数值最优化课程 project 车辆路径规划中的分配问题

晏浩洋 徐荻2021年1月3日

1 前言

本篇 report 附件 code.zip 中含有 10 个文件

 $vrp_task.txt$ 为源数据文件,data.mat 为预处理后的 mat 数据文件,taxi.m,solver1.m,solver2.m 为 matlab 代码文件,solution1.mat,solutionh5.mat,solutionh7.mat,solutionh9.mat,solutionh11.mat 为求解结果文件

taxi.m 可以将源数据的 txt 文件预处理为 0-1 变量储存为 mat 形式,方便后续求解,输出结果即为 data.mat

solver1.m 是利用 matlab 自带整数型线性规划求解函数 intlinprog 构建的求解器

solver2.m 是只利用 matlab 线性规划求解函数 linprog 和 branch & bound(分支定界法) 思路构建的求解器,为本篇 report 的主要介绍部分,其中分支层数 h 可以作为参数根据实际情况调整,h 越大,求解结果越精确,求解速度越慢

solution 1.mat 为在 data.mat 基础上 solver 1.m 的求解结果,其中变量 opt 为 120*1 向量,即对应 120 个 task 求得的最低成本,变量 x 为 120*1 元胞,每个元胞内为长度为 Scores 的仅含 0,1 的向量,即对应 task 的最优方案,1 即代表该行被采纳到最优方案中

solutionh5.mat, solutionh7.mat, solutionh9.mat, solutionh11.mat 为在 data.mat 基础上 solver2.m 取分支层数 h=5,7,9,11 时对应的求解结果,变量 opt,变量 x 含义同上

2 数据预处理

本部分对应代码文件 taxi.m

对于源数据中总共 120 个 task,每一个 task 创建对应 Sccores*3 的元胞,3 列信息分别代表订单 ID,司机 ID,分配成本,依次命名为 O,V,c。根据 Orders 和 Vehicles 数量分别构建 Orders*1 和 Vehicles*1 的全零向量,赋值给每一行的 O,V

利用 fget1 函数逐行读取源数据,将此行 O,V 的第订单 ID,司机 ID 个元素修改为 1,即表示该行对应的订单和司机

// vrp	_task.txt - i=	事本			-		×
文件(F)	编辑(E) 格	式(O) 查看(V)	帮助(H)				
Task=	1 Orders	=39 Vehicle	s=333 Scoi	res=1536			^
1	1	6	56.82				
1	1	18	15.72				
1	1	27	13.63				
1	1	37	36.11				
1	1	40	41.41				
1	1	51	48.15				
1	1	55	41.63				
1	1	60	16.18				
1	1	63	52.37				
1	1	66	21.94				
1	1	78	54.73				
1	1	93	52.25				~
<							>
		第 194019 行,算	第17列 100%	Unix (LF)	UTF-	8	

图 1: 源数据文件 vrp_task.txt 格式

data{1, 1}							
	1	2	3	4			
1	39x1 double	333x1 double	56.8200				
2	39x1 double	333x1 double	15.7200				
3	39x1 double	333x1 double	13.6300				
4	39x1 double	333x1 double	36.1100				
5	39x1 double	333x1 double	41.4100				
6	39x1 double	333x1 double	48.1500				
7	39x1 double	333x1 double	41.6300				
8	39x1 double	333x1 double	16.1800				
9	39x1 double	333x1 double	52.3700				
10	39x1 double	333x1 double	21.9400				
11	39x1 double	333x1 double	54.7300				
12	39x1 double	333x1 double	52.2500				
13	39x1 double	333x1 double	32.1100				
14	39x1 double	333x1 double	26.8600				

图 2: 预处理后的数据格式

3 建模

原问题即可表述为

$$min \quad c^{T}x$$

$$s.t. \quad o^{T}x = 1 \quad \forall o \in O$$

$$v^{T}x \leq 1 \quad \forall v \in V$$

$$x \in \{0, 1\} \quad \forall x$$

$$(1)$$

4 整数型线性规划求解器

本部分对应代码文件 solver1.m

利用 matlab 自带整数型线性规划求解函数 intlinprog, 可直接对原问题求解

求解总耗时 5.074s,调用 intlinprog 函数 120 次,平均每个 task 耗时 0.042s,除 task109 无解之外,其余均求得最优解

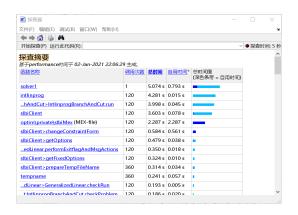


图 3: 整数型线性规划求解器耗时

	opt 🗶						
120x1 double							
	1	2	3				
1	619.9700						
2	394.3800						
3	498.0900						
4	784.9600						
5	419.2100						
6	809.9100						
7	792.1300						
8	436.2300						
9	672.0400						
10	472.5100						
11	618.4000						
12	885.8900						
13	582.6000						
14	445.0700						

图 4: 整数型线性规划求解器输出结果

5 分支定界求解

本部分对应代码文件 solver2.m

由于本次 project 要求不能使用现有整数型线性规划求解器,因此尝试采用分支定界法结合已有的线性规划函数 *linprog* 自行编写求解器

本求解器总体思路为: 先将原问题中的整数约束 $x \in \{0,1\}$ 松弛为 $0 \le x \le 1$, 求解该线性规划问题,对于解中非整数的 x_i ,分别讨论其为 0 和 1 的情况,继续求解线性规划,如果该子问题无解或解超出已有最优值,则放弃该支; 如果有解但依然无整数解,则继续分支讨论; 如果出现整数解且该解对应成本小于已有最优值,则更新最优值

该求解器伪代码如下,具体代码请参考代码文件 solver 2.m

```
对于每一个task
    松弛掉原问题的整数约束, 求解线性规划问题
    判定,如果无解,则终止
    对于解与0或1相差小于10~-5的,近似为0.1
    找到解中的非整数的位置及个数,命名为undef和noun
    如果noun=0, 即为整数解,最优解即为该解
    否则,将undef的第一位放进def,将最优值设为正无穷
    创建5棵高度为h的空的二叉树,即长度为2<sup>h</sup>-1向量,对应编号从上到下,从左到右排列,命名及含义分别为
      issol,是否有解树,0表示无整数解,1表示有整数解,2表示无解,3表示解超过最优值上界
      def,已确定订单编号树(仅在无整数解节点赋值)
      xdef, 已确定订单取0还是1树(在所有子节点赋值)
      opti, 最优值树(仅在有整数解节点赋值)
      xxi,解树(在有解节点赋值)
13
    对于每一个不是根节点的节点k
      判定其父节点编号
      如果issol(父节点)=0
        如果该子节点为其父节点的左儿子,则不采纳其父节点的undef
           其xdef在父节点基础上增加元素0
           删掉O, V, c对应的def(父节点)列
19
           对于约束右边的1,减去O或V的第(def(父节点)*xdef(k))
           求解该线性规划子问题
           判定, 如果无解, 则终止此支
           对于解与0或1相差小于10~-5的,近似为0,1
           找到解中的非整数的位置及个数,命名为undef和noun
           将已确定的def插入回本次整数解,得到xxi(k)
           该方案成本opti(k)=c*xxi(k)
           如果该方案成本大于已有最优值,则终止此支
           如果该方案为整数解
             如果该方案成本小于已有最优值
               更新已有最优值,最优解
30
             终止此支
           如果该方案不为整数解
             将undef第一位放进def(注意该处undef坐标是在已删除def列之后的,要换回原来坐标)
         如果该子节点为其父节点的右儿子,则采纳其父节点的undef
           其xdef在父节点基础上增加元素1
36
           其余同上
```

取分支层数 h = 5, 7, 9, 11 时分别测试该求解器,结果如下

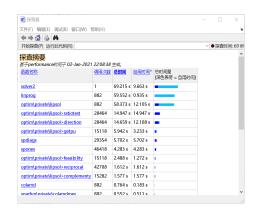


图 5: 分支定界法, h=5

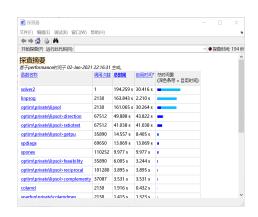


图 7: 分支定界法, h=9

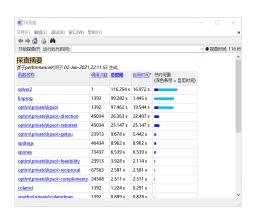


图 6: 分支定界法, h=7

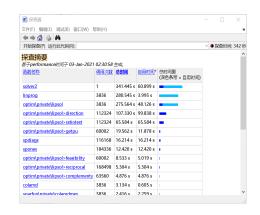


图 8: 分支定界法, h=11

将分支定界法求解结果与整数型线性规划求解器求解结果对比

h=5 时,求解总耗时 69.215s,调用 linprog 函数 882 次,平均每个 task 耗时 0.577s,120 个 task 中 3 个无解,其余 117 个 task 中 99 个求得最优解,平均每个 task 成本高出最优值 0.323 元

h=7 时,求解总耗时 116.254s,调用 linprog 函数 1392 次,平均每个 task 耗时 0.969s,120 个 task 中 1 个无解 (与整数型线性规划求解器结果相同),其余 119 个 task 中 108 个求得最优解,平均每个 task 成本 高出最优值 0.259 元

h=9 时,求解总耗时 194.259s,调用 linprog 函数 2130 次,平均每个 task 耗时 1.619s,120 个 task 中 1 个无解 (与整数型线性规划求解器结果相同),其余 119 个 task 中 115 个求得最优解,平均每个 task 成本 高出最优值 0.040 元

h=11 时,求解总耗时 341.445s,调用 linprog 函数 3836 次,平均每个 task 耗时 2.845s,120 个 task 中 1 个无解 (与整数型线性规划求解器结果相同),其余 119 个 task 中 117 个求得最优解,平均每个 task 成本高出最优值 0.023 元