

# LOCALIZZAZIONE DEGLI IMPIANTI

## Algoritmo di Erlenkotter

### DESCRIZIONE DEL PROBLEMA

Un'azienda possiede 5 piccoli impianti per la produzione di mattoni, che vengono spediti e venduti in 6 città. Per ogni impianto e per ogni città è nota la domanda di prodotto. A seguito di un calo della domanda complessiva, la dirigenza si chiede se non sia conveniente chiudere uno o più impianti e ri-pianificare la produzione degli impianti residui e la rete di distribuzione. Sono noti i costi mensili di spedizione (per tonnellata di prodotto) da ciascun impianto a ciascuna città di destinazione, le domande per ogni città di destinazione ed i costi fissi mensili di ogni impianto (indipendenti dalla quantità prodotta dall'impianto), riportati in tabella:

	Città di destinazione						Costi fissi mensili	
	1	2	3	4	5	6		
Impianti di produzione	A	1675	400	685	1630	1160	2800	17000
	B	1460	1940	970	100	495	1200	13500
	C	1925	2400	1425	500	950	800	15000
	D	380	1355	543	1045	665	2321	14000
	E	922	1646	700	508	311	1797	12000
Domanda	10	8	12	6	7	11		

Ad esempio, chiudere il primo impianto (A) comporterebbe un risparmio di 7650 € / mese. Se la città 5 riceve tutta la merce richiesta dall'impianto E, questo comporta un costo di spedizione di  $7 \times 311 = 2177$  € / mese.

Si vuole determinare il modo più economico di produrre e distribuire i mattoni.

### OBIETTIVO

1. Trovare un lower bound alla soluzione ottima utilizzando l'algoritmo di Erlenkotter.
2. Dopo aver attivato tutti gli impianti arrivati alla condizione di blocco, trovare un upper bound alla soluzione ottima e calcolare l'errore massimo associato a questa soluzione, rispetto alla soluzione ottima del problema.

### Costruzione del problema di Plant Location

Si tratta evidentemente di un problema con 6 clienti e 5 impianti. I costi di attivazione e di afferenza sono illustrati in tabella:

		Impianti				
		A	B	C	D	E
Clienti	1	16750	14600	19250	3800	9220
	2	3200	15520	19200	10840	13168
	3	8220	11640	17100	6516	8400
	4	9780	600	3000	6270	3048
	5	8120	3465	6650	4655	2177
	6	30800	13200	8800	25531	19767
Costi fissi		17000	13500	15000	14000	12000

## Algoritmo di Erlenkotter

Si tratta evidentemente di un problema con 6 clienti e 5 impianti. I costi di attivazione e di afferenza sono illustrati in tabella:

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

17000	13500	15000	14000	12000
-------	-------	-------	-------	-------

A questo punto accostiamo alla tabella il vettore  $z$  e la matrice  $w$  delle variabili duali, e impostiamo  $z_i = \min_{j=1,\dots,5} \{c_{ij}\}$  per  $i=1,\dots,6$  e  $w_{ij} = 0$  per  $i=1,\dots,6$   $j=1,\dots,5$ . Teniamo anche traccia della quantità  $\sum_i w_{ij}$  e dei valori  $c_{ij} \leq z_i$  (evidenziati in celeste).

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
3800
3200
6516
600
2177
8800

A	B	C	D	E
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

17000	13500	15000	14000	12000
-------	-------	-------	-------	-------

$\sum_i w_{ij} =$	A	B	C	D	E
	0	0	0	0	0

A questo punto l'algoritmo procede iterativamente calcolando per ogni cliente  $i$  la quantità:

$$|\{j: c_{ij} \leq z_i\}|$$

dopodiché si incrementa il coefficiente  $z_k$  con  $k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}|$ , cioè il cliente che presenta il minimo numero di coefficienti  $c_{ij} \leq z_i$ . Questo valore  $z_k$  è quindi incrementato di:

$$\Delta z_i = \min_j \{ \Delta_j: \Delta_j = c_{ij} - z_i \text{ se } c_{ij} > z_i; \Delta_j = f_j - \sum_i w_{ij} \text{ se } c_{ij} \leq z_i \},$$

In realtà sarà sufficiente calcolare  $\Delta z_i = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\}$  e verificare che questo incremento non comporti una violazione dei vincoli  $f_j - \sum_i w_{ij} > 0$ . Se ciò accade si considera come incremento massimo ammissibile per  $z_i$  il raggiungimento del valore di blocco, tale che  $f_j = \sum_i w_{ij}$  per qualche impianto  $j$ . Quando  $f_j = \sum_i w_{ij}$  l'impianto  $j$  si dice bloccato, come pure tutti i clienti  $i$  tali che  $c_{ij} \leq z_i$ .

Nel nostro caso, al primo passo si ha:

$$\operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{1; 1; 1; 1; 1; 1\} = k$$

Incrementiamo pertanto uno qualsiasi dei clienti  $i$ , ad esempio poniamo  $k=1$  e quindi incrementiamo  $z_1$  di  $\Delta z_1 = \min_j \{c_{1j} - z_1 : c_{1j} > z_1\} = 9220 - 3800 = 5420$ .

Per comodità aggiungiamo una riga alla tabella per evidenziare ad ogni passo la quantità  $f_j - \sum_i w_{ij}$  che costituisce il massimo incremento consentito per i  $w_{ij}$  di quella colonna.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
9220
3200
6516
600
2177
8800

A	B	C	D	E
0	0	0	5420	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
17000	13500	15000	8580	12000

$$\sum_i w_{ij} =$$

0	0	0	5420	0
---	---	---	------	---

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Al secondo passo si ha:

$$\operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 1; 1; 1; 1\} = k.$$

Incrementiamo pertanto uno qualsiasi dei clienti  $i \in \{2,3,4,5,6\}$ , ad esempio poniamo  $k=2$  e quindi incrementiamo  $z_2$  di  $\Delta z_2 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 10840 - 3200 = 7640$ .

Incrementiamo pertanto  $z_2$  di 7640, fino al valore 10840.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
9220
10840
6516
600
2177
8800

A	B	C	D	E
0	0	0	5420	0
7640	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
9360	13500	15000	8580	12000

$$\sum_i w_{ij} =$$

7640	0	0	5420	0
------	---	---	------	---

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$\operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 2; 1; 1; 1\} = k.$$

Incrementiamo pertanto uno qualsiasi dei clienti  $i \in \{3,4,5,6\}$ , ad esempio poniamo  $k=3$  e quindi incrementiamo  $z_3$  di  $\Delta z_3 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 8220 - 6516 = 1704$ .

Incrementiamo pertanto  $z_3$  di 1704, fino al valore 8220.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
9220
10840
8220
600
2177
8800

A	B	C	D	E
0	0	0	5420	0
7640	0	0	0	0
0	0	0	1704	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
9360	13500	15000	6876	12000

$$\sum_i w_{ij} =$$

7640	0	0	7124	0
------	---	---	------	---

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$\operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 2; 2; 1; 1; 1\} = k.$$

Incrementiamo pertanto uno qualsiasi dei clienti  $i \in \{4,5,6\}$ , ad esempio poniamo  $k=4$  e quindi incrementiamo  $z_4$  di  $\Delta z_4 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 3000 - 600 = 2400$ .

Incrementiamo pertanto  $z_4$  di 2400, fino al valore 3000.

A	B	C	D	E	z	A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220	9220	0	0	0	5420	0
3200	15520	19200	10840	13168	10840	7640	0	0	0	0
8220	11640	17100	6516	8400	8220	0	0	0	1704	0
9780	600	3000	6270	3048	3000	0	2400	0	0	0
8120	3465	6650	4655	2177	2177	0	0	0	0	0
30800	13200	8800	25531	19767	8800	0	0	0	0	0

17000	13500	15000	14000	12000	$\sum_i w_{ij} =$	7640	2400	0	7124	0
9360	11100	15000	6876	12000	$= f_j - \sum_i w_{ij}$					

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 2; 2; 2; 1; 1\} = k.$$

Incrementiamo pertanto uno qualsiasi dei clienti  $i \in \{5,6\}$ , ad esempio incrementiamo  $z_5$  di  $\Delta z_5 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 3465 - 2177 = 1288$ .

Incrementiamo pertanto  $z_5$  di 1288, fino al valore 3465.

A	B	C	D	E	z	A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220	9220	0	0	0	5420	0
3200	15520	19200	10840	13168	10840	7640	0	0	0	0
8220	11640	17100	6516	8400	8220	0	0	0	1704	0
9780	600	3000	6270	3048	3000	0	2400	0	0	0
8120	3465	6650	4655	2177	3465	0	0	0	0	1288
30800	13200	8800	25531	19767	8800	0	0	0	0	0

17000	13500	15000	14000	12000	$\sum_i w_{ij} =$	7640	2400	0	7124	1288
9360	11100	15000	6876	10712	$= f_j - \sum_i w_{ij}$					

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 2; 2; 2; 2; 1\} = k=6.$$

Incrementiamo pertanto  $z_6$  di  $\Delta z_6 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 13200 - 8800 = 4400$ .

Incrementiamo pertanto  $z_6$  di 4400, fino al valore 13200.

A	B	C	D	E	z	A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220	9220	0	0	0	5420	0
3200	15520	19200	10840	13168	10840	7640	0	0	0	0
8220	11640	17100	6516	8400	8220	0	0	0	1704	0
9780	600	3000	6270	3048	3000	0	2400	0	0	0
8120	3465	6650	4655	2177	3465	0	0	0	0	1288
30800	13200	8800	25531	19767	13200	0	0	4400	0	0

17000	13500	15000	14000	12000	$\sum_i w_{ij} =$	7640	2400	4400	7124	1288
9360	11100	10600	6876	10712	$= f_j - \sum_i w_{ij}$					

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{2; 2; 2; 2; 2; 2\} = k.$$

Incrementiamo ad esempio  $z_1$  di  $\Delta z_1 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 14600 - 9220 = 5380$ .

Incrementiamo pertanto  $z_6$  di 5380, fino al valore 14600.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
10840
8220
3000
3465
13200

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
7640	0	0	0	0
0	0	0	1704	0
0	2400	0	0	0
0	0	0	0	1288
0	0	4400	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
9360	11100	10600	1496	5332

$$\sum_i w_{ij} =$$

7640	2400	4400	12504	6668
------	------	------	-------	------

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{3; 2; 2; 2; 2; 2\} = k.$$

Incrementiamo ad esempio  $z_2$  di  $\Delta z_2 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 13168 - 10840 = 2328$ .

Osserviamo però che sulla colonna D il massimo incremento consentito è solo 1496, incrementiamo pertanto  $z_6$  di 1496, fino al valore 12336. A questo punto i primi 3 clienti sono bloccati e non possono più essere incrementati.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
3000
3465
13200

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	2400	0	0	0
0	0	0	0	1288
0	0	4400	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
7864	11100	10600	0	5332

$$\sum_i w_{ij} =$$

9136	2400	4400	14000	6668
------	------	------	-------	------

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{-; -; -; 2; 2; 2\} = k.$$

Incrementiamo ad esempio  $z_4$  di  $\Delta z_4 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 3048 - 3000 = 48$ .

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
3048
3465
13200

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	2448	48	0	0
0	0	0	0	1288
0	0	4400	0	0

  

17000	13500	15000	14000	12000
7864	11052	10552	0	5332

$$\sum_i w_{ij} =$$

9136	2448	4448	14000	6668
------	------	------	-------	------

$$= f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{-; -; -; 3; 2; 2\} = k.$$

Incrementiamo ad esempio  $z_5$  di  $\Delta z_5 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 4655 - 3465 = 1190$ , fino a  $z_5 = 4655$ . A questo punto anche il cliente 5 è bloccato.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
3048
4655
13200

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	2448	48	0	0
0	1190	0	0	2478
0	0	4400	0	0

A	B	C	D	E
17000	13500	15000	14000	12000
7864	9862	10552	0	4142

$$\sum_i w_{ij} = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 9136 & 3638 & 4448 & 14000 & 7858 \\ \hline \end{array} = f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{-; -; -; 3; -; 2\} = k.$$

Incrementiamo  $z_6$  di  $\Delta z_6 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 19767 - 13200 = 6567$ .

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
3048
4655
19767

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	2448	48	0	0
0	1190	0	0	2478
0	6567	10967	0	0

A	B	C	D	E
17000	13500	15000	14000	12000
7864	3295	3985	0	4142

$$\sum_i w_{ij} = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 9136 & 10205 & 11015 & 14000 & 7858 \\ \hline \end{array} = f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{-; -; -; 3; -; 3\} = k.$$

Incrementiamo ad esempio  $z_4$  di  $\Delta z_4 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 6270 - 3048 = 3222$ . A questo punto anche il cliente 4 è bloccato.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
6270
4655
19767

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	5670	3270	0	3222
0	1190	0	0	2478
0	6567	10967	0	0

A	B	C	D	E
17000	13500	15000	14000	12000
7864	73	763	0	920

$$\sum_i w_{ij} = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 9136 & 13427 & 14237 & 14000 & 11080 \\ \hline \end{array} = f_j - \sum_i w_{ij}$$

Procedendo si ha:

$$k = \operatorname{argmin}_i |\{j: c_{ij} \leq z_i\}| = \operatorname{argmin}\{-; -; -; -; -; 3\} = k.$$

Incrementiamo  $z_6$  di  $\Delta z_6 = \min_j \{c_{ij} - z_i : c_{ij} > z_i\} = 25531 - 19767 = 5764$ .

Osserviamo però che sulla colonna B il massimo incremento consentito è solo 73, incrementiamo pertanto  $z_6$  di 73, fino al valore 19840. A questo punto anche gli ultimi 3 clienti sono bloccati e non possono più essere incrementati.

A	B	C	D	E
16750	14600	19250	3800	9220
3200	15520	19200	10840	13168
8220	11640	17100	6516	8400
9780	600	3000	6270	3048
8120	3465	6650	4655	2177
30800	13200	8800	25531	19767

z
14600
12336
8220
6270
4655
19840

A	B	C	D	E
0	0	0	10800	5380
9136	0	0	1496	0
0	0	0	1704	0
0	5670	3270	0	3222
0	1190	0	0	2478
0	6640	1140	0	73

17000	13500	15000	14000	12000
7864	0	690	0	847

$$\sum_i w_{ij} = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 9136 & 13500 & 14310 & 14000 & 11153 \\ \hline \end{array} = f_j - \sum_i w_{ij}$$

A questo punto l'algoritmo si ferma perché non è più possibile incrementare alcun cliente. Il lower bound è pari a  $\mathbf{LB} = \sum_i z_i = \mathbf{65921}$ .

### *Upper bound alla soluzione ottima*

Attivando gli impianti bloccati B,D ogni cliente afferrirà automaticamente all'impianto più conveniente di questi 2, pagando il relativo costo di afferenza. Un upper bound è dato quindi dal costo di questa soluzione:

$$\mathbf{UB} = 13500 + 14000 + 3800 + 10840 + 6516 + 600 + 3465 + 13200 = \mathbf{65921}$$

**Poiché  $UB=LB$ , questa è la soluzione ottima del problema.**