

530 陈斯杰 电子信息工程 第7次作业

1.

(1).规划阶段: $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow D \rightarrow E$

(2).设置 $x_i, i = 1, 2, 3, 4, 5$ 为当前节点状态变量, $u_i, i = 1, 2, 3, 4$ 为决策变量, 其中 $x_1 = A, x_5 = E$

(3).有 $x_{i+1} = u(x_i)$

(4).得到最优值函数: $f_k(x_k) = \min(v(x_k, u_k) + f_{k+1}), v = d(x_k, u_k)$

可以解出:

$$f_4(D_1) = 30, f_4(D_2) = 40$$

$$f_3(C_1) = 40(C_1, D_1), f_3(C_2) = 70(C_2, D_2), f_3(C_3) = 60(C_3, D_1)$$

$$f_2(B_1) = 90(B_1, C_3), f_2(B_2) = 70(B_2, C_1), f_2(B_3) = 80(B_3, C_1/B_3, C_2)$$

$$f_1(A) = 110(A, B_1/A, B_2/A, B_3)$$

(5).因此得到4条运费最低路线, 均为110:

- $A - B_1 - C_3 - D_1 - E$
- $A - B_2 - C_1 - D_1 - E$
- $A - B_3 - C_1 - D_1 - E$
- $A - B_3 - C_2 - D_2 - E$

2.

状态表示:

$f[i][j]$ 表示在第 i 个时期结束后剩余 j 个商品, 需要花费的最少金钱.

$from[i][j]$ 表示 $f[i][j]$ 是经过 $f[i-1][from[i][j]]$ 转移而来, 用于记录生产过程.

$a[i]$ 表示在第 i 阶段需要的产品数.

状态转移: $f[i][j]$ 可以优化 $f[i+1][j-a[i]+k]$ 的状态为 $f[i][j]+3*(bool)k+k+0.5(j-a[i]+k), 0 \leq k \leq 6$

最终的答案即为 $f[4][0]$, 并能够还原出过程.

以下为c语言核心代码:

```

1  for ( i=0;i <=4;i++) f [ 1 ] [ i ]=3+( i+2)+0.5* i , from [ 1 ] [ i ]=0;
2      for ( i=1;i <=4;i++)
3          for ( j=0;j <=i *6; j++)
4              {
5                  if ( j>=a [ i+1]) //能够不生产
6                      if ( f [ i+1][j-a [ i+1]]>f [ i ] [ j ]) f [ i+1][j-a [ i+1]]=f [ i ] [ j
7                          ] , from [ i+1][j-a [ i+1]]=j ;
8                      for ( int k=1;k<=6;k++)//生产
9                          if ( j+k>=a [ i+1])
10                             {
11                                 int price=3+k+0.5*( j+k-a [ i+1]) ;
12                                 if ( f [ i+1][j-a [ i+1]+k]>f [ i ] [ j]+price ) f [ i+1][j-a [ i
13                                     +1]+k]=f [ i ] [ j]+price , from [ i+1][j-a [ i+1]+k]=j ;
14                             }
15              }
16      }

```

得到结果：第一天生产5个，第三天生产6个成本最低，为20500元。

3.

从动态规划的角度分析，该问题可分为三个阶段 $k = 1, 2, 3$ ，分别表示对甲、乙、丙三个工程进行设备的分配。

四个状态 s_1, s_2, s_3, s_4 ，其中 s_4 表示对丙分配完之后设备剩余数量，显然 $s_4 = 0$ ，我们用 x_1, x_2, x_3 表示三个阶段所作的决策，则 $x_k \leq s_k$ ；最优指标函数 $f_k(s_k)$ 表示在第 k 阶段所做决策能使盈利最大的函数。

则：

$$\begin{cases} f_k(s_k) = \max_{0 \leq x_k \leq s_k} \{g_k(x_k) + f_{k+1}(s_{k+1})\}, k = 1, 2, 3 \\ f_4(s_4) = 0 \end{cases}$$

$$(1) \text{当} k=3 \text{时: } f_3(s_3) = \max_{0 \leq x_3 \leq s_3} \{g_3(x_3)\} = \begin{cases} 0, & s_3 = 0 \\ 4, & s_3 = 1 \\ 16, & s_3 \geq 2 \end{cases}$$

因为 $g_3(x_3) = g_3(s_3)$ 是一个离散的函数，我们要对 s_3 可能的取值进行分类讨论；

1) $s_3 = 0$

$$\text{则 } s_2 + x_1 = 5, f_2(s_2) = \max_{0 \leq x_2 \leq s_2} \{g_2(x_2) + f_3(s_3)\} = \max_{0 \leq x_2 \leq s_2} \{g_2(x_2)\} = \begin{cases} 0, & s_2 = 0 \\ 5, & s_2 = 1 \\ 10, & s_2 = 2 \\ 11, & s_2 \geq 3 \end{cases}$$

$$f_1(s_1)_1 = \max_{0 \leq x_1 \leq s_1} \{g_1(x_1) + f_2(s_2)\} = \max\{13 + 0, 12 + 5, 9 + 10, 7 + 11\} = 19,$$

此时 $x_1 = 3, x_2 = 2, x_3 = 0$.

2) $s_3 = 1$

$$\text{则 } s_2 + x_1 = 4, f_2(s_2) = \max_{0 \leq x_2 \leq s_2} \{g_2(x_2) + f_3(s_3)\}$$

$$= \begin{cases} 4, & s_2 = 1 \\ 9, & s_2 = 2 \\ 14, & s_2 = 3 \\ 15, & s_2 \geq 4 \end{cases}$$

$$f_1(s_1)_1 = \max_{0 \leq x_1 \leq s_1} \{g_1(x_1) + f_2(s_2)\} = \max\{12 + 4, 9 + 9, 14 + 7, 15 + 3\} = 21,$$

此时 $x_1 = 2, x_2 = 2, x_3 = 1$.

3) $s_3 = 2$

$$\text{则 } s_2 + x_1 = 3, f_2(s_2) = \max_{0 \leq x_2 \leq s_2} \{g_2(x_2) + f_3(s_3)\}$$

$$= \begin{cases} 16, & s_2 = 2 \\ 21, & s_2 = 3 \\ 26, & s_2 = 4 \\ 27, & s_2 = 5 \end{cases}$$

$$f_1(s_1)_3 = \max_{0 \leq x_1 \leq s_1} \{g_1(x_1) + f_2(s_2)\} = \max\{16 + 9, 21 + 7, 26 + 3, 27 + 0\} = 29,$$

此时 $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 2$.

所以 $f_1(s_1) = \max\{f_1(s_1)_1, f_1(s_1)_2, f_1(s_1)_3\} = 29$,此时 $x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 2$.所以给甲工厂分配1台设备, 乙工厂2台, 丙工厂2台。

4.

模型建立:

设在A、B、C区增设分店分别为第1、2、3个阶段

状态变量 s_k 为在第k个阶段下仍可新增的门店数量。

决策变量 x_k 为第k个阶段的新增的门店数。 $(1 \leq x_k \leq \min(s_k, 4))$

状态转移方程: $s_k = s_{k-1} - x_{k-1}$

基本方程

$$\begin{cases} f_k(s_k) = \max_{0 \leq x_k \leq s_k} v_k(x_k) + f_{k+1}(s_{k+1}) \\ f_4(s_4) = 0 \end{cases}$$

模型求解:

(1)当k=3时: $f_3(s_3) = \max_{0 \leq x_3 \leq s_3} (v_3(x_3))$

即 $x_3^* = s_3$, $f_3(s_3) = v_3(s_2 - x_2)$

(2)当k=2时: $f_2(s_2) = \max_{0 \leq x_2 \leq s_2} (v_2(x_2))$

即 $x_2^* = s_2$, $f_2(s_2) = v_2(s_1 - x_1) + f_3(s_3)$

(3)当k=1时: $f_1(s_1) = \max_{0 \leq x_1 \leq s_1} (v_1(x_1))$

即 $x_1^* = s_1$, $f_1(s_1) = v_1(s_0) + f_2(s_2)$

由表格可解得当A3家门店, B1家门店, C2家门店或A3家门店, B2家门店, C1家门店或者A4家门店, B1家门店, C1家门店时, 总利润最大为710。

5.

构建模型：

$$F = \min \sum_{k=1}^n (f_{1k} + f_{2k} + f_{3k} + f_{4k})$$

式子中 n 为规划年限； f_{1k} 为第 k 年的变电站的投资金额； f_{2k} 为第 k 年线路的投资金额； f_{3k} 为系统第 k 年的运行费用里； f_{4k} 为系统第 k 年的维护费用。

在电力企业中，维护费用一半按照投资总额的百分比来计算，和投资金额成正比关系。

所以可以将目标函数进一步化简为

$$F = \min \sum_{k=1}^n (f_{1k} + f_{2k} + f_{3k})$$

动态规划计划描述：

1、阶段。每年为一个阶段，认为概念的投资是在每年的年初完成。

2、状态。由电网的结构构成状态变量，取值用0-1描述：

$$X_k = \begin{bmatrix} X_{k1} \\ X_{k2} \\ \vdots \\ X_{kn} \end{bmatrix}$$

式子中 X_{ki} 为第 k 阶段中电网各个构成的函数， n 为构成元素的个数，其中分别包括已存在的变电站集合、线路集合和候选的变电站集合以及线路集合。

如果在第 k 阶段中存在则为1，否则为0。

3、决策。决策为第 k 阶段中增加变电站和线路的决策用 U_k 表示，其他为0。

目标函数中 f_1 指新增变电站投资费用，即：

$$f_{1k}(U_{ki} = \sum C_{kl} U_{kl})$$

式子中 U 是0-1变量， C_{1l} 是第1个新变电站投资的费用。

目标函数中 f_2 指新增线路投资费用，即：

$$f_{2k}(U_{ki} = \sum C_{kl} U_{kl})$$

式子中 U 是0-1变量， C_{2l} 是第1个新线路投资的费用。