Modelli per la gestione delle scorte

Claudio Arbib

Università di L'Aquila

Seconda Parte

Sommario

Sui problemi di gestione aperiodica

- equazioni di stato

Funzioni di costo

Un modello convesso

- formulazione come PL
- esempio

Un modello concavo

- proprietà del poliedro
- proprietà delle soluzioni ottime
- algoritmo di Wagner-Whitin
- esempi

Gestione aperiodica

Un impianto deve soddisfare la **domanda** espressa dal mercato in periodi diversi, minimizzando costi di **produzione, trasporto** e **giacenza**

Gestione aperiodica

- Consideriamo per semplicità un solo tipo di prodotto, da fabbricare in un orizzonte temporale finito, diviso in periodi di controllo $\{1, 2, \dots, T\}$, corrispondenti a un **assorbimento** $a_1, \dots, a_T$ variabile nel tempo, e a variabili decisionali

$x_t =$ **quantità prodotta/spedita** nel periodo t

$b_t =$ **livello di scorta** nel periodo t

Gestione aperiodica

Equazioni di stato

- Tra i valori descritti intercorrono le seguenti relazioni

eventuale
scorta
iniziale
e/o finale

$$\begin{cases} x_1 + b_0 = a_1 + b_1 \\ x_t + b_{t-1} = a_t + b_t & t = 2, \dots, T-1 \\ x_T + b_{T-1} = a_T + b_T \end{cases}$$
$$x_t, b_t \geq 0 \quad t = 1, 2, \dots, T$$

Funzioni di costo

La forma della funzione costo influenza le tecniche di soluzione.

Sia $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, e $\lambda_1, \dots, \lambda_m \geq 0$ tali che $\sum_{i=1}^m \lambda_i = 1$.
Siano $\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_m \in \mathbb{R}^n$. Diremo che f è

- **convessa** se vale la relazione

$$f(\sum_i \lambda_i \mathbf{x}_i) \leq \sum_i \lambda_i f(\mathbf{x}_i)$$

Funzioni di costo

La forma della funzione costo influenza le tecniche di soluzione.

Sia $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, e $\lambda_1, \dots, \lambda_m \geq 0$ tali che $\sum_{i=1}^m \lambda_i = 1$.
Siano $\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_m \in \mathbb{R}^n$. Diremo che f è

- **convessa** se vale la relazione

$$f(\sum_i \lambda_i \mathbf{x}_i) \leq \sum_i \lambda_i f(\mathbf{x}_i)$$

- **concava** se si ha invece

$$f(\sum_i \lambda_i \mathbf{x}_i) \geq \sum_i \lambda_i f(\mathbf{x}_i)$$

Funzioni di costo

Ad esempio:

- sono funzioni **convesse**

- sono funzioni **concave**

- non sono **né concave**
né convesse

Un modello convesso

Supponiamo che le attività del giorno t comportino costi

- di **produzione** $P_t(x_t)$ strutturati come segue

p_t costo per unità prodotta entro la quantità q_t

$P_t > p_t$ costo aggiuntivo per ogni unità prodotta oltre la quantità q_t (straordinario)

- di **giacenza** $G_t(b_t)$, proporzionali al livello di scorta

g_t costo per unità immagazzinata nel periodo t

Obiettivo

L'obiettivo è minimizzare il costo complessivo (non lineare)

$$\begin{aligned} \min \quad & P_1(x_1) + P_2(x_2) + \dots + P_{T-1}(x_{T-1}) + P_T(x_T) + \\ & + G_1(b_1) + G_2(b_2) + \dots + G_{T-1}(b_{T-1}) \end{aligned}$$

Per ottenere un'espressione lineare del costo, distinguiamo tra la parte di x_t (sia u_t) prodotta **senza ricorrere allo straordinario** e quella (sia w_t) prodotta **ricorrendo allo straordinario**:

$$x_t = u_t + w_t \qquad 0 \leq u_t \leq q_t, \quad 0 \leq w_t$$

$$\begin{aligned} \min \quad & p_1 u_1 + p_2 u_2 + \dots \dots \dots + p_T u_T + \\ & + P_1 w_1 + P_2 w_2 + \dots \dots \dots + P_T w_T + \\ & + g_1 b_1 + g_2 b_2 + \dots + g_{T-1} b_{T-1} \end{aligned}$$

Problema

$$\begin{aligned} \min \quad & p_1 u_1 + p_2 u_2 + \dots \dots \dots + p_T u_T + \\ & + P_1 w_1 + P_2 w_2 + \dots \dots \dots + P_T w_T + \\ & + g_1 b_1 + g_2 b_2 + \dots + g_{T-1} b_{T-1} \end{aligned}$$

soggetto ai vincoli

$$\left\{ \begin{array}{l} u_t + w_t + b_{t-1} - b_t = a_t \\ u_t \leq q_t \\ u_t, w_t, b_t \geq 0 \end{array} \right. \quad \text{per } t = 1, \dots, T$$

Esempio (dati)

Periodi	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo produzione	25	25	30	40	20	20
Costo straordinario	40	45	45	50	40	45
Costo giacenza	25	20	30	30	30	30
Capacità impianto	100	100	100	100	120	120
Domanda	80	210	315	270	240	120

Esempio (vincoli)

Periodi		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Domanda		80	210	315	270	240	120
Capacità impianto		100	100	100	100	120	120
<i>u</i> Produzione ordinaria							
<i>w</i> Produzione straord.							
Scorta attuale							
<i>b</i> Scorta precedente							
Equazioni di stato		1	1	1	1	1	1
		1	1	1	1	1	1
		-1	-1	-1	-1	-1	-1
		1	1	1	1	1	1
Riferimento		0					

= MATR.SOMMA.PRODOTTO(C13:C16;C8:C11)

=

80

Esempio (costo)

Periodi	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo produzione	25	25	30	40	20	20
Costo straordinario	40	45	45	50	40	45
Costo giacenza	25	20	30	30	30	30
<i>u</i> Produzione ordinaria						
<i>w</i> Produzione straord.						
<i>b</i> Scorta attuale						
Scorta precedente						
Costo totale	0					

= MATR.SOMMA.PRODOTTO(C4:H6;C8:H10)

Un modello concavo

- In genere il costo della produzione nel generico periodo t **non dipende solo** dalla quantità prodotta: produrre una qualsiasi quantità, anche minima, comporta un **costo fisso**, e lo stesso si può dire della giacenza (nel cui costo possiamo comprendere ad es. la movimentazione all'interno dell'impianto)
- Per economia di scala, tuttavia, passare da una produzione (giacenza) di 10 unità a una di 20 **costa meno** che passare da una produzione nulla a una di 10 unità
- Possiamo infine immaginare che in qualche caso produzione e scorta del giorno **non siano sufficienti** a coprire la domanda. In questo caso (*backlog* = scorta negativa) gli ordini saranno soddisfatti facendo giungere, con un costo aggiuntivo, la merce da altri stabilimenti
- Per tener conto di tutti questi aspetti, la funzione di costo **va modificata**

Un modello concavo

In questo modello assumiamo che i costi associati alle attività del giorno t siano così strutturati:

- Costi di **produzione** $P_t(x_t)$
 p_t costo fisso per attivare la produzione nel periodo t
+ costo per unità prodotta
- Costi di **giacenza** $G_t(b_t)$
 g_t costo fisso di stoccaggio + costo per unità immagazzinata
 b_t costo fisso di *backlog* + costo per unità ordinata all'esterno

Proprietà del poliedro

$$\begin{aligned}
 x_1 &= a_1 + \cancel{b_1} \\
 x_2 + \cancel{b_1} &= a_2 + \cancel{b_2} \\
 x_3 + \cancel{b_2} &= a_3 + \cancel{b_3} \\
 &\dots \\
 x_T + \cancel{b_{T-1}} &= a_T
 \end{aligned}$$

$$\sum_{t=1}^T x_t = \sum_{t=1}^T a_t, \quad x_t \geq 0 \quad \Rightarrow \quad |x_t| < \infty$$

$$b_t = \sum_{k \leq t} x_k - \sum_{k \leq t} a_k \quad \Rightarrow \quad |b_t| < \infty$$

Proprietà 1 Il poliedro del problema è **limitato**
 (NB: anche se b_t non è vincolata in segno)

Proprietà del poliedro

Proprietà 2 Una funzione **concava** definita in un poliedro **limitato** ammette un punto di minimo corrispondente a un **vertice** del poliedro

Dimostrazione

- Dato un **poliedro limitato** P , siano $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_p$ i suoi vertici:

$$P = \text{conv}(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_p)$$

cioè ogni $\mathbf{y} \in P$, e in particolare un punto $\mathbf{y}^*$ di **minimo per f in P** , si può esprimere come combinazione convessa dei vertici di P :

$$\mathbf{y}^* = \sum_{i=1}^p \lambda_i \mathbf{v}_i \quad \text{con} \quad \sum_{i=1}^p \lambda_i = 1, \quad \lambda_i \geq 0$$

- Ma se f è **concava** si ha

$$f(\mathbf{y}^*) = f\left(\sum_{i=1..p} \lambda_i \mathbf{v}_i\right) \geq \sum_{i=1..p} \lambda_i f(\mathbf{v}_i)$$

- Se dunque $\mathbf{v}^*$ un punto di **minimo per f in $\{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_p\}$** , si ha

$$f(\mathbf{v}^*) \leq \sum_{i=1}^p \lambda_i f(\mathbf{v}_i) \leq f(\mathbf{y}^*)$$

perciò anche $\mathbf{v}^*$ è un **punto di minimo per f in P**

Proprietà delle soluzioni ottime

- $\mathbf{z}^* = (\mathbf{x}^*, \mathbf{b}^*)$ **vertice** $\Leftrightarrow$ $\mathbf{z}^*$ soluzione **di base** di $\mathbf{Az} = \mathbf{a}$
 $\mathbf{z} \geq \mathbf{0}$
con $\mathbf{A}$ matrice $T \times (2T - 1)$

In altre parole, **al più T componenti di $\mathbf{z}^*$ sono > 0**

- Se per la scorta iniziale si ha $b_0 = 0$, deve anche aversi

$$x_1 \geq a_1 > 0 \qquad b_{t-1} + x_t \geq a_t > 0$$

cioè **almeno una** tra b_{t-1} e x_t deve essere > 0 per $t = 2, \dots, T$

In altre parole, **almeno T componenti di $\mathbf{z}^*$ sono > 0**

- **Esattamente una** tra b_{t-1} e x_t deve essere > 0 per $t = 2, \dots, T$

Proprietà delle soluzioni ottime

Dal ragionamento precedente si deduce che ogni soluzione ottima è strutturata come segue:

periodi di produzione ...

... e periodi di stasi

Algoritmo (Wagner-Whitin, 1958)

- 1) Si calcola la quantità x_i che è necessario produrre per soddisfare la domanda da i a t

Algoritmo

- 2) Si calcolano le quantità $b_i, b_{i+1}, \dots, b_{t-1}$ che è necessario immagazzinare per soddisfare $a_{i+1}, a_{i+2}, \dots, a_t$

Algoritmo

- 3) Si calcola quanto costa produrre (immagazzinare) al tempo i per soddisfare la domanda da i a t :

$$C(i, t) = P_i(x_i) + G_i(b_i) + G_{i+1}(b_{i+1}) + \dots + G_{t-1}(b_{t-1})$$

- 4) Immaginiamo di conoscere i **valori minimi** $c_0, c_1, \dots, c_{k-1}$ del costo da sostenere per soddisfare la domanda in un orizzonte di pianificazione lungo $0, 1, \dots, k-1$
(inizialmente, $c_0 = 0$)

- 5) Allora il costo sostenuto per soddisfare tutta la domanda **fino al periodo k** è dato da

$$c_k = \min_{i=1, \dots, k} \{c_{i-1} + C(i, k)\}$$

Calcolo di c_k

Minimo tra:

Esempio 1

Esempio 1

Costruiamo la matrice $\mathbf{C}$ dei valori $C(i, t)$

$$\mathbf{C} = \begin{pmatrix} P_1(a_1) & P_1(a_1 + a_2) + G_1(a_2) & P_1(a_1 + a_2 + a_3) + G_1(a_2 + a_3) + G_2(a_3) & \dots \\ & P_2(a_2) & P_2(a_2 + a_3) + G_2(a_3) & \dots \\ & & P_3(a_3) & \dots \end{pmatrix}$$

Produzione nel periodo 1 della domanda dei periodi 1, 2 e 3

Giacenza nel periodo 1 della domanda dei periodi 2 e 3

Giacenza nel periodo 2 della domanda del periodo 3

Esempio 1

$$C = \begin{pmatrix} P_1(5) & P_1(8) + G_1(3) & P_1(12) + G_1(7) + G_2(4) & \dots \\ & P_2(3) & P_2(7) + G_2(4) & \dots \\ & & P_3(4) & \dots \end{pmatrix}$$

$$a_1 = 5 \quad a_2 = 3 \quad a_3 = 4 \quad a_4 = 6 \quad a_5 = 2$$

Esempio 1

$$\mathbf{C} = \begin{pmatrix} C(1,1) = 17,5 & C(1,2) = 30,0 & C(1,3) = 41,0 & \dots \\ & C(2,2) = 11,0 & C(2,3) = 20,0 & \dots \\ & & C(3,3) = 17,7 & \dots \\ & & & \dots \end{pmatrix}$$

$$a_1 = 5 \quad a_2 = 3 \quad a_3 = 4 \quad a_4 = 6 \quad a_5 = 2$$

Esempio 1

Sulla base dei valori di $C(i, t)$ è ora possibile calcolare:

$$c_1 = C(1, 1) = 17,5$$

$$c_2 = \min\{C(1, 2); \overbrace{c_1 + C(2, 2)}\} = \min\{30,0; 17,5 + 11,0\} = 28,5$$

$$c_3 = \min\{C(1, 3); \overbrace{c_1 + C(2, 3)}; \overbrace{c_2 + C(3, 3)}\} = \\ = \min\{41,0; 17,5 + 20,0; 28,5 + 17,7\} = 37,5$$

... eccetera

Esempio 1

Sulla base dei valori di $C(i, t)$ è ora possibile calcolare:

$$c_1 = C(1, 1) = 17,5$$

$$c_2 = \min\{C(1, 2); c_1 + C(2, 2)\} = \min\{30,0; 17,5 + 11,0\} = 28,5$$

$$c_3 = \min\{C(1, 3); c_1 + C(2, 3); c_2 + C(3, 3)\} = \\ = \min\{41,0; 17,5 + 20,0; 28,5 + 17,7\} = 37,5$$

... eccetera

Esempio 2 (dati)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
	Q	300	250	250	200	200	200
	Domanda	80	210	315	270	240	120

Esempio 2 (calcolo di P_t)

	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic	
Costo di produzione <i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20	2
<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420	3
<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150	4
Costo di giacenza <i>per unità</i>	250	200	300	300	300		
Domanda	80	210	315	270	240	120	
<i>da 1 a t</i>	80	290	605	875	1115	1235	
<i>da 2 a t</i>		210	525	795	1035	1155	9
Dom. cumulativa <i>da 3 a t</i>			315	585	825	945	
<i>da 4 a t</i>				270	510	630	
<i>da 5 a t</i>					240	360	
<i>da 6 a t</i>						120	
Q	300	250	250	200	200	200	15
Costo di produzione <i>da 1 a t</i>							
<i>da 2 a t</i>							
<i>da 3 a t</i>							
<i>da 4 a t</i>							
<i>da 5 a t</i>							
<i>da 6 a t</i>							
		E	G				
<div style="border: 1px solid black; background-color: #e0f2f1; padding: 5px; display: inline-block;"> : Costo_produzione(2,4) </div>							

Esempio 2 (calcolo di G_t)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda							
	<i>da 1 a t</i>	80	210	315	270	240	120
Dom. cumulativa	<i>da 1 a t</i>	80	290	605	875	1115	1235
	<i>da 2 a t</i>		210	525	795	1035	1155
	<i>da 3 a t</i>			315	585	825	945
	<i>da 4 a t</i>				270	510	630
	<i>da 5 a t</i>					240	360
	<i>da 6 a t</i>						120
Q		300	250	250	200	200	200
Costo di giacenza	<i>da 1 a t</i>						
	<i>da 2 a t</i>						
	<i>da 3 a t</i>						
	<i>da 4 a t</i>						
	<i>da 5 a t</i>						
	<i>da 6 a t</i>						

5

9

D E

= MATR.PRODOTTO(D\$5:D\$5;E9:E9)

Esempio 2 (calcolo di G_t)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda		80	210	315	270	240	120
Dom. cumulativa	<i>da 1 a t</i>	80	290	605	875	1115	1235
	<i>da 2 a t</i>		210	525	795	1035	1155
	<i>da 3 a t</i>			315	585	825	945
	<i>da 4 a t</i>				270	510	630
	<i>da 5 a t</i>					240	360
	<i>da 6 a t</i>						120
Q		300	250	250	200	200	200
Costo di giacenza	<i>da 1 a t</i>						
	<i>da 2 a t</i>						
	<i>da 3 a t</i>						
	<i>da 4 a t</i>						
	<i>da 5 a t</i>						
	<i>da 6 a t</i>						
		D	E	F			
		= MATR.PRODOTTO(D\$5:E\$5;F9:F10)					

5

9

10

Esempio 2 (calcolo di G_t)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic		
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20		
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420		
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150		
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300		5	
Domanda		80	210	315	270	240	120		
Dom. cumulativa	<i>da 1 a t</i>	80	290	605	875	1115	1235	9	
	<i>da 2 a t</i>		210	525	795	1035	1155	10	
	<i>da 3 a t</i>			315	585	825	945	11	
	<i>da 4 a t</i>				270	510	630	12	
	<i>da 5 a t</i>					240	360	13	
	<i>da 6 a t</i>						120		
Q		300	250	250	200	200	200		
Costo di giacenza	<i>da 1 a t</i>								
	<i>da 2 a t</i>								
	<i>da 3 a t</i>								
	<i>da 4 a t</i>								
	<i>da 5 a t</i>								
	<i>da 6 a t</i>								
		D	E	F	G	H	I		
		= MATR.PRODOTTO(D\$5:H\$5;I9:I13)							

Esempio 2 (calcolo di G_t)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic	
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20	
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420	
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150	
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300		5
Domanda		80	210	315	270	240	120	
Dom. cumulativa	<i>da 1 a t</i>	80	290	605	875	1115	1235	
	<i>da 2 a t</i>		210	525	795	1035	1155	
	<i>da 3 a t</i>			315	585	825	945	10
	<i>da 4 a t</i>				270	510	630	11
	<i>da 5 a t</i>					240	360	
	<i>da 6 a t</i>						120	
Q		300	250	250	200	200	200	
Costo di giacenza	<i>da 1 a t</i>							
	<i>da 2 a t</i>							
	<i>da 3 a t</i>							
	<i>da 4 a t</i>							
	<i>da 5 a t</i>							
	<i>da 6 a t</i>							
			E	F	G			
		Costo_giacenza(2,4)						

Esempio 2 (calcolo di $C(i, t)$)

	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
<i>fixo</i>	25	25	30	40	20	20
Costo di produzione <i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza <i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda	80	210	315	270	240	120
Q	300	250	250	200	200	200

C(i, t)	Gen-Feb	Mar-Apr	Mag-Giu	Lug-Ago	Set-Ott	Nov-Dic
Gen-Feb						
Mar-Apr				C(2, 4)		
Mag-Giu						
Lug-Ago						
Set-Ott						
Nov-Dic						

$$= \text{Costo_produzione}(2, 4) + \text{Costo_giacenza}(2, 4)$$

Esempio 2 (soluzione)

		gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione	<i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
	<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
	<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza	<i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda		80	210	315	270	240	120
Q		300	250	250	200	200	200
C(i, t)		Gen-Feb	Mar-Apr	Mag-Giu	Lug-Ago	Set-Ott	Nov-Dic
	Gen-Feb	C(1, 1)	C(1, 2)	C(1, 3)	C(1, 4)	C(1, 5)	C(1, 6)
	Mar-Apr		C(2, 2)	C(2, 3)	C(2, 4)	C(2, 5)	C(2, 6)
	Mag-Giu			C(3, 3)	C(3, 4)	C(3, 5)	C(3, 6)
	Lug-Ago				C(4, 4)	C(4, 5)	C(4, 6)
	Set-Ott					C(5, 5)	C(5, 6)
	Nov-Dic						C(6, 6)
		c1	c2	c3	c4	c5	c6
costo minimo							

12

D

= D\$12

Esempio 2 (soluzione)

	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione <i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza <i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda	80	210	315	270	240	120
Q	300	250	250	200	200	200

C(i, t)	Gen-Feb	Mar-Apr	Mag-Giu	Lug-Ago	Set-Ott	Nov-Dic
Gen-Feb	C(1, 1)	C(1, 2)	C(1, 3)	C(1, 4)	C(1, 5)	C(1, 6)
Mar-Apr		C(2, 2)	C(2, 3)	C(2, 4)	C(2, 5)	C(2, 6)
Mag-Giu			C(3, 3)	C(3, 4)	C(3, 5)	C(3, 6)
Lug-Ago				C(4, 4)	C(4, 5)	C(4, 6)
Set-Ott					C(5, 5)	C(5, 6)
Nov-Dic						C(6, 6)

	c1	c2	c3	c4	c5	c6
costo minimo						

D E

= MIN(E\$12; D19 + E\$13)

Esempio 2 (soluzione)

	gen-feb	mar-apr	mag-giu	lug-ago	set-ott	nov-dic
Costo di produzione <i>fisso</i>	25	25	30	40	20	20
<i>per unità fino a Q</i>	400	450	540	500	400	420
<i>per unità oltre Q</i>	120	140	180	170	140	150
Costo di giacenza <i>per unità</i>	250	200	300	300	300	
Domanda	80	210	315	270	240	120
Q	300	250	250	200	200	200
C(i, t)	<i>Gen-Feb</i>	<i>Mar-Apr</i>	<i>Mag-Giu</i>	<i>Lug-Ago</i>	<i>Set-Ott</i>	<i>Nov-Dic</i>
<i>Gen-Feb</i>	C(1, 1)	C(1, 2)	C(1, 3)	C(1, 4)	C(1, 5)	C(1, 6)
<i>Mar-Apr</i>		C(2, 2)	C(2, 3)	C(2, 4)	C(2, 5)	C(2, 6)
<i>Mag-Giu</i>			C(3, 3)	C(3, 4)	C(3, 5)	C(3, 6)
<i>Lug-Ago</i>				C(4, 4)	C(4, 5)	C(4, 6)
<i>Set-Ott</i>					C(5, 5)	C(5, 6)
<i>Nov-Dic</i>						C(6, 6)
costo minimo	c1	c2	c3	c4	c5	c6
	D	E	F			

12
13
14
19

= MIN(F\$12; D\$19 + F\$13; E\$19 + F\$14)