《算法设计与分析》第5次作业

姓名: 叶宏庭 学号: 71118415

算法分析题

题目1:请论述回溯法和分支限界法的相同点与不同点。

答:

相同点:

下确

都存在问题的解空间树,都需要队树进行一种遍历,都存在可行性约束函数, 限界函数与代价函数,都需要对空间树进行一定的剪枝策略。

不同点:

题目2: 设某一机器由n个部件组成,每一种部件都可以从m个不同的供应商处购得,设 W_{ij} 是从供应商j 处购得的部件i 的重量, C_{ij} 是相应的价格,试设计一个回溯法,给出总价格不超过d 的最小重量机器设计。请描述算法的基本思想,要求画出解空间树,并给出相应的剪枝条件。试通过下面这个例子进行说明。

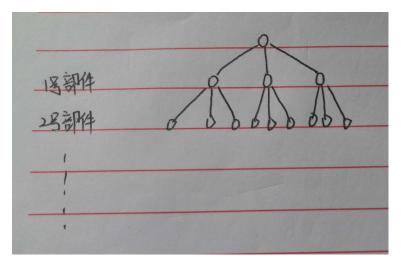
例子: 假设n=3, m=3, 机器部件重量 w_{ij} 和价格 c_{ij} 分别如下表所示,

d = 15

w_{ij}	j=1	j=2	j=3	c_{ij}	j=1	j=2	j=3
i=1	4	2	8	i=1	10	6	12
i=2	5	2	1	i=2	8	9	5
i=3	2	2	3	i=3	2	5	4

答:

此问题的解空间树如下图所示: 为一棵子集树



这个图画的太简略了

基本思想: 树的第n层代表第n种部件的购买选择,采用回溯法进行深度优先搜索,依次决定每一个部件从哪一个供应商处购买。 正确

剪枝条件:

- 1. 当前选择的购买方案价格,加上未来每一个部件购买所需的最小价格的和,大于给 定的d,则剪枝;

对于例题中的例子,以rW表示剩余未选部件均选择最小重量购买所需的总重量,rC表示剩余未选部件均选择最小价格购买所需的总价格, $Node_{ij}$ 表示第i种部件,从第j个供应商处购买,W表示当前购买方案的总重量,C表示当前购买方案的总价格,bestW表示找到的满足题意的购买方案的总重量;

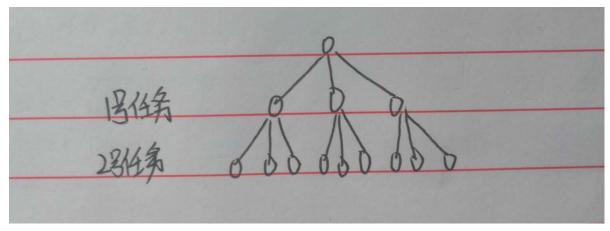
下面开始遍历,首先找到 $Node_{11}$,W=4,C=10,由于C+rC>15,所以剪枝;下面到 $Node_{12}$,W=2,C=6,不剪枝,再到 $Node_{21}$,W=7,C=14,由于C+rC>15,所以剪枝,下面到 $Node_{22}$,W=4,C=15,由于C+rC>15,所以剪枝,下面到 $Node_{23}$,W=3,C=11,不剪枝,再到 $Node_{31}$,W=5,C=13,符合题意,找到一个解,bestW=5,再到 $Node_{32}$, $Node_{33}$ 均不符合,回溯到 $Node_{13}$,由于C+rC>15,所以剪枝,综上找到最优解bestW=5.

题目3: 假设有 n 个任务由 k 个可并行工作的机器完成,完成任务i需要的时间为 T_i ,请使用分支限界法找出完成这 n 个任务的最佳调度,使得完成全部任务的时间最早。请描述算法思想,以n=7,k=3,t[1..7]=[2,14,4,16,6,5,3]为例,要求画出解空间树,并给出相应的剪枝条件。

答:

给定该题目的解空间树: 为一棵子集树

这个图太简略了



首先定义部分变量:f(k)表示第k台机器完成分配的任务所需的时间; $Node_{ij}$ 表示第i个任务,分配给第j个机器这个结点。

下面定义优先级函数:对于 $Node_{ij}$ 的优先级函数的值=max(f(1),f(2),f(3)....(f(j)+t[i]),f(j+1)....),该优先级函数的值表示当当前选定分配的任务分配到某个机器后,所以机器完成任务所需的最大时间,这样在一个任务进行分配时,找到该层中优先级函数值最小的结点(即改任务分配给该机器),继续往下遍历。 **正确**

剪枝条件:

- 1.当当前所需要的时间已经大于前面找到的最好时间分配时,剪枝(限界函数);
- 2.当当前完成任务时间最短的机器加上剩余未分配任务中时间最长的,这样所需的完成时间大于前面找到的最优时间时,剪枝(代价函数)。

对于例题可得到最优解为: (2,4,6,5),(14,3),(16)分为三组给三个机器完成,所需最短时间为17。