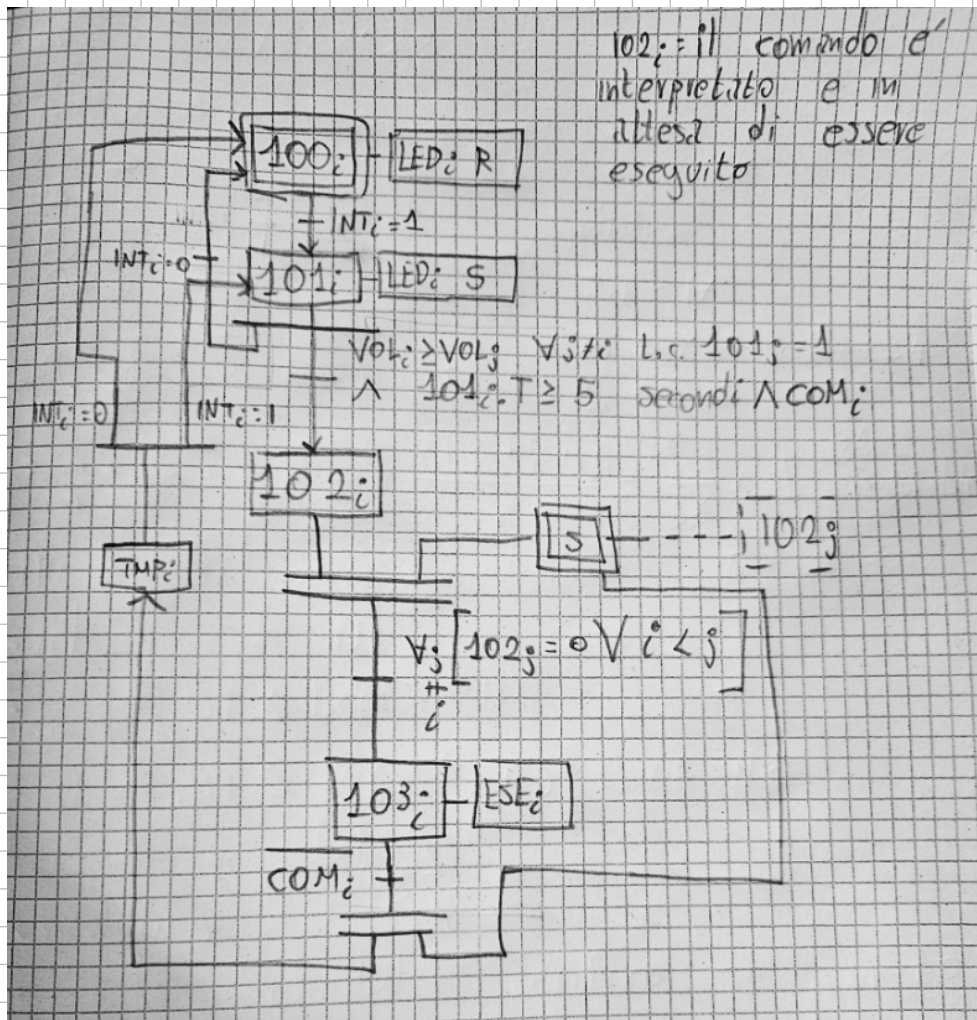
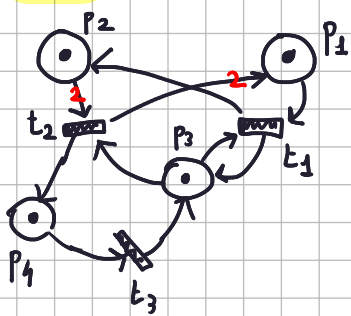


Es 1) Disegno il diagramma relativo ad un i-esimo AV degli N:



Es 2)



La matrice di incidenza e' $C = \begin{bmatrix} -1 & 2 & 0 \\ 1 & -2 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$ studio i

$$P \text{ inv.: } \delta C^T = 0 \Rightarrow \begin{bmatrix} \delta_1 \\ \delta_2 \\ \delta_3 \\ \delta_4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & -2 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix} = 0 \Rightarrow \begin{cases} \delta_1 = \delta_2 \\ 2\delta_1 - 2\delta_2 - \delta_3 + \delta_4 = 0 \\ \delta_3 = \delta_4 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \delta_1 = \delta_2 \\ \delta_3 = \delta_4 \end{cases}$$

$$\text{Ker}(C^T) = \left\{ \begin{bmatrix} 2 \\ a \\ b \\ b \end{bmatrix} \mid a, b \in \mathbb{R} \right\} \Rightarrow \text{i P-invarianti sono } \delta' = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \text{ e } \delta'' = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow \text{il supporto di}$$

entrambi ricopre P \Rightarrow La rete e' limitata.

Eq. di INVARIANZA

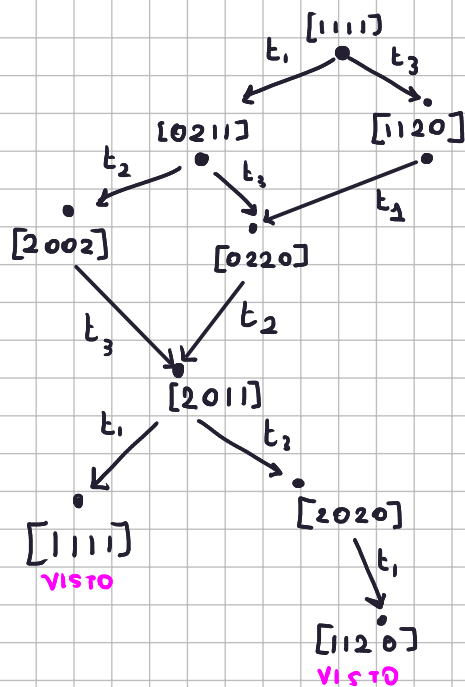
$$\delta' \cdot x_0 = 2 \Rightarrow x(p_1) + x(p_2) = 2$$

$$\delta'' \cdot x_0 = 2 \Rightarrow x(p_3) + x(p_4) = 2$$

$$\delta''' = \delta' + \delta'' \Rightarrow \delta''' x_0 = \delta''' x \Rightarrow x(p_1) + x(p_2) + x(p_3) + x(p_4) = 4$$

$$I_\delta(PN) = \left\{ \begin{bmatrix} 2 \\ a \\ b \\ b \end{bmatrix} \mid \text{t.c. } 2 + a + b + b = 4 \right\}$$

Calcolo ora l'albero di raggiungibilita':



Dall'albero concludiamo che la rete e' NON BLOCCANTE, viva e reversibile. Si puo' sempre tornare allo stato $\alpha_0 = [1111]$ e da questo si possono abilitare tutte le transizioni.

$$R(PN) = \left\{ \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 2 & 2 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & 2 & 2 & 0 & 0 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \right\}$$

Si noti come $R(PN) \subset I_g(PN)$

Calcolo i T-invarianti studiando $\text{Ker}(C)$

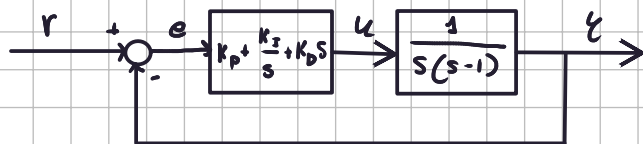
$$Y^T C = 0 \Rightarrow \begin{cases} \eta_1 = 2\eta_2 \\ \eta_2 = \eta_3 \end{cases} \Rightarrow \text{Ker}(C) = \left\{ \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix} a \in \mathbb{R} \right\} \quad \eta = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

Dato η , si noti come $\delta = t_1 t_2 t_3 t_1$ rispetta le occorrenze delate da η , e' ammissibile, e porta α_0 su se stesso.

Es 3) $\ddot{y} - \dot{y} = u$, nel dominio di Laplace si ha:

$$\mathcal{L}[\ddot{y} - \dot{y} - u] = 0 \Rightarrow \mathcal{L}[\ddot{y}] - \mathcal{L}[\dot{y}] - U(s) = s^2 Y(s) - s y(0) - \dot{y}(0) - s Y(s) + y(0) - U(s)$$

$$Y(s) [s^2 - s] = U(s) \Rightarrow \frac{Y}{U} = \frac{1}{s(s-1)}$$



$$L(s) = PID(s)P(s) = \left(K_p + \frac{K_s}{s} + K_d s \right) \cdot \frac{1}{s(s-1)}$$

$$F(s) = \frac{K_p + \frac{K_s}{s} + K_d s}{K_p + \frac{K_s}{s} + K_d s + s(s-1)} = \frac{K_p s + K_s + K_d s^2}{K_p s + K_s + K_d s^2 + s^3 - s^2}$$

pongo $K_s = 0$ $F(s) = \frac{K_p s + K_d s^2}{K_p s + K_d s^2 + s^3 - s^2}$

Applico il criterio di Routh:

1	K_p
$K_p - 1$	0
K_p	0
0	0

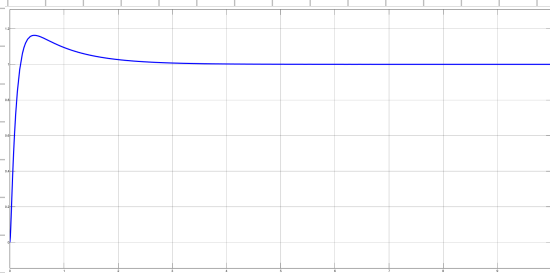
il sistema e' stabile se $K_p - 1 > 0$
 $\Rightarrow K_p > 1$ e $K_p > 0$.

MATLAB

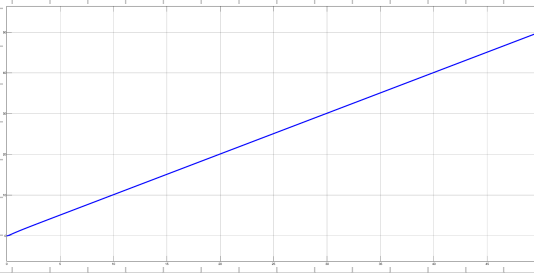
\Rightarrow Per tentativi, scelgo $K_p = K_d = 10$.

E' riportato il grafico della risposta indiciale:

Risposta al gradino



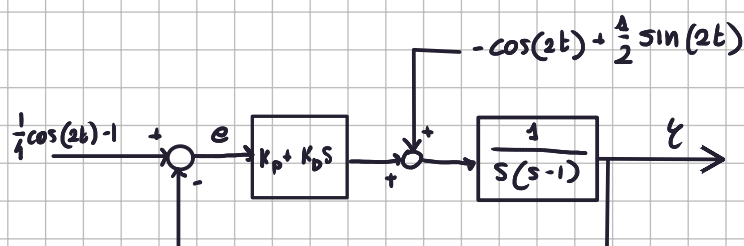
Risposta alla rampa



Errore a regime : $e_{\infty} = \lim_{t \rightarrow \infty} t - \chi(t) = \lim_{s \rightarrow 0} \frac{1}{s^2} - \frac{1}{s^2} F(s) = \frac{1}{s^2} (1 - F(s)) = 0$

Riguardo il feedforward, occorre aggiungere l'integrale del segnale desiderato

$$u_{FF}(t) = \ddot{\chi}_d(t) - \dot{\chi}_d(t) = -\cos(2t) + \frac{1}{2}\sin(2t)$$



STATO IN CUI DEVE ESSERE

in $t=0$, $\chi_d(0) = \frac{1}{4} - 1 = -\frac{3}{4}$

Quindi $\chi(0) = -0,75$ e

$\dot{\chi}_d(0) = -\frac{1}{2}\sin(2 \cdot 0) = 0 \Rightarrow \dot{\chi}(0) = 0$

Il regolatore ha funzione $PID(s) = 10 + 10s$ nel tempo $PID(t) = e(t) \cdot 10 + 10\dot{e}(t)$

Il regolatore discreto (in forma di posizione) e'

$$u_k = 10e_k + 10(e_k - e_{k-1}) \frac{1}{T_c}$$

nel dominio Z in forma di velocità

$PID(z) = 10 + 10K_d(1 - z^{-1})$ $U_k = [10 + 10K_d(1 - z^{-1})] \cdot E_k$

$t = K \cdot T_c$

Con l'aggiunta del FFW:

$U_k + u_{FFW} = [10 + 10K_d(1 - z^{-1})] \cdot E_k + \frac{1}{2}\sin(2t) - \cos(2t)$

Es 4) Algoritmo di Johnson:

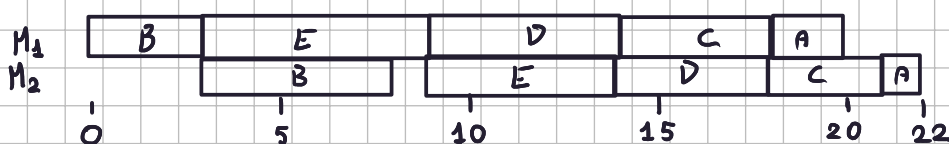
	A	B	C	D	E
M_1	2	3	4	5	6
M_2	1	5	3	4	5

Costruisco: $S_1 = \{B\}$

$S_2 = \{A, C, D, E\}$

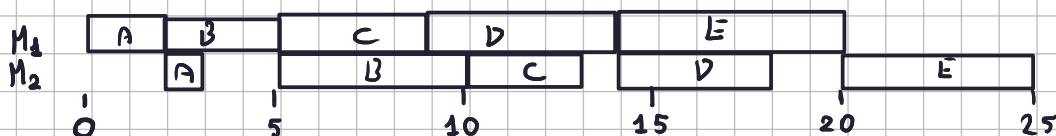
Sequenza: B E D C A

Diagramma di Gantt:



Tempo minimo: 22 ore

Se l'altoforno forgia in ordine crescente il tempo minimo e':



Tempo minimo: 25 ore