

Corso di Automazione industriale

Lezione 14

Reti di Petri – Modellizzazione

Un sistema di produzione automatizzato serve a ricavare prodotti finiti a partire da pezzi grezzi o materie prime, seguendo opportune sequenze di lavorazione (tipicamente una sequenza per ogni tipo di prodotto).

Esso è costituito da vari tipi di risorse:

- Macchine per la lavorazione
- Dispositivi per la movimentazione
- Magazzini per lo stoccaggio

Il processo di produzione consiste nello svolgimento di **attività di lavorazione** che richiedono l'uso di almeno una risorsa.

Le risorse devono essere:

- acquisite all'inizio di una attività (qualora non siano state già allocate a questo scopo in precedenza)
- rilasciate al termine (in modo che possano essere utilizzate da altre attività, se sono risorse condivise, o dalla medesima attività nella produzione del pezzo successivo).

Le attività:

- Sono soggette a condizioni per il loro svolgimento (precondizioni)
- Determinano una variazione dello stato del sistema (postcondizioni)
- Devono essere sincronizzate in modo opportuno (sequenza, concorrenza, alternativa)

I modelli «interessanti» sono quelli relativi a produzioni flessibili.

Le produzioni flessibili sono produzioni in cui è possibile:

- Cambiare tipo di lavorazione
- Cambiare prodotti
- Cambiare macchine
- Cambiare il percorso delle macchine
- Sfruttare in modo elevato le risorse disponibili

Tutti i modelli implementati devono essere privi di deadlock. Cos'è il deadlock?

Letteralmente, il deadlock (stallo), è una situazione in cui il sistema non può più evolvere. Solitamente esso è connesso alle tematiche di attesa circolare («io aspetto te», «tu aspetti me»).

Nelle reti di Petri, il deadlock rappresenta una marcatura morta, cioè una marcatura M, di una rete N, in cui $R(N,M) = \emptyset$. Ciò significa che, in quella marcatura, non ci sono transizioni attive.

I modelli che verranno descritti sono definiti di tipo funzionale, cioè modelli che descrivono le funzioni (o attività) svolte dall'impianto.

- Verranno considerati sistemi con sequenze di lavoro fisse.
- La modellizzazione avviene attraverso questi passi:
- Modello delle attività: si definisce un modello a rete di Petri per ogni attività
- Modello dei prodotti: si compongono le reti associate alle attività, sincronizzandole, per definire le sequenze di lavoro
- <u>Modello delle risorse</u>: si aggiungono al modello le pre e post condizioni legate alla disponibilità delle risorse

Ci sono diversi modi per descrivere le attività:

- Modello a due eventi (attività = transizione posto transizione)
- Modello a un evento (attività = transizione)
- Modello FMS (attività = posto)

I tre modelli sono equivalenti (è possibile passare da uno all'altro senza perdita di informazione).

Il modello a un evento e il FMS sono riduzioni del modello a due eventi.

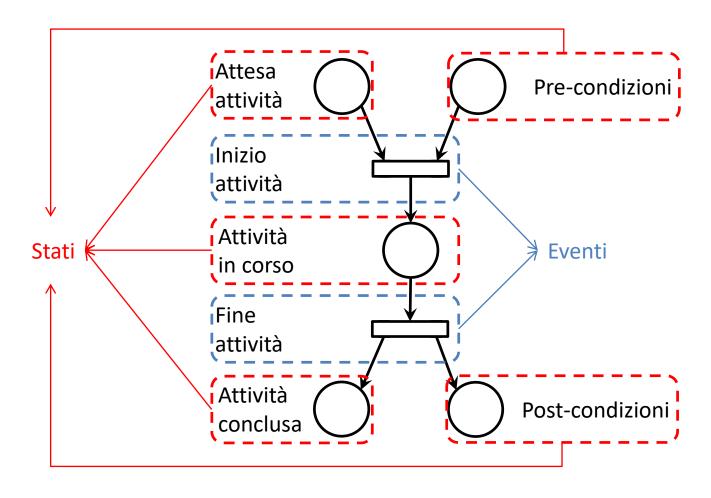
Le differenze tra i diversi modelli sono:

Facilità di analisi del modello

Rappresentazione dell'uso delle risorse

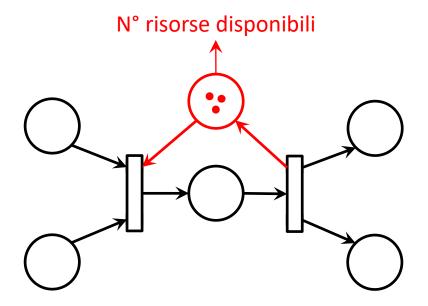
• Facilità di traduzione delle reti di Petri in un codice adatto all'implementazione

Modello della attività a due eventi



Modello della attività a due eventi – risorse

Se sono presenti delle risorse limitate, quello che normalmente si fa è inserire un posto connesso tra la transizione di fine e quella di inizio attività, con un numero di gettoni pari al numero di risorse disponibili.

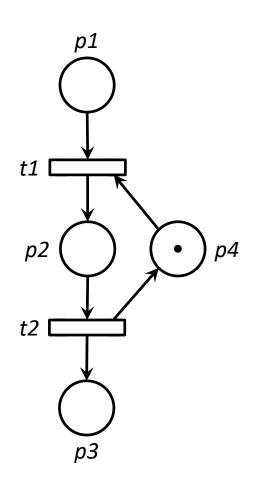


Modello della attività a due eventi – esempio

Si consideri il trasporto di un pezzo effettuato con un robot. Quanto il pezzo è disponibile per il prelievo, se il robot è disponibile, si inizia la movimentazione.

Quanto il robot conclude l'attività il pezzo diventa disponibile per le attività successive e il robot ritorna disponibile per una successiva movimentazione.

Modello della attività a due eventi – esempio



Significato posti:

- p1 attesa pezzo
- *p2* movimentazione pezzo
- p3 pezzo spostato
- p4 attesa robot

Significato transizioni:

- *t1* inizio trasporto
- *t2* fine trasporto

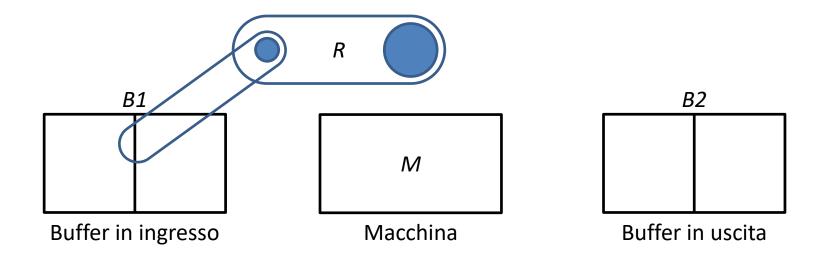
Dettaglio di rappresentazione delle operazioni

La definizione del numero di operazioni da eseguire è strettamente correlata alle risorse che vengono occupate durante le operazioni da eseguire.

Ad esempio, se si considera l'esecuzione di N operazioni successive, fatte tutte con la medesima risorsa, scindere le operazioni o rappresentarle in un'unica non cambia molto. Il vantaggio che porta l'aggregazione è la riduzione del numero di posti e transizioni.

Nel caso in cui l'utilizzo delle risorse avviene non in tutta l'operazione, conviene dividere le attività.

Modello della attività a due eventi – esempio



Modello della attività a due eventi – esempio

Ipotesi:

- I pezzi arrivano al buffer *B1* automaticamente
- I pezzi vengono prelevati dal buffer B2 automaticamente
- I buffer hanno capacità 2

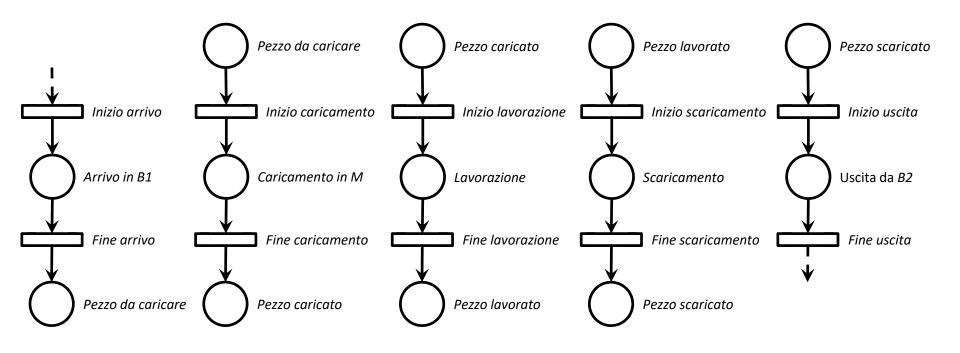
Le attività del sistema sono:

- B1 riceve un pezzo
- R carica il pezzo prelevato in B1 su M
- *M* lavora il pezzo
- R carica il pezzo prelevato in M su B2
- B2 si svuota del pezzo

Modello della attività a due eventi – esempio

Attesa dell'attività	Attività in corso	Conclusione dell'attività
-	Arrivo pezzo in <i>B1</i>	Pezzo da caricare
Pezzo da caricare	Caricamento pezzo in M	Pezzo caricato
Pezzo caricato	Lavorazione	Pezzo lavorato
Pezzo lavorato	Scaricamento pezzo in <i>B2</i>	Pezzo scaricato
Pezzo scaricato	Svuotamento <i>B2</i>	_

Modello della attività a due eventi – esempio

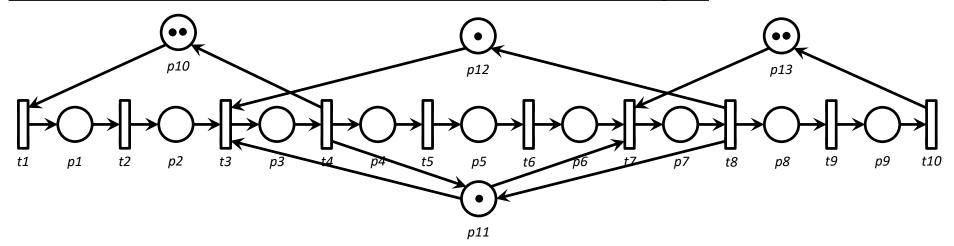


Modello della attività a due eventi – esempio

È ora necessario andare a definire pre e post condizioni delle attività

Attività	Pre-condizioni	Post-condizioni
Arrivo pezzo in <i>B1</i>	<i>B1</i> disponibile	
Caricamento pezzo in M	R disponibile, M disponibile	R disponibile, B1 disponibile
Lavorazione		
Scaricamento pezzo in <i>B2</i>	R disponibile, B2 disponibile	R disponibile, M disponibile
Svuotamento <i>B2</i>		<i>B2</i> disponibile

Modello della attività a due eventi – esempio



Significato posti:

- *p1*: arrivo in *B1*
- *p2*: pezzo da caricare
- p3: caricamento in M
- p4: pezzo caricato
- *p5*: lavorazione
- *p6*: pezzo lavorato
- p7: scaricamento

- *p8*: pezzo scaricato
- *p9*: uscita da *B2*
- p10: B1 disponibile
- p11: R disponibile
- p12: M disponibile
- p13: B2 disponibile

Significato transizioni

- *t1*: inizio ingresso
- *t2*: fine arrivo
- *t3*: inizio caricamento
- *t4*: fine caricamento
- *t5*: inizio lavorazione
- *t6*: fine lavorazione
- t7: inizio scaricamento

- t8: fine scaricamento
- t9: inizio uscita
- *t10*: fine uscita

Modello delle attività a un evento

In questo caso si modellizza un'attività con una singola transizione.

Rispetto al modello a 2 eventi, ciò equivale a fondere in un'unica transizione la sottorete transizione – posto – transizione che rappresenta l'attività, associando entrambi gli eventi di inizio e fine attività alla stessa transizione.

Modello delle attività a un evento

Con questo modello l'attività viene descritta attraverso una singola transizione.

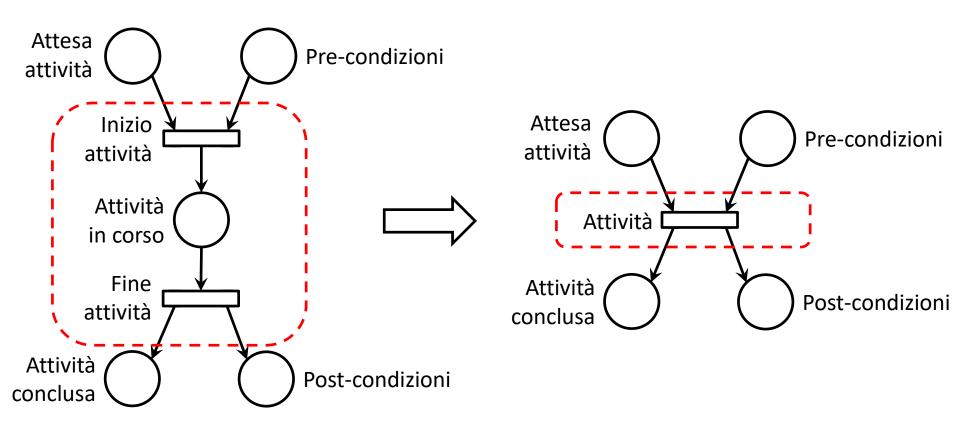
Gli elementi dello schema sono:

- Una transizione che identifica l'evento di esecuzione attività
- Un posto di attesa dell'attività (o fine di quella precedente)
- Un posto con le pre-condizioni
- Un posto di fine attività (o attesa della successiva)
- Un posto con le post-condizioni

Modello delle attività a un evento

Modello a due eventi

Modello ad un evento

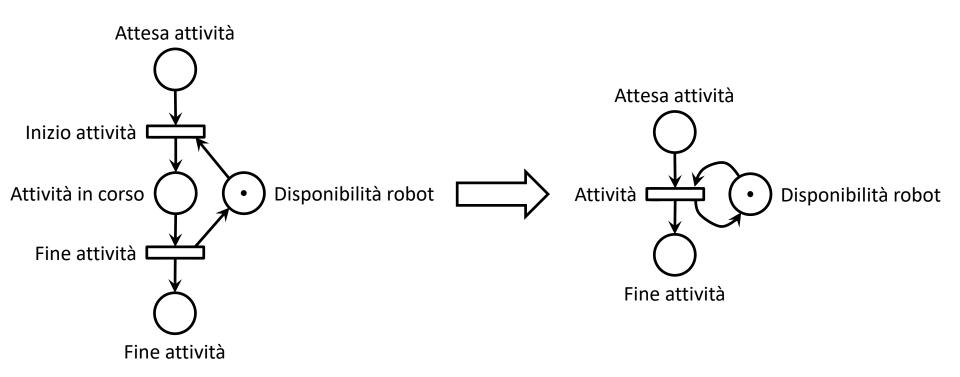


Modello delle attività a un evento – osservazioni

- Astrazione del modello
 - L'attività ha durata istantanea → non c'è lo stato «attività in corso»
 - Le risorse utilizzate da singole attività sono modellizzate con autoanelli → non c'è un vero e proprio modello di risorsa occupata
- Compattezza della rappresentazione
 - Grazie a questa rappresentazione la dimensione del grafo è ridotta notevolmente
- Implementazione del controllo
 - L'inizio e la fine dell'attività fanno parte della stessa transizione
 - → serve prestare attenzione all'implementazione del controllo

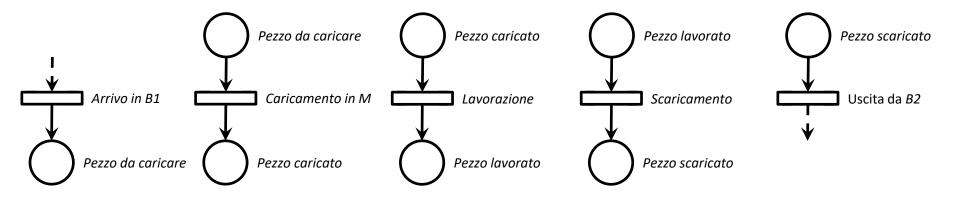
Modello delle attività a un evento – esempio

Implementiamo con questa logica l'esempio di trasporto di un pezzo con il robot

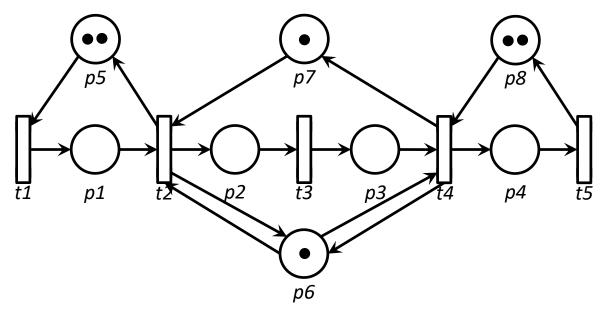


Modello delle attività a un evento – esempio

Consideriamo, invece, l'esempio della cella di lavorazione



Modello delle attività a un evento – esempio



Significato posti:

- p1: pezzo da caricare p5: B1 disponibile
- *p2*: pezzo caricato *p6*: *R* disponibile
- p3: pezzo lavorato p7: M disponibile t3: lavorazione
- p4: pezzo scaricato p8: B2 disponibile t4: scarico

Significato transizioni

• *t1*: ingresso

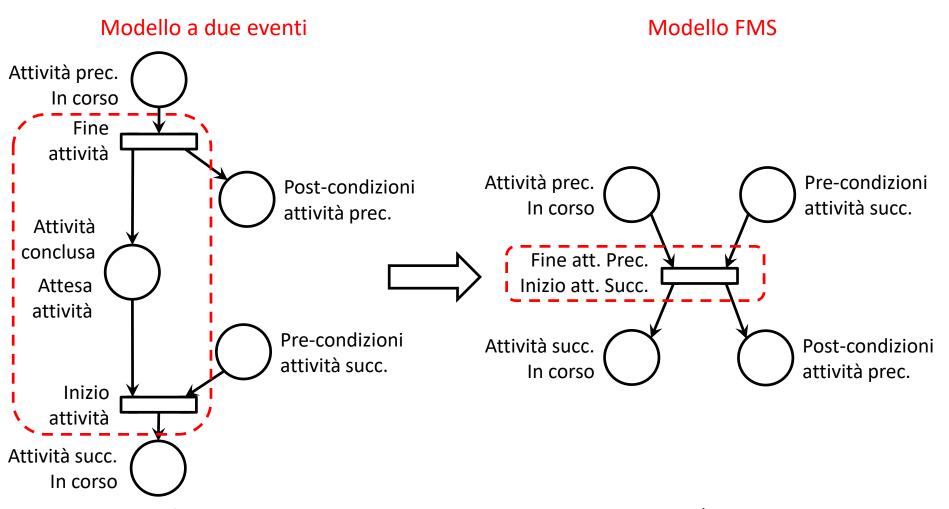
- *t5*: uscita
- *t2*: caricamento

Modello FMS (Flexible Manufacturing Systems)

L'idea base è la seguente:

- una risorsa viene acquisita per svolgere un'operazione; tale risorsa viene tenuta (allocata) fino a quando non si libera la risorsa necessaria a svolgere l'operazione successiva
- quando una risorsa è allocata, non si distingue lo stato di «operazione in corso» dallo stato di attesa che segue la conclusione dell'operazione
- lo scambio di risorse è «istantaneo» (la deallocazione di una risorsa usata per un'operazione conclusa e l'allocazione della risorsa per l'operazione successiva sono contemporanee)

Modello FMS (Flexible Manufacturing Systems)



Modello FMS (Flexible Manufacturing Systems) - esempio

Il modello FMS nasce con l'idea di associare un'attività ad una risorsa utilizzata.

Come mostrato in precedenza, l'esempio della cella di lavorazione ha attività che sfruttano più di una risorsa (ad esempio la movimentazione da *B1* a *M*).

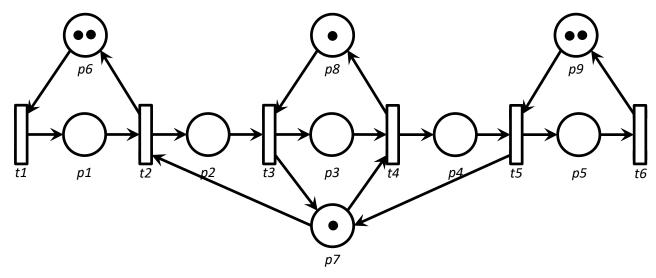
In questi casi, per i modelli FMS, le sotto-operazioni in cui sono utilizzate risorse multiple sono «nascoste» all'interno delle transizioni.

Modello FMS (Flexible Manufacturing Systems) - esempio

Le attività risulteranno quindi:

- Occupazione B1
- Trasporto B1 M
- Lavorazione
- Trasporto *M* − *B2*
- Occupazione *B2*

Modello FMS (Flexible Manufacturing Systems) – esempio



Significato posti:

- p1: occupazione di B1 p6: B1 disponibile
- p2: trasporto B1 M p7: R disponibile
- p3: Lavorazione p8: M disponibile
- p4: trasporto M- B2 p9: B2 disponibile
- p5: occupazione B2

Significato transizioni

- *t1*: inizio ingresso *t5*: inizio uscita
- *t2*: inizio caricamento *t6*: fine uscita
- t3: inizio lavorazione
- *t4*: inizio scaricamento

Esistono diversi metodi per la modellistica di FMS. L'idea è sempre quella di dividere il problema in sotto-problemi più piccoli e semplici.

I metodi sono:

- Top-down
- Bottom-up
- Ibridi

Questi metodi sono spesso definiti diretti, perché a partire dal modello del comportamento del sistema è possibile progettare il regolatore logico dell'impianto.

Metodi top-down

I metodi top-down sono basati su affinamenti successivi della rete di Petri:

- Si parte da una rete semplice (detta di primo livello) che descrive (in modo aggregato) tutte le funzioni del sistema
- Si espande la rete di primo livello, aggiungendo posti e transizioni più di dettaglio. Le regole di affinamento mantengono le proprietà della rete come la limitatezza e la vivezza

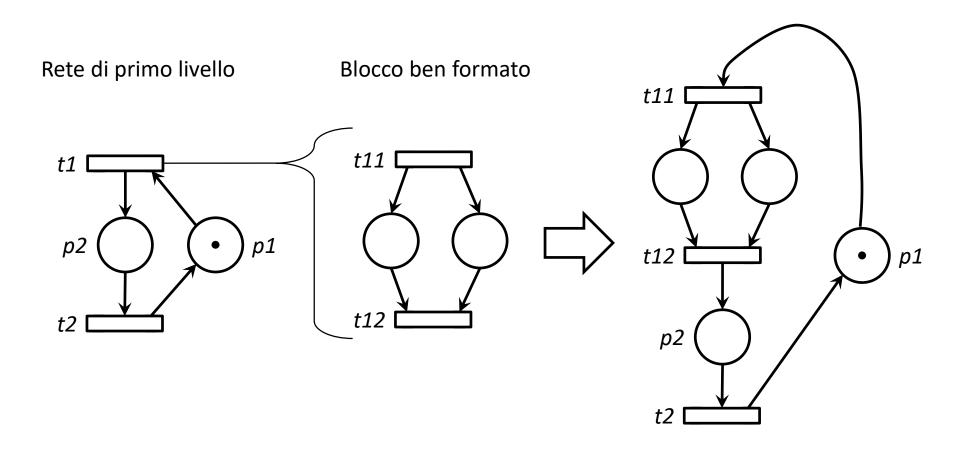
<u>Metodi top-down – Metodo di Valette</u>

Si consideri una rete, detta rete di primo livello (N1), in cui esistano transizioni <u>1-abilitate</u> (cioè tali che il numero di gettoni in ingresso a tali transizioni basti solo per uno scatto, in una data marcatura).

Tali transizioni possono essere sostituite con <u>blocchi ben</u> <u>formati</u> (reti di Petri con ben determinate caratteristiche, che vedremo nelle prossime slide).

L'affinamento della transizione avviene eliminandola e collegando gli archi in ingresso / uscita alla transizione iniziale / finale del blocco ben formato.

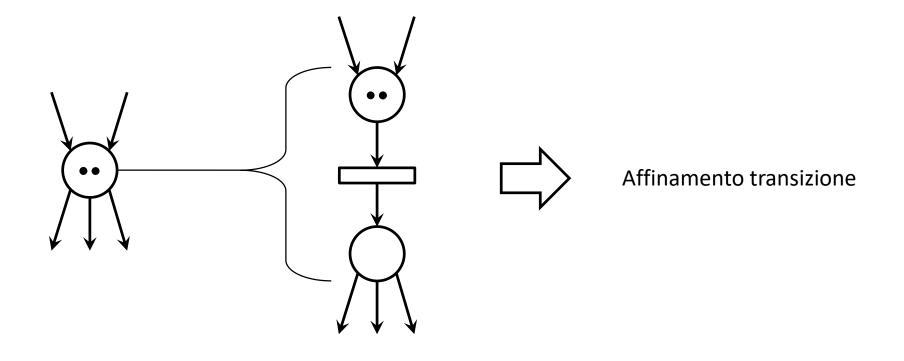
<u>Metodi top-down – Metodo di Valette</u>



<u>Metodi top-down – Metodo di Valette</u>

- E' possibile operare anche l'affinamento dei posti.
- Esso avviene sostituendo prima il posto con una sequenza posto-transizione-posto e poi affinando la transizione intermedia.
- Il posto a monte / valle della transizione intermedia viene collegato con gli archi in ingresso / uscita al posto da affinare.
- I gettoni originariamente presenti nel posto da affinare vengono trasferiti nel posto a monte della transizione intermedia.

Metodi top-down – Metodo di Valette



<u>Metodi top-down – Metodo di Valette – Proprietà</u>

La rete risultante dopo l'affinamento di una transizione (o posto) di una rete di primo livello (N_1) prende il nome di <u>rete</u> <u>di secondo livello</u> (N_2) .

 N_2 conserva le proprietà principali di N_1 :

- N_1 limitata $\rightarrow N_2$ limitata
- N_1 viva $\rightarrow N_2$ viva
- N_1 reversibile $\rightarrow N_2$ reversibile

N.B.: Naturalmente questo vale anche per gli affinamenti successivi!

<u>Metodi top-down – Metodo di Valette – Blocco ben formato</u>

Un blocco ben formato ha le seguenti caratteristiche:

- Esistono una sola transizione in ingresso (t_{in}) e una sola in uscita (t_{out})
- La rete che si ottiene aggiungendo al blocco un posto (p_a) marcato con un gettone, che ha nel proprio post-set / preset solo la transizione t_{in} / t_{out} è viva
- La marcatura iniziale della rete aggiunta è l'unica marcatura raggiungibile in cui p_a è marcato (con un gettone)
- L'unica transizione del blocco aggiunto abilitata nella sua marcatura iniziale è t_{in}

<u>Metodi top-down – Conclusioni</u>

Vantaggi

- Garanzia che la rete di Petri finale soddisfi importanti proprietà strutturali
- Semplicità → facile implementazione

Svantaggi

- Non è semplice garantire la coerenza interpretativa del modello
- Impossibile inserire blocchi non indipendenti

Metodi bottom-up

Nei metodi bottom-up si sviluppano dei sotto-modelli (moduli) indipendenti, che poi vengono connessi, condividendo (per fusione) alcuni elementi della rete.

Si possono fondere posti, transizioni, percorsi (path) particolari (sequenze, alternative, fork-join, ecc...).

Metodi bottom-up - Conclusioni

Vantaggi

- Sono intrinsecamente adatti al riutilizzo dei modelli
- Se i moduli sono «ben formati» è facile individuare le cause del mancato rispetto di qualche proprietà

Svantaggi

- Non garantiscono il mantenimento delle proprietà fondamentali
- I metodi che garantiscono il mantenimento delle proprietà richiedono estreme semplificazioni del modello