

运筹学

第八讲 动态规划

魏韡

2025年5月28日

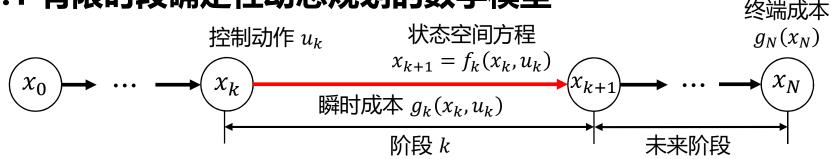
主要内容

1. 确定性动态规划

2. 应用举例

3. 随机动态规划

1.1 有限时段确定性动态规划的数学模型



有限时段确定性动态规划的基本要素

• 状态空间方程

$$x_{k+1} = f_k(x_k, u_k)$$

其中 x_k 是状态, u_k 是控制动作, $U_k(x_k)$ 是动作的可行集

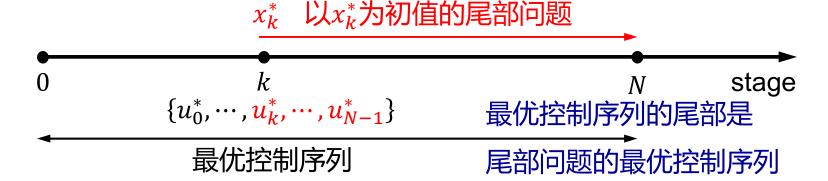
• 目标函数:

$$J(x_0; u_0, \dots, u_{N-1}) = g_N(x_N) + \sum_{k=0}^{N-1} g_k(x_k, u_k)$$

- 给定 x_0 , 求使目标函数最小的控制序列 $u = \{u_0, \dots, u_{N-1}\}$
- 确定性优化模型

$$J^*(x_0) = \min_{u} \{ J(x_0; u) \mid u_k \in U_k(x_k), x_{k+1} = f_k(x_k, u_k), \forall k \}$$

1.2 最优性原理



最优性原理

• 设最优控制序列为 $\{u_0^*, \dots, u_{N-1}^*\}$,相应状态序列为 $\{x_1^*, \dots, x_N^*\}$. 以 x_k^* 为初值,以阶段 k 到 N 的剩余成本

$$J(x_k^*; u_k, \dots, u_{N-1}) = g_k(x_k^*, u_k) + \sum_{m=k+1}^{N-1} g_m(x_m, u_m) + g_N(x_N)$$

为目标函数的尾部最优控制问题,其最优控制序列为原问题最优控制序列的尾部 $\{u_k^*, \dots, u_{N-1}^*\}$

1.3 逆推法构建最优值函数

基本思想

- 系统当前状态是 x_k , 在 $U_k(x_k)$ 中所有可行的动作 u_k 下系统的下一个状态是 $x_{k+1} = f_k(x_k, u_k)$.
- 假设以 x_{k+1} 所有可能值为初值的尾部问题最优值(即 $J(x_{k+1}^*)$)已知
- 阶段 k 的最优控制 u_k 应使 $g_k(x_k, u_k) + J_{k+1}^*(f_k(x_k, u_k))$ 最小

动态规划算法: 构造以 x_k 为初值的尾部问题的最优值函数 $J_k^*(x_k)$

- 从最后一个时段开始,令 $J_N^*(x_N) = g_N(x_N), \forall x_N$;
- 反向递归 k = N 1:0, 令

$$J_k^*(x_k) = \min_{u_k \in U_k(x_k)} [g_k(x_k, u_k) + J_{k+1}^*(f_k(x_k, u_k))], \forall x_k$$

• 最终得到以 x₀ 为初值的原问题最优值为

$$J^*(x_0) = J_0^*(x_0)$$

1.4 前推获取最优解

前推获取最优控制序列 [已知 $J_1^*(x_1), \cdots, J_N^*(x_N)$]

- 从初始状态 x_0 出发 $u_0^* \in \arg\min_{u_0 \in U_0(x_0)} \left[g_0(x_0, u_0) + J_1^* \left(f_0(x_0, u_0) \right) \right]$
- 更新系统状态 $x_1^* = f_0(x_0, u_0^*)$, 求取最优控制动作

$$u_1^* \in \arg\min_{u_1 \in U_1(x_1^*)} [g_1(x_1^*, u_1) + J_2^*(f_1(x_1^*, u_1))]$$

• 更新系统状态 $x_2^* = f_2(x_2^*, u_2^*)$, 以此类推, 直至阶段N

值空间近似: 用参数化 $J_k^*(x_k, \theta)$ 近似 $J_k^*(x_k)$ (近似动态规划/强化学习)

• 观测系统当前状态 x_k^* , 求取控制动作

$$u_k^* \in \arg\min_{u_k \in U_k(x_k^*)} \left[g_k(x_k^*, u_k) + J_{k+1}^* \left(f_k(x_k^*, u_k) \right) \right],$$

在线决策

• 系统转移到新的状态 $x_{k+1}^* = f_k(x_k^*, u_k^*)$, 重复以上步骤

主要内容

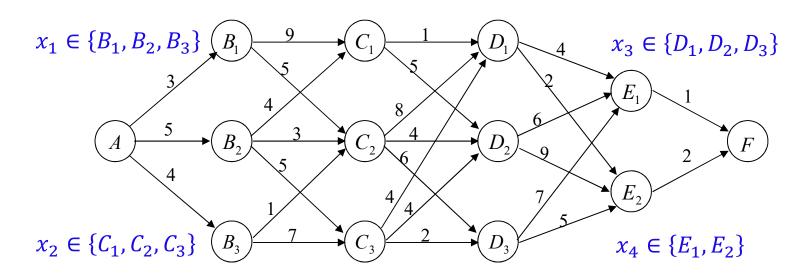
1. 确定性动态规划

2. 应用举例

3. 随机动态规划

2.1 最短路径问题

每个路段的长度如图所示. 求从A到F的最短路径。

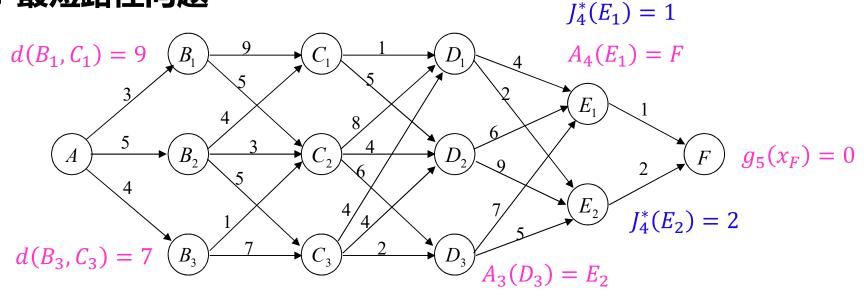


动态规划建模

- 节点: 状态 x_k
- 边: 状态 x_k 下的控制动作 u_k
- 拓扑: $x_{k+1} = f_k(x_k, u_k)$
- 边长: 瞬时成本 $g_k(x_k, u_k)$

- 末端成本: $g_N(x_F) = 0$
- 初始状态: *x_A*
- 目标函数: A至F的总距离

2.1 最短路径问题

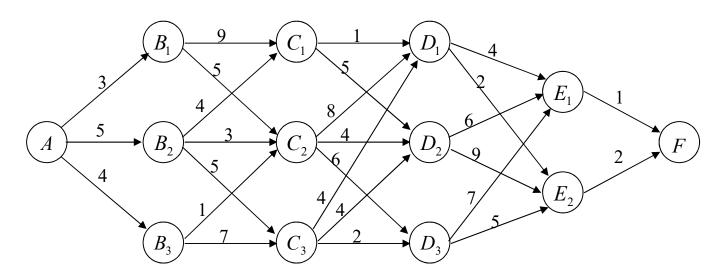


简洁的动态规划表达

- d(x,y): 相邻两点 x 和 y 的距离 (瞬时成本)
- $J_k^*(x_k)$: 阶段 k 从点 x 到 F 的最短距离 (剩余最优成本)
- 根据最优性原理,从点 x 出发应到达的下一个点是:

$$y^*(x) \in \arg\min_{y \in Y(x)} [d(x, y) + J_{k+1}^*(y)]$$

2.1 最短路径问题



反向递归

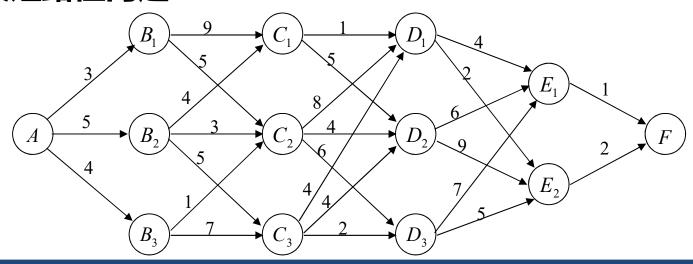
$$J_3^*(D_1) = \min \left\{ \begin{aligned} &d(D_1, E_1) + J_4^*(E_1) \\ &d(D_1, E_2) + J_4^*(E_2) \end{aligned} \right\} = \min \left\{ \begin{aligned} &4+1 \\ 2+2 \end{aligned} \right\} = 4, u_3^*(D_1) = E_2 \end{aligned}$$

$$f_3^*(D_2) = \min \left\{ \begin{aligned} &d(D_2, E_1) + J_4^*(E_1) \\ &d(D_2, E_2) + J_4^*(E_2) \end{aligned} \right\} = \min \left\{ \begin{aligned} &6+1 \\ 9+2 \end{aligned} \right\} = 7, u_3^*(D_2) = E_1 \end{aligned}$$

$$f_4^*(E_1) = 1$$

$$f_3^*(D_3) = \min \left\{ \begin{aligned} &d(D_3, E_1) + J_4^*(E_1) \\ &d(D_3, E_2) + J_4^*(E_2) \end{aligned} \right\} = \min \left\{ \begin{aligned} &7+1 \\ 5+2 \end{aligned} \right\} = 7, u_3^*(D_3) = E_2 \end{aligned}$$

2.1 最短路径问题



反向递归

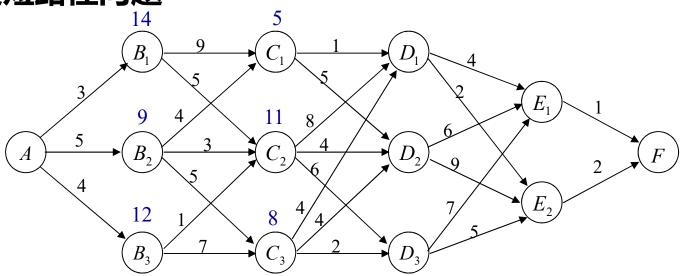
$$J_{2}^{*}(C_{1}) = \min \begin{cases} d(C_{1}, D_{1}) + J_{3}^{*}(D_{1}) \\ d(C_{1}, D_{2}) + J_{3}^{*}(D_{2}) \end{cases} = \min \begin{cases} 1 + 4 \\ 5 + 7 \end{cases} = 5, u_{2}^{*}(C_{1}) = D_{1}$$
 第 3 阶段
$$J_{2}^{*}(C_{2}) = \min \begin{cases} d(C_{2}, D_{1}) + J_{3}^{*}(D_{1}) \\ d(C_{2}, D_{2}) + J_{3}^{*}(D_{2}) \\ d(C_{2}, D_{3}) + J_{3}^{*}(D_{3}) \end{cases} = \min \begin{cases} 8 + 4 \\ 4 + 7 \\ 6 + 7 \end{cases} = 11, u_{2}^{*}(C_{2}) = D_{2}$$

$$J_{3}^{*}(D_{1}) = 4$$

$$J_{3}^{*}(D_{2}) = 7$$

$$J_{2}^{*}(C_{3}) = \min \begin{cases} d(C_{3}, D_{1}) + J_{3}^{*}(D_{1}) \\ d(C_{3}, D_{2}) + J_{3}^{*}(D_{2}) \\ d(C_{3}, D_{3}) + J_{3}^{*}(D_{3}) \end{cases} = \min \begin{cases} 4 + 4 \\ 4 + 7 \\ 2 + 7 \end{cases} = 8, u_{2}^{*}(C_{3}) = D_{1}$$

2.1 最短路径问题



反向递归

$$J_1^*(B_1) = 14, u_1^*(B_1) = C_1; \ J_1^*(B_2) = 9, u_1^*(B_2) = C_1; \ J_1^*(B_3) = 12, u_1^*(B_3) = C_2$$

 $J_0^*(A) = \min\{3 + 14, 5 + 9, 4 + 12\} = 14, u_0^*(A) = B_2$

前推获取最短路径

- 最短路径: $A \rightarrow B_2 \rightarrow C_1 \rightarrow D_1 \rightarrow E_2 \rightarrow F \ (l = 14)$
- 最近邻法: $A \rightarrow B_1 \rightarrow C_2 \rightarrow D_2 \rightarrow E_1 \rightarrow F \ (l = 19)$

2.2 最优控制问题

离散线性系统的初值为 x_0 ,状态方程为

$$x_{k+1} = x_k + u_k, \qquad k = 0, 1, \dots, N-1$$

控制 u 无约束。控制指标为

$$J = \min\left\{\frac{1}{2}cx_N^2 + \frac{1}{2}\sum_{k=0}^{N-1}u_k^2\right\}$$

求 N=2 时的最优控制序列 $[u_0,u_1]$.

解

在最优控制序列 $[u_0,u_1]$ 作用下,系统状态序列 $[x_0,x_1,x_2]$.

当 N=2 时,系统状态从 x_1 在 u_1 作用下转移到 x_2

$$J(x_1; u_1) = \frac{1}{2}cx_2^2 + \frac{1}{2}u_1^2 = \frac{1}{2}c(x_1 + u_1)^2 + \frac{1}{2}u_1^2 \quad J_1^*(x_1) = \min_{u_1} J(x_1; u_1)$$

$$\frac{\partial J_1}{\partial u_1} = c(x_1 + u_1) + u_1 = 0 \quad \Longrightarrow \quad u_1^* = \frac{-cx_1}{1+c}, x_2 = \frac{x_1}{1+c}, J_1^* = \frac{cx_1^2}{2(1+c)}$$

2.2 最优控制问题

离散线性系统的初值为 x_0 ,状态方程为

$$x_{k+1} = x_k + u_k, \qquad k = 0, 1, \dots, N-1$$

控制 u 无约束。控制指标为

$$J = \min\left\{\frac{1}{2}cx_N^2 + \frac{1}{2}\sum_{k=0}^{N-1}u_k^2\right\}$$

求 N=2 时的最优控制序列 $[u_0,u_1]$.

解

当 N=1 时,系统状态从 x_0 在 u_0 作用下转移到 x_1

$$J_0^*(x_0) = \min_{u_0} \left\{ \frac{1}{2} u_0^2 + J_1^* \right\} = \min_{u_0} \left\{ \frac{1}{2} u_0^2 + \frac{c}{2(1+c)} (x_0 + u_0)^2 \right\}$$

$$\frac{\partial J_0}{\partial u_0} = \frac{c(x_0 + u_0)}{(1+c)} + u_0 = 0 \quad \Rightarrow \quad u_0^* = \frac{-cx_0}{1+2c}, x_1 = \frac{1+c}{1+2c}x_0$$

最优控制与最优值:
$$u_0^* = \frac{-cx_0}{1+2c}$$
, $u_1^* = \frac{-cx_0}{1+2c}$, $J_0^* = \frac{cx_0^2}{2(1+2c)}$

2.3 线性规划

用动态规划法求解以下线性规划

$$\begin{aligned} \max & -2x_{_{1}}+3x_{_{2}}\\ \text{s.t.} & -3x_{_{1}}-2x_{_{2}} \leq 2\\ & -2x_{_{1}}+6x_{_{2}} \leq 3\\ & x_{_{1}},x_{_{2}} \in [0,1] \end{aligned}$$

解

将该线性规划视为两阶段决策过程

$$\max_{x_1 \in [0,1]} \left\{ -2x_1 + \max_{x_2 \in [0,1] \cap D(x_1)} 3x_2 \right\}$$

$$D\left(x_1\right) = \left\{ x_2 \left| 1 - \frac{3x_1}{2} \le x_2 \le \frac{1}{2} + \frac{x_1}{3} \right\} \right\}$$

 $D(x_1) \neq \emptyset$ 要求 $x_1 \geq 3/11$

2.3 线性规划

解

第二阶段问题以第一阶段变量 x1 为参数

$$\max \ 3x_2$$
 s.t. $1 - \frac{3x_1}{2} \le x_2 \le \frac{1}{2} + \frac{x_1}{3}, \ 0 \le x_2 \le 1$

由于 $x_1 \le 1$, x_2 的最大值即区间上界 $1/2 + x_1/3$, 代入第一阶段问题

$$\max_{x_1 \in [0,1]} \left\{ -2x_1 + \max_{x_1 \in [3/11,1]} \left\{ \frac{3}{2} + x_1 \right\} \right\} = \max_{x_1 \in [3/11,1]} \left\{ \frac{3}{2} - x_1 \right\} = \frac{27}{22} \quad \left(x_1, x_2 \right) = \left(\frac{3}{11}, \frac{13}{22} \right)$$

- 本课程学过哪几种求解线性规划的方法?
- 哪种计算效率最高?为什么?
- 静态优化和动态优化的本质区别是什么?

2.4 抢险救灾问题

A县220kV变电站在地震中损坏,电网公司组织了3支抢修队从附近B县出发分3路前往A县修复该变电站。任何一支抢修队若能顺利到达均可完成抢修。由于通往A县的3条道路均有不同程度损毁,3支抢修队不能到达变电站的概率分别为0.4,0.6和0.8,都不能到达变电站的概率为0.192。为了提高成功率,电网公司将B县供电局2台道路清障车配备给抢修队使用。3支抢修队配备不同数量的道路清障车后,不能到达变电站的概率如表所示

求清障车分配方案,使得抢修成功概率最大。记 x_i 是分配到第i支抢修队的道路清障车数量, $p_i(x_i)$ 是对应的不能到达变电站的概率,最优分配方案是以下问题的最优解

min	$p_1(x_1)p_2(x_2)p_3(x_3)$
s.t.	$x_1 + x_2 + x_3 = 2$
	$x_1, x_2, x_3 \in \{0, 1, 2\}$

用动态规划求解该问题。

未达概率		1队	2队	3队
道路	0	0.40	0.60	0.80
清障车	1	0.20	0.40	0.50
数量	2	0.15	0.20	0.30

阶段: k = 1, 2, 3

状态Sk: 可供分配的清障车数

动作xk: 分给k队的清障车数

2.4 抢险救灾问题

 $v_k^*(s_k)$: 第 k 队有 s_k 台清障车可供分配时后k队都不能到达的最小概率

$$\begin{aligned} v_k^*\left(s_k\right) &= \min_{x_k \in \left\{0, \cdots, s_k\right\}} p_k\left(x_k\right) \cdot v_{k+1}^*\left(s_k - x_k\right) \\ v_3^*\left(s_3\right) &= \min_{x_3 \in \left\{0, \cdots, s_3\right\}} p_3\left(x_3\right) \end{aligned}$$

未达概率		1队	2队	3队
道路	0	0.40	0.60	0.80
清障车	1	0.20	0.40	0.50
数量	2	0.15	0.20	0.30

 $Q_k(s_k,x_k)$: 从 s_k 台车中分配给 k 队 x_k 台,后k队都不能到达的最小概率

s_3	$v_3^*(s_3)$	x_3^*
0	0.8	0
1	0.5	1
2	0.3	2

最优分配方案:

1队: 1台

2队: 0台

3队: 1台

C	$Q_2(s_2,x_2)$	$v_2^*(s_2)$	χ_2^*		
S_2	$x_2 = 0$	$x_2 = 1$	$x_2 = 2$	$\nu_2(s_2)$	x ₂
0	0.6.0.8	×	X	0.48	0
1	0.6.0.5	$0.4 \cdot 0.8$	X	0.30	0
2	0.6.0.3	$0.4 \cdot 0.5$	0.2 · 0.8	0.16	2

C I	$Q_1(s_1, x_1) = p_1(x_1) \cdot v_2^*(s_1 - x_1)$			$v_1^*(s_1)$	·*
31	$x_1 = 0$	$x_1 = 1$	$x_1 = 2$	$\nu_1(s_1)$	¹ 1
2	$0.4 \cdot 0.16$	$0.2 \cdot 0.3$	$0.15 \cdot 0.48$	0.060	1

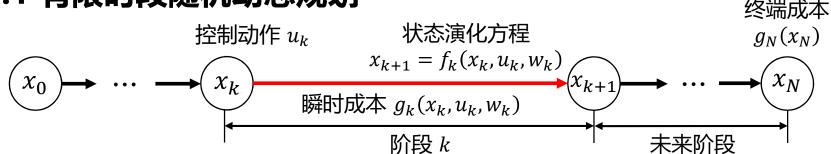
主要内容

1. 确定性动态规划

2. 应用举例

3. 随机动态规划

3.1 有限时段随机动态规划



有限时段随机动态规划的基本要素

- 状态演化方程: $x_{k+1} = f_k(x_k, u_k, w_k), w_k \sim P_k(\cdot | x_k, u_k)$ 其中 x_k 是系统状态, u_k 是动作, $U_k(x_k)$ 是动作的可行集
- 闭环反馈控制策略:

$$\pi = {\mu_0, \dots, \mu_{N-1}}, u_k = \mu_k(x_k) \in U_k(x_k), k = 0: N-1$$

• 以 x_0 为初值在控制策略 π 下的期望成本

$$J_{\pi}(x_0) = \mathbb{E}\left\{g_N(x_N) + \sum_{k=0}^{N-1} g_k(x_k, \mu_k(x_k), w_k)\right\}$$

• 最优策略与最优值

$$J_{\pi^*}(x_0) = \min_{\pi \in \Pi} J_{\pi}(x_0) = J^*(x_0)$$

3.1 有限时段随机动态规划

与确定性问题有何不同?

确定性问题

• 数值优化问题 (开环)

$$\min_{x,u} J(x_0,u)$$

s.t.
$$x_{k+1} = f_k(x_k, u_k), u_k \in U_k(x_k)$$

u_0, \dots, u_{N-1} x_1, \dots, x_N 确定性状态演化 $x_{k+1} = f_k(x_k, u_k)$

随机问题-函数优化

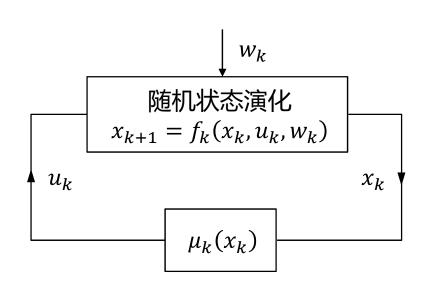
• 策略是控制规律(函数)

$$\pi = \{\mu_0, \cdots, \mu_{N-1}\}$$

• 可行策略集 $\pi \in \Pi \Rightarrow \mu_k(x_k) \in U_k(x_k)$

• 泛函优化 (闭环)

$$J_{\pi^*}(x_0) = \min_{\pi \in \Pi} J_{\pi}(x_0)$$



3.2 随机动态规划算法

动态规划算法: 构造以 x_k 为初值的尾部问题的最优值函数 $J_k^*(x_k)$

- 从最后一个时段开始,令 $J_N^*(x_N) = g_N(x_N), \forall x_N$;
- 反向递归 For *k* = *N* − 1: 0, 令

$$J_k^*(x_k) = \min_{u_k \in U_k(x_k)} \mathbb{E}_{w_k} [g_k(x_k, u_k, w_k) + J_{k+1}^* (f_k(x_k, u_k, w_k))], \forall x_k$$

• 最终得到以 x_0 为初值的原问题最优值为 $J^*(x_0) = J_0^*(x_0)$

前推获取最优控制序列 [已知 $J_1^*(x_1), \cdots, J_N^*(x_N)$]

- 从 x_0 出发,令 $k = 0, \dots, N 1$,观测状态 x_k ,
- 选择使期望值最小的动作

$$\mu_k(x_k) \in \arg\min_{u_k \in U_k(x_k)} \mathbb{E}_{w_k} \{ g_k(x_k, u_k, w_k) + J_{k+1}^* (f_k(x_k, u_k, w_k)) \}$$

• 近似方法: 用参数化的 J_k^* 近似 J_k^* , 对期望 $\mathbb{E}\{\cdot\}$ 做近似

3.3 Q-因子

定义

• 随机动态规划的 Q-因子

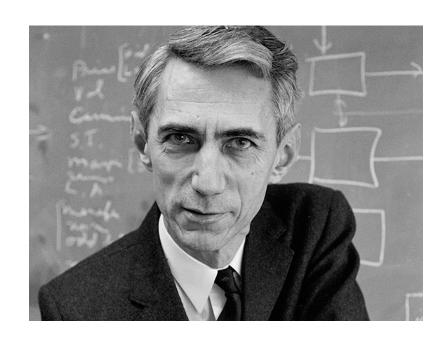
$$Q_k^*(x_k, u_k) = \mathbb{E}_{w_k} \{ g_k(x_k, u_k, w_k) + J_{k+1}^* (f_k(x_k, u_k, w_k)) \}$$

• Q-因子和值函数的关系

$$J_k^*(x_k) = \min_{u_k \in U_k(x_k)} Q_k^*(x_k, u_k)$$

Q-因子的递归关系

$$Q_k^*(x_k, u_k) = \mathbb{E} \left\{ \begin{aligned} g_k(x_k, u_k, w_k) + \\ \min_{w_k} \left\{ \min_{u_{k+1} \in U_{k+1}(f_k(x_k, u_k, w_k))} Q_{k+1}^*(f_k(x_k, u_k, w_k), u_{k+1}) \right\} \end{aligned} \right\}$$



We know the past but cannot control it,

We control the future but cannot know it.

Claude Shannon