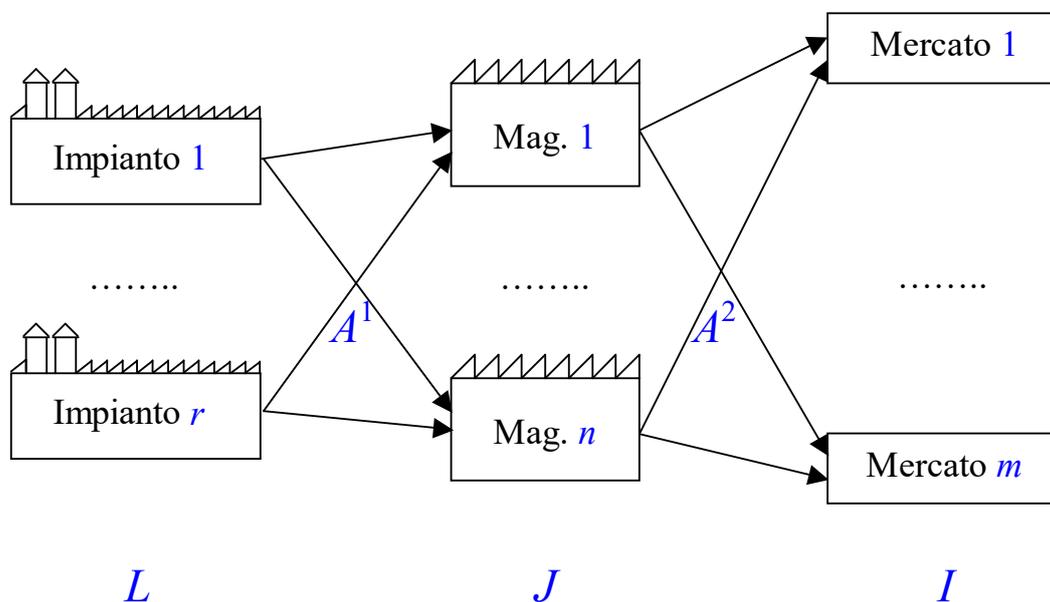


Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello

- Ci riferiamo ad una rete logistica per mezzo della quale una compagnia distribuisce i suoi prodotti (di un solo tipo)
- Supporremo che la rete sia formata da **impianti**, **magazzini** (utilizzati per rifornire clienti) e clienti (**mercati**)
- La **rete logistica** (a **due livelli**) può essere schematizzata con un **grafo tri-partito orientato** $G = (L \cup J \cup I, A^1 \cup A^2)$



- Ciò che vogliamo tenere sotto controllo e valutare è il **costo complessivo** legato alla **distribuzione** e alle politiche logistiche adottate (politica d'inventario, modalità di trasporto, ecc.)

Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- In particolare, si vuole riprogettare la rete logistica distributiva, cioè decidere *dove e quanti magazzini aprire e quali chiudere*.

- *vincoli*

- *capacità produttive degli impianti*
- *capacità dei magazzini*
- *domanda dei mercati*

- *obiettivi*

- *minimizzare il costo totale*



- Il problema di progettazione della rete logistica è noto come *Single-Period Multi-Sourcing Problem (SPMSP)*

Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- In riferimento ai possibili aspetti modellistici le *ipotesi* che faremo sono le seguenti:
 - Orizzonte di pianificazione: *singolo-periodo*
 - Omogeneità dei flussi dei beni: *singolo-prodotto*
 - Tipologia dei nodi logistici (da localizz.): *singolo-tipo*
magazzini
 - Livelli della rete logistica: *multi-livello*
impianti → magazzini → mercati
 - Frazionabilità della domanda: *multi-sourcing*
 - Modalità di trasporto: *a pieno carico (TL)*
collegamenti diretti tra i nodi logistici

Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- Siano:

Insiemi

- L insieme di r impianti produttivi
- J insieme di $n = n' + n''$ (potenziali) magazzini:
i primi n' sono già aperti (e possono esser chiusi);
i secondi n'' sono possibili siti da aprire
- I insieme di m mercati

Parametri

- b_l capacità produttiva dell'impianto l
- Q_j capacità del magazzino j
- d_i domanda del mercato i
- a_{lj} costo di trasporto (inbound) unitario dall'impianto l al magazzino j
- t_{ji} costo di trasporto (outbound) unitario dal magazzino j al mercato i
- q_j costo di immagazzinamento unitario del magazzino j (incluso movimentazione)
- $c_{ji} = d_i (q_j + t_{ji})$ costo di immagazzinamento e trasporto per rifornire il mercato i attraverso il magazzino j
- f_j costo fisso di gestione del magazzino j

Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

Variabili

- w_{lj} quantità di prodotto trasportata dall'impianto l al magazzino j
- y_{ji} frazione di allocazione domanda del mercato i al magazzino j
- x_j variabile decisionale di attivazione magazzino j ;

- **SPMSP** può essere così formulato:

(SPMSP)

$$\begin{aligned}
 \min \quad & \sum_{l=1}^r \sum_{j=1}^n a_{lj} w_{lj} + \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m c_{ji} y_{ji} + \sum_{j=1}^{n'} f_j (x_j - 1) + \sum_{j=n'+1}^{n'+n''} f_j x_j \\
 \text{s.t.} \quad & \begin{array}{ll} \text{costi di trasporto} & \text{costi di immagazz. e} \\ \text{inbound} & \text{trasporto outbound} \end{array} & \text{costi fissi dei} \\
 & & \text{magazzini} \\
 & \sum_{j=1}^n w_{lj} \leq b_l, \quad \forall l \in \{1, \dots, r\} & \text{vincoli di capacità} \\
 & & \text{produttiva impianti} \\
 & \sum_{l=1}^r w_{lj} \leq Q_j x_j, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} & \text{vincoli di capacità dei} \\
 & & \text{magazzini} \\
 & \sum_{i=1}^m d_i y_{ji} = \sum_{l=1}^r w_{lj}, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} & \text{vincoli di bilanciamento} \\
 & & \text{outflow/inflow} \\
 & \sum_{j=1}^n y_{ji} = 1, \quad \forall i \in \{1, \dots, m\} & \text{vincoli di soddisfaci-} \\
 & & \text{mento della domanda}
 \end{aligned}$$

$$w_{lj} \geq 0, \forall l \in L, \forall j \in J; \quad y_{ji} \geq 0, \forall j \in J, \forall i \in I; \quad x_j \in \{0, 1\}, \forall j \in J$$

Progettazione di Reti di Distribuzione

7. Modelli singolo-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- Casi particolari di interesse:

$$\diamond b_l \geq \sum_{i=1}^m d_i, \quad \forall l \in \{1, \dots, r\};$$

$$\diamond a_{lj} = \bar{a}_l, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\};$$

$$\diamond a_{lj} = \hat{a}_j, \quad \forall l \in \{1, \dots, r\};$$

$$\diamond a_{lj} = \tilde{a}, \quad \forall l \in \{1, \dots, r\}, \forall j \in \{1, \dots, n\};$$

$$\diamond Q_j \geq \sum_{i=1}^m d_i, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\};$$

$$\diamond c_{ji} = \bar{c}_j, \quad \forall i \in \{1, \dots, m\};$$

$$\diamond c_{ji} = \hat{c}_i, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\};$$

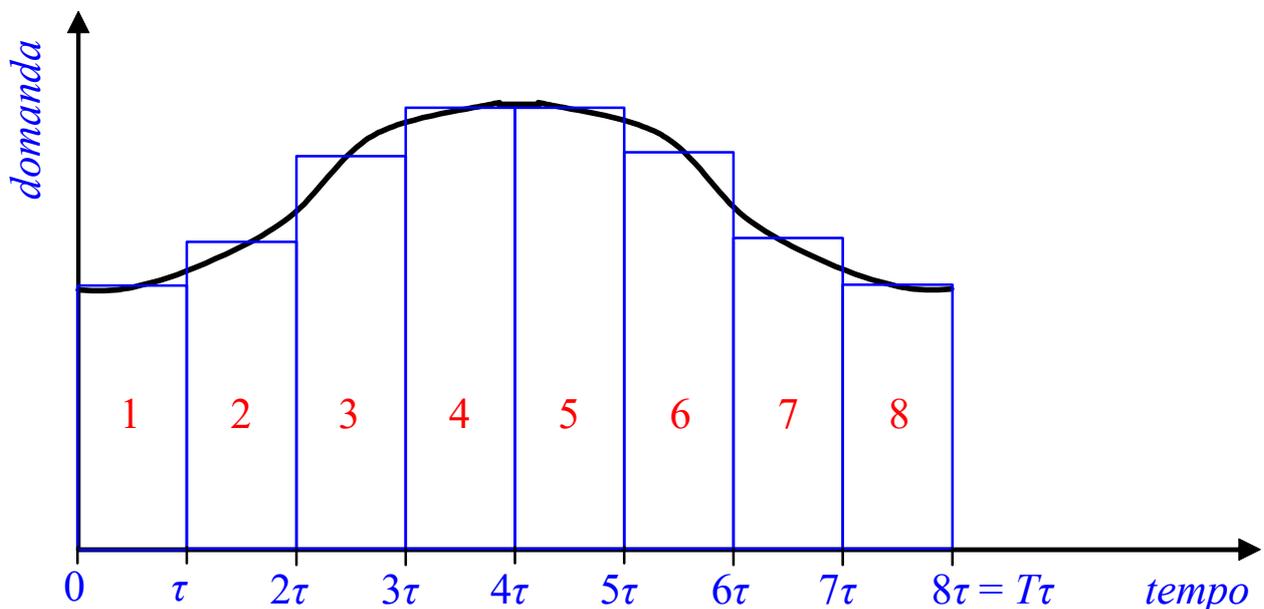
$$\diamond c_{ji} = \tilde{c}, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\}, \forall i \in \{1, \dots, m\};$$

- e loro combinazioni.

Progettazione di Reti di Distribuzione

8. Modelli multi-periodo, singolo-prodotto e multi-livello

- Estendiamo il modello al caso di orizzonte di pianificazione **multi-periodo**
- L'orizzonte temporale è suddiviso in T **periodi** (di **durata** τ)
- La **motivazione** di tali modelli deriva dal fatto che spesso in un ampio orizzonte temporale la **domanda non è costante** e assume spesso il seguente andamento



- Nei modelli **multi-periodo** occorre aggiungere l'indice $t = 1, \dots, T$ e considerare le decisioni all'inizio di ogni periodo

Progettazione di Reti di Distribuzione

8. Modelli multi-periodo, singolo-prodotto e multi-livello

(continua)

Occorre:

- introdurre le **variabili** I_j^t (livelli d'inventario per periodo), e i **parametri** \bar{I}_j^t (valori max d'inventario per periodo) e h_j^t (costi unitari d'inventario per periodo)
- aggiungere il costo totale d'inventario alla funzione obiettivo e modificare i vincoli per tener conto dei livelli di inventario nel bilanciamento dei flussi di beni
- Si ottiene la formulazione del **Multi-Period Multi-Sourcing Problem (MPMSP)**

(MPMSP)

$$\min \sum_{t=1}^T \sum_{l=1}^r \sum_{j=1}^n a_{lj}^t w_{lj}^t + \sum_{t=1}^T \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m c_{ji}^t y_{ji}^t + \sum_{t=1}^T \sum_{j=1}^n h_j^t I_j^t + \sum_{t=1}^T \sum_{j=1}^n f_j^t x_j^t - \sum_{j=1}^{n'} f_j^0$$

costi di trasporto inbound
costi di immagazz. e trasporto outbound
costi di inventario
costi fissi dei magazzini

s.t.

$$\sum_{j=1}^n w_{lj}^t \leq \bar{b}_l^t, \quad \forall l \in L, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

vincoli di capacità produttiva impianti

$$I_j^{t-1} + \sum_{l=1}^r w_{lj}^t \leq Q_j^t x_j^t, \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

vincoli di capacità dei magazzini

$$I_j^t + \sum_{i=1}^m d_i^t y_{ji}^t = I_j^{t-1} + \sum_{l=1}^r w_{lj}^t, \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

vincoli di bilanciamento outflow/inflow

$$I_j^t \leq \bar{I}_j^t, \quad \forall j \in I, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

vincoli di massimo livello di inventario

$$\sum_{j=1}^n y_{ji}^t = 1, \quad \forall i \in I, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

vincoli di soddisfacimento della domanda

$$w_{lj}^t \geq 0, \forall l \in L; \quad y_{ji}^t \geq 0, \forall i \in I; \quad x_j^t \in \{0, 1\} \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

$$I_j^t \geq 0, \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}; \quad I_j^0 = \bar{I}_j^0, \quad \forall j \in J$$

Progettazione di Reti di Distribuzione

8. Modelli multi-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

Possibili estensioni

- *Capacità distributiva limitata superiormente*

$$\sum_{i=1}^m d_i^t y_{ji}^t \leq \bar{r}_j^t, \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

dove si può supporre

$$\bar{r}_j^t = \begin{array}{l} \text{dimensione mag. } j \\ \text{nel periodo } t \end{array} \times \begin{array}{l} \text{freq. spedizioni} \\ \text{nel periodo } t \end{array}$$

- *Capacità distributiva limitata inferiormente*

Ad esempio, nel caso di prodotti deperibili perché non possono essere immagazzinati per troppo tempo. In particolare, se questo è inferiore a τ allora occorre garantire che:

$$\sum_{i=1}^m d_i^t y_{ji}^t \geq \underline{r}_j^t, \quad \forall j \in J, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

dove si può supporre

$$\underline{r}_j^t = \begin{array}{l} \text{dimensione mag. } j \\ \text{nel periodo } t \end{array} / \begin{array}{l} \text{tempo di vita} \\ \text{del prodotto} \end{array}$$

Se il tempo di deperimento è superiore a τ occorrerà limitare opportunamente il massimo livello d'inventario in funzione della domanda.

Progettazione di Reti di Distribuzione

8. Modelli multi-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- *Minimo livello produttivo degli impianti*

$$\sum_{j=1}^n w_{lj}^t \geq \underline{b}_l^t, \quad \forall l \in L, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

- *Minimo livello inventario nei magazzini*

$$I_j^t \geq \underline{I}_j^t, \quad \forall j \in I, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

- *Cross-docking*

$$\bar{I}_j^t = 0, \quad \forall j \in I, \forall t \in \{1, \dots, T\}$$

- *Single-source assignment*

Ogni mercato può essere rifornito (allocato) esattamente da un solo magazzino (ad esempio per motivi contrattuali)

La variabile di allocazione y_{ji}^t è binaria: $y_{ji}^t \in \{0, 1\}$

- *Cambiamenti di allocazione limitati nel tempo*

Ogni cambiamento presuppone un costo fisso θ_{ji} dovuto alla operazione di rescissione o stipula di contratto di rifornimento magazzino j vs. mercato i

Il costo totale dovuto alle operazioni di 'switching'

$$\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m \theta_{ji} \sum_{t=2}^T |y_{ji}^t - y_{ji}^{t-1}|$$

va aggiunto all'espressione del costo totale

Progettazione di Reti di Distribuzione

8. Modelli multi-periodo, singolo-prodotto e multi-livello (continua)

- **Cambiamenti di allocazione limitati nel tempo** (segue)
Volendo linearizzare l'espressione del costo di switching, introduciamo:
 - variabili binarie** di **rescissione** ε_{ji}^t e di **stipula** σ_{ji}^t
 - costi** di **rescissione** e_{ji} e di **stipula** s_{ji}

Il costo di switching risulta pari a:

$$\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m e_{ji} \sum_{t=2}^T \varepsilon_{ji}^t + \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m s_{ji} \sum_{t=2}^T \sigma_{ji}^t$$

con i seguenti vincoli da aggiungere a (MPMSP):

$$\begin{aligned} y_{ji}^{t-1} - y_{ji}^t &\leq \varepsilon_{ji}^t, & \forall j \in J, \forall i \in I, \forall t \in \{2, \dots, T\} \\ y_{ji}^t - y_{ji}^{t-1} &\leq \sigma_{ji}^t, & \forall j \in J, \forall i \in I, \forall t \in \{2, \dots, T\} \\ \varepsilon_{ji}^t, \sigma_{ji}^t &\in \{0, 1\} & \forall j \in J, \forall i \in I, \forall t \in \{2, \dots, T\} \end{aligned}$$

Ad esempio, lo switching all'inizio del periodo t del mercato i dal magazzino j a quello j' è caratterizzato da

$$y_{ji}^{t-1} = 1, y_{ji}^t = 0; \quad y_{j'i}^{t-1} = 0, y_{j'i}^t = 1 \quad \Rightarrow \quad \varepsilon_{ji}^t = 1; \quad \sigma_{j'i}^t = 1$$

al quale è associato il costo $e_{ji}^t + s_{j'i}^t$