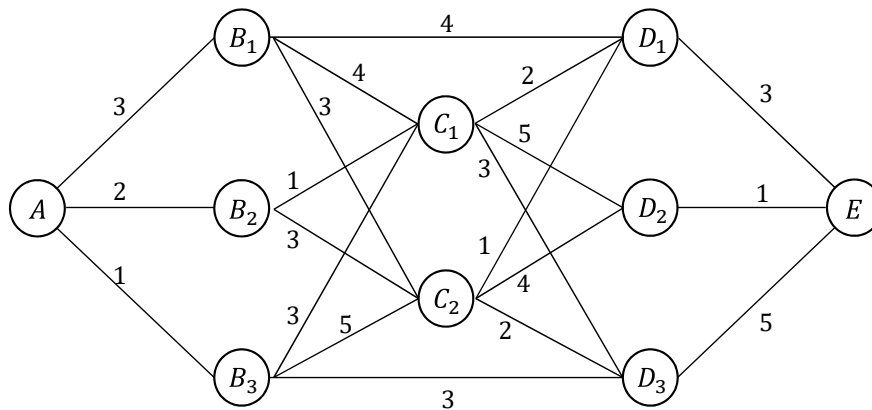


# 第八次作业

1. 我国投资外国电网项目, 需要从国内 A 地发送设备至该国 E 地。首先通过公路将设备运输至港口城市, 有 3 处港口可选; 目的地有 3 处港口可以入境, 再通过公路运至 E 地。国内若从港口  $B_2$  出发, 远洋货轮中途必须在  $C_1$  或  $C_2$  港补充燃料和淡水, 若从港口  $B_1$  或  $B_3$  出发, 即可直达港口  $D_1$  或  $D_3$ , 也可以途径  $C_1$  或  $C_2$  适当修整。每段运费如图所示, 单位百万元。求从 A 到 E 运费最低的运输路径。



解 定义以下符号:

- $d(x, y)$ : 两个相邻港口  $x$  和  $y$  间的运费;
- $J^*(x)$ : 从港口  $x$  到目的地  $E$  的最优运费;
- $u^*(x)$ : 从港口  $x$  出发的下一站;

从目标国入境后

$$J^*(D_1) = 3 \quad u^*(D_1) = E$$

$$J^*(D_2) = 1 \quad u^*(D_2) = E$$

$$J^*(D_3) = 5 \quad u^*(D_3) = E$$

从  $C_1$  或  $C_2$  港出发

$$J^*(C_1) = \min \begin{cases} d(C_1, D_1) + J^*(D_1) \\ d(C_1, D_2) + J^*(D_2) \\ d(C_1, D_3) + J^*(D_3) \end{cases} = \min \begin{cases} 2 + 3 \\ 5 + 1 \\ 3 + 5 \end{cases} = 5, \quad u^*(C_1) = D_1$$

$$J^*(C_2) = \min \begin{cases} d(C_2, D_1) + J^*(D_1) \\ d(C_2, D_2) + J^*(D_2) \\ d(C_2, D_3) + J^*(D_3) \end{cases} = \min \begin{cases} 1 + 3 \\ 4 + 1 \\ 2 + 5 \end{cases} = 4, \quad u^*(C_2) = D_1$$

从  $B_1$ ,  $B_2$  或  $B_3$  港出发

$$J^*(B_1) = \min \begin{Bmatrix} d(B_1, D_1) + J^*(D_1) \\ d(B_1, C_1) + J^*(C_1) \\ d(B_1, C_2) + J^*(C_2) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 4 + 3 \\ 4 + 5 \\ 3 + 4 \end{Bmatrix} = 7, \quad u^*(B_1) = D_1/C_2$$

$$J^*(B_2) = \min \begin{Bmatrix} d(B_2, C_1) + J^*(C_1) \\ d(B_2, C_2) + J^*(C_2) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 1 + 5 \\ 3 + 4 \end{Bmatrix} = 6, \quad u^*(B_2) = C_1$$

$$J^*(B_3) = \min \begin{Bmatrix} d(B_3, C_1) + J^*(C_1) \\ d(B_3, C_2) + J^*(C_2) \\ d(B_3, D_3) + J^*(D_3) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 3 + 5 \\ 5 + 4 \\ 3 + 5 \end{Bmatrix} = 8, \quad u^*(B_1) = D_3/C_1$$

从  $A$  港出发

$$J^*(A) = \min \begin{Bmatrix} d(A, B_1) + J^*(B_1) \\ d(A, B_2) + J^*(B_2) \\ d(A, B_3) + J^*(B_3) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 3 + 7 \\ 2 + 6 \\ 1 + 8 \end{Bmatrix} = 8, \quad u^*(A) = B_2$$

因此运输路径为  $A \rightarrow B_2 \rightarrow C_1 \rightarrow D_1 \rightarrow E$ , 运费为 8 百万元。

□

## 2. 用动态规划法求解以下问题

$$\max \quad x_1 x_2^2 x_3$$

$$\text{s.t.} \quad x_1 + x_2 + x_3 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

**解** 将该问题视为一个三阶段决策, 将 1 单位资源按  $x_1, x_2, x_3$  分到三个阶段, 每个阶段得到相应的资源后, 可靠性为  $x_1, x_2^2, x_3$ , 目标是最大化总可靠性。建立以下动态规划模型:

- 状态变量:  $s_1, s_2, s_3, s_4$ , 表示每个阶段开始时剩余的可供分配的资源, 初始状态  $s_1 = 1$ ;
- 动作:  $x_1, x_2, x_3$  为决策变量;
- 状态方程:  $s_{k+1} = s_k - x_k, k = 1, 2, 3$ , 根据约束条件有  $s_4 = 0, s_3 = x_3$ ;
- 可行集: 每个阶段状态变量非负要求  $x_2 \in [0, s_2], x_1 \in [0, s_1]$ 。

记  $J_k(s_k)$  表示第  $k$  阶段在剩余  $s_k$  资源情况下后续阶段的最大可靠性, 用逆推法

- 在第 3 阶段

$$J_3(s_3) = \max_{x_3=s_3} \{x_3\} = s_3$$

最优解是  $x_3 = s_3$ ;

- 在第 2 阶段

$$J_2(s_2) = \max_{x_2 \in [0, s_2]} \{x_2^2 J_3(s_3)\} = \max_{x_2 \in [0, s_2]} \{x_2^2 (s_2 - x_2)\}$$

求导  $2x_2 s_2 - 3x_2^2 = 0$ , 舍去 0 解, 最优解为  $x_2 = 2s_2/3$ ,  $J_2(s_2) = 4s_2^3/27$ ;

- 在第 1 阶段

$$J_1(s_1) = \max_{u_1 \in [0, s_1]} \{x_1 J_2(s_2)\} = \frac{4}{27} \max_{u_1 \in [0, s_1]} \{x_1 (s_1 - x_1)^3\}$$

求导  $(s_1 - x_1)^3 - 3x_1(s_1 - x_1)^2 = 0$ , 最优解为  $x_1 = s_1/4$ ,  $J_1(s_1) = s_1^4/64 = 1/64$ ;

- 现  $x_1$  已知, 顺序推算各阶段的最优动作

$$x_1 = \frac{1}{4}, x_2 = \frac{2s_2}{3} = \frac{1}{2}, x_3 = \frac{1}{4}$$

将乘积目标函数取对数转化为  $\log x_1 + 2 \log x_2 + \log x_3$  亦可。 □

3. 一维坐标系上有一质点, 初始坐标是  $x = -2$ , 速度为  $v = 1$ , 沿坐标系正方向, 要求它经过 3 次控制抵达坐标原点保持静止, 且控制能耗最小。建立以下最优控制问题:

$$\begin{aligned} \min \quad & u_0^2 + u_1^2 + u_2^2 \\ \text{s.t.} \quad & x_{k+1} = x_k + v_k, \quad k = 0 : 2 \\ & v_{k+1} = v_k + u_k, \quad k = 0 : 2 \\ & x_3 = 0, \quad v_3 = 0 \end{aligned}$$

用动态规划求解最优控制序列。

**解** 系统的状态变量是  $s_k = (x_k, v_k), k = 0 : 3$ , 末端状态固定。即  $J_k(s_k)$  是第  $k$  阶段的剩余最低成本, 采用逆推法

- 当  $k = 2$  时

$$\begin{aligned} J_2(s_2) &= \min u_2^2 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 + v_2 = 0 \\ & v_2 + u_2 = 0 \end{aligned}$$

显然  $u_2^* = -v_2$ ,  $J_2(s_2) = x_2^2$ ;

- 当  $k = 1$  时

$$\begin{aligned} J_1(s_1) &= \min u_1^2 + x_2^2 \\ \text{s.t.} \quad & x_2 = x_1 + v_1 \\ & v_2 = v_1 + u_1 \\ & x_2 + v_2 = 0 \end{aligned}$$

由约束条件直接可得

$$u_1 = -x_1 - 2v_1$$

因此

$$J(s_1) = 2x_1^2 + 6x_1v_1 + 5v_1^2$$

- 当  $k = 0$  时

$$J(s_0) = \min_{u_0} u_0^2 + J(s_1) = \min_{u_0} \{u_0^2 + 2x_1^2 + 6x_1v_1 + 5v_1^2\}$$

将  $x_1 = x_0 + v_0$ ,  $v_1 = v_0 + u_0$  代入上式得

$$J(s_0) = \min_{u_0} \{u_0^2 + 2(x_0 + v_0)^2 + 6(x_0 + v_0)(v_0 + u_0) + 5(v_0 + u_0)^2\}$$

将初值  $x_0 = -2$ , 速度为  $v_0 = 1$  代入

$$J(s_0) = \min_{u_0} \{6u_0^2 + 4u_0 + 1\}$$

显然,  $u_0^* = -1/3$ ,  $J(s_0) = 1/3$ ;

- 顺序推算各阶段的最优动作

$$x_1^* = x_0 + v_0 = -1$$

$$v_1^* = v_0 + u_0^* = 2/3$$

$$u_1^* = -x_1^* - 2v_1^* = -1/3$$

$$x_2^* = x_1^* + v_1^* = -1/3$$

$$v_2^* = v_1^* + u_1^* = 1/3$$

$$u_2^* = -v_2^* = -1/3$$

□

4. 公司在第  $k$  年的利润为  $x_k$ , 公司从中分配  $u_k$  给股东, 并用剩余的  $x_k - u_k$  投资新技术改进工艺。每投入 1 单位资金将在下一年给公司带来  $\theta$  单位的利润增长, 即  $x_{k+1} = x_k + \theta(x_k - u_k)$ , 其中  $x_0 \geq 0$  且  $0 \leq u_k \leq x_k$ , 从而保证  $x_k \geq 0$ 。公司管理层的目标是最大化在  $N$  年内分配给股东的总金额, 即:

$$\begin{aligned} \max \quad & \sum_{k=0}^{N-1} u_k \\ \text{s.t.} \quad & x_{k+1} = x_k + \theta(x_k - u_k) \\ & 0 \leq u_k \leq x_k, \forall k \end{aligned}$$

用动态规划分析最优股东分红方案。

解：设  $J_k(x)$  是第  $k$  阶段的最优剩余值函数，满足如下关系

$$J_k(x) = \max_{u \in U(x)} \{u + J_{k+1}[x + \theta(x - u)]\}, \quad J_N(x) = 0$$

对于  $k = N - 1$ ，最优剩余值函数为：

$$J_{N-1}(x) = \max_{u \in [0, x]} \{u + J_N(x + \theta(x - u))\} = x$$

对于  $k = N - 2$ ，最优剩余值函数为：

$$\begin{aligned} J_{N-2}(x) &= \max_{u \in [0, x]} \{u + J_{N-1}[x + \theta(x - u)]\} \\ &= \max_{u \in [0, x]} \{u + x + \theta(x - u)\} \end{aligned}$$

由于  $u + x + \theta(x - u)$  是  $u$  的线性函数，其最大值出现在  $u = 0$  或  $u = x$  处，考虑到  $x \geq 0$ ，有：

$$J_{N-2}(x) = \max\{(1 + \theta)x, 2x\} = \max\{1 + \theta, 2\} \cdot x$$

根据这两个最优的成本函数，猜测  $J_k(x) = \alpha_k x$ 。用数学归纳法验证这个假设：

$$\begin{aligned} J_{k-1}(x) &= \max_{u \in [0, x]} \{u + J_k[x + \theta(x - u)]\} \\ &= \max_{u \in [0, x]} \{u + \alpha_k[x + \theta(x - u)]\} \\ &= \max\{(1 + \theta)\alpha_k, 1 + \alpha_k\} \cdot x = \alpha_{k-1}x \end{aligned}$$

可见假设是正确的， $\alpha_k$  满足以下反向递归关系：

$$\alpha_{k-1} = \alpha_k + \max\{\theta\alpha_k, 1\}, \quad \alpha_N = 0$$

由于  $\alpha_{k-1} - \alpha_k \geq 1$ ，数列  $\alpha_N, \alpha_{N-1}, \dots$  严格单增，对于接近  $N$  的  $k$ ， $\alpha_k$  按照递推关系  $\alpha_{k-1} = \alpha_k + 1$  变化，即  $\alpha_k = N - k$ ，此时最优控制为  $u_k^* = x_k$ 。该关系在  $k > \tilde{k}$  时成立，其中：

$$\tilde{k} = \max \left\{ k \in \mathbb{Z} : \alpha_k > \frac{1}{\theta} \right\} = \left\lfloor N - \frac{1}{\theta} \right\rfloor = N - \left\lceil \frac{1}{\theta} \right\rceil$$

对于  $k \leq \tilde{k}$ ，由于  $\alpha$  严格增， $\alpha_k > 1/\theta$ ，因此  $\alpha_{k-1} = (1 + \theta)\alpha_k$  成立，对应的最优控制为  $u_k^* = 0$ 。这意味着如果  $N > \lceil 1/\theta \rceil$ ，公司在初期应将所有的利润投入以增加未来的利润，之后再行分配，否则应将所有利润直接分配。

5. 经理决定采用上一题论证的最优策略，然而公司大部分股东需要周转资金，这些股东并不愿意长久等待一个未来的承诺，尽管这些承诺可能带来更丰厚的分红。于是，董事会炒掉了现任经理。

继任者改变了公司的政策，以便为股东提供更为稳定的分红。继任者选择的效用函数是  $\log(\cdot)$ ，因此新的最大化问题变成了：

$$\begin{aligned} \max \quad & \sum_{k=0}^{N-1} \log(u_k) \\ \text{s.t.} \quad & x_{k+1} = x_k + \theta(x_k - u_k) \\ & 0 \leq u_k \leq x_k, \forall k \end{aligned}$$

该目标函数等价于最大化  $u_k$  的乘积，因此单方面压缩任何一个  $u_k$  都不利于目标函数达到最大。设  $J_k(x)$  是第  $k$  阶段的最优剩余值函数，满足如下关系

$$J_k(x) = \max_{u \in U(x)} \{\log(u) + J_{k+1}[x + \theta(x - u)]\}, \quad J_N(x) = 0$$

对于  $k = N - 1$ ，最优剩余值函数为：

$$J_{N-1}(x) = \max_{u \in [0, x]} \{\log(u) + J_N(x + \theta(x - u))\} = \max_{u \in [0, x]} \{\log(u)\} = \log(x)$$

对于  $k = N - 2$ ，最优剩余值函数为：

$$\begin{aligned} J_{N-2}(x) &= \max_{u \in [0, x]} \{\log(u) + J_{N-1}[x + \theta(x - u)]\} \\ &= \max_{u \in [0, x]} \{\log(u) + \log[x + \theta(x - u)]\} \\ &= \max_{u \in [0, x]} \log\{u[x + \theta(x - u)]\} \end{aligned}$$

该问题的最优解为

$$\frac{\partial}{\partial u} \{u[x + \theta(x - u)]\}_{u=\tilde{u}} = x + \theta x - 2\theta\tilde{u} = 0 \Rightarrow \tilde{u} = \frac{1 + \theta}{2\theta}x$$

若  $\theta \geq 1$ ， $\tilde{u} \in [0, x]$  故是最优解，值函数为

$$J_{N-2}(x) = \log\{(1 + \theta)x\tilde{u} - \theta\tilde{u}^2\} = \log\left\{\frac{(1 + \theta)^2}{4\theta}x^2\right\} = 2\log(x) + \log\left\{\frac{(1 + \theta)^2}{4\theta}\right\}$$

否则，若  $\theta < 1$ ，最优解为  $u = x$ ，值函数为

$$J_{N-2}(x) = \log(x^2) = 2\log(x)$$

猜测剩余值函数为  $J_k(x) = \alpha_k \log(x) + \beta_k$ 。用数学归纳法验证这个猜想：

$$\begin{aligned} J_{k-1}(x) &= \alpha_{k-1} \log(x) + \beta_{k-1} \\ &= \max_{0 \leq u \leq x} \{\log(u) + J_k(x + \theta(x - u))\} \\ &= \max_{0 \leq u \leq x} \underbrace{\{\log(u) + \alpha_k \log(x + \theta(x - u)) + \beta_k\}}_{=: g(u)} \end{aligned}$$

由于  $g(u)$  是  $u$  的凹函数，因此最优解是驻点或者可行区间的右端点  $x$ ，因为  $g(0) = -\infty$ ，左端点不可能是最优解。驻点为

$$\left. \frac{\partial g}{\partial u} \right|_{u=\tilde{u}_k} = \frac{1}{\tilde{u}_k} - \frac{\theta \alpha_k}{x + \theta(x - \tilde{u}_k)} = 0 \Rightarrow \tilde{u}_k = \frac{1 + \theta}{\theta} \frac{x}{\alpha_k + 1}$$

代入  $J_{k-1}(x)$  表达式可得

$$\begin{aligned} J_{k-1}(x) &= \begin{cases} (\alpha_k + 1) \log(x) + \beta_k & \tilde{u}_k > x \\ (\alpha_k + 1) \log(x) + h(\alpha_k, \beta_k) & \tilde{u}_k \leq x \end{cases} \\ &= \alpha_{k-1} \log(x) + \beta_{k-1} \end{aligned}$$

其中

$$h(\alpha_k, \beta_k) = \beta_k + \log\left(\frac{1 + \theta}{\theta(\alpha_k + 1)}\right) + \alpha_k \log\left[\frac{\alpha_k(1 + \theta)}{\alpha_k + 1}\right]$$

两种情况下， $\alpha_k$  都满足以下反向递归关系：

$$\alpha_{k-1} = \alpha_k + 1, \alpha_N = 0 \Rightarrow \alpha_k = N - k$$

最优分红策略为

$$u_k^* = \min\left\{1, \frac{1 + \theta}{\theta(N - k + 1)}\right\} x_k$$

类似地，当  $k > N - 1/\theta$  时，公司所有利润全部用于分红，不再投资新技术。