 运行程序,按照系统提示继续操作

输入数据

- 输入木块数N
- 输入每块木头长度



输出数据

输出的整数即为把木头锯成N块的最小花费

```
■CAUSersAaaNOneDrive文档数跟结构实验Data-Structure-PracticeNexercise_T\greedy_problem.exe — × how many pieces of wood do you want to get?

3 Please enter the length of each wood: 8 7 5
The least cost is:32请按任意键继续. . .
```

若要再次运行程序则重新启动exe文件