

第 1 题:

有载重量  $M=50$  的背包，物体重量分别为  $w_1=5, w_2=15, w_3=25, w_4=27, w_5=30$ ，物品价值分别为  $v_1=12, v_2=30, v_3=44, v_4=46, v_5=50$ 。如果每个物品只有一件，求一种最优装法，使得装入背包的物体价值最大。

1. 请画出该问题的搜索树（3 分）

2. 请根据搜索树给出问题的最优方案以及该方案的价值（2 分）

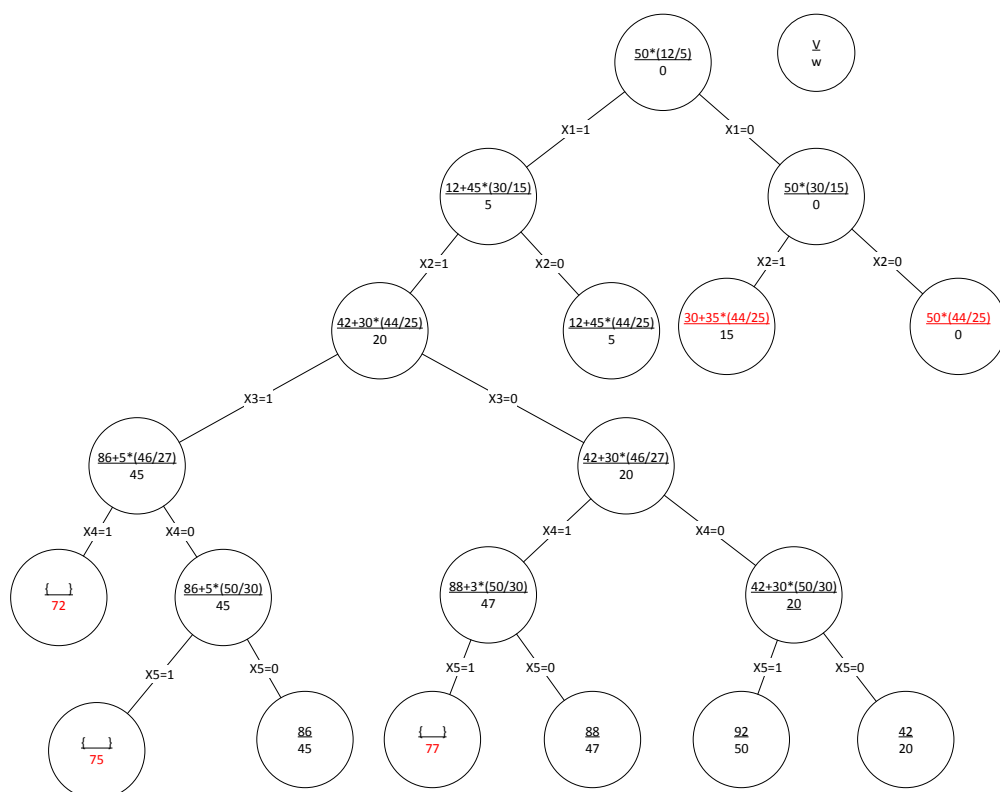
参考答案:

1. 对物品按照  $\frac{v_i}{w_i}$  从大到小进行排序，并用序列  $\langle \text{重量}, \text{价值} \rangle$  来表示排好序以后的物品序列： $\langle 5, 12 \rangle, \langle 15, 30 \rangle, \langle 25, 44 \rangle, \langle 27, 46 \rangle, \langle 30, 50 \rangle$ ，用  $x_i = 1$  或 0 来分别表示取用或者不用物品  $i$ 。那么代价函数为：

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^k v_i x_i + \left( M - \sum_{i=1}^k w_i x_i \right) \frac{v_{k+1}}{w_{k+1}}, & \text{若对某个 } j > k \text{ 有 } M - \sum_{i=1}^k w_i x_i \geq w_j \\ \sum_{i=1}^k v_i x_i, & \text{否则} \end{cases}$$

其中  $\sum_{i=1}^k v_i x_i$  表示已放入背包中物品的价值， $M - \sum_{i=1}^k w_i x_i$  表示背包剩下的空隙的重量。初始的时候界函数值为 0，每次搜索到叶节点都更新界函数的值。当代价函数小于界函数的值就当前分支的搜索，判定为当前分支不存在最优解。

搜索树如下：



其中， $v$  表示代价函数的值， $w$  代表此时放入背包物品的总重量。

2. 最优方案是放入重量为 5,15,30 的物品，最优方案的价值总量为 92。

评分标准：

1. 不必拘泥于搜索树的形式，但要求搜索树清晰地表达问题求解的思路。部分结点分支不对或者代价函数计算出错的最高只能得 2 分。
2. 最优方案和最优价值各占 1 分

第 2 题：

有 4 个操作员完成 4 项作业所需的时间表如下所示。第  $i$  行的 4 个数据分别表示第  $i$  位操作员完成 4 项作业所需时间， $i=1, 2, 3, 4$ 。

	作业 1	作业 2	作业 3	作业 4
操作员 1	3	8	4	12
操作员 2	9	12	13	5
操作员 3	8	7	9	3
操作员 4	12	7	6	8

4 位操作员从 0 时刻开始工作，最后一项作业完成的时刻记作全部作业的完成时间。求使得完成所有 4 项作业用时最短的分配方案。

1. 画出作业分配的搜索树（3 分）
2. 根据搜索树求出最优分配方案和最短完成时间（2 分）

参考答案：

这是一个组合优化问题，使用回溯算法。

问题的解是向量  $\langle x_1, x_2, x_3, x_4 \rangle$ ，其中  $x_i = j$  表示第  $i$  个任务分配给操作者  $j$ ， $i=1, 2, 3, 4$ 。

初始  $X_i = \{1, 2, 3, 4\}$ ， $i=1, 2, 3, 4$ 。表示第  $i$  个任务可以分配给操作者 1, 2, 3, 4。

搜索树是一棵 4 叉树。从根开始，每个结点有 4 个儿子，第一层结点的部分向量是  $\langle x_1 \rangle$ ，4 个结点从左到右排列为  $\langle 1 \rangle, \langle 2 \rangle, \langle 3 \rangle, \langle 4 \rangle$ ；第二层结点  $\langle 1 \rangle$  的 4 个儿子对应的部分向量分别是  $\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 1, 4 \rangle$ ；直到最后一个结点  $\langle 4 \rangle$  对应的儿子为  $\langle 4, 1 \rangle, \langle 4, 2 \rangle, \langle 4, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle$ 。

在结点  $\langle x_1, \dots, x_k \rangle$  计算前  $k$  个任务分配后方案的时间：

$$T(j) = \sum_{x_i=j, i=1, 2, \dots, k} t_{j,i}, \quad t_{j,i} \text{ 表示第 } i \text{ 项任务分配给第 } j \text{ 个操作者的加工时间。}$$

$$T_k = \max \{ T(j) \mid j=1, 2, 3, \dots, n \}$$

$T(j)$ 是前  $k$  项任务中已分给第  $j$  个操作者的任务加工时间总和，这些任务在第  $j$  个操作者是串行的。 $T_k$ 是此刻完成上述  $k$  个作业的停机时刻。当  $k=n$  时，这就是最优解的完成时间。

对题目给的实例，上述计算结果得到的解是

$\langle x_1, x_2, x_3, x_4 \rangle = \langle 1, 3, 4, 2 \rangle$ ，最短完成时间  $T = \max\{3, 7, 6, 5\} = 7$ 。

或者

$\langle x_1, x_2, x_3, x_4 \rangle = \langle 1, 3, 1, 2 \rangle$ ，最短完成时间  $T = \max\{3*2, 7, 5\} = 7$ 。

或者

$\langle x_1, x_2, x_3, x_4 \rangle = \langle 1, 4, 1, 2 \rangle$ ，最短完成时间  $T = \max\{3*2, 7, 5\} = 7$ 。

评分标准：

1. 不必拘泥于搜索树的形式，但要求搜索树能够清晰地表达问题求解的思路，不要求代价函数的设计。
2. 最优方案和最优时间各占 1 分
3. 个别学生如果理解为操作者之间不能并行工作，也可酌情给分，但最高只能得 4 分。