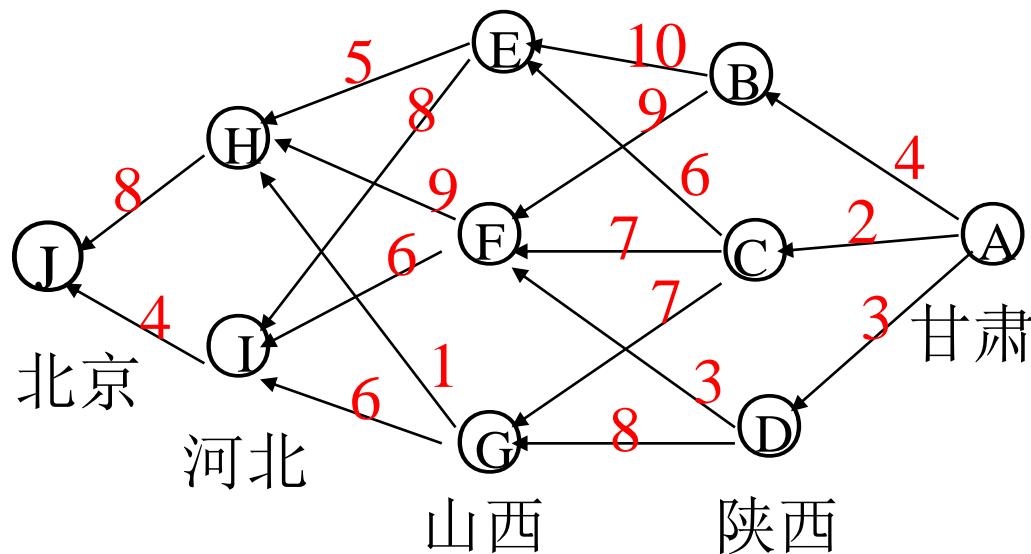


## 8.4 离散动态规划建模与求解

## 8.4.1 离散例子

例1 设从甘肃要铺一条煤气管道到北京，途中须经过三个省：陕西、山西、河北，每省设一个中间站。各省建站可供选择的地点及各段距离如下图，现要求选择一条甘肃到北京的铺管线路，使总距离最短。



## 8.4.1 离散动态规划的建模举例

例2（生产与存储问题）某工厂生产并销售某种产品。已知今四个月市场需求预测如下表，又每月生产 $j$ 个单位产品的费用为

$i$ 月	1	2	3	4
$d_i$ 需求	2	3	2	4

$$c(j) = \begin{cases} 0 & j = 0 \\ 3 + j & j = 1, 2, \dots, 6 \end{cases}$$

每月库存 $i$ 个单位产品的费用 $E(i)=0.5i$ (千元)，该厂最大库存容量为3个单位，每月最大生产能力为6个单位，计划开始和计划期末库存量都是零，试制定四个月的生产计划，在满足用户需求条件下，使总费用最小。



## 8.3.2 离散动态规划建模及求解

### 第一步 过程描述

1. (分阶段) 分阶段,  $k = 1, 2, \dots, n$
2. (明状态) 明确第  $k$  阶段的始态  $s_k$  和终态  $s_{k+1}$
3. (定决策, 看结果) 明确第  $k$  阶段的决策及其产生的效用。(在连续动态规划中, 效用一般为一个表达式; 而在离散动态规划中, 常表现为一个数值)
4. (知演变) 明确状态转移关系。有时可以写出状态转移方程, 有时是不可以的。

## 8.4.2 离散动态规划建模及求解

### 第二步 计算(正向法)

1. 利用前部最优化指标函数的递推公式

$$\begin{cases} f_1(s_2) = V_1(u_1, s_1) \\ f_k(s_{k+1}) = f_{k-1}(s_k) + V_k(u_k, s_k) \quad (2 \leq k \leq n) \end{cases}$$

直到计算出  $f_n(s_{n+1})$  为止

## 8.4.2 离散动态规划建模及求解

### 第二步 计算(反向法)

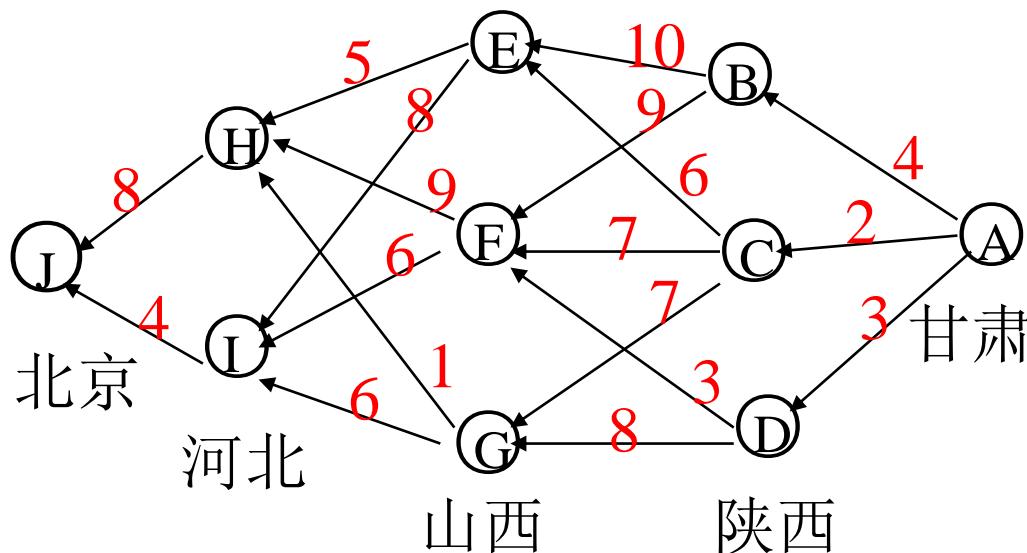
2. 利用后部最优化指标函数的递推公式

$$\begin{cases} f_n(s_n) = \text{opt} \{V_n(u_n, s_n)\} \\ f_k(s_k) = \text{opt} \{f_{k+1}(s_{k+1}) + V_k(u_k, s_k)\} (1 \leq k \leq n-1) \end{cases}$$

直到计算出  $f_1(s_1)$  为止

### 8.4.3 离散动态规划的举例—正向求解

例1 设从甘肃要铺一条煤气管道到北京，途中须经过三个省：陕西、山西、河北，每省设一个中间站。各省建站可供选择的地点及各段距离如下图，现要求选择一条甘肃到北京的铺管线路，使总距离最短。



### 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

第一步 过程描述

- 分 4 个阶段,  $k = 1, 2, 3, 4$  (分阶段)
- (明状态)

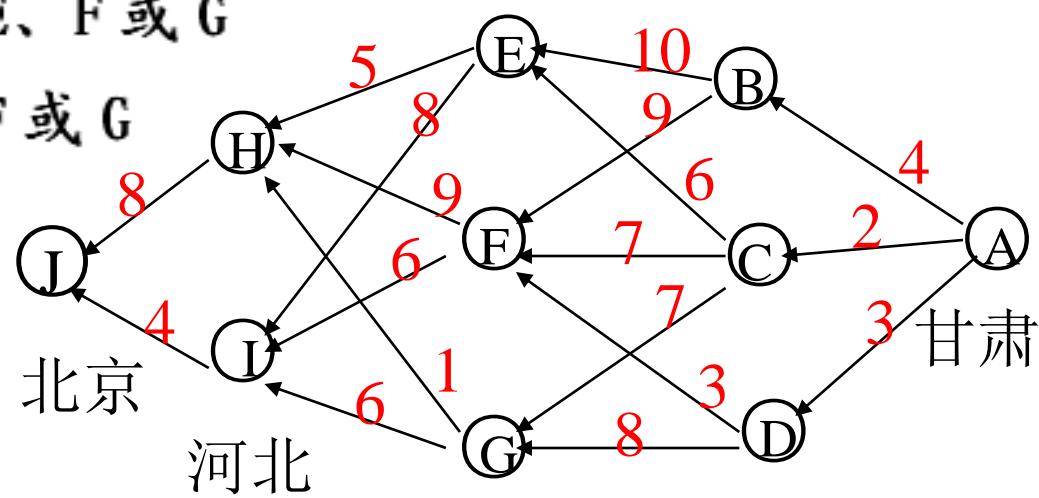
第二个阶段的始态  $s_2$  的值有 3 个, 即点 B、C、D

第二个阶段的终态  $s_3$  的值是这样定义的

当  $s_2 = B$  时  $s_3 = E$  或 F

当  $s_2 = C$  时  $s_3 = E, F$  或 G

当  $s_2 = D$  时  $s_3 = F$  或 G

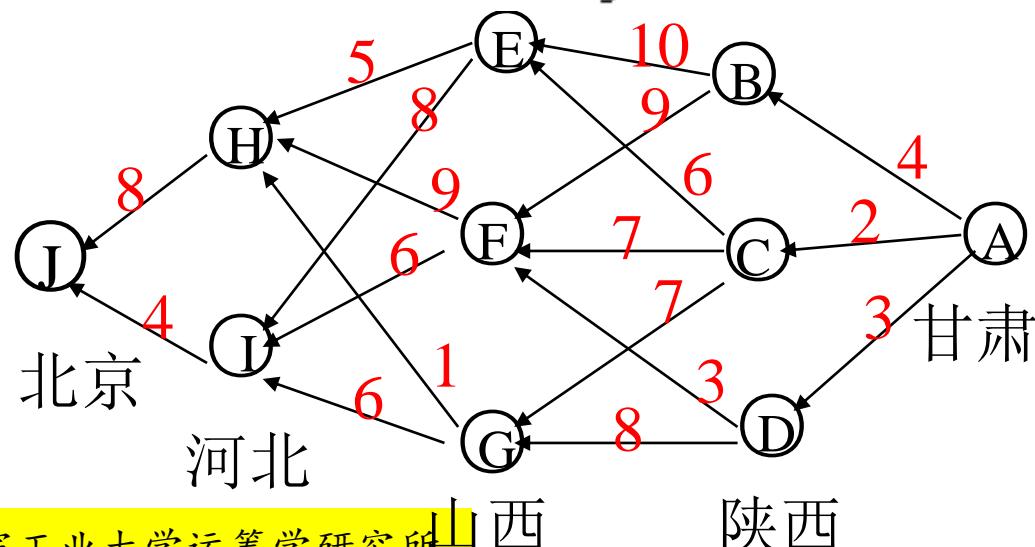


### 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

#### 第一步 过程描述

3. (定决策, 看结果) 如果第 2 个阶段的始态  $s_2$  为点 C, 那么  $C \rightarrow F$  则是在第 2 个阶段进行的一个决策, 决策的效用为 7

4. (知演变) 第 2 个阶段作了决策  $C \rightarrow F$  后, 状态由第二阶段的  $s_2 = C$ , 进入到第三阶段的状态  $s_3 = F$



## 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

### 第二步 求解

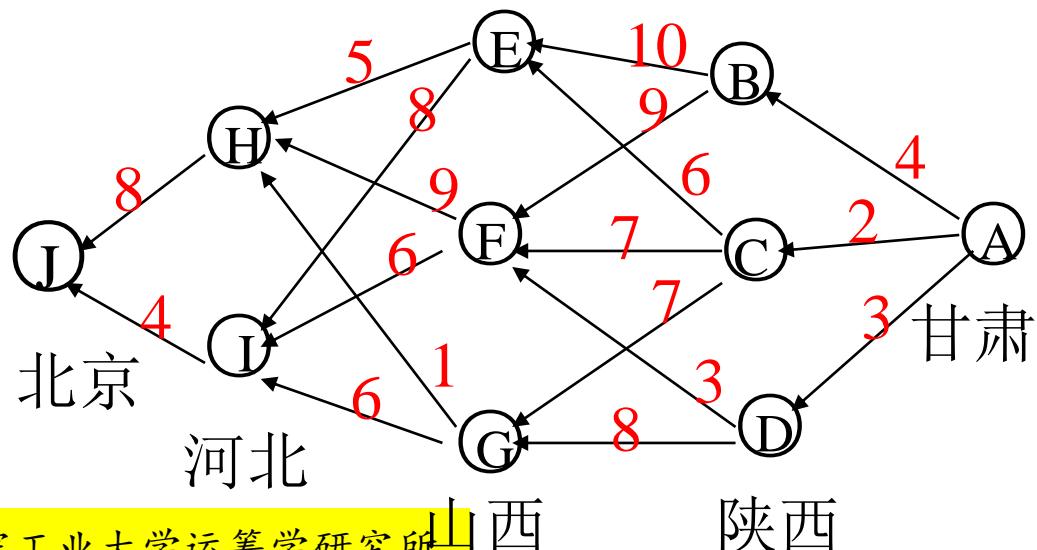
1. 求  $f_1(s_2)$  即求  $f_1(B)$ ,  $f_1(C)$  和  $f_1(D)$

利用公式  $f_1(s_2) = \min \{V_1(u_1, s_1)\}$

当  $u_1 = A \rightarrow B$  时,  $V_1(u_1, s_1) = 4$  故  $f_1(s_2 = B) = 4$

当  $u_1 = A \rightarrow C$  时,  $V_1(u_1, s_1) = 2$  故  $f_1(s_2 = C) = 2$

当  $u_1 = A \rightarrow D$  时,  $V_1(u_1, s_1) = 3$  故  $f_1(s_2 = D) = 3$



### 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

#### 第二步 求解

2. 求  $f_2(s_3)$  即求  $f_2(E), f_2(F)$  和  $f_2(G)$

利用公式  $f_2(s_3) = \min \{f_1(s_2) + V_2(u_2, s_2)\}$

$$\begin{cases} f_1(B) = 4 \\ f_1(C) = 2 \\ f_1(D) = 3 \end{cases}$$

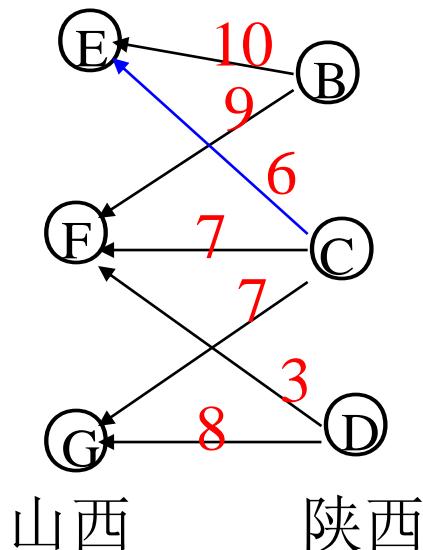
当  $s_3 = E$  时, 从  $s_2$  到  $s_3$  只有两条路径, 即

$B \rightarrow E$  和  $C \rightarrow E$

$$\begin{cases} \text{当 } u_2 = B \rightarrow E \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 10 \\ \text{当 } u_2 = C \rightarrow E \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 6 \end{cases}$$

则

$$\begin{aligned} f_2(E) &= \min \{f_1(B) + 10, f_1(C) + 6\} \\ &= \min \{4 + 10, 2 + 6\} = 8 \end{aligned}$$



## 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

### 第二步 求解

2. 求  $f_2(s_3)$  即求  $f_2(E), f_2(F)$  和  $f_2(G)$

当  $s_3 = F$  时, 从  $s_2$  到  $s_3$  有三条路径, 即

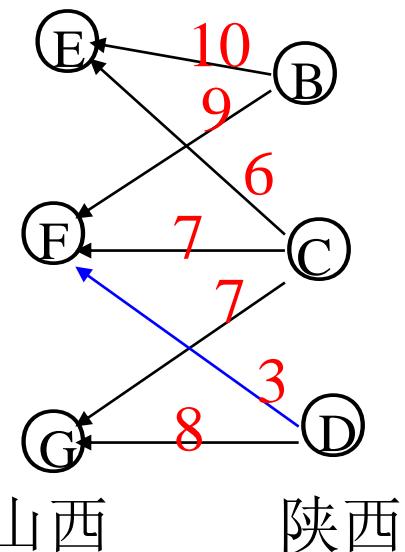
$$B \rightarrow F, C \rightarrow F \text{ 和 } D \rightarrow F$$

$$\begin{cases} \text{当 } u_2 = B \rightarrow F \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 9 \\ \text{当 } u_2 = C \rightarrow F \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 7 \\ \text{当 } u_2 = D \rightarrow F \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 3 \end{cases}$$

则

$$\begin{aligned} f_2(F) &= \min\{f_1(B) + 9, f_1(C) + 7, f_1(D) + 3\} \\ &= \min\{4 + 9, 2 + 7, 3 + 3\} = 6 \end{aligned}$$

$$\begin{cases} f_1(B) = 4 \\ f_1(C) = 2 \\ f_1(D) = 3 \end{cases}$$



## 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

### 第二步 求解

2. 求  $f_2(s_3)$  即求  $f_2(E), f_2(F)$  和  $f_2(G)$

当  $s_3 = G$  时, 从  $s_2$  到  $s_3$  有两条路径, 即

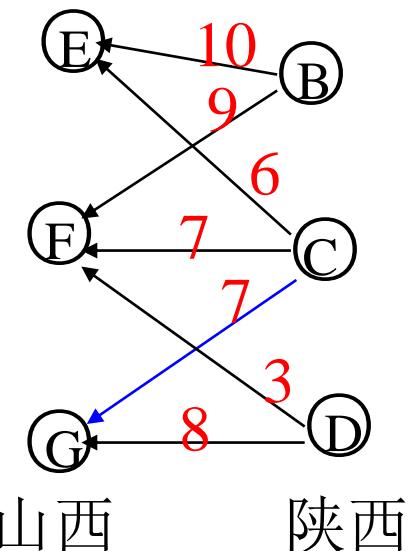
$$C \rightarrow G \text{ 和 } D \rightarrow G$$

$$\begin{cases} \text{当 } u_2 = C \rightarrow G \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 7 \\ \text{当 } u_2 = D \rightarrow G \text{ 时, } V_2(u_2, s_2) = 8 \end{cases}$$

则

$$\begin{aligned} f_2(G) &= \min\{f_1(C) + 7, f_1(D) + 8\} \\ &= \min\{2 + 7, 3 + 8\} = 9 \end{aligned}$$

$$\begin{cases} f_1(B) = 4 \\ f_1(C) = 2 \\ f_1(D) = 3 \end{cases}$$



## 8.4.3 离散动态规划举例—正向求解

### 第二步 求解

3. 求  $f_3(s_4)$  即求  $f_3(H), f_2(I)$

利用公式  $f_3(s_4) = \min\{f_2(s_3) + V_3(u_3, s_3)\}$

$$\begin{cases} f_2(E) = 8 \\ f_2(F) = 6 \\ f_2(G) = 9 \end{cases}$$

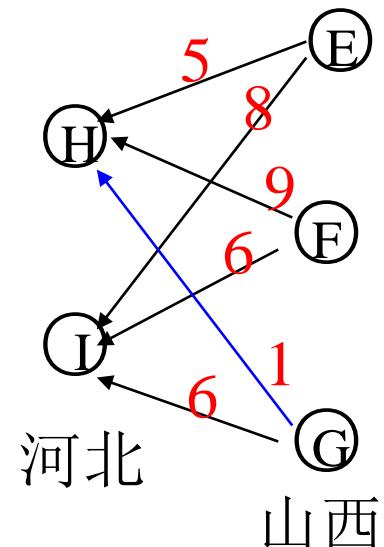
当  $s_4 = H$  时, 从  $s_3$  到  $s_4$  有三条路径, 即

$E \rightarrow H, F \rightarrow H$  和  $G \rightarrow H$

$\begin{cases} \text{当 } u_3 = E \rightarrow H \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 5 \\ \text{当 } u_3 = F \rightarrow H \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 9 \\ \text{当 } u_3 = G \rightarrow H \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 1 \end{cases}$

则

$$\begin{aligned} f_3(H) &= \min\{f_2(E) + 5, f_2(F) + 9, f_2(G) + 1\} \\ &= \min\{8 + 5, 6 + 9, 9 + 1\} = 10 \end{aligned}$$



### 8.3.3 离散动态规划举例—正向求解

#### 第二步 求解

3. 求  $f_3(s_4)$  即求  $f_3(H), f_2(I)$

利用公式  $f_3(s_4) = \min \{f_2(s_3) + V_3(u_3, s_3)\}$

$$\begin{cases} f_2(E) = 8 \\ f_2(F) = 6 \\ f_2(G) = 9 \end{cases}$$

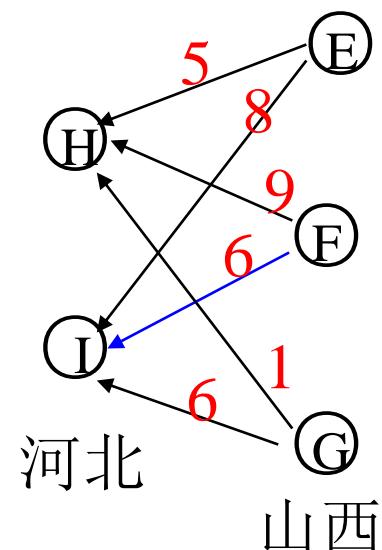
当  $s_4 = I$  时, 从  $s_3$  到  $s_4$  有三条路径, 即

$$E \rightarrow I, F \rightarrow I \text{ 和 } G \rightarrow I$$

$$\begin{cases} \text{当 } u_3 = E \rightarrow I \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 8 \\ \text{当 } u_3 = F \rightarrow I \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 6 \\ \text{当 } u_3 = G \rightarrow I \text{ 时, } V_3(u_3, s_3) = 6 \end{cases}$$

则

$$\begin{aligned} f_3(I) &= \min \{f_2(E) + 8, f_2(F) + 6, f_2(G) + 6\} \\ &= \min \{8 + 8, 6 + 6, 9 + 6\} = 12 \end{aligned}$$



### 8.4.3 离散动态规划的举例—正向求解

#### 第二步 求解

4. 求  $f_4(s_5)$  即求  $f_4(H), f_4(I)$

利用公式  $f_4(s_5) = \min \{f_3(s_4) + V_4(u_4, s_4)\}$

$$\begin{cases} f_3(H) = 10 \\ f_3(I) = 12 \end{cases}$$

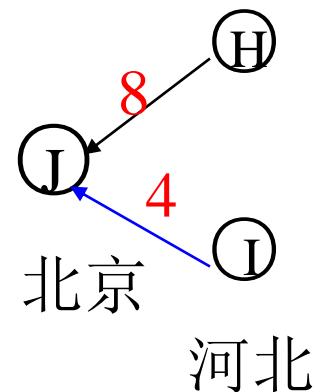
当  $s_5 = J$  时, 从  $s_4$  到  $s_5$  有两条路径, 即

$H \rightarrow J$  和  $I \rightarrow J$

$$\begin{cases} \text{当 } u_4 = H \rightarrow J \text{ 时, } V_4(u_4, s_4) = 8 \\ \text{当 } u_4 = I \rightarrow J \text{ 时, } V_4(u_4, s_4) = 4 \end{cases}$$

则

$$\begin{aligned} f_4(J) &= \min\{f_3(H) + 8, f_3(I) + 4\} \\ &= \min\{10 + 8, 12 + 4\} = 16 \end{aligned}$$

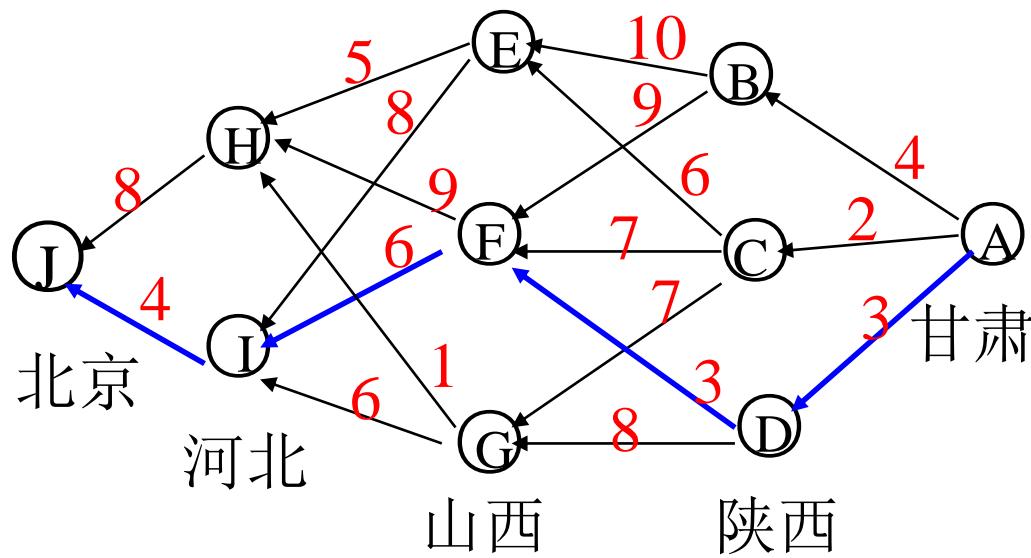


### 8.4.3 离散动态规划的举例—正向求解

结论：

逆推可得最优方案为

$$A \rightarrow D \rightarrow F \rightarrow I \rightarrow J$$



### 8.4.3 离散动态规划的举例——反向求解

例2（生产与存储问题）某工厂生产并销售某种产品。已知今四个月市场需求预测如下表，又每月生产 $j$ 个单位产品的费用为

$i$ 月	1	2	3	4
$d_i$ 需求	2	3	2	4

$$c(j) = \begin{cases} 0 & j = 0 \\ 3 + j & j = 1, 2, \dots, 6 \end{cases}$$

每月库存 $i$ 个单位产品的费用 $E(i)=0.5i$ (千元)，该厂最大库存容量为3个单位，每月最大生产能力为6个单位，计划开始和计划期末库存量都是零，试制定四个月的生产计划，在满足用户需求条件下，使总费用最小。

### 8.4.3 离散动态规划的举例——反向求解

#### 第一步 过程描述

1. (分阶段) 分 4 个阶段,  $k = 1, 2, 3, 4$

关键词: 1. 试制定四个月的生产计划

2. 每月生产  $j$  个单位产品

2. (明状态, 知演变) 以库存为状态

关键词: 计划开始和计划期末库存量都是零

a. 第 1 阶段的始态  $s_1 = 0$ , 第 4 阶段的终态  $s_5 = 0$

b. 任意一个状态  $s_i = 0$  满足要

$$0 \leq s_i \leq 3 \quad i = 1, 2, \dots, 5$$

c. 下月初库存=上月初库存+上月生产量-上月需求量

## 8.4.3 离散动态规划的举例——反向求解

### 第一步 过程描述

#### 3. (定决策, 看结果)

关键词：每月生产  $j$  个单位产品

决策：第  $k$  月生产的产品数量  $u_k \quad k = 1, 2, 3, 4$

后果：1. 每一阶段的费用由两部分组成，即生产费用和库存费用。每多生产一个产品就会增加下个月的一个产品的库存费用  
2. 生产和库存的总量不小于需求

$$u_k + s_k - d_k \geq 0$$

$$3. 0 \leq u_k \leq 6 \quad k = 1, 2, 3, 4$$

## 8.4.3 离散动态规划的举例——反向求解

### 第一步 过程描述

4. 第k阶段决策产生的效用

$$V_k(s_k, u_k) = c_k(u_k) + E(s_k)$$

$$c_k(u_k) = \begin{cases} 0 & \text{当 } u_k = 0 \\ 3 + u_k & \text{当 } u_k > 0 \end{cases}$$

$$E(s_k) = 0.5 * s_k$$

5. 状态转移方程:  $s_{k+1} = u_k + s_k - d_k$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

1. 求  $f_4(s_4)$  即求  $f_4(0), f_4(1), f_4(2), f_4(3)$

$i$ 月	1	2	3	4
$d_i$	2	3	2	4

利用公式  $f_4(s_4) = \min \{V_4(u_4, s_4)\}$

由于  $s_5 = 0$ ,  $d_4 = 4$  且  $s_5 = s_4 + u_4 - d_4$

再根据约束条件

$0 \leq u_4 \leq 6$  和  $0 \leq s_4 \leq 3$

可有四种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_4 = 0 \text{ 时, } u_4 = 4 \\ \text{当 } s_4 = 1 \text{ 时, } u_4 = 3 \\ \text{当 } s_4 = 2 \text{ 时, } u_4 = 2 \\ \text{当 } s_4 = 3 \text{ 时, } u_4 = 1 \end{cases}$$

则  $\begin{cases} f_4(0) = \min \{V_4(u_4, s_4)\} \\ = \min \{c(4) + E(0)\} = 7 \\ f_4(1) = \min \{V_4(u_4, s_4)\} \\ = \min \{c(3) + E(1)\} = 6.5 \\ f_4(2) = \min \{V_4(u_4, s_4)\} \\ = \min \{c(2) + E(2)\} = 6 \\ f_4(3) = \min \{V_4(u_4, s_4)\} \\ = \min \{c(1) + E(3)\} = 5.5 \end{cases}$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

2. 求  $f_3(s_3)$  即求  $f_3(0), f_3(1), f_3(2), f_3(3)$

$s_4$	0	1	2	3
$f_4(s_4)$	7	6.5	6	5.5

利用公式  $f_3(s_3) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

由于  $d_3 = 2$  且  $s_4 = s_3 + u_3 - d_3$

再根据约束条件

$$0 \leq u_3 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_3 \leq 3$$

当  $s_3 = 0$  时, 可有四种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_4 = 0 \text{ 时, } u_3 = 2 \\ \text{当 } s_4 = 1 \text{ 时, } u_3 = 3 \\ \text{当 } s_4 = 2 \text{ 时, } u_3 = 4 \\ \text{当 } s_4 = 3 \text{ 时, } u_3 = 5 \end{cases}$$

$$\text{则 } f_3(0) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} f_4(0) + c_3(2) + E_3(0) \\ f_4(1) + c_3(3) + E_3(0) \\ f_4(2) + c_3(4) + E_3(0) \\ f_4(3) + c_3(5) + E_3(0) \end{array} \right\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} 7 + 5 + 0 \\ 6.5 + 6 + 0 \\ 6 + 7 + 0 \\ 5.5 + 8 + 0 \end{array} \right\} = 12$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

2. 求  $f_3(s_3)$  即求  $f_3(0), f_3(1), f_3(2), f_3(3)$

$s_4$	0	1	2	3
$f_4(s_4)$	7	6.5	6	5.5

利用公式  $f_3(s_3) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

由于  $d_3 = 2$  且  $s_4 = s_3 + u_3 - d_3$  则  $f_3(1) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

再根据约束条件

$$0 \leq u_3 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_3 \leq 3$$

当  $s_3 = 1$  时, 可有四种情形:

- 当  $s_4 = 0$  时,  $u_3 = 1$
- 当  $s_4 = 1$  时,  $u_3 = 2$
- 当  $s_4 = 2$  时,  $u_3 = 3$
- 当  $s_4 = 3$  时,  $u_3 = 4$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} f_4(0) + c_3(1) + E_3(1) \\ f_4(1) + c_3(2) + E_3(1) \\ f_4(2) + c_3(3) + E_3(1) \\ f_4(3) + c_3(4) + E_3(1) \end{array} \right\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} 7 + 4 + 0.5 \\ 6.5 + 5 + 0.5 \\ 6 + 6 + 0.5 \\ 5.5 + 7 + 0.5 \end{array} \right\} = 11.5$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

2. 求  $f_3(s_3)$  即求  $f_3(0), f_3(1), f_3(2), f_3(3)$

$s_4$	0	1	2	3
$f_4(s_4)$	7	6.5	6	5.5

利用公式  $f_3(s_3) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

由于  $d_3 = 2$  且  $s_4 = s_3 + u_3 - d_3$  则  $f_3(2) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

再根据约束条件

$$0 \leq u_3 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_3 \leq 3$$

当  $s_3 = 2$  时, 可有四种情形:

- 当  $s_4 = 0$  时,  $u_3 = 0$
- 当  $s_4 = 1$  时,  $u_3 = 1$
- 当  $s_4 = 2$  时,  $u_3 = 2$
- 当  $s_4 = 3$  时,  $u_3 = 3$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} f_4(0) + c_3(0) + E_3(2) \\ f_4(1) + c_3(1) + E_3(2) \\ f_4(2) + c_3(2) + E_3(2) \\ f_4(3) + c_3(3) + E_3(2) \end{array} \right\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} 7 + 0 + 1 \\ 6.5 + 4 + 1 \\ 6 + 5 + 1 \\ 5.5 + 6 + 1 \end{array} \right\} = 8$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

2. 求  $f_3(s_3)$  即求  $f_3(0), f_3(1), f_3(2), f_3(3)$

利用公式  $f_3(s_3) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

$s_4$	0	1	2	3
$f_4(s_4)$	7	6.5	6	5.5

由于  $d_3 = 2$  且  $s_4 = s_3 + u_3 - d_3$  则  $f_3(3) = \min \{f_4(s_4) + V_3(u_3, s_3)\}$

再根据约束条件

$$0 \leq u_3 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_3 \leq 3$$

当  $s_3 = 3$  时, 可有三种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_4 = 1 \text{ 时, } u_3 = 0 \\ \text{当 } s_4 = 2 \text{ 时, } u_3 = 1 \\ \text{当 } s_4 = 3 \text{ 时, } u_3 = 2 \end{cases}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} f_4(1) + c_3(0) + E_3(3) \\ f_4(2) + c_3(1) + E_3(3) \\ f_4(3) + c_3(2) + E_3(3) \end{array} \right\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} 6.5 + 0 + 1.5 \\ 6 + 4 + 1.5 \\ 5.5 + 5 + 1.5 \end{array} \right\} = 8$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

3. 求  $f_2(s_2)$  即求  $f_2(0), f_2(1), f_2(2), f_2(3)$

$s_3$	0	1	2	3
$f_3(s_3)$	12	11.5	8	8

$$\text{利用公式 } f_2(s_2) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$$

由于  $d_2 = 3$  且  $s_3 = s_2 + u_2 - d_2$

$$\text{则 } f_2(0) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$$

再根据约束条件

$$0 \leq u_2 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_2 \leq 3$$

当  $s_2 = 0$  时, 可有四种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_3 = 0 \text{ 时, } u_2 = 3 \\ \text{当 } s_3 = 1 \text{ 时, } u_2 = 4 \\ \text{当 } s_3 = 2 \text{ 时, } u_2 = 5 \\ \text{当 } s_3 = 3 \text{ 时, } u_2 = 6 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} &= \min \left\{ \begin{array}{l} f_3(0) + c_2(3) + E_2(0) \\ f_3(1) + c_2(4) + E_2(0) \\ \color{red}{f_3(2) + c_2(5) + E_2(0)} \\ f_3(3) + c_2(6) + E_2(0) \end{array} \right\} \\ &= \min \left\{ \begin{array}{l} 12 + 6 + 0 \\ 11.5 + 7 + 0 \\ \color{red}{8 + 8 + 0} \\ 8 + 9 + 0 \end{array} \right\} = 16 \end{aligned}$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

3. 求  $f_2(s_2)$  即求  $f_2(0), f_2(1), f_2(2), f_2(3)$

$s_3$	0	1	2	3
$f_3(s_3)$	12	11.5	8	8

$$\text{利用公式 } f_2(s_2) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$$

由于  $d_2 = 3$  且  $s_3 = s_2 + u_2 - d_2$

$$\text{则 } f_2(1) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$$

再根据约束条件

$$0 \leq u_2 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_2 \leq 3$$

当  $s_2 = 1$  时, 可有四种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_3 = 0 \text{ 时, } u_2 = 2 \\ \text{当 } s_3 = 1 \text{ 时, } u_2 = 3 \\ \text{当 } s_3 = 2 \text{ 时, } u_2 = 4 \\ \text{当 } s_3 = 3 \text{ 时, } u_2 = 5 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} &= \min \left\{ \begin{array}{l} f_3(0) + c_2(2) + E_2(1) \\ f_3(1) + c_2(3) + E_2(1) \\ \color{red}{f_3(2) + c_2(4) + E_2(1)} \\ f_3(3) + c_2(5) + E_2(1) \end{array} \right\} \\ &= \min \left\{ \begin{array}{l} 12 + 5 + 0.5 \\ 11.5 + 6 + 0.5 \\ \color{red}{8 + 7 + 0.5} \\ 8 + 8 + 0.5 \end{array} \right\} = 15.5 \end{aligned}$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

3. 求  $f_2(s_2)$  即求  $f_2(0), f_2(1), f_2(2), f_2(3)$

$s_3$	0	1	2	3
$f_3(s_3)$	12	11.5	8	8

利用公式  $f_2(s_2) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$

由于  $d_2 = 3$  且  $s_3 = s_2 + u_2 - d_2$

则  $f_2(2) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$

再根据约束条件

$$0 \leq u_2 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_2 \leq 3$$

当  $s_2 = 2$  时, 可有四种情形:

$$\begin{cases} \text{当 } s_3 = 0 \text{ 时, } u_2 = 1 \\ \text{当 } s_3 = 1 \text{ 时, } u_2 = 2 \\ \text{当 } s_3 = 2 \text{ 时, } u_2 = 3 \\ \text{当 } s_3 = 3 \text{ 时, } u_2 = 4 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} &= \min \left\{ \begin{array}{l} f_3(0) + c_2(1) + E_2(2) \\ f_3(1) + c_2(2) + E_2(2) \\ \color{red}{f_3(2) + c_2(3) + E_2(2)} \\ f_3(3) + c_2(4) + E_2(2) \end{array} \right\} \\ &= \min \left\{ \begin{array}{l} 12 + 4 + 1 \\ 11.5 + 5 + 1 \\ \color{red}{8 + 6 + 1} \\ 8 + 7 + 1 \end{array} \right\} = 15 \end{aligned}$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

3. 求  $f_2(s_2)$  即求  $f_2(0), f_2(1), f_2(2), f_2(3)$

$s_3$	0	1	2	3
$f_3(s_3)$	12	11.5	8	8

利用公式  $f_2(s_2) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$

由于  $d_2 = 3$  且  $s_3 = s_2 + u_2 - d_2$

则  $f_2(3) = \min \{f_3(s_3) + V_2(u_2, s_2)\}$

再根据约束条件

$$0 \leq u_2 \leq 6 \text{ 和 } 0 \leq s_2 \leq 3$$

当  $s_2 = 3$  时, 可有四种情形:

- 当  $s_3 = 0$  时,  $u_2 = 0$
- 当  $s_3 = 1$  时,  $u_2 = 1$
- 当  $s_3 = 2$  时,  $u_2 = 2$
- 当  $s_3 = 3$  时,  $u_2 = 3$

$$\begin{aligned} &= \min \left\{ \begin{array}{l} f_3(0) + c_2(0) + E_2(3) \\ f_3(1) + c_2(1) + E_2(3) \\ f_3(2) + c_2(2) + E_2(3) \\ f_3(3) + c_2(3) + E_2(3) \end{array} \right\} \\ &= \min \left\{ \begin{array}{l} 12 + 0 + 1.5 \\ 11.5 + 4 + 1.5 \\ 8 + 5 + 1.5 \\ 8 + 6 + 1.5 \end{array} \right\} = 13.5 \end{aligned}$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

第二步 求解

4. 求  $f_1(s_1)$  即求  $f_1(0)$

利用公式  $f_1(s_1) = \min \{f_1(s_2) + V_1(u_1, s_1)\}$

由于  $s_1 = 0, d_1 = 2$  且  $s_2 = s_1 + u_1 - d_1$

再根据约束条件  $0 \leq u_1 \leq 6$

可有四种情形：

- 当  $s_2 = 0$  时,  $u_1 = 2$
- 当  $s_2 = 1$  时,  $u_1 = 3$
- 当  $s_2 = 2$  时,  $u_1 = 4$
- 当  $s_2 = 3$  时,  $u_1 = 5$

$s_2$	0	1	2	3
$f_2(s_2)$	16	15.5	15	13.5

$$\text{则 } f_1(0) = \min \{f_2(s_2) + V_1(u_1, s_1)\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} f_2(0) + c_1(2) + E_1(0) \\ f_2(1) + c_1(3) + E_1(0) \\ f_2(2) + c_1(4) + E_1(0) \\ f_2(3) + c_1(5) + E_1(0) \end{array} \right\}$$

$$= \min \left\{ \begin{array}{l} 16 + 5 + 0 \\ 15.5 + 6 + 0 \\ 15 + 7 + 0 \\ 13.5 + 8 + 0 \end{array} \right\} = 21$$

### 8.4.3 离散动态规划的举例—反向求解

结论：

逆推可得最优方案为

$$\begin{array}{lll} u_1^* = 2 & s_2^* = 0 & \text{第1个月生产2个} \\ u_2^* = 5 & s_3^* = 2 & \text{第2个月生产5个} \\ u_3^* = 0 & s_4^* = 0 & \text{第3个月生产0个} \\ u_4^* = 4 & & \text{第4个月生产4个} \end{array}$$

最小费用  $f_1(0) = 21$

# 动态规划模型的求解总结

解法 { 离散型：分段穷举法  
        连续型：利用解析方法



没有固定的方法  
具体模型具体分析

要求：经验、技巧、灵活