



天津大学

TIANJIN UNIVERSITY

精品课程运筹学

第二章 动态规划 (Dynamic Programming)

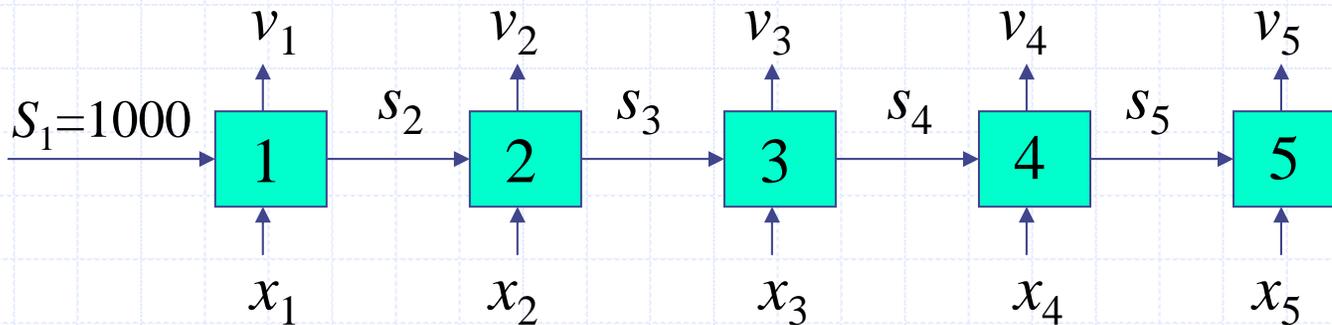
2.1 动态规划的基本概念与方法

2.2 动态规划应用举例

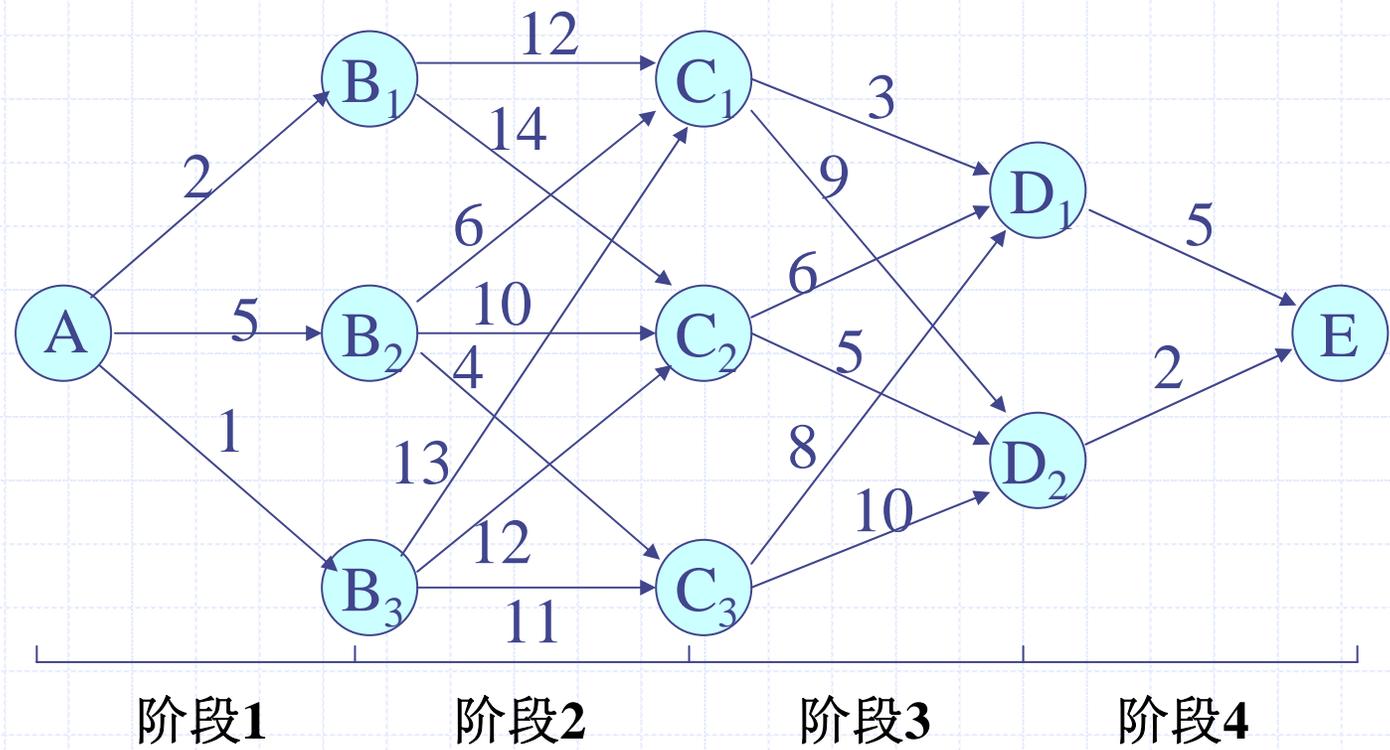
2.1 动态规划的基本概念与方法

一、多阶段决策问题举例

1. **时间阶段例子(生产负荷问题)** 某种机器可以在高、低两种负荷下进行生产。高负荷年产量8，年完好率0.7；低负荷年产量5，年完好率0.9。现有完好机器1000台，需制定一个5年计划，以决定每年安排多少台机器投入高、低负荷生产，使5年的总产量最大。



2. 空间阶段的例子（最短路问题）如图为一线路网络。现要从A点铺设一条管道到E点，图中两点间连线上数字表示两点间距离。现需选一条由A到E的铺管线路，使总距离最短。



二、基本概念与方程

1、基本概念

阶段——分步求解的过程，用阶段变量 k 表示， $k=1, \dots, n$

状态——每阶段初可能的情形或位置，用状态变量 S_k 表示。动态规划中的状态应具有无后效性。

决策——每阶段状态确定后的抉择，即从该状态演变到下阶段某状态的选择，用决策变量 x_k 表示。

状态转移——由 S_k 转变为 S_{k+1} 的规律，记 $S_{k+1} = T(S_k, x_k)$ 。

策略——由各阶段决策组成的序列，记 $P_{1n} = \{x_1, \dots, x_n\}$ ，
称 $P_{kn} = \{x_k, \dots, x_n\}$ 为阶段 k 至 n 的后部子策略。

阶段指标——每阶段选定决策 x_k 后所产生的效益，记
$$v_k = v_k(S_k, x_k)$$



指标函数——各阶段的总效益，记相应于 P_{kn} 的指标函数
为
$$v_{kn} = v_{kn}(S_k, P_{kn})$$
。

其中最优的称**最优指标函数**，记 $f_k = f_k(S_k) = \text{opt } v_{kn}$ 。

问题：动态规划的最优解和最优值各是什么？

——最优解：最优策略 P_{1n} ，
最优值：最优指标 f_1 。

2、基本方程

(1) 基本原理

定理: $P_{1n}^* = (x_1^*, \dots, x_n^*)$ 是最优策略 \Leftrightarrow 对任何 k ($1 < k < n$) 和允许状态 s_1 , 有 $f_1 = \underset{P_{1k}}{\text{opt}} \{ v_{1k} + f_{k+1} \}$ 。

推论 (*Bellman* 最优性原理): 若 P_{1n}^* 是最优策略, 则对任何 k ($1 < k < n$), 子策略 P_{kn}^* 对于以 s_k^* 为起点的 k 至 n 子过程来说必为最优策略。

以最短路为例说明



(2) 基本方程

根据最优性原理，可建立从后向前逆推求解的递推公式——基本方程：

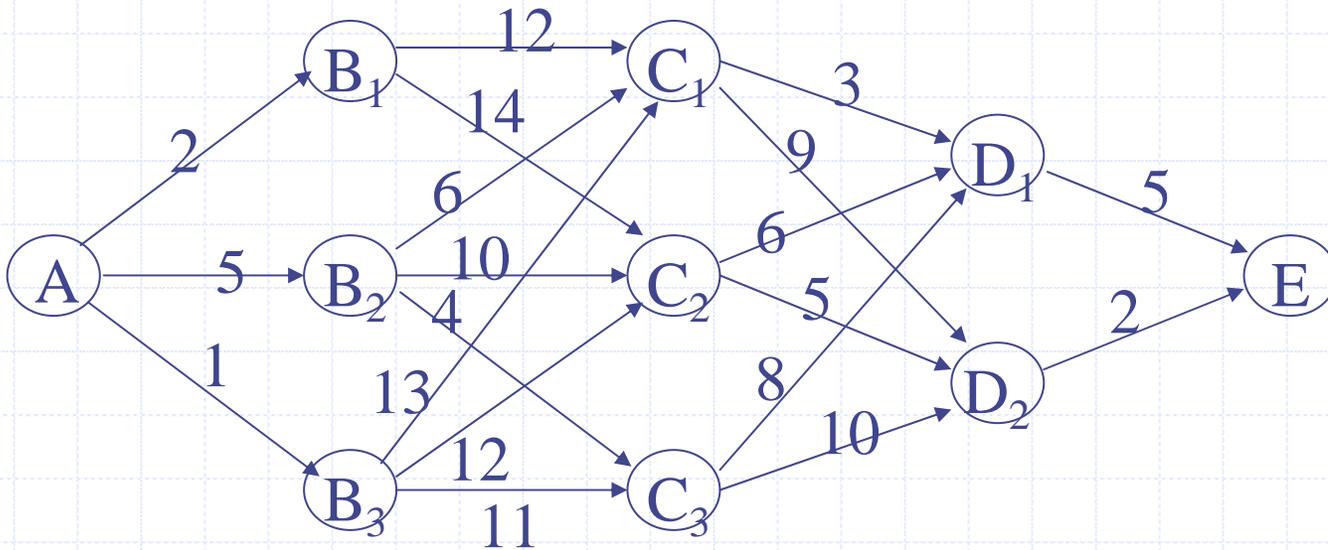
$$\begin{cases} f_k = \underset{x_k}{opt} \{ v_k + f_{k+1} \} \\ f_{n+1} = 0, \quad k = n, \dots, 1 \end{cases}$$

- ◆ 动态规划求解的一般步骤：
 - ◆ 确定过程的分段，构造状态变量；
 - ◆ 设置决策变量，写出状态转移；
 - ◆ 列出阶段指标和指标函数；
 - ◆ 写出基本方程，由此逐段递推求解。

三、求解方法

1. 离散型（用表格方式求解）

例1 用动态规划方法求解前面的最短路问题



解：设阶段 $k=1, 2, 3, 4$ 依次表示4个阶段选路的过程；

状态 s_k 表示 k 阶段初可能处的位置；

决策 x_k 表示 k 阶段初可能选择的路；

阶段指标 v_k 表示 k 阶段与所选择的路段相应的路长；

指标函数 $v_{k4} = \sum_{i=k}^4 v_i$ 表示 k 至4阶段的总路长；

递推公式： $f_k = \text{Min} \{v_k + f_{k+1}\}$
 $f_5 = 0, \quad k = 4, \dots, 1$

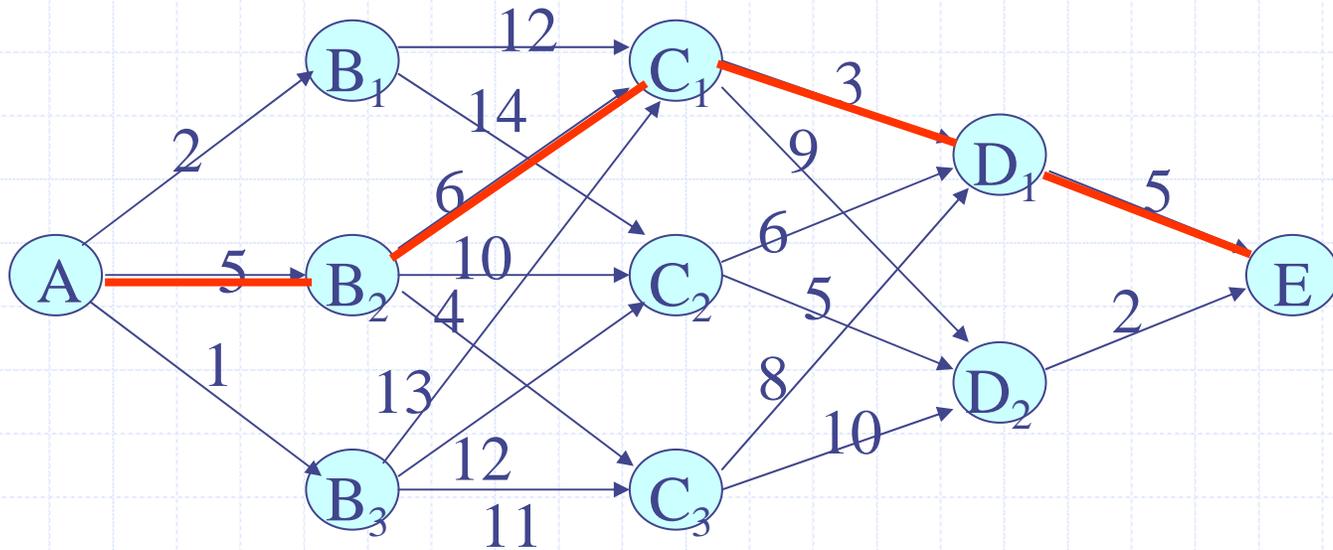
k	S_k	x_k	v_k	$v_{kn}=v_k+f_{k+1}$	f_k	P_{kn}^*
4	D_1	E	5	$5+0$	5	D_1E
	D_2	E	2	$2+0$	2	D_2E
3	C_1	D_1	3	$3+5$	8	C_1D_1E
		D_2	9	$9+2$		
	C_2	D_1	6	$6+5$	7	C_2D_2E
		D_2	5	$5+2$		
	C_3	D_1	8	$8+5$	1	C_3D_2E
		D_2	10	$10+2$	2	

k	S_k	x_k	v_k	$v_{kn} = v_k + f_{k+1}$	f_k	P_{kn}^*
2	B_1	C_1	12	$12 + 8$	20	$B_1 C_1 D_1 E$
		C_2	14	$14 + 7$		
	B_2	C_1	6	$6 + 8$	14	$B_2 C_1 D_1 E$
		C_2	10	$10 + 7$		
		C_3	4	$4 + 12$		
	B_3	C_1	13	$13 + 8$	19	$B_3 C_2 D_2 E$
		C_2	12	$12 + 7$		
		C_3	11	$11 + 12$		

k	S_k	x_k	v_k	$v_{kn} = v_k + f_{k+1}$	f_k	P_{kn}^*
1	A	B_1	2	2 + 20	19	$AB_2C_1D_1E$
		B_2	5	5 + 14		
		B_3	1	1 + 19		

$P_{14}^* = AB_2C_1D_1E$  (最短路)

$f_1 = 19$  (最短距)



$P^*_{14} = AB_2C_1D_1E$ (最短路)

$f_1 = 19$ (最短距)

2. 连续型（用公式递推求解）

例2用动态规划方法求解前面的机器负荷问题

某种机器可以在高、低两种负荷下进行生产。高负荷年产量8，年完好率0.7；低负荷年产量5，年完好率0.9。现有完好机器1000台，需制定一个5年计划，以决定每年安排多少台机器投入高、低负荷生产，使5年的总产量最大。

解：设阶段 $k=1, \dots, 5$ 表示第 k 年安排机器的过程；

状态 s_k 表示第 k 年初的完好机器台数；

决策 x_k 表示第 k 年投入高负荷的机器台数；则投入低负荷的台数为 $s_k - x_k$ ；

状态转移 $s_{k+1} = 0.7x_k + 0.9(s_k - x_k)$ ；

阶段指标：

$$V_k = 8x_k + 5(s_k - x_k) ;$$

指标函数：

$$V_{k5} = \sum_{i=k}^5 V_i$$

基本方程：

$$\begin{cases} f_k = \max \{V_k + f_{k+1}\} & k = 5, \dots, 1 \\ f_6 = 0 \end{cases}$$

⊕ K=5

$$\begin{aligned}
 f_5 &= \max \{V_5 + f_6\} = \max_{0 \leq x_5 \leq S_5} \{8x_5 + 5(S_5 - x_5)\} \\
 &= \max_{0 \leq x_5 \leq S_5} \{3x_5 + 5S_5\}
 \end{aligned}$$

$$\therefore x_5^* = S_5, f_5 = 8S_5$$

K=4

$$\begin{aligned}
 f_4 &= \max \{V_4 + f_5\} = \max_{0 \leq x_4 \leq S_4} \{8x_4 + 5(S_4 - x_4) + 8S_5\} \\
 &= \max_{0 \leq x_4 \leq S_4} \{3x_4 + 5S_4 + 8[0.7x_4 + 0.9(S_4 - x_4)]\} \\
 &= \max_{0 \leq x_4 \leq S_4} \{1.4x_4 + 12.2S_4\} \quad \therefore x_4^* = S_4, f_4 = 13.6S_4
 \end{aligned}$$

同理:

$K=3$

$$f_3 = \max \{V_3 + f_4\} = \max_{0 \leq x_3 \leq S_3} \{0.28x_3 + 17.24S_3\}$$

$$\therefore x_3^* = S_3, f_3 = 17.52S_3$$

$K=2$

$$f_2 = \max \{V_2 + f_3\} = \max_{0 \leq x_2 \leq S_2} \{-0.5x_2 + 20.8S_2\}$$

$$\therefore x_2^* = 0, f_2 = 20.8S_2$$

$K=1$

$$f_1 = \max \{V_1 + f_2\} = \max_{0 \leq x_1 \leq S_1} \{-1.16x_1 + 23.72S_1\}$$

$$\therefore x_1^* = 0, f_1 = 23.72S_1 = 23720$$

故最优计划为：

年份	1	2	3	4	5
高负荷	0	0	810	567	397
低负荷	1000	900	0	0	0

总产量： 23720

2.2 动态规划应用举例

一、资源分配问题

1. 问题的一般提法

设有某种资源，总数量为 a ，用于生产 n 种产品；若分配数量 x_i 用于生产第 i 种产品，其收益为 $g_i(x_i)$ 。问应如何分配，可使总收益最大？

2. 数学规划模型

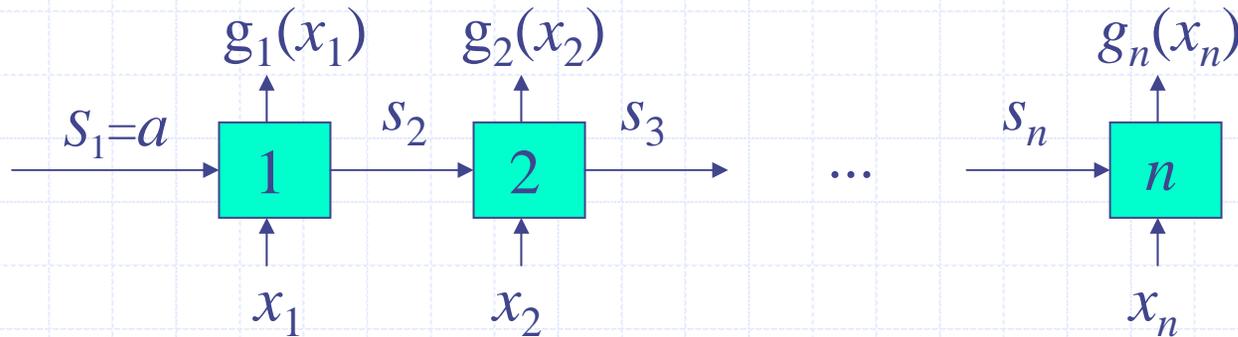
决策变量： 设分配给第 i 种产品的资源数量为 x_i

目标函数： $Maxz = \sum_{i=1}^n g_i(x_i)$

约束条件：
$$\begin{cases} \sum_{i=1}^n x_i = a \\ x_i \geq 0, i = 1, \dots, n \end{cases}$$

模型的特点
——变量分离。

3. 用动态规划方法求解



阶段 $k = 1, \dots, n$ 表示把资源分配给第 k 种产品的过程;

状态 s_k 表示在给第 k 种产品分配之前还剩有的资源量;

决策 x_k 表示分配给第 k 种产品的资源量;

状态转移 $s_{k+1} = s_k - x_k$;

阶段指标 $v_k = g_k(x_k)$;

指标函数 $v_{kn} = \sum_{i=k}^n g_i(x_i)$;

基本方程

$$\begin{cases} f_k = \underset{x_k}{\text{Max}} \{ v_k + f_{k+1} \} \\ f_{n+1} = 0, k = n, \dots, 1 \end{cases}$$

例3 某公司拟将某种高效设备5台分配给所属甲、乙、丙3厂。各厂获此设备后可产生的效益如下表。问应如何分配，可使所产生的总效益最大？

效益 设备台数		厂		
		甲	乙	丙
0	0	0	0	0
1	3	5	4	
2	7	10	6	
3	9	11	11	
4	12	11	12	
5	13	11	12	

解: 阶段 $k = 1, 2, 3$ 依次表示把设备分配给甲、乙、丙厂的过程

状态 s_k 表示在第 k 阶段初还剩有的可分台数;

决策 x_k 表示第 k 阶段分配的设备台数;

状态转移 $s_{k+1} = s_k - x_k$;

阶段指标 v_k 表示第 k 阶段分配后产生的效益;

指标函数 $v_{k3} = \sum_{i=k}^3 v_i(x_i)$;

$$\text{基本方程} \begin{cases} f_k = \underset{x_k}{\text{Max}} \{ v_k + f_{k+1} \} \\ f_4 = 0, k = 3, 2, 1 \end{cases}$$

效益 设备台数	厂	甲	乙	丙
	0	0	0	0
1	3	5	4	
2	7	10	6	
3	9	11	11	
4	12	11	12	
5	13	11	12	

k	S_k	x_k	v_k	$v_k + f_{k+1}$	f_k	P_{kn}^*
3	0	0	0	0+0	0	0
	1	1	4	4+0	4	1
	2	2	6	6+0	6	2
	3	3	11	11+0	11	3
	4	4	12	12+0	12	4
	5	5	12	12+0	12	5

k	S_k	x_k	v_k	v_k+f_{k+1}	f_k	P_{kn}^*
2	0	0	0	0+0	0	0-0
	1	0	0	0+4	5	1-0
		1	5	5+0		
	2	0	0	0+6	10	2-0
		1	5	5+4		
		2	10	10+0		
	3	0	0	0+11	14	2-1
		1	5	5+6		
		2	10	10+4		
	4	3	11	11+0	16	1-3 2-2
		0	0	0+12		
		1	5	5+11		
		2	10	10+6		
		3	11	11+4		
	5	4	11	11+0	21	2-3
		0	0	0+12		
		1	5	5+12		
		2	10	10+11		
		3	11	11+6		
		4	11	11+4		
5	11	11+0				

k	S_k	x_k	v_k	$v_k + f_{k+1}$	f_k	P_{kn}^*
1	5	0	0	0+21	21	0-2-3 2-2-1
		1	3	3+16		
		2	7	7+14		
		3	9	9+10		
		4	12	12+5		
		5	13	13+0		

最优策略： P_{13}^* 为0-2-3或2-2-1，

即分给甲厂0台、分给乙厂2台、分给丙厂3台，

或分给甲厂2台、分给乙厂2台、分给丙厂1台。

最优值： $f_1=21$ 。

可见，最优解可以是不唯一的，但最优值是唯一的。

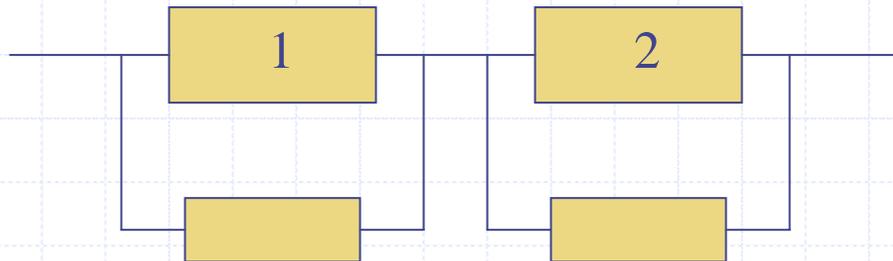
资源分配问题的应用很广泛，例如：

1. 某学生正在备考4门功课，还剩7天时间，每门功课至少复习1天。若他已估计出各门功课的复习天数与能提高的分数之间的关系，问他应怎样安排复习时间可使总的分数提高最多？
2. 背包问题：旅行者携带的背包中能装的物品重量为 a ，现 he 要从 n 种物品中挑选若干数量装入背包，问他应如何挑选可使所带的物品总价值最大？

二、复合系统工作可靠性问题

1、问题描述：设某工作系统由 n 个部件串接而成，为提高系统的可靠性，在每个部件上装有备用件。已知部件 i 上装有 x_i 个备用件时，其正常工作的概率为 $p_i(x_i)$ ；每个部件 i 的备用件重量为 w_i ，系统要求总重量不超过 W 。问应如何安排备用件可使系统可靠性最高？

串接：



2. 数学规划模型

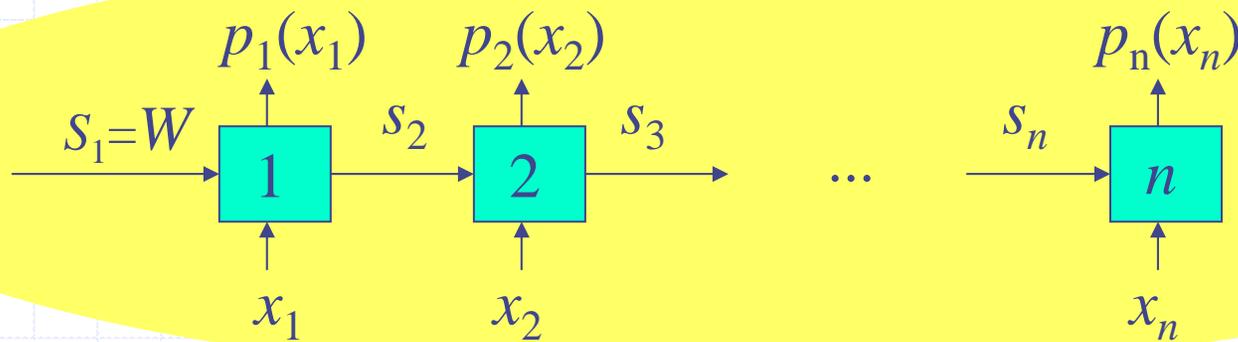
决策变量： 设给第 i 个部件安排 x_i 个备用件

目标函数： $Maxz = \prod_{i=1}^n p_i(x_i)$

约束条件： $\begin{cases} \sum_{i=1}^n w_i x_i \leq W \\ x_i \text{ 为非负整数} \end{cases}$

模型的特点
——变量分离。

3. 用动态规划方法求解



3. 用动态规划法求解

阶段: $k=1, \dots, n$; 表示给第 k 部件安排备用件的过程;

状态 S_k : 第 k - n 部件的容许总重量

决策 x_k : 第 k 部件安排的备用件个数;

状态转移方程: $S_{k+1} = S_k - W_k x_k$;

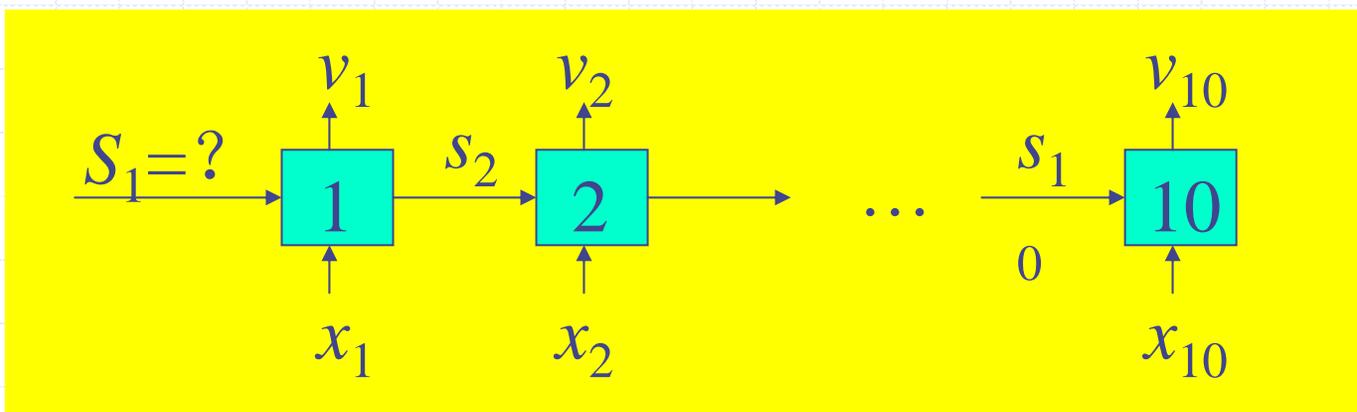
阶段指标: $V_k = P_k(x_k)$; **指标函数:** $V_{kn} = \prod_{i=k}^n V_i$

基本方程:
$$\begin{cases} f_k = \max \{V_k \bullet f_{k+1}\} & k = n, \dots, 1 \\ f_{n+1} = 1 \end{cases}$$

三、设备更新问题

某运输公司购进一批卡车投入运营，公司每年初需对卡车作出更新或继续使用的决定。假设第 k 年中， $r_k(t_k)$ 表示车龄为 t_k 的车使用一年的收入， $u_k(t_k)$ 表示车龄为 t_k 的车使用一年的维修费用， $c_k(t_k)$ 表示车龄为 t_k 的车更新成新车的费用。现公司需制定一个10年计划，以决定如何安排使10年的总收入最大。

问题：状态和决策怎样设置？



阶段 $k = 1, \dots, 10$ 表示第 k 年的决策过程;

状态 $s_k = t_k$ 表示第 k 年的车龄;

决策 $x_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 年更新} \\ 0, & \text{第 } k \text{ 年不更新} \end{cases}$

状态转移 $t_{k+1} = t_k(1-x_k) + 1$

阶段指标 $v_k = r_k[t_k(1-x_k)] - u_k[t_k(1-x_k)] - x_k c_k(t_k)$

指标函数 $v_{kn} = \sum_{i=k}^{10} v_i$;

基本方程 $\begin{cases} f_k = \underset{x_k \in \{0,1\}}{\text{Max}} \{v_k + f_{k+1}\} \\ f_{11} = 0, k = 10, \dots, 1 \end{cases}$

P209页例
9.6

四、其他——随机型问题举例

某瓷厂接受订制一个瓷瓶的任务。瓷瓶用电炉烧制。据技术分析估计，每个瓷瓶出炉后的合格率为0.5，各瓶合格与否相互独立（即一炉如装有 n 个瓷瓶，那么出炉后都不合格的概率为 0.5^n ）。制造一个瓷瓶的原料费为100元，烧一炉的费用为300元。现因厂中条件限制最多只能烧3炉，每炉最多装4个瓷瓶。若3炉的瓷瓶无1个合格，则因不能履行合同而被罚款1600元。试用动态规划方法确定一种生产方案（即每炉该装几个瓷瓶），使总的期望成本为最小。