

## 动态规划方法应用举例

学习方法建议：

**第一步** 先看问题，充分理解问题的条件、情况及求解目标。

**第二步** 结合前面讲到的理论和解题过程，考虑如何着手进行求解该问题的的工作。分析针对该动态规划问题的“**四大要素、一个方程**”——这一步在开始时会感到困难，但是一定要下决心去思考，在思考过程中深入理解前文讲到的概念和理论。

## 动态规划方法应用举例

**第三步** 动手把求解思路整理出来，或者说，把该问题作为习题独立的来做。

**第四步** 把自己的求解放到一边，看书中的求解方法，要充分理解教材中的论述。

**第五步** 对照自己的求解，分析成败。

## 动态规划应用举例——之一

§ 1. 最短路问题

§ 2. 资源分配问题

§ 3. 背包问题

## 动态规划应用举例

1. 动态规划的四大要素

- ① 状态变量及其可能集合  $x_k \in X_k$
- ② 决策变量及其允许集合  $u_k \in U_k$
- ③ 状态转移方程  $x_{k+1} = T_k(x_k, u_k)$
- ④ 阶段效应  $r_k(x_k, u_k)$

## 动态规划应用举例

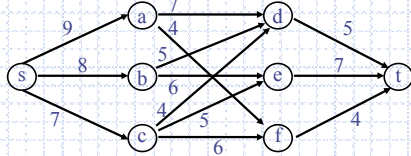
2. 动态规划基本方程

$$\begin{aligned}
 f_{n+1}(x_{n+1}) &= 0 \quad (\text{边界条件}) \\
 f_k(x_k) &= \text{opt}_{u_k} \{ r_k(x_k, u_k) + \\
 &\quad f_{k+1}(x_{k+1}) \} \\
 k &= n, \dots, 1
 \end{aligned}$$

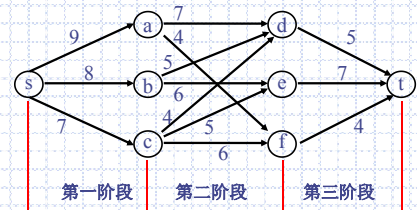
## 最短路问题

### 动态规划应用举例——最短路问题

例 某旅行者希望从s地起到t地，其间的道路系统如图所示，图上圆圈表示途径的地方，称为节点，连结两地的箭头线表示道路，其上的数字表示这段道路长度，箭头表示通行的方向。试求s到t的最短路。

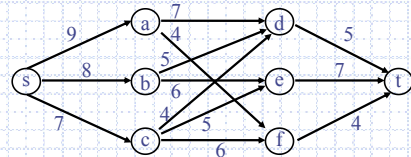


### 动态规划应用举例——最短路问题



划分阶段  $k=1,2,3$  代表三个阶段

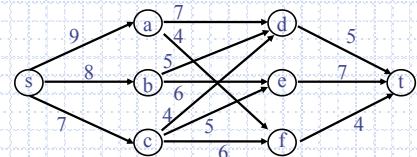
### 动态规划应用举例——最短路问题



状态变量 $x_k$ 取为k阶段所在地，则有：

$$\begin{aligned} x_1 \in X_1 &= \{s\} & x_2 \in X_2 &= \{a, b, c\} \\ x_3 \in X_3 &= \{d, e, f\} & x_4 \in X_4 &= \{t\} \end{aligned}$$

### 动态规划应用举例——最短路问题



k阶段决策是决定下一步走到哪里， $u_k(x_k)$ 取为下一步的所在点。

$$u_1 \in U_1(s) = \{a, b, c\}$$

$$u_2(a) \in U_2(a) = \{d, f\} \quad u_2(b) \in U_2(b) = \{d, e\}$$

$$u_2(c) \in U_2(c) = \{d, e, f\} \quad u_3 \in U_3 = \{t\}$$

### 动态规划应用举例——最短路问题

逆序求条件最优目标函数集和条件最优决策集  
由t第3阶段求到t地，在t地此目标函数是零，因此 $f_3(t)=0$   
对3阶段所有可能的状态 $X_3=\{d, e, f\}$ 计算 $f_3(\cdot)$ 如下

$$\begin{aligned} f_3(d) &= \min_{u_3 \in U_3} \{r_3(d, u_3) + f_4(x_4)\} \\ &= \min \{r_3(d, t) + f_4(t)\} = 5 \quad u'_3(d) = t \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f_3(e) &= \min_{u_3 \in U_3} \{r_3(e, u_3) + f_4(x_4)\} \\ &= \min \{r_3(e, t) + 0\} = 7 \quad u'_3(e) = t \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f_3(f) &= \min_{u_3 \in U_3} \{r_3(f, u_3) + f_4(x_4)\} \\ &= \min \{r_3(f, t) + 0\} = 4 \quad u'_3(f) = t \end{aligned}$$

### 动态规划应用举例——最短路问题

逆序求条件最优目标函数集和条件最优决策集  
也可以用表格方法计算如下

	$t/t$	$F_3(\cdot)$	$U_3(\cdot)$
$d$	5+0	5	$t$
$e$	7+0	7	$t$
$f$	4+0	4	$t$

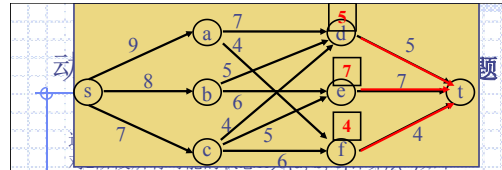
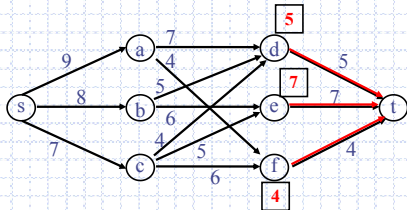
$r_3(x_3, u_3) + f_4(x_4)$

$f_3(x_3)$

$u_3(x_3)$

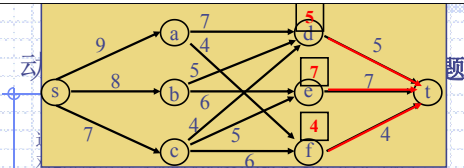
## 动态规划应用举例 ---- 最短路问题

逆序求条件最优目标函数集和条件最优决策集

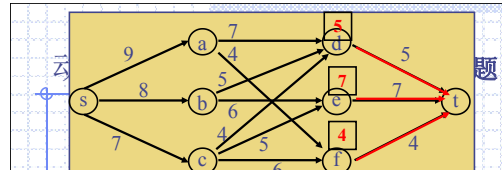


$$\begin{aligned} f_2(a) &= \min_{u_2 \in U_2(a)} \{r_2(a, u_2) + f_3(x_3)\} = \min_{u_2 \in \{d, e, f\}} \{r_2(a, u_2) + f_3(x_3)\} \\ &= \min \begin{Bmatrix} r_2(a, d) + f_3(d) \\ r_2(a, e) + f_3(e) \\ r_2(a, f) + f_3(f) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 7+5 \\ 4+7 \\ 4+4 \end{Bmatrix} = 8 \quad u'_2(a) = f \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f_2(b) &= \min_{u_2 \in U_2(b)} \{r_2(b, u_2) + f_3(x_3)\} \\ &= \min \begin{Bmatrix} r_2(b, d) + f_3(d) \\ r_2(b, e) + f_3(e) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 5+5 \\ 6+7 \end{Bmatrix} = 10 \quad u'_2(b) = d \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} f_2(c) &= \min_{u_2 \in U_2(c)} \{r_2(c, u_2) + f_3(x_3)\} \\ &= \min \begin{Bmatrix} r_2(c, d) + f_3(d) \\ r_2(c, e) + f_3(e) \\ r_2(c, f) + f_3(f) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 4+5 \\ 5+7 \\ 6+4 \end{Bmatrix} = 9 \quad u'_2(c) = d \end{aligned}$$



	d/d	e/e	f/f	$F_2()$	$U_2()$
a	7+5		4+4	8	f
b	5+5	6+7		10	d
c	4+5	5+7	6+4	9	d

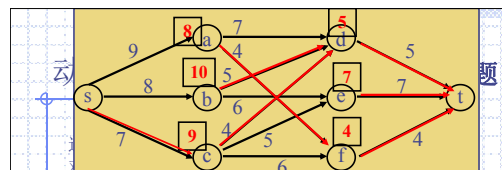
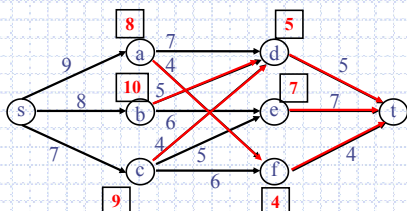
$r_2(x_2, u_2) + f_3(x_3)$

$f_2(x_2)$

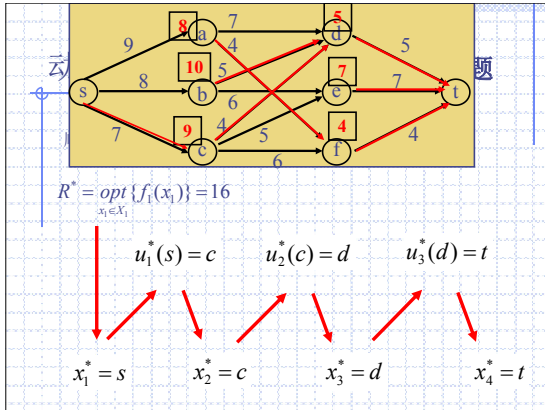
$u_2(x_2)$

## 动态规划应用举例 ---- 最短路问题

逆序求条件最优目标函数集和条件最优决策集

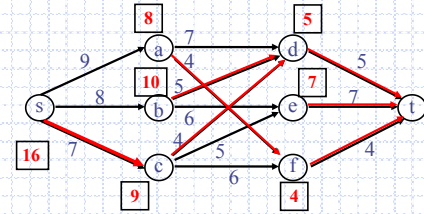


$$\begin{aligned} f_1(s) &= \min_{u_1 \in U_1(s)} \{r_1(s, u_1) + f_2(x_2)\} \\ &= \min \begin{Bmatrix} r_1(s, a) + f_2(a) \\ r_1(s, b) + f_2(b) \\ r_1(s, c) + f_2(c) \end{Bmatrix} = \min \begin{Bmatrix} 9+8 \\ 8+10 \\ 7+9 \end{Bmatrix} = 16 \quad u'_1(s) = c \end{aligned}$$



## 动态规划应用举例 ---- 最短路问题

逆序求条件最优目标函数集和条件最优决策集



## 资源分配问题

## 资源分配问题

设有某种资源，总量为  $M$ ，可以投入  $n$  种生产活动。已知用于活动  $k$  的资源为  $u_k$  时的收益是  $g_k(u_k)$ ，问应如何分配资源，使  $n$  种生产活动的总收益最大。这种问题就是资源的多元分配问题。

$$\max Z = g_1(u_1) + g_2(u_2) + \cdots + g_n(u_n)$$

$$\text{s.t.} \quad u_1 + u_2 + \cdots + u_n \leq M$$

$$u_1, u_2, \cdots, u_n \geq 0$$

## 资源分配问题

如果将  $n$  种活动作为一个互相衔接的整体，对一种活动的资源分配作为一个阶段，每个阶段确定对一种活动的资源投放量。则该问题成为一个多阶段决策问题。

状态变量  $x_k$  的选取原则是要能够据此确定决策  $u_k$ ，以及满足状态转移方程所要求的无后效性。

在资源分配问题中，决策变量选为对活动  $k$  的资源投放量，因此状态变量可以选择为阶段  $k$  初所拥有的资源量，即将要在第  $k$  种到第  $n$  种活动间分配的资源量。

## 资源分配问题

关于状态变量  $x_k$  的约束条件是  $0 \leq x_k \leq M$

关于决策变量  $u_k$  的约束条件是  $0 \leq u_k \leq x_k$

状态转移方程为  $x_{k+1} = x_k - u_k$  显然它满足无后效性要求。

阶段效应对活动  $k$  投放资源  $u_k$  时的收益，

$$r_k(x_k, u_k) = g_k(u_k)$$

目标函数是为  $n$  种活动投放资源后的总收益  $R = \sum_{k=1}^n g_k(u_k)$

动态规划基本方程

$$f_k(x_k) = \max_{u_k} \{g_k(u_k) + f_{k+1}(x_{k+1})\}$$

## 资源分配问题

例4-3 某公司拟将50万元资金投放下属A、B、C三个部门，各部门在获得资金后的收益如表所示，用动态规划方法求总收益最大的投资分配方案（投资数以10万元为单位）。

投放资金（万元）		0	10	20	30	40	50
收益 (万元)	A	0	15	20	25	28	30
	B	0	0	10	25	45	70
	C	0	10	20	30	40	50

## 资源分配问题

投放资金（万元）		0	10	20	30	40	50
收益 (万元)	A	0	15	20	25	28	30
	B	0	0	10	25	45	70
	C	0	10	20	30	40	50

解 该问题可以作为三段决策过程： $k=1,2,3$

对A、B、C三个部门分配资金分别形成1, 2, 3三个阶段。

## 资源分配问题

$x_k$  表示给部门k分配资金时拥有的资金数。

$u_k$  表示给部门k分配的资金数（以10万元为单位）。

状态转移方程是  $x_{k+1} = x_k - u_k$ 。

$g_k(u_k)$  阶段效应如表所示。 $f_k(x_k)$  目标函数是阶段效应求和。

## 资源分配问题

资金	0	10	20	30	40	50
收益						
A	0	15	20	25	28	30
B	0	0	10	25	45	70
C	0	10	20	30	40	50

首先逆序递推

$$f_3(x_3) = \max_{u_3} \{g_3(u_3) + f_4(x_4)\}$$

$$f_4(x_4) = 0$$

$$f_3(x_3) = \max_{0 \leq u_3 \leq x_3} \{g_3(u_3)\}$$

从表可知  $g_3(\cdot)$  是单调递增的函数，因此，当  $u_3 = x_3$  时达到最大。即：

$$f_3(x_3) = g_3(u_3) \quad u_3' = x_3$$

## 资源分配问题

资金	0	10	20	30	40	50
收益						
A	0	15	20	25	28	30
B	0	0	10	25	45	70
C	0	10	20	30	40	50

逆序求条件最优目标函数值集和条件最优决策集合。

$$f_3(x_3) = g_3(u_3) \quad u_3 = x_3$$

$$f_3(0) = g_3(0) = 0, \quad u_3(0) = 0$$

$$f_3(1) = g_3(1) = 10, \quad u_3(1) = 1$$

$$f_3(2) = g_3(2) = 20, \quad u_3(2) = 2$$

$$f_3(3) = g_3(3) = 30, \quad u_3(3) = 3$$

$$f_3(4) = g_3(4) = 40, \quad u_3(4) = 4$$

$$f_3(5) = g_3(5) = 50, \quad u_3(5) = 5$$

## 资源分配问题

资金	0	10	20	30	40	50
收益						
A	0	15	20	25	28	30
B	0	0	10	25	45	70
C	0	10	20	30	40	50

逆序求条件最优目标函数值集和条件最优决策集合。

$$k=2 \text{ 时, } 0 \leq x_2 \leq 5 \quad 0 \leq u_2 \leq x_2 \quad f_2(x_2) = \max_{0 \leq u_2 \leq x_2} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\}$$

$$f_2(0) = \max_{0 \leq u_2 \leq 0} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\} = g_2(0) + f_3(0) = 0 \quad u_2'(0) = 0$$

$$f_2(1) = \max_{0 \leq u_2 \leq 1} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\} = \max_{0 \leq u_2 \leq 1} \begin{cases} g_2(0) + f_3(1) \\ g_2(1) + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+10 \\ 0+0 \end{cases} = 10 \quad u_2'(1) = 0$$

$$f_2(2) = \max_{0 \leq u_2 \leq 2} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\} = \max_{0 \leq u_2 \leq 2} \begin{cases} g_2(0) + f_3(2) \\ g_2(1) + f_3(1) \\ g_2(2) + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+20 \\ 0+10 \\ 10+0 \end{cases} = 20 \quad u_2'(2) = 0$$



## 资源分配问题

资金		0	10	20	30	40	50
收益	A	0	15	20	25	28	30
	B	0	0	10	25	45	70
	C	0	10	20	30	40	50

$$f_2(3) = \max_{0 \leq u_2 \leq 3} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \begin{cases} g_2(0) + f_3(3) \\ g_2(1) + f_3(2) \\ g_2(2) + f_3(1) \\ g_2(3) + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+30 \\ 0+20 \\ 10+10 \\ 25+0 \end{cases} = 30 \quad u_2^*(3) = 0$$

$$f_2(4) = \max_{0 \leq u_2 \leq 4} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \begin{cases} g_2(0) + f_3(4) \\ g_2(1) + f_3(3) \\ g_2(2) + f_3(2) \\ g_2(3) + f_3(1) \\ g_2(4) + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+40 \\ 0+30 \\ 10+20 \\ 25+10 \\ 45+0 \end{cases} = 45 \quad u_2^*(4) = 4$$

## 资源分配问题

资金		0	10	20	30	40	50
收益	A	0	15	20	25	28	30
	B	0	0	10	25	45	70
	C	0	10	20	30	40	50

$$f_2(5) = \max_{0 \leq u_2 \leq 5} \{g_2(u_2) + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \begin{cases} g_2(0) + f_3(5) \\ g_2(1) + f_3(4) \\ g_2(2) + f_3(3) \\ g_2(3) + f_3(2) \\ g_2(4) + f_3(1) \\ g_2(5) + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+50 \\ 0+40 \\ 10+30 \\ 25+20 \\ 45+10 \\ 70+0 \end{cases} = 70 \quad u_2^*(5) = 5$$

## 资源分配问题

资金		0	10	20	30	40	50
收益	A	0	15	20	25	28	30
	B	0	0	10	25	45	70
	C	0	10	20	30	40	50

逆序求条件最优目标函数值集合和条件最优决策集合。

当k=1时, 有  $x_1=5$ ,  $0 \leq u_1 \leq x_1=5$

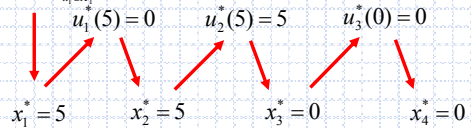
$$f_1(5) = \max_{0 \leq u_1 \leq 5} \{g_1(u_1) + f_2(x_2)\}$$

$$= \max \begin{cases} g_1(0) + f_2(5) \\ g_1(1) + f_2(4) \\ g_1(2) + f_2(3) \\ g_1(3) + f_2(2) \\ g_1(4) + f_2(1) \\ g_1(5) + f_2(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+70 \\ 15+45 \\ 20+30 \\ 25+20 \\ 28+10 \\ 30+0 \end{cases} = 70 \quad u_1^*(5) = 0$$

## 资源分配问题

顺序求最优目标函数值和最优策略、最优路线

$$R^* = \max_{x_1 \in X_1} \{f_1(x_1)\} = 70$$



## 资源分配问题

## 资源分配问题

例: 有资金4万元, 投资A、B、C三个项目, 每个项目的投资效益与投入该项目的资金有关。三个项目A、B、C的投资效益(万吨)和投入资金(万元)关系见下表:

项目 投入资金	A	B	C
1 万元	15 万吨	13 万吨	11 万吨
2 万元	28 万吨	29 万吨	30 万吨
3 万元	40 万吨	43 万吨	45 万吨
4 万元	51 万吨	55 万吨	58 万吨

求对三个项目的最优投资分配, 使总投资效益最大。

## 资源分配问题

1. 阶段 $k$ : 每投资一个项目作为一个阶段;
2. 状态变量 $x_k$ : 投资第 $k$ 个项目目前的资金数;
3. 决策变量 $d_k$ : 第 $k$ 个项目的投资;
4. 决策允许集合:  $0 \leq d_k \leq x_k$
5. 状态转移方程:  $x_{k+1} = x_k - d_k$
6. 阶段指标:  $v_k(x_k, d_k)$  见表中所示;
7. 递推方程:  

$$f_k^*(x_k) = \max \{ v_k(x_k, d_k) + f_{k+1}^*(x_{k+1}) \}$$
8. 终端条件:  $f_1^*(x_1) = 0$

$k=4, f_4(x_4)=0$   
 $k=3, 0 \leq d_3 \leq x_3,$   
 $x_4 = x_3 - d_3$

投入资金		A	B	C
1万元		15万吨	13万吨	11万吨
2万元		28万吨	29万吨	30万吨
3万元		40万吨	43万吨	45万吨

$x_3$	$D_3(x_3)$	$x_4$	$v_4(x_3, d_3)$	$v_3(x_3, d_3) + f_4^*(x_4)$	$f_3^*(x_3)$	$d_3^*$
0	0	0	0	$0+0=0$	0	0
1	0	1	0	$0+0=0$	11	1
	1	0	11	$11+0=11^*$		
2	0	2	0	$0+0=0$		
	1	1	11	$11+0=11$	30	2
	2	0	30	$30+0=30^*$		
3	0	3	0	$0+0=0$		
	1	2	11	$11+0=11$		
	2	1	30	$30+0=30$	45	3
	3	0	45	$45+0=45^*$		
4	0	4	0	$0+0=0$		
	1	3	11	$11+0=11$		
	2	2	30	$30+0=30$	58	4
	3	1	45	$45+0=45$		
	4	0	58	$58+0=58^*$		

## 资源分配问题

$k=2, 0 \leq d_2 \leq x_2, x_3 = x_2 - d_2$

$x_2$	$D_2(x_2)$	$x_3$	$v_3(x_2, d_2)$	$v_2(x_2, d_2) + f_3^*(x_3)$	$f_2^*(x_2)$	$d_2^*$
0	0	0	0	$0+0=0$	0	0
1	0	1	0	$0+11=11$	13	1
	1	0	13	$13+0=13^*$		
2	0	2	0	$0+30=30^*$		
	1	1	13	$13+11=24$	30	0
	2	0	29	$29+0=29$		
3	0	3	0	$0+45=45^*$		
	1	2	13	$13+30=43$	45	0
	2	1	29	$29+11=40$		
	3	0	43	$43+0=43$		
4	0	4	0	$0+58=58$		
	1	3	13	$13+45=58$		
	2	2	29	$29+30=59^*$	59	2
	3	1	43	$43+11=54$		
	4	0	55	$55+0=55$		

## 资源分配问题

$k=1, 0 \leq d_1 \leq x_1, x_2 = x_1 - d_1$

$x_1$	$D_1(x_1)$	$x_2$	$v_2(x_1, d_1)$	$v_1(x_1, d_1) + f_2^*(x_2)$	$f_1^*(x_1)$	$d_1^*$
0	4	0	0	$0+59=59$		
1	3	15	15	$15+45=60^*$		
4	2	28	28	$28+30=58$	60	1
	3	1	40	$40+13=53$		
	4	0	51	$51+0=51$		

最优解为

$x_1=4, d_1^*=1, x_2=x_1-d_1=3, d_2^*=0, x_3=x_2-d_2^*=3, d_3=3,$   
 $x_4=x_3-d_3=0,$

即项目A投资1万元, 项目B投资0万元, 项目C投资3万元, 最大效益为60万吨。

## 一维背包问题

背包问题的特征类似于往旅行背包里面装用品的问题, 要求在旅行袋容积和 / 或载重量的限制下, 所装物品的总价值最大。这一类问题在海运、航运以及航天等领域都有应用。

例: 对于一个具体问题  $W=5$   
 用动态规划求解  $k=3$

货物	1	2	3
单位重量	2	3	1
单位价值	65	80	30

解: 该问题中有三种物品需要装载, 因此可以作为三段决策问题, 每阶段为一个物品决定装船的数量。

$k$ 阶段系统的状态为在给第 $k$ 物品决定装载数量时, 船上还剩余的载重能力 $x_k$

$$f_3(x_3) = \max_{0 \leq d_3 \leq x_3 / w_3} \{c_3 d_3 + f_4(x_4)\}$$

货物	1	2	3
单位重量	2	3	1
单位价值	65	80	30

$$= \max_{0 \leq d_3 \leq x_3 / w_3} \{30 d_3\}$$

$$f_3(0) = \max_{0 \leq d_3 \leq 0} \{c_3 d_3 + f_4(x_4)\} = 0 \quad d_3(0) = 0$$

$$f_3(1) = \max_{0 \leq d_3 \leq 1/1} \{c_3 d_3 + f_4(x_4)\}$$

$$= \max \begin{cases} c_3 \times 0 + f_4(1) \\ c_3 \times 1 + f_4(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+0 \\ 30+0 \end{cases} = 30 \quad d_3(1) = 1$$

$$f_3(2) = \max_{0 \leq d_3 \leq 2/1} \{c_3 d_3 + f_4(x_4)\}$$

$$= \max \begin{cases} c_3 \times 0 + f_4(2) \\ c_3 \times 1 + f_4(1) \\ c_3 \times 2 + f_4(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+0 \\ 30+0 \\ 60+0 \end{cases} = 60 \quad d_3(2) = 2$$

$x_3$	$D_3(x_3)$	$x_3$	$30d_3 + f_4(x_4)$	$f_3(x_3)$	$d_3^*$
0	0	0	0+0=0	0	0
1	0	1	0+0=0	30	1
	1	0	30+0=30*		
2	0	2	0+0=0		
	1	1	30+0=30	60	2
	2	0	60+0=60*		
3	0	3	0+0=0		
	1	2	30+0=30		
	2	1	60+0=60	90	3
	3	0	90+0=90*		
4	0	4	0+0=0		
	1	3	30+0=30		
	2	2	60+0=60		
	3	1	90+0=90	120	4
	4	0	120+0=120*		
5	0	5	0+0=0		
	1	4	30+0=30		
	2	3	60+0=60		
	3	2	90+0=90		
	4	1	120+0=120	150	5
	5	0	150+0=150*		

$k=2 \quad 0 \leq x_2 \leq 5$

货物	1	2	3
单位重量	2	3	1
单位价值	65	80	30

$$f_2(x_2) = \max_{0 \leq d_2 \leq x_2 / w_2} \{c_2 d_2 + f_3(x_3)\}$$

$$= \max_{0 \leq d_2 \leq x_2 / 3} \{80 d_2 + f_3(x_2 - 3 d_2)\}$$

$$f_2(0) = \max_{0 \leq d_2 \leq 0} \{80 d_2 + f_3(x_3)\} = 0 \quad d_2(0) = 0$$

$$f_2(1) = \max_{0 \leq d_2 \leq 1/3} \{80 d_2 + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \{80 \times 0 + f_3(1)\} = \max \{0 + 30\} = 30 \quad d_2(1) = 0$$

$$f_2(2) = \max_{0 \leq d_2 \leq 2/3} \{80 d_2 + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \{80 \times 0 + f_3(2)\} = \max \{0 + 60\} = 60 \quad d_2(2) = 0$$

$$f_2(3) = \max_{0 \leq d_2 \leq 3/3} \{80 d_2 + f_3(x_3)\}$$

$$= \max \begin{cases} 80 \times 0 + f_3(3) \\ 80 \times 1 + f_3(0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0 + 90 \\ 80 + 0 \end{cases} = 90 \quad d_2(3) = 0$$

对于  $k=2$

$$f_2(x_2) = \max_{0 \leq d_2 \leq x_2 / w_2} \{c_2 d_2 + f_3(x_3)\}$$

$$= \max_{0 \leq d_2 \leq x_2 / 3} \{80 d_2 + f_3(x_2 - 3 d_2)\}$$

列出  $f_2(x_2)$  的数值表

$x_2$	$D_2(x_2)$	$x_2$	$80d_2 + f_3(x_3)$	$f_2(x_2)$	$d_2^*$
0	0	0	0+f <sub>3</sub> (0)=0+0=0*	0	0
1	0	1	0+f <sub>3</sub> (1)=0+30=30*	30	0
2	0	2	0+f <sub>3</sub> (2)=0+60=60*	60	0
3	0	3	0+f <sub>3</sub> (3)=0+90=90*		
	1	0	80+f <sub>3</sub> (0)=80+0=80	90	0
4	0	4	0+f <sub>3</sub> (4)=0+120=120*		
	1	1	80+f <sub>3</sub> (1)=80+30=110	120	0
5	0	5	0+f <sub>3</sub> (5)=0+150=150*		
	1	2	80+f <sub>3</sub> (2)=80+60=140	150	0

对于  $k=1, x_1=5$

货物	1	2	3
单位重量	2	3	1
单位价值	65	80	30

$$f_1(x_1) = \max_{0 \leq d_1 \leq x_1 / w_1} \{c_1 d_1 + f_2(x_2)\}$$

$$= \max_{0 \leq d_1 \leq x_1 / 2} \{65 d_1 + f_2(x_1 - 2 d_1)\}$$

$$f_1(5) = \max_{0 \leq d_1 \leq 5/2} \{65 d_1 + f_2(x_2)\}$$

$$= \max \begin{cases} 65 \times 0 + f_2(5) \\ 65 \times 1 + f_2(3) \\ 65 \times 2 + f_2(1) \end{cases} = \max \begin{cases} 0 + 1500 \\ 65 + 90 \\ 130 + 30 \end{cases} = 160 \quad d_1(5) = 2$$



由题意知,  $x_1=5$ , 由表  $f_1(x_1)$ 、 $f_2(x_2)$ 、 $f_3(x_3)$ , 经回朔可得:

$d_1^*=2$ ,  $x_2=x_1-2d_1^*=1$ ,  $d_2^*=0$ ,  $x_3=x_2-3d_2^*=1$ ,  
 $d_3^*=1$ ,  $x_4=x_3-d_3^*=0$

即应取第一种物品 2 件, 第三种物品 1 件, 最高价值为 160 元, 背包没有余量。由  $f_1(x_1)$  得列表可以看出, 如果背包得容量为  $W=4$ ,  $W=3$ ,  $W=2$  和  $W=1$  时, 相应的最优解立即可以得到。

## 二维背包问题

## 二维背包问题

- ◆若只考虑重量或体积限制, 则称为一维背包问题, 若同时考虑重量和体积限制, 则称为二维背包问题。
- ◆考虑有  $N$  种物品需要装船。第  $j$  种物品单位的重量为  $\omega_j$ , 单件体积为  $u_j$ , 而价值为  $p_j$ 。最大的装载重量为  $W$ , 最大体积为  $V$ 。现在要确定在不超过船的最大载重量和最大体积 (不考虑货物形状) 的条件下, 使所载物品价值最大的装载方案。

## 二维背包问题

- ◆例 已知货物的单位重量  $\omega_j$ , 单位体积  $u_j$  及价值  $p_j$  如表所示, 船的最大载重能力为  $W=5$ , 最大装载体积为  $V=8$ , 求最优装载方案。

$j$	$\omega_j$	$u_j$	$p_j$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

## 二维背包问题

### ◆例 $W=5$ , $V=8$

**解:** 该问题中有三种物品需要装载, 因此可以作为三段决策问题, 每阶段为一个物品决定装船的数量。  
 $k$  阶段系统的状态为在给第  $k$  物品决定装载数量时, 船上还剩余的载重能力  $x_k$  和剩余体积  $y_k$ 。  
 因此状态变量是二维的, 记为  $(x_k, y_k)$ 。

有  $0 \leq x_k \leq 5$ ,  $0 \leq y_k \leq 8$

决策变量  $u_k$  表示装载第  $k$  种物品的数量。

$$0 \leq u_k \leq \min \left\{ \frac{x_k}{\omega_k}, \frac{y_k}{v_k} \right\}$$

## 二维背包问题

### ◆例 $W=5$ , $V=8$

**解** 状态转移方程为:  $x_{k+1} = x_k - u_k \cdot \omega_k$

$$y_{k+1} = y_k - u_k \cdot v_k$$

各阶段的状态可能集与决策允许集为:  $0 \leq u_k \leq \min \left\{ \frac{x_k}{\omega_k}, \frac{y_k}{v_k} \right\}$

$$(x_1, y_1) = (5, 8) \quad 0 \leq u_1 \leq \min \left\{ \frac{5}{1}, \frac{8}{2} \right\} = 4$$

$$u_2 \in U_2 = \{0, 1\}$$

$$u_3 \in U_3 = \{0, 1, 2\}$$

$j$	$\omega_j$	$u_j$
A	1	2
B	3	4
C	2	3

## 二维背包问题

$(x_1, y_1)$	$u_1$	$(x_2, y_2)$	$u_2$	$(x_3, y_3)$
(5,8)	0	(5,8)	0	(5,8)
	1	(4,6)	0	(2,4)
			1	(1,2)
	2	(3,4)	0	(3,4)
			1	(0,0)
	3	(2,2)	0	(2,2)
			1	(0,0)
	4	(1,0)	0	(1,0)
			1	(0,0)

$i$	$\omega_i$	$u_i$
A	1	2
B	3	4
C	2	3

## 二维背包问题

阶段效应为  $r_k(x_k, y_k, u_k) = p_k \cdot u_k$

$$f_k(x_k, y_k) = \max_{u_k} \{r_k(x_k, y_k, u_k) + f_{k+1}(x_{k+1}, y_{k+1})\}$$

$$= \max_{u_k} \{p_k u_k + f_{k+1}(x_{k+1}, y_{k+1})\}$$

$i$	$\omega_i$	$u_i$	$p_i$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

$$f_3(x_3, y_3) = \max_{u_3} \{r_3(x_3, y_3, u_3) + f_4(x_4, y_4)\}$$

$$= \max_{0 \leq u_3 \leq \min\{x_3/2, y_3/3\}} \{p_3 u_3 + f_4(x_4, y_4)\}$$

$$f_3(5, 8) = \max_{0 \leq u_3 \leq \min\{5/2, 8/3\}} \{p_3 u_3 + f_4(x_4, y_4)\}$$

$$= \max \begin{cases} 65 \times 0 + f_4(5, 8) \\ 65 \times 1 + f_4(3, 5) \\ 65 \times 2 + f_4(1, 2) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+0 \\ 65+0 \\ 130+0 \end{cases} = 130 \quad u_3(5, 8) = 2$$

$$f_3(4, 6) = \max_{0 \leq u_3 \leq \min\{4/2, 6/3\}} \{p_3 u_3 + f_4(x_4, y_4)\}$$

$$= \max \begin{cases} 65 \times 0 + f_4(4, 6) \\ 65 \times 1 + f_4(3, 3) \\ 65 \times 2 + f_4(0, 0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+0 \\ 65+0 \\ 130+0 \end{cases} = 130 \quad u_3(4, 6) = 2$$

二维背包问题

解 当  $k=3$  时, 由  $f_4(x_4, y_4)=0$

$i$	$\omega_i$	$u_i$	$p_i$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

$(x_3, y_3)$	$0/(x_3, y_3)$	$1/(x_3-2, y_3-3)$	$2/(x_3-4, y_3-6)$	$f_3(\cdot)$	$U'_3$
(5,8)	0+0	65+0	2×65+0	130	2
(4,6)	0+0	65+0	2×65+0	130	2
(3,4)	0+0	65+0	×	65	1
(2,2)	0+0	×	×	0	0
(1,0)	0+0	×	×	0	0
(2,4)	0+0	65+0	×	65	1
(1,2)	0+0	×	×	0	0
(0,0)	0+0	×	×	0	0

当  $k=2$  时

$i$	$\omega_i$	$u_i$	$p_i$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

$$f_2(5, 8) = \max_{0 \leq u_2 \leq \min\{5/3, 8/4\}} \{p_2 u_2 + f_3(x_3, y_3)\}$$

$$= \max \begin{cases} 80 \times 0 + f_3(5, 8) \\ 80 \times 1 + f_3(2, 4) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+130 \\ 80+65 \end{cases} = 145 \quad u_2(5, 8) = 1$$

## 二维背包问题

解 当  $k=2$  时, 由  $f_3(x_3, y_3)$  已知

$i$	$\omega_i$	$u_i$	$p_i$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

$(x_2, y_2)$	$0/(x_2, y_2)$	$1/(x_2-3, y_2-4)$	$f_2(\cdot)$	$U'_2$
(5, 8)	0+130	80+65	145	1
(4, 6)	0+130	80+0	130	0
(3, 4)	0+65	80+0	80	1
(2, 2)	0+0	×	0	0
(1, 0)	0+0	×	0	0

当k=1时

$i$	$\omega_i$	$u_i$	$p_i$
A	1	2	30
B	3	4	80
C	2	3	65

$f_1(5,8) = \max_{0 \leq u_1 \leq \min\{5/1, 8/2\}} \{p_1 u_1 + f_2(x_2, y_2)\}$

$= \max \begin{cases} 80 \times 0 + f_2(5,8) \\ 30 \times 1 + f_2(4,6) \\ 30 \times 2 + f_2(3,4) \\ 30 \times 3 + f_2(2,2) \\ 30 \times 4 + f_2(1,0) \end{cases} = \max \begin{cases} 0+145 \\ 30+130 \\ 60+80 \\ 90+0 \\ 120+0 \end{cases} = 160 \quad u_1(5,8) = 1$

二维背包问题

解 当k=1时, W=5, V=8

	0/(5,8)	1/(4,6)	2/(3,4)	3/(2,2)	4/(1,0)	$f_1(\cdot)$	$u_1$
(5,8)	0+145	30+130	60+80	90+0	120+0	160	<u>1</u>

$(x_2, y_2)$	0/( $x_2, y_2$ )	1/( $x_2-2, y_2-4$ )	$f_2(\cdot)$	$U'_2$
(5, 8)	0+130	80+65	145	1
<u>(4, 6)</u>	0+130	80+0	130	<u>0</u>
(3, 4)	0+65	80+0	80	1
(2, 2)	0+0	×	0	0
(1, 0)	0+0	×	0	0

二维背包问题

$(x_3, y_3)$	0/( $x_3, y_3$ )	1/( $x_3-2, y_3-3$ )	2/( $x_3-4, y_3-6$ )	$f_3(\cdot)$	$U'_3$
(5,8)	0+0	65+0	2×65+0	130	2
<u>(4,6)</u>	0+0	65+0	2×65+0	130	<u>2</u>
(3,4)	0+0	65+0	×	65	1
(2,2)	0+0	×	×	0	0
(1,0)	0+0	×	×	0	0
(2,4)	0+0	65+0	×	65	1
(1,2)	0+0	×	×	0	0
(0,0)	0+0	×	×	0	0

二维背包问题

$f_1(5,8) = 160$

$u_1^*(5,8) = 1$     $u_2^*(4,6) = 0$     $u_3^*(4,6) = 2$

$(x_1^*, y_1^*) = (5,8)$     $(x_2^*, y_2^*) = (4,6)$     $(x_3^*, y_3^*) = (4,6)$     $(x_4^*, y_4^*) = (0,0)$