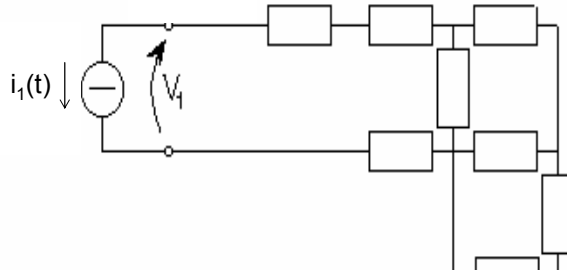


### Immettenze di rete passive

Supponiamo di avere una rete costituita solo da  $(k-1)$  bipoli passivi e da un unico generatore di corrente.

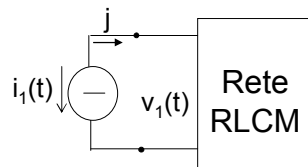
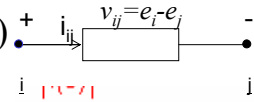


Fissato per ogni ramo un verso per le  $i$  si definiscono i vettori

$i \in \mathcal{R}^k$  correnti di ramo

$e \in \mathcal{R}^n$  tensioni di nodo (rispetto a massa)

$v \in \mathcal{R}^k$  tensioni di ramo



Per il teorema di Tellegen  $\sum_{i=1}^k v_i i_i^* = 0$

$$v_1 i_1^* + \sum_{i=2}^k v_i i_i^* = 0 \quad -v_1 i_1^* = \sum_{i=2}^k v_i i_i^* \quad v_1 j^* = \sum_{i=2}^k v_i i_i^*$$

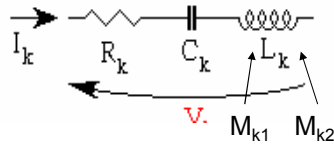
Per definizione di impedenza, nel dominio di  $s$

$$Z(s) = \frac{V_1(s)}{J(s)} \quad Z(s) = \frac{V_1(s) J^*(s)}{J(s) J^*(s)} = \frac{1}{|J(s)|^2} \sum_{i=2}^k v_i i_i^*$$

$$Z(s) = \frac{1}{|J(s)|^2} \sum_{i=2}^k v_i i_i^*$$

### Immettenze RLC

Supponiamo di avere un circuito di  $\kappa$  rami costituito da generatori, resistori, condensatori e induttori.



In questa situazione un generico ramo \* passivo avra' la forma qui riportata.

#### Definizione

Una funzione  $F(s)$  è una funzione reale positiva se

- $F(s)$  è una funzione razionale reale (rapporto di polinomi a coefficienti reali)
- $\Re\{F(s)\} \geq 0$  se  $\Re\{s\} \geq 0$

Immettenze LC

3

### Teorema di Brune o di realizzabilità RLC

Se  $F(s)$  è un'immettenza RLC(M) allora  $F(s)$  è una funzione reale positiva.

Se  $F(s)$  è una funzione reale positiva allora esistono immettenze RLC(M) tali che

$$Z(s)=F(s) \text{ e } Y(s)=F(s)$$

Cioè  $F(s)$  si dice 'realizzabile RLC(M)'

Dimostrazione (solo condizione necessaria)

Per il generico ramo \* si ha

$$V_k = R_k I_k + \frac{1}{sC_k} I_k + sL_k I_k + s \sum_{j=1}^M M_{kj} I_j$$

Sostituendo  $V_k$  nell'espressione di  $Z(s)$

$$Z(s) = \frac{1}{|I(s)|^2} \sum_k (R_k |I_k|^* + \frac{1}{sC_k} |I_k|^* + sL_k |I_k|^* + s \sum_{j=1}^M M_{kj} |I_j|^*)$$

Immettenze LC

4

Posto :

$$F_0(s) = \sum_k R_k |I_k|^2, \quad T_0(s) = \sum_k L_k |I_k|^2, \quad V_0(s) = \sum_k \frac{1}{C_k} |I_k|^2,$$

$$M_0(s) = \sum_k \sum_{j=1}^M M_{kj} I_k I_j^* \quad \text{ed escludendo per semplicità la presenza di mutue, si ha}$$

$$Z(s) = \frac{1}{|J(s)|^2} [F_0(s) + sT_0(s) + \frac{1}{s} V_0(s)]$$

da cui si conclude che

- 1)  $Z(s)$  è una funzione razionale a coefficienti reali
- 2) Poiché  $F_0, T_0, V_0 \in \mathfrak{R}^+$ , posto  $s = \sigma + j\omega$  si ha

$$\operatorname{Re}\{Z(s)\} = \frac{1}{|J(s)|^2} [F_0(s) + \sigma T_0(s) + \frac{\sigma}{\sigma^2 + \omega^2} V_0(s)]$$

da cui

$$\sigma \geq 0 \Rightarrow \operatorname{Re}\{Z(s)\} \geq 0, \quad \text{essendo tutti i termini positivi.}$$


Immettenze LC


c.v.d

5

In alternativa al gruppo di condizioni appena specificate se ne può dare un altro del tutto equivalente, ma più semplice da verificare:

  $Z(s)$  è una funzione razionale reale

  $\operatorname{Re}\{Z(j\omega)\} \geq 0$  per tutti gli  $\omega$

 I poli di  $Z(s)$  hanno  $\operatorname{Re} \leq 0$

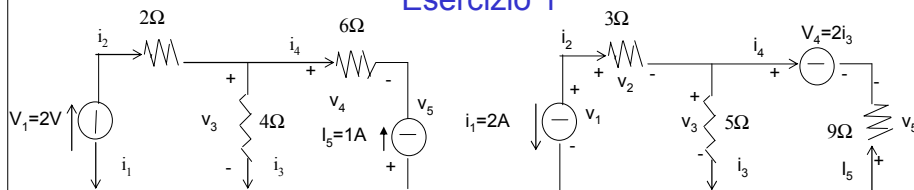
se i poli hanno  $\operatorname{Re}=0$  devono essere semplici e con residuo reale e positivo.

La III condizione esprime il fatto che il denominatore di  $Z(s)$  è un polinomio di Hurwitz

Immettenze LC

6

### Esercizio 1



Verificare il teorema di Tellegen per le reti in figura

Traccia

- Determinare i vettori  $\mathbf{i}_a$  e  $\mathbf{i}_b$  delle correnti di ramo, ed i vettori  $\mathbf{v}_a$  e  $\mathbf{v}_b$  delle tensioni di ramo.
- Verificare che

$$\mathbf{v}_a^T \mathbf{i}_b = 0; \quad \mathbf{v}_a^T \mathbf{i}_a = 0; \quad \mathbf{v}_b^T \mathbf{i}_a = 0; \quad \mathbf{v}_b^T \mathbf{i}_b = 0;$$

Immettenze LC

7

### Esercizio 2

Data la funzione razionale

$$F(s) = 1 + \frac{s}{s^2 + 1}$$

accertare che sia reale positiva

### Esercizio 3

Data la funzione razionale

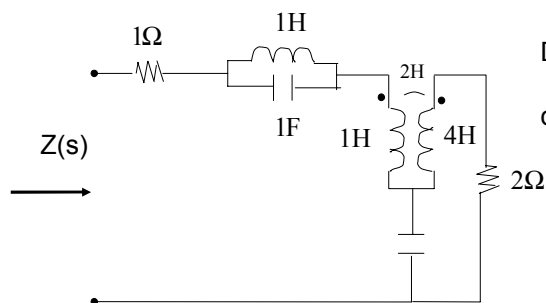
$$F(s) = \frac{2s + 3}{s + 1}$$

accertare che sia reale positiva

Immettenze LC

8

#### Esercizio 4



Determinare  $Z(s)$  e accertare che sia reale positiva

Immettenze LC

9

## *Sintesi di circuiti Immettenze LC*

*Introduzione*

*Condizioni di realizzabilità*

*Proprietà*

*Sintesi di Foster I*

*Sintesi di Foster II*

*Sintesi di Cauer I*

*Sintesi di Cauer II*

Immettenze LC

10

## Immettenze LC

$$Z_{LC}(s) = \frac{1}{|J(s)|^2} [sT_0(s) + \frac{1}{s}V_0(s)] \quad Y_{LC}(s) = \frac{1}{|V(s)|^2} [s^*T_0(s) + \frac{1}{s^*}V_0(s)]$$

Se  $s_0$  è uno zero di  $Z_{LC}$ ,  $Z_{LC}(s_0)=0$ , ovvero

$$Z_{LC}(s_0) = \frac{1}{|J(s)|^2} [s_0T_0(s_0) + \frac{1}{s_0}V_0(s_0)] = 0$$

Essendo

$$\frac{1}{|J(s)|^2} > 0, \text{ allora } [s_0^2T_0(s_0) + V_0(s_0)] = 0 \Rightarrow s_0^2 = -\frac{V_0(s_0)}{T_0(s_0)} \leq 0$$

Infatti  $\frac{V_0(s_0)}{T_0(s_0)} \geq 0$ , in quanto rapporto di reali positivi.

**Gli zeri di  $Z_{LC}$  sono PURAMENTE IMMAGINARI**

Immettenze LC

11

Si potrà avere infatti:

$s_0 = 0$                       se  $V_0(s_0) = 0$  (non ci sono capacità)

$$s_0 = \pm j \sqrt{\frac{V_0}{T_0}}$$

$s_0 = \infty$                       se  $T_0(s_0) = 0$  (non ci sono induttanze )

Anche gli zeri di  $Y_{LC}$  sono puramente immaginari (la dim. è analoga).

Inoltre, essendo  $Z_{LC}(s)=1/Y_{LC}(s)$ , si ha che **zeri E POLI** di  $Z_{LC}(s)$  e  $Y_{LC}(s)$  sono **puramente immaginari**.

Inoltre, **i poli sono semplici ed hanno residuo reale e positivo** (dalle condizioni equivalenti a Brune)

Immettenze LC

12

## $Z_{LC}(j\omega)$ è una FUNZIONE DISPARI

Infatti:

$$\begin{aligned} Z_{LC}(j\omega) &= \frac{1}{|J(j\omega)|^2} [j\omega T_0(j\omega) + \frac{1}{j\omega} V_0(j\omega)] = \\ &= j \frac{1}{|J(j\omega)|^2} [ \omega T_0(j\omega) - \frac{V_0(j\omega)}{\omega} ] \end{aligned}$$

Anche  $Y_{LC}(j\omega)$  è una funzione dispari (la dim. è analoga).

Ciò significa che  $Z_{LC}$  e  $Y_{LC}$  sono rapporti tra un polinomio pari ed uno dispari, ad esempio

$$Z_{LC}(s) = \frac{a_0 + a_2 s^2 + a_4 s^4 + \dots}{b_1 s + b_3 s^3 + \dots}$$

$$Z_{LC}(s) = \frac{a_1 s + a_3 s^3 + \dots}{b_0 + b_2 s^2 + b_4 s^4 + \dots}$$

Questo, a sua volta implica che

Immettenze LC

13

$s=0$ : o uno zero o un polo di  $Z_{LC}$  o  $Y_{LC}$

Cioè "0" E' UNA FREQUENZA CRITICA

$s=\infty$ : o uno zero o un polo di  $Z_{LC}$  o  $Y_{LC}$

Cioè " $\infty$ " E' UNA FREQUENZA CRITICA

Una frequenza critica di  $F(s)$  è una frequenza  $s$  per la quale  $F(s)$  si annulla o va all' infinito (è uno zero o un polo di  $F(s)$ ).

Poiché  $Z_{LC}$  è composta di poli e zeri immaginari semplici, compresi uno in 0 ed uno all'  $\infty$

$$Z_{LC}(s) = K_\infty s + \frac{K_0}{s} + \sum_i \left( \frac{K_i}{s - j\omega_i} + \frac{K_i^*}{s + j\omega_i} \right) \quad K_i = K_i^*$$

Ove i  $K_i$  sono i  
RESIDUI

Immettenze LC

14

Poiché i poli sono  
semplici

$$K_i = \lim_{s \rightarrow j\omega_i} (s - j\omega_i) Z_{LC}(s)$$

$$Z_{LC}(s) = K_\infty s + \frac{K_0}{s} + \sum_i \left( \frac{K_i}{s - j\omega_i} + \frac{K_i^*}{s + j\omega_i} \right) =$$

$$= K_\infty s + \frac{K_0}{s} + \sum_i \frac{\mathbf{K}_i s}{s^2 + \omega_i^2}, \quad \text{con } \mathbf{K}_i = 2K_i$$

Essendo i residui  
reali

$$\text{Da cui } Z_{LC}(j\omega) = j \left[ K_\infty \omega - \frac{K_0}{\omega} + \sum_i \frac{\mathbf{K}_i \omega}{\omega_i^2 - \omega^2} \right] = jX(\omega)$$

$X(\omega) \in \mathfrak{R}$       FUNZIONE REATTANZA

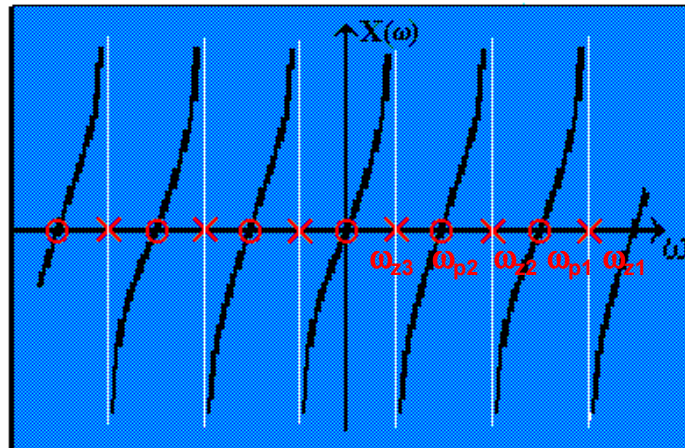
$$Z_{LC}(j\omega) = j\omega \mathbf{K}_\infty - j \frac{\mathbf{K}_0}{\omega} + \sum_i \frac{j\omega \mathbf{K}_i}{-\omega^2 + \omega_i^2} = jX(\omega)$$

Facciamo ora la derivata non di  $X(\omega)$ , che, come possiamo vedere, sarà sempre positiva in quanto i residui devono essere positivi, secondo quanto richiesto dalle condizioni di realizzabilità.

$$X'(\omega) = \mathbf{K}_\infty + \frac{\mathbf{K}_0}{\omega^2} + \sum_i \frac{\mathbf{K}_i (\omega^2 + \omega_i^2)}{(-\omega^2 + \omega_i^2)^2}$$

Il fatto che la derivata sia sempre positiva indica che **la funzione è sempre crescente**, da cui si può giustificare l'andamento di  $Z_{LC}(j\omega)$  mostrato nella pagina successiva, che a sua volta dimostra l'alternanza di poli e zeri sullo asse immaginario.





$$0 \leq \omega_{z1} < \omega_{p1} < \omega_{z2} < \omega_{p2} < \omega_{z3} < \omega_{p3} \dots$$

Immettenze LC

17

### Condizioni di realizzabilità di immettenze LC

$F(s)$  è una immettenza LC realizzabile se:

- ☐  $F(s)$  è una funzione reale positiva e dispari
- ☐  $F(s)$  è una funzione razionale reale con poli immaginari semplici con residuo strettamente positivo.
- ☐  $F(s)$  è una funzione razionale reale tale che:
  - 1) poli e zeri sono semplici e alternati sull'asse immaginario.
  - 2)  $0$  e  $\infty$  sono frequenze critiche
  - 3) il livello di  $F(s)$  è positivo.  $(a_n / b_m)$

Ovviamente **questi tre gruppi di condizioni sono equivalenti.**

Si noti che avere poli immaginari implica che il coniugato di ogni polo è ancora un polo.

Immettenze LC

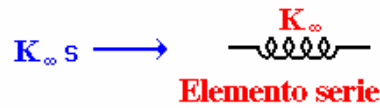
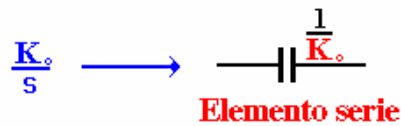
18

### Sintesi di Foster I

Sovente  $Z_{LC}$  viene rappresentata secondo l'espansione di Foster:

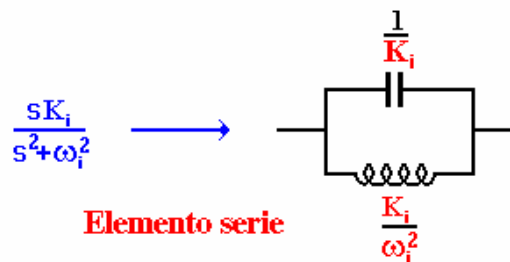
$$Z_{LC}(s) = K_{\infty} s + \frac{K_0}{s} + \sum_i \frac{sK_i}{s^2 + \omega_i^2}$$

Tale espressione si può benissimo interpretare come una somma di immettenze, costituita ognuna da ogni singolo elemento dell' espansione, secondo le sottostanti indicazioni.

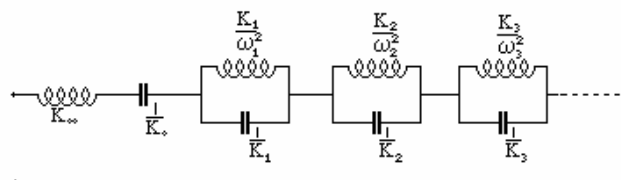


Immettenze LC

19



Combinando queste indicazioni possiamo ottenere il tipico esempio di rete di FOSTER I mostrato sotto.



Immettenze LC

20

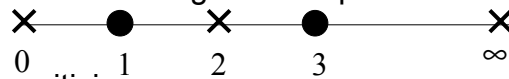
### Esempio

Realizzare  $Z(s)$  mediante la sintesi di Foster 1

$$Z(s) = \frac{(s^2 + 1)(s^2 + 9)}{s(s^2 + 4)}$$

$Z(s)$  è una funzione reattanza che che soddisfa le proprietà di un'immettenza LC:

I suoi poli e zeri sono immaginari semplici:



I residui sono positivi:

$$K_0 = \lim_{s \rightarrow 0} s \cdot Z(s) = \frac{9}{4}$$

$$2K_2 = \lim_{s^2 \rightarrow -4} \frac{s^2 + 4}{s} Z(s) = \frac{15}{4}$$

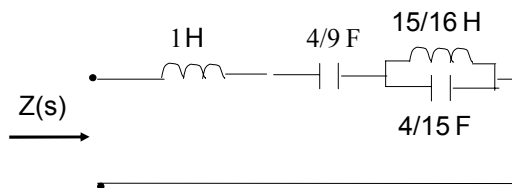
$$K_\infty = \lim_{s \rightarrow \infty} \frac{Z(s)}{s} = 1$$

Immettenze LC

21

L'espansione in frazioni parziali:  $Z(s) = \frac{9/4}{s} + \frac{15s/4}{s^2 + 4} + s$

Il circuito equivalente



Immettenze LC

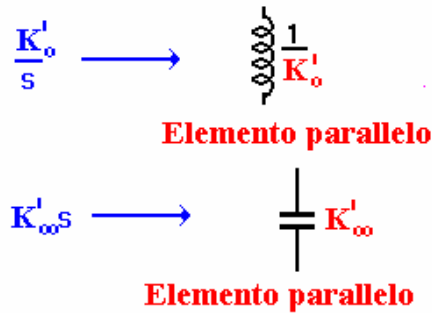
22

### Sintesi di Foster II

Sovente  $Y_{LC}$  viene rappresentata secondo l'espansione di Foster:

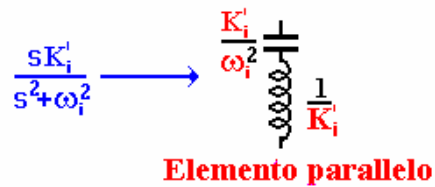
$$Y_{LC}(s) = K'_{\infty} s + \frac{K'_0}{s} + \sum_i \frac{sK'_i}{s^2 + \omega_i^2}$$

Tale espressione si può benissimo interpretare come una somma di ammettenze, costituita ognuna da ogni singolo elemento dell' espansione, secondo le sottostanti indicazioni.

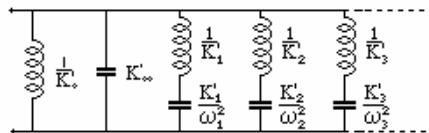


Immettenze LC

23



Combinando queste indicazioni possiamo ottenere il tipico esempio di rete di FOSTER II mostrato sotto.



**Nelle sintesi di Foster il numero di componenti utilizzato è il minimo necessario**  
**Sono perciò dette CANONICHE**

Immettenze LC

24

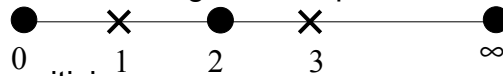
### Esempio

Realizzare  $Y(s)$  mediante la sintesi di Foster 2

$$Y(s) = \frac{s(s^2 + 4)}{(s^2 + 1)(s^2 + 9)}$$

$Y(s)$  è una funzione reattanza che soddisfa le proprietà di un'immettenza LC:

I suoi poli e zeri sono immaginari semplici:



I residui sono positivi:

$$2K_1 = \lim_{s^2 \rightarrow -1} \frac{s^2 + 1}{s} Y(s) = \frac{3}{8}$$

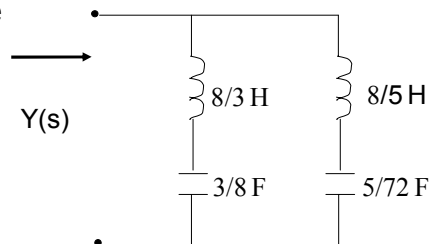
$$2K_3 = \lim_{s^2 \rightarrow -9} \frac{s^2 + 9}{s} Y(s) = \frac{5}{8}$$

Immettenze LC

25

L'espansione in frazioni parziali:  $Y(s) = \frac{3s/8}{s^2 + 1} + \frac{5s/8}{s^2 + 9}$

Il circuito equivalente



Immettenze LC

26

## Rimozione di poli

Come introduzione ai successivi argomenti è ora bene vedere gli algoritmi di rimozione dei poli dalle immetENZE RLCM realizzabili nei casi:

- 1 *Polo all'infinito.*
- 2 *Polo per  $s=0$*
- 3 *Coppia di poli per  $s$  puramente immaginarie*

E' bene sottolineare l' utilità di questo algoritmo che permette, data una generica immetENZA RLCM realizzabile, di ottenerne un' altra, sempre realizzabile, ma di grado minore.

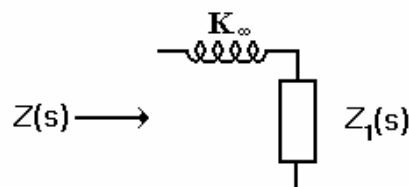
A margine di questo discorso tratteremo anche *la rimozione di costanti*

## Rimozione di un polo all' infinito

Consideriamo una  $Z(s)$  RLCM realizzabile e supponiamo che abbia un polo all'infinito, allora, generalizzando *l' espansione di Foster*, potremo scrivere che  $Z(s)=K_{\infty}s+Z_1(s)$ .

A questo punto viene spontaneo interpretare la somma di 2 impedenze come *la loro serie* e l' addendo  $K_{\infty}s$  *come un induttore di induttanza  $K_{\infty}$*

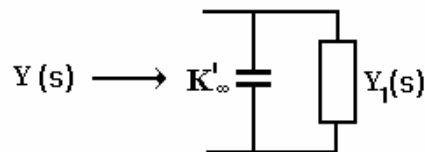
Quindi circuitalmente avremo che:



Si puo' verificare che  $Z_1(s)$  è ancora realizzabile e che il suo grado è pari al grado di  $Z(s)$  diminuito di una unità.

Un discorso duale vale per le ammettenze RLCM realizzabili che abbiano un polo all'infinito. Infatti, generalizzando *l'espansione di Foster*, potremo scrivere che  $Y(s) = K_{\infty}'s + Y_1(s)$ .

A questo punto viene spontaneo interpretare la somma di 2 ammettenze come **il loro parallelo** e l'addendo  $K_{\infty}'s$  come **un condensatore di capacità  $K_{\infty}'$** . Circuitualmente ciò significa che:



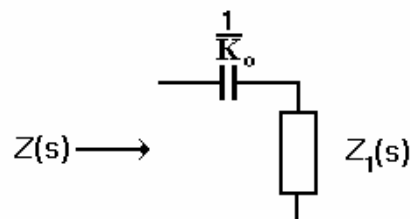
Si può verificare che  $Y_1(s)$  è ancora realizzabile e che il suo grado è pari al grado di  $Y(s)$  diminuito di una unità.

### Rimozione di un polo per $s=0$

Consideriamo una  $Z(s)$  RLCM realizzabile e supponiamo che abbia un polo per  $s=0$ , allora, generalizzando *l'espansione di Foster*, potremo scrivere che  $Z(s) = K_0/s + Z_1(s)$ .

Anche in questo caso la somma di due impedenze si interpreta come **la loro serie**, e l'addendo  $K_0/s$  come un **condensatore di capacità  $1/K_0$** .

Quindi circuitualmente avremo che:

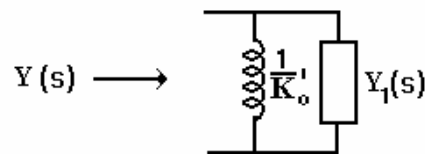


Si può verificare che  $Z_1(s)$  è ancora realizzabile e che il suo grado è pari al grado di  $Z(s)$  diminuito di una unità.

Un discorso duale vale per le ammettenze RLCM realizzabili che abbiano un polo per  $s=0$ . Infatti, generalizzando *l'espansione di Foster*, potremo scrivere che  $Y(s) = K'_0/s + Y_1(s)$ .

A questo punto viene spontaneo interpretare la somma di 2 ammettenze come **il loro parallelo** e l'addendo  $K'_0/s$  come un **induttore di induttanza**  $1/K'_0$ .

Quindi circuitalmente avremo che:



Immettenze LC

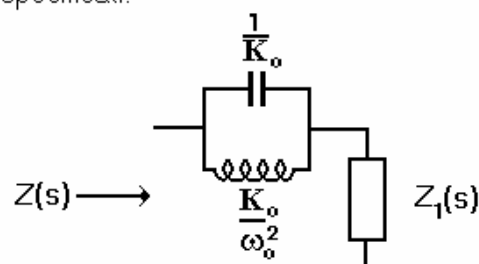
31

### Rimozione di una coppia di poli per $s$ immaginari puri

Consideriamo una  $Z(s)$  RLCM realizzabile e supponiamo che abbia una coppia di poli complessi e coniugati, allora, generalizzando *l'espansione di Foster*, potremo scrivere che:

$$Z(s) = \frac{sK_0}{s^2 + \omega_0^2} + Z_1(s)$$

Interpretiamo ancora la somma di queste 2 impedenze come la loro serie, in cui il primo termine rappresenta il parallelo tra un condensatore e un induttore di valori specificati.



Immettenze LC

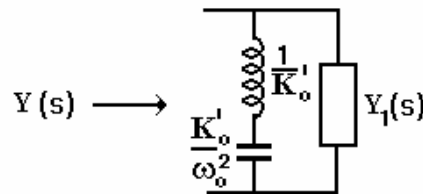
32



Un discorso duale vale per una ammettenza che abbia una coppia di poli complessi e coniugati, per la quale, generalizzando *l'espansione di Foster* potremo scrivere che:

$$Y(s) = \frac{sK'_o}{s^2 + \omega_o^2} + Y_1(s)$$

Anche questa volta possiamo interpretare la somma di 2 ammettenze come il loro parallelo, mentre il primo termine rappresenta la serie tra un condensatore e un induttore di valori specificati.



Immettenze LC

33

### Rimozione di una costante

Consideriamo la solita  $Z(s)$  impedenza RLCM realizzabile e supponiamo di volerla scrivere come:

$$Z(s) = R + Z_1(s)$$

☞ L'interpretazione circuitale non presenta alcuna difficoltà, in quanto si tratta di una serie tra una impedenza  $Z_1(s)$  ed un elemento con impedenza costante, ossia un resistore.

☞ Il discorso si complica quando vogliamo determinare se  $Z_1(s) = Z(s) - R$  verifica ancora *le condizioni di realizzabilità*.

Infatti, benchè  $Z_1(s)$  sia sicuramente ancora *una funzione razionale reale*, ed *abbia gli stessi poli di  $Z(s)$* , non è assolutamente detto che sia *sempre*

$$\text{Re}\{Z_1(j\omega)\} \geq 0$$

Questa condizione va quindi imposta, dunque dovremo avere che:

$$\text{Re}\{Z_1(j\omega)\} = \text{Re}\{Z(j\omega)\} - R \geq 0$$

Immettenze LC

34

ossia che

$$\min \operatorname{Re}\{Z(j\omega)\} \geq R$$

Anche in questo caso vale per le ammettenze RLCM realizzabili il discorso duale; potremo quindi scrivere:

$$Y(s) = G + Y_1(s)$$

ed interpretare questa scrittura come il parallelo tra  $G$  ed  $Y_1(s)$ .

Dal punto di vista della realizzabilità un discorso esattamente duale al precedente porta a scrivere che deve essere:

$$\min \operatorname{Re}\{Y(j\omega)\} \geq G$$

### Sintesi di Cauer I

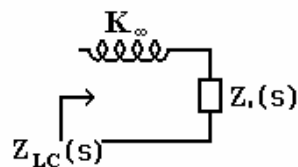
Consideriamo un'impedenza LC scritta come *espansione di Foster*:

Nell'ipotesi che abbia un polo all'infinito sarà vero che:

$$Z_{LC}(s) = K_{\infty} s + Z_1(s).$$

Il primo passo della sintesi consiste nel "estrarre" questo polo all'infinito.

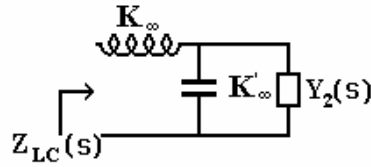
Circuitalmente questo **implica collegare un induttore-serie a  $Z_1$** .



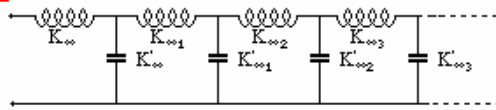
Ora è immediato verificare che  $Z_1(s)$  ha uno zero all'infinito, perciò la sua inversa  $Y_1(s)$  avrà un polo all'infinito, che potremo estrarre ottenendo

$$Y_1(s) = K_{\infty} s + Y_2(s)$$

Dal punto di vista circuitale questa estrazione consiste nel **sostituire a  $Y_1(s)$  un parallelo tra un condensatore e  $Y_2(s)$** .



A questo punto si procede ricorsivamente, in quanto  $Y_2(s)$  avrà uno zero, e la sua inversa  $Z_2(s)$  un polo che estrarremo, e così via fino a ottenere una **rete a scala** di induttori serie e condensatori parallelo.



Immettenze LC

37

### Esempio

**Sintetizzare l'impedenza**  $Z(s) = \frac{s^4 + 10s^2 + 9}{s^3 + 2s}$

L'impedenza è realizzabile LC, quindi  $Z(s) = K_\infty s + Z_1(s) = s + Z_1(s)$

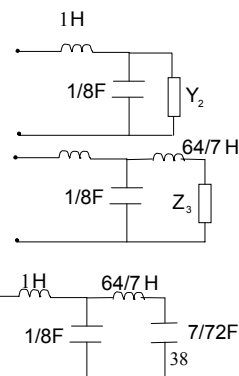
$$Z_1(s) = Z(s) - s = \frac{s^4 + 10s^2 + 9}{s^3 + 2s} - s = \frac{8s^2 + 9}{s^3 + 2s}; \text{ zero all' } \infty$$

$$Y_1(s) = \frac{1}{Z_1(s)} = \frac{s^3 + 2s}{8s^2 + 9}; \text{ polo all' } \infty$$

$$Y_2(s) = Y_1(s) - K'_\infty s = Y_1(s) - \frac{s}{8} = \frac{7s}{8(8s^2 + 9)}; \text{ zero all' } \infty$$

$$Z_2(s) = \frac{1}{Y_2(s)} = \frac{8(8s^2 + 9)}{7s}; \text{ polo all' } \infty$$

$$Z_3(s) = Z_2(s) - K_\infty s = \frac{8(8s^2 + 9)}{7s} - \frac{64}{7}s = \frac{72}{7s}; \text{ zero all' } \infty$$



Immettenze LC

Lo stesso risultato si può ottenere più rapidamente con la tecnica della divisione lunga, che spiegheremo applicandola a:

$$Z(s) = \frac{s^4 + 10s^2 + 9}{s^3 + 2s}$$

**1** L' algoritmo che regola questa tecnica consiste innanzitutto nello scrivere affiancati a partire da sinistra il denominatore ed il numeratore della immettenza in oggetto. Ovviamente questo primo passo si può fare solo se  $Z(s)$  ha un polo all' infinito.

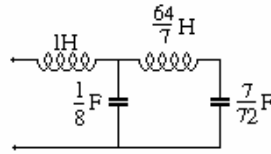
**2** Il secondo passo consiste nel determinare il rapporto tra i termini di grado massimo dei due polinomi, prendendo per denominatore quello più a sinistra; detto termine specificherà un elemento della rete a scala secondo le corrispondenze già enunciate

**3** A questo punto dobbiamo sottrarre al numeratore il denominatore moltiplicato per il termine trovato al passo precedente. Il risultato di questa operazione si scriverà a sinistra del denominatore. Ciò permette di tornare al passo 2.

Con la divisione lunga

$$\begin{array}{r}
 s^3 + 2s \overline{) s^4 + 10s^2 + 9s} \quad \leftarrow SL_1 \\
 \underline{-s^4 + 2s^2} \phantom{+ 9s} \\
 // \quad 8s^2 + 9s \quad \leftarrow SC_2 \\
 \phantom{//} \quad \underline{-s^3 - \frac{9}{8}s} \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \quad \leftarrow SL_3 \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \quad \underline{\frac{7}{8}s(8s^2 + 9)} \quad \frac{64}{7}s \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \phantom{\underline{\frac{7}{8}s(8s^2 + 9)}} \quad \leftarrow SC_4 \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \phantom{\underline{\frac{7}{8}s(8s^2 + 9)}} \quad \underline{-\frac{7}{8}s} \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \phantom{\underline{\frac{7}{8}s(8s^2 + 9)}} \phantom{\underline{-\frac{7}{8}s}} \quad // \\
 \phantom{//} \phantom{\underline{-s^3 - \frac{9}{8}s}} \phantom{\underline{\frac{7}{8}s(8s^2 + 9)}} \phantom{\underline{-\frac{7}{8}s}} \phantom{//} \quad //
 \end{array}$$

La figura sottostante rappresenta la realizzazione circuitale della rete del precedente esempio.



La stessa informazione può essere rappresentata in modo più sintetico con una unica formula.

$$Z(s) = sL_1 + \frac{1}{sC_2 + \frac{1}{sL_3 + \frac{1}{sC_4 + \dots}}}$$

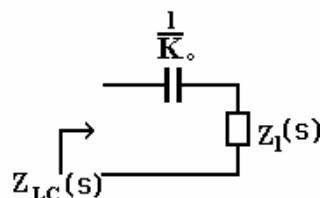
Si noti che tutto il discorso fatto finora vale ancora se prendiamo in esame una ammettenza, a patto però di cambiare le corrispondenze tra i vari residui  $K_i$  e i componenti circuitali nel modo indicato nel paragrafo riguardante **la sintesi di Foster II**

### Sintesi di Cauer II

Consideriamo un' impedenza LC scritta come **espansione di Foster** e scriviamola come sotto.

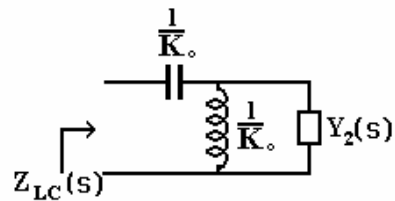
$$Z_{LC}(s) = K_0/s + Z_1(s).$$

Supponendo  $K_0$  non nullo il primo passo della sintesi consiste nell' estrarre questo polo in zero  $K_0$  e circuitalmente questo **implica collegare un condensatore-serie a  $Z_1$** .

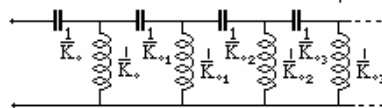


Una banale verifica numerica porta poi a scoprire che  **$Z_1(0) = 0$**  ossia che  $Z_1(s)$  ha un zero  $s=0$  e quindi  **$Y_1(s)$**  avrà un polo in zero. Tale polo potrà

poi essere estratto **dando così:**



A questo punto si procede ricorsivamente, in quanto  $Y_2(s)$  avrà uno zero, e la sua inversa  $Z_2(s)$  un polo che estrarremo, e così via fino a ottenere una rete a scala di condensatori-serie e induttori-parallelo.



Lo stesso risultato si può ancora una volta ottenere più rapidamente con la [tecnica della divisione lunga](#), che vedremo con il prossimo esempio.

L'algoritmo consiste ancora nello scrivere affiancati a partire da **sinistra** il **denominatore** ed il numeratore dell'immettenza in oggetto. Questa volta però si determina **il rapporto tra i termini di grado minimo**, prendendo sempre come denominatore il termine più a sinistra.

### Esempio

Sintetizzare l'impedenza

$$Z(s) = \frac{s^4 + 10s^2 + 9}{s^3 + 2s}$$

L'impedenza è realizzabile LC, quindi  $Z(s) = \frac{K_0}{s} + Z_1(s) = \frac{9}{2s} + Z_1(s)$

$$Z_1(s) = Z(s) - \frac{9}{2s} = \frac{s^4 + 10s^2 + 9}{s^3 + 2s} - \frac{9}{2s} = \frac{s^3 + (11/2)s}{s^2 + 2}; \text{ zero in } 0$$

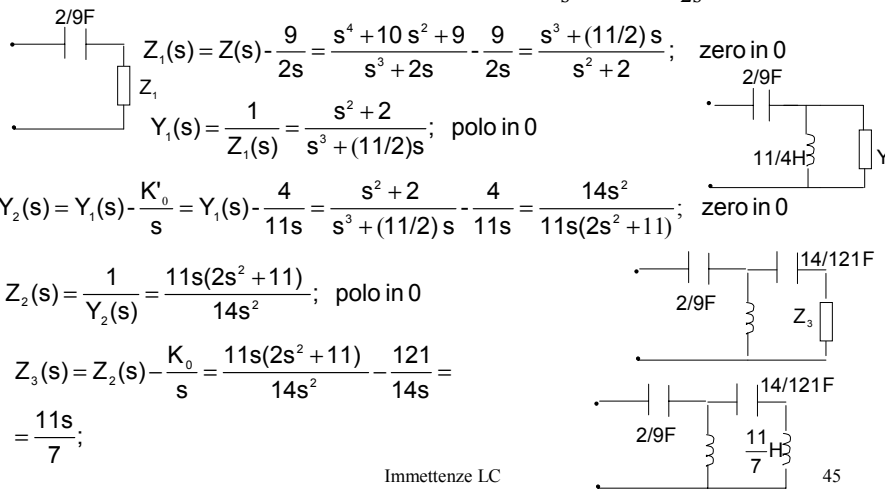
$$Y_1(s) = \frac{1}{Z_1(s)} = \frac{s^2 + 2}{s^3 + (11/2)s}; \text{ polo in } 0$$

$$Y_2(s) = Y_1(s) - \frac{K'_0}{s} = Y_1(s) - \frac{4}{11s} = \frac{s^2 + 2}{s^3 + (11/2)s} - \frac{4}{11s} = \frac{14s^2}{11s(2s^2 + 11)}; \text{ zero in } 0$$

$$Z_2(s) = \frac{1}{Y_2(s)} = \frac{11s(2s^2 + 11)}{14s^2}; \text{ polo in } 0$$

$$Z_3(s) = Z_2(s) - \frac{K_0}{s} = \frac{11s(2s^2 + 11)}{14s^2} - \frac{121}{14s} = \frac{11s}{7}$$

Immettenze LC



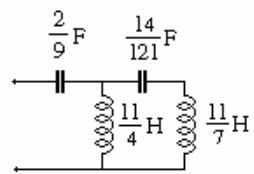
Con la divisione lunga

$$\begin{aligned} & \frac{2s^4 + 9s^3 + 10s^2 + 9}{2s} \leftarrow \frac{1}{sC_1} \\ & \underline{-9 - \frac{9}{2}s^2} \\ & // \frac{11}{2}s + s^3 \quad \frac{4}{11s} \leftarrow \frac{1}{sL_2} \\ & \underline{-2 - \frac{4}{11}s^2} \\ & // \frac{7}{11}s \quad \frac{11}{2} + s^2 \quad \frac{121}{14s} \leftarrow \frac{1}{sC_3} \\ & \underline{-\frac{11}{2}} \\ & // +s^2 \quad \frac{7}{11}s \quad \frac{7}{11s} \leftarrow \frac{1}{sL_4} \\ & // \end{aligned}$$

Immettenze LC

46

La figura sottostante rappresenta la realizzazione circuitale della rete del precedente esempio, con accanto la stessa informazione rappresentata in modo più sintetico con una unica formula.



$$Z(s) = \frac{1}{sC_1} + \frac{1}{\frac{1}{sL_2} + \frac{1}{\frac{1}{sC_3} + \frac{1}{\frac{1}{sL_4} + \dots}}}$$

Si noti che tutto il discorso fatto finora vale ancora se prendiamo in esame una ammettenza, a patto però di cambiare le corrispondenze tra i vari residui  $K_i$  e i componenti circuitali nel modo indicato nel paragrafo riguardante **la sintesi di Foster II**

Anche nelle sintesi di Cauer il numero di componenti utilizzato è il minimo necessario (sono anche esse CANONICHE)

### Esercizio 1

Data la funzione

$$Z(s) = \frac{3s^6 + 17s^4 + 21s^2 + 3}{s^5 + 4s^3 + 3s}$$

verificare la LC - realizzabilità e scomporre in fratti semplici.

Dimostrare che

$$2K_i = \lim_{s \rightarrow -\omega_i^2} \frac{s^2 + \omega_i^2}{s} Z(s)$$

#### Traccia

Verificare la LC-realizzabilità usando la II condizione



### Esercizio 2

Realizzare una rete di impedenza  $Z(s)$   
mediante la sintesi di Foster 1

$$Z(s) = \frac{s(s^2 + 4)}{(s^2 + 1)(s^2 + 9)}$$

### Esercizio 3

Realizzare una rete di ammettenza  $Y(s)$   
mediante la sintesi di Foster 2

$$Y(s) = \frac{(s^2 + 1)(s^2 + 9)}{s(s^2 + 4)}$$

Immettenze LC

49

### Esercizio 4

Realizzare una rete di impedenza  $Z(s)$   
mediante la sintesi di Cauer 1

$$Z(s) = \frac{(s^2 + 1)(s^2 + 3)(s^2 + 5)}{s(s^2 + 2)(s^2 + 4)}$$

### Esercizio 5

Realizzare una rete di impedenza  $Z(s)$   
mediante la sintesi di Cauer 2

$$Z(s) = \frac{(s^2 + 1)(s^2 + 3)(s^2 + 5)}{s(s^2 + 2)(s^2 + 4)}$$

Immettenze LC

50

## Esercizio 6

Sintetizzare una rete di ammettenza  $Y(s)$

$$Y(s) = \frac{(s^2 + 1)(s^2 + 3)}{2s(s^2 + 2)(s^2 + 5)}$$

Soluzione

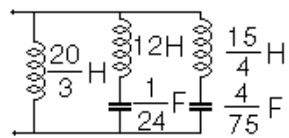
$$\underline{K_{\infty} = 0}$$

$$\underline{K_0 = 3/20}$$

$$\underline{K_2 = 1/12}$$

$$\underline{K_5 = 4/15}$$

Circuitalmente otteniamo:



Immettenze LC

51