

第5章 动态规划

5.5 连续变量多阶段决策问题



资源分配问题

- 设有数量为 x 的某种资源，将它投入两种生产方式 A 和 B 中（或称为投给部门 A 和部门 B ）。
- 若投给部门 A 的数量为 z ，则可获收益 $g(z)$ ，回收 az ，其中 a （ $0 \leq a \leq 1$ ）为部门 A 的回收率。类似地，若投给部门 B 的数量为 z ，则可获收益 $h(z)$ ，回收 bz ，其中 b （ $0 \leq b \leq 1$ ）为部门 B 的回收率。
- 连续投放 n 个阶段，问每个阶段如何分配资源才能使总收入最大？

再描述一遍

- 设第 k 个阶段的资源总数为 x_k ，投给部门 A 的资源数量为 y_k 。则投给部门 B 的数量为 $x_k - y_k$ 。于是可得到收入 $g(y_k) + h(x_k - y_k)$ ，回收 $ax_k + b \cdot (x_k - y_k)$ 。
- 因此，问题就成为：求 y_1, y_2, \dots, y_n ，
最大化 $\sum_{1 \leq k \leq n} g(y_k) + h(x_k - y_k)$ ，且满足条件

$$x_1 = x$$

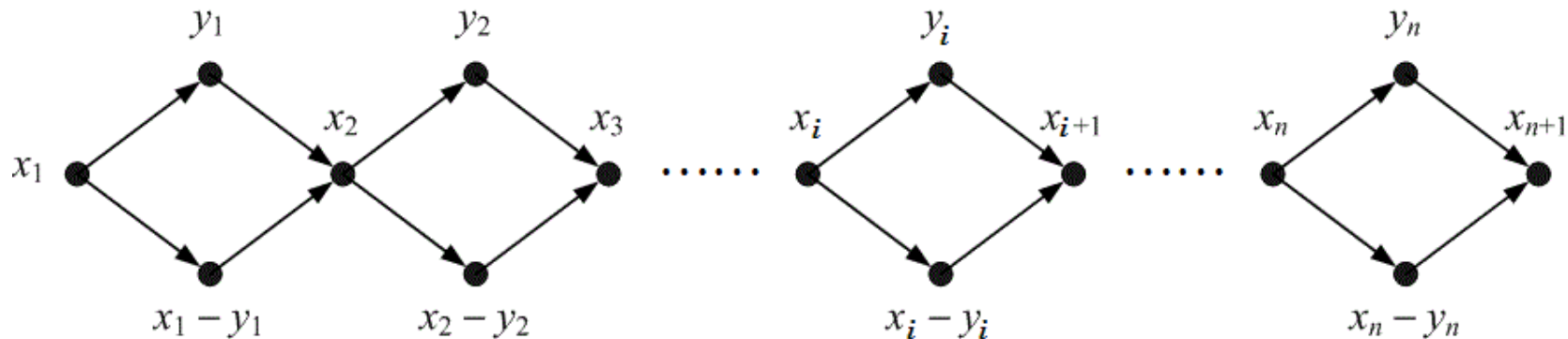
$$x_2 = ay_1 + b(x_1 - y_1)$$

.....

$$x_n = ay_{n-1} + b(x_{n-1} - y_{n-1})$$

$$y_k \geq 0, \quad x_k \geq 0, \quad k = 1..n - 1$$

如何求解？（后向优化）



- 令 $f_k(x)$ 表示当前资源数量为 x ，再经过 k 个阶段投放完成系统目标，所得到的最大总收入。

- 则有：
$$\begin{cases} f_k(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y) + f_{k-1}(ay + b(x-y))\}, & k \geq 2 \\ f_1(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y)\}, & k = 1 \end{cases}。$$

- 原问题即是求 $f_n(x)$ 。

连续变量的定期多阶段资源分配问题

- 下面讨论有限资源分配问题，它的递推公式是：

$$\begin{cases} f_k(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y) + f_{k-1}(ay + b(x-y))\}, & k \geq 2 \\ f_1(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y)\}, & k = 1 \end{cases}$$

- 当 $g(y)$ 、 $h(y)$ 是一般函数时，这个问题的解不容易找。（但对于离散变量的该问题，有动态规划的办法求到算法解……☺）
- 下面证明，当 $g(y)$ 、 $h(y)$ 为凸函数，且 $h(0) = g(0) = 0$ 时，在每个阶段上 y 的最优决策总是取其端点的值。即上述递推公式可以化简为：

$$\begin{cases} f_k(x) = \max \{h(x) + f_{k-1}(bx), g(x) + f_{k-1}(ax)\}, & k \geq 2 \\ f_1(x) = \max \{h(x), g(x)\}, & k = 1 \end{cases}$$

两个引理

引理 5.3.1 设 $g(x)$ 、 $h(y)$ 是凸函数，则对任何固定的 x ， $F(y) = g(y) + h(x - y)$ 是 y 的凸函数。

- 证明：只需证 $h(x - y)$ 是 y 的凸函数，即，需证： $\forall 0 \leq \alpha \leq 1$ ，
$$h(x - (\alpha y_1 + (1 - \alpha)y_2)) \leq \alpha h(x - y_1) + (1 - \alpha)h(x - y_2)。$$
- 而
$$\begin{aligned} h(x - (\alpha y_1 + (1 - \alpha)y_2)) &= h(\alpha x + (1 - \alpha)x - (\alpha y_1 + (1 - \alpha)y_2)) \\ &= h(\alpha(x - y_1) + (1 - \alpha)(x - y_2)) \\ &\leq \alpha h(x - y_1) + (1 - \alpha)h(x - y_2)。 \end{aligned}$$

其中最后一步是因为 $h(y)$ 是 y 的凸函数。 』

引理 5.3.2 设 $F_1(x)$ 、 $F_2(x)$ 是 x 的凸函数，则 $F(x) = \max\{F_1(x), F_2(x)\}$ 也是 x 的凸函数。 』

定理5.3.1（主要定理）

定理 5.3.1 设 $g(x)$ 、 $h(y)$ 是凸函数， $g(0) = h(0) = 0$ 。则 n 阶段资源分配问题每个阶段的最优策略 y 总是在 $0 \leq y \leq x$ 的端点处取得。

- 证明：先证 $k = 1$ 的情形。
- $f_1(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x - y)\}$ 。由引理 5.3.1， $g(y) + h(x - y)$ 是 y 的凸函数，因此 $g(y) + h(x - y)$ 在区间 $[0, x]$ 上的最大值必定在 $y = 0$ 或 $y = x$ 处取得。即， $f_1(x) = \max\{g(x), h(x)\}$ 。
- 再用归纳法证 $k \geq 2$ 的情形。

主要定理

- (基本步) $f_2(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y) + f_1(ay + b(x-y))\}$ 。由引理 5.3.2, $f_1(x)$ 是 x 的凸函数。由于 $ay + b(x-y)$ 是 y 的线性函数, 可证 $f_1(ay + b(x-y))$ 是 y 的凸函数(类似于引理 5.3.1 中对 $h()$ 函数的证明)。
- 由于 $g(y)$ 、 $h(x-y)$ 、 $f_1(ay + b(x-y))$ 均是 y 的凸函数, 它们的和也是 y 的凸函数。因此 $g(y) + h(x-y) + f_1(ay + b(x-y))$ 在区间 $[0, x]$ 上的最大值必定在其中一个端点处取得。即,
 $f_2(x) = \max\{g(x) + f_1(ax), h(x) + f_1(bx)\}$ 。由引理 5.3.2, $f_2(x)$ 是 x 的凸函数。

主要定理

- (假设步) 假设 $f_{k-1}(x) = \max\{g(x) + f_{k-2}(ax), h(x) + f_{k-2}(bx)\}$ ($k \geq 3$), 并且是凸函数。
- (归纳步) 下面证 $f_k(x) = \max\{g(x) + f_{k-1}(ax), h(x) + f_{k-1}(bx)\}$, 并且是凸函数。
- 由定义, $f_k(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(y) + h(x-y) + f_{k-1}(ay + b(x-y))\}$ 。由于 $g(y)$ 、 $h(x-y)$ 、 $f_{k-1}(ay + b(x-y))$ 均是 y 的凸函数, 因此 $g(y) + h(x-y) + f_{k-1}(ay + b(x-y))$ 在区间 $[0, x]$ 上的最大值必在端点处取得。即, $f_k(x) = \max\{g(x) + f_{k-1}(ax), h(x) + f_{k-1}(bx)\}$ 。
- 由于 $h(x) + f_{k-1}(bx)$ 、 $g(x) + f_{k-1}(ax)$ 是 x 的凸函数, 由引理 5.3.2, $f_k(x)$ 也是 x 的凸函数。 〓

定理5.3.1的应用

- 当 $g(x)$ 、 $h(x)$ 满足给定条件时，应用定理 5.3.1，对于离散变量的有限阶段资源分配问题，动态规划表的每个单元格的计算可由计算 $x + 1$ 个值

$$(f_k(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{g(x) + h(x-y) + f_{k-1}(ay + b(x-y))\}) \text{ 简化至只计算 2 个值 } (f_k(x) = \max \{g(x) + f_{k-1}(ax), h(x) + f_{k-1}(bx)\}).$$

- 当 $g(x)$ 、 $h(x)$ 是给定的满足定理 5.3.1 的凸函数时，可利用函数本身的性质对计算做进一步简化。例如，对连续变量的有限阶段资源分配问题可给出解析解。

例5.1.2

例5.1.2: 连续变量的资源分配问题。

- 今有 1000 吨油 ($x = 1000$)，投放到 A 、 B 两个部门。
- 若给部门 A 投放 z 吨油，则产生效益 $g(z) = z^2$ ，回收 $0.8z$ 吨油 ($a = 0.8$)。
- 若给部门 B 投放 z 吨油，则产生效益 $h(z) = 2z^2$ ，回收 $0.4z$ 吨油 ($b = 0.4$)。
- 问连续投放 5 年 ($n = 5$)，每年如何投放，可使 5 年的总收益最大？

例5.1.2

- 解: $g(x)=x^2$, $h(x)=2x^2$, 显然 $g(x)$ 和 $h(x)$ 都是凸函数且 $g(x)=h(x)=0$, 满足定理 5.3.1 的条件。因此,
- $f_1(x)=\max\{g(x), h(x)\}=\max\{x^2, 2x^2\}=2x^2$,
 $\Rightarrow y_5 = 0$ 。
- $f_2(x)=\max\{g(x)+f_1(ax), h(x)+f_1(bx)\}$
 $=\max\{x^2+(2a^2x^2), 2x^2+(2b^2x^2)\}$
 $=\max\left\{\overset{2.28}{(1+2a^2)}x^2, \overset{2.32}{(2+2b^2)}x^2\right\}$
 $= (2+2b^2)x^2,$
 $\Rightarrow y_4 = 0$ 。

例5.1.2

$$\begin{aligned} \bullet f_3(x) &= \max\{g(x) + f_2(ax), h(x) + f_2(bx)\} \\ &= \max\{x^2 + (2 + 2b^2)a^2x^2, 2x^2 + (2 + 2b^2)b^2x^2\} \\ &= \max\{(1 + 2a^2 + 2a^2b^2)x^2, (2 + 2b^2 + 2b^4)x^2\} \\ &\quad \qquad \qquad \mathbf{2.4848} \qquad \qquad \mathbf{2.3712} \\ &= (1 + 2a^2 + 2a^2b^2)x^2, \end{aligned}$$

$$\Rightarrow y_3 = x_3.$$

$$\begin{aligned} \bullet f_4(x) &= \max\{g(x) + f_3(ax), h(x) + f_3(bx)\} \\ &= \max\left\{x^2 + (1 + 2a^2 + 2a^2b^2)a^2x^2, \right. \\ &\quad \left. 2x^2 + (1 + 2a^2 + 2a^2b^2)b^2x^2\right\} \end{aligned}$$

例5.1.2

$$\bullet \quad = \max \left\{ \left(1 + a^2 + 2a^4 + 2a^4b^2 \right) x^2, \left(2 + b^2 + 2a^2b^2 + 2a^2b^4 \right) x^2 \right\}$$

$$\qquad \qquad \qquad \mathbf{2.590272} \qquad \qquad \qquad \mathbf{2.397568}$$

$$= \left(1 + a^2 + 2a^4 + 2a^4b^2 \right) x^2,$$

$$\Rightarrow y_2 = x_2.$$

$$\bullet \quad f_5(x) = \max \{ g(x) + f_4(ax), h(x) + f_4(bx) \}$$

$$= \max \left\{ \begin{array}{l} x^2 + \left(1 + a^2 + 2a^4 + 2a^4b^2 \right) a^2 x^2, \\ 2x^2 + \left(1 + a^2 + 2a^4 + 2a^4b^2 \right) b^2 x^2 \end{array} \right\}$$

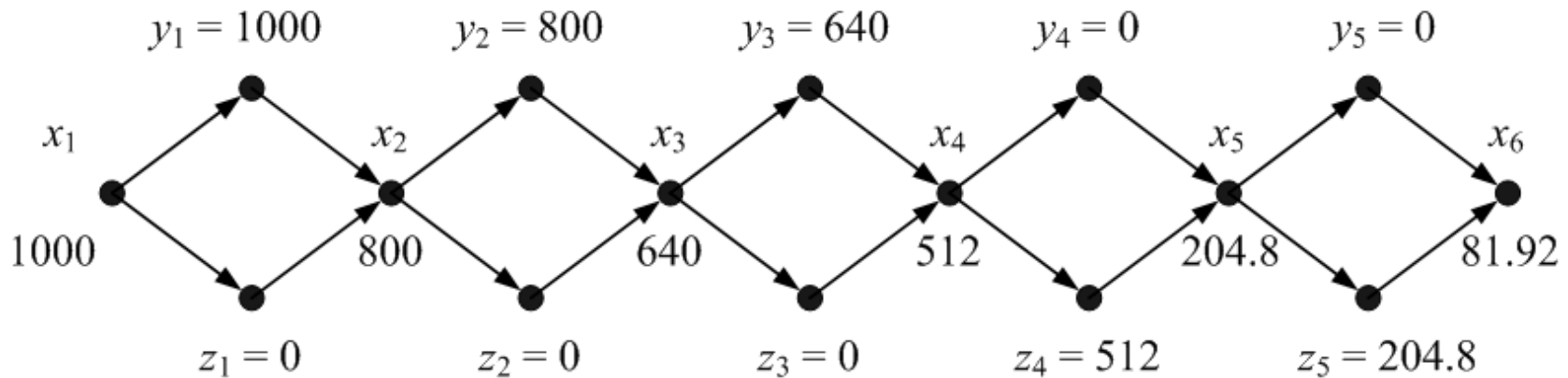
$$= \max \left\{ \begin{array}{l} \left(1 + a^2 + a^4 + 2a^6 + 2a^6b^2 \right) x^2, \\ \left(2 + b^2 + a^2b^2 + 2a^4b^2 + 2a^4b^4 \right) x^2 \end{array} \right\}$$

$$\mathbf{(2.65777408, \quad 2.41444352)}$$

例5.1.2

- $$= (1 + a^2 + a^4 + 2a^6 + 2a^6b^2)x^2$$

$$\Rightarrow y_1 = x_1。$$



- $i_1 = 1000^2 = 1000000$, $i_2 = 800^2 = 640000$, $i_3 = 640^2 = 409600$,
 $i_4 = 2 \times 512^2 = 524288$, $i_5 = 2 \times 204.8^2 = 83886.08$ 。
- 总收益 = 2657774.08** , 即 $f_5(1000)$ 的值。

例5.3.2

例 5.3.2 多阶段有限资源分配问题中， $g(x) = -2cx + x^2$ ， $h(x) = -cx + x^2$ ， $0 \leq x \leq c$ ， $0 < a, b < 1$ 且 $0 < b - a \leq 1 - b$ 。求 $f_k(x)$ 。

● 解： $g(x)$ 、 $h(x)$ 都是凸函数，且 $g(0) = h(0) = 0$ ，满足定理 5.3.1 的条件。

● $f_1(x) = \max\{-2cx + x^2, -cx + x^2\} = -cx + x^2$ 。

● $f_2(x) = \max\{g(x) + f_1(ax), h(x) + f_1(bx)\}$
 $= \max\{-2cx + x^2 - cax + a^2x^2, -cx + x^2 - cbx + b^2x^2\}$
 $= \max\{-c(2+a)x + (1+a^2)x^2, -c(1+b)x + (1+b^2)x^2\}$
 $= -c(1+b)x + (1+b^2)x^2,$

因为 $1 + b^2 > 1 + a^2$ ，及 $2 + a \geq 1 + b$ （即，需证 $b - a \leq 1$ ，由已知可得）。

例5.3.2

$$\begin{aligned} \bullet f_3(x) &= \max\{g(x) + f_2(ax), h(x) + f_2(bx)\} \\ &= \max\left\{\begin{aligned} &-2cx + x^2 - c(1+b)ax + (1+b^2)a^2x^2, \\ &-cx + x^2 - c(1+b)bx + (1+b^2)b^2x^2 \end{aligned}\right\} \\ &= \max\left\{\begin{aligned} &-c(2+a+ab)x + (1+a^2+a^2b^2)x^2, \\ &-c(1+b+b^2)x + (1+b^2+b^4)x^2 \end{aligned}\right\} \\ &= -c(1+b+b^2)x + (1+b^2+b^4)x^2, \end{aligned}$$

因为 $1+b^2+b^4 > 1+a^2+a^2b^2$ ，以及 $2+a+ab \geq 1+b+b^2$ （即，需证 $b+b^2-a-ab \leq 1$ ，需证 $b(1+b)-a(1+b) \leq 1$ ，需证

$b-a \leq \frac{1}{1+b}$ ，由已知确实有 $b-a \leq 1-b < \frac{1}{1+b}$ ）。

例5.3.2

● 归纳可知, $f_k(x) = -c(1+b+\cdots+b^{k-1})x + (1+b^2+\cdots+b^{2(k-1)})x^2$

$$= -\frac{1-b^k}{1-b}cx + \frac{1-b^{2k}}{1-b^2}x^2.$$

(对一般项 $f_k(x)$, 需证 $b-a \leq \frac{1}{1+b+\cdots+b^{k-2}}$, 而由已知确

实有 $b-a \leq 1-b < \frac{1}{1+b+\cdots+b^{k-2}}$)。 』

谢谢大家