

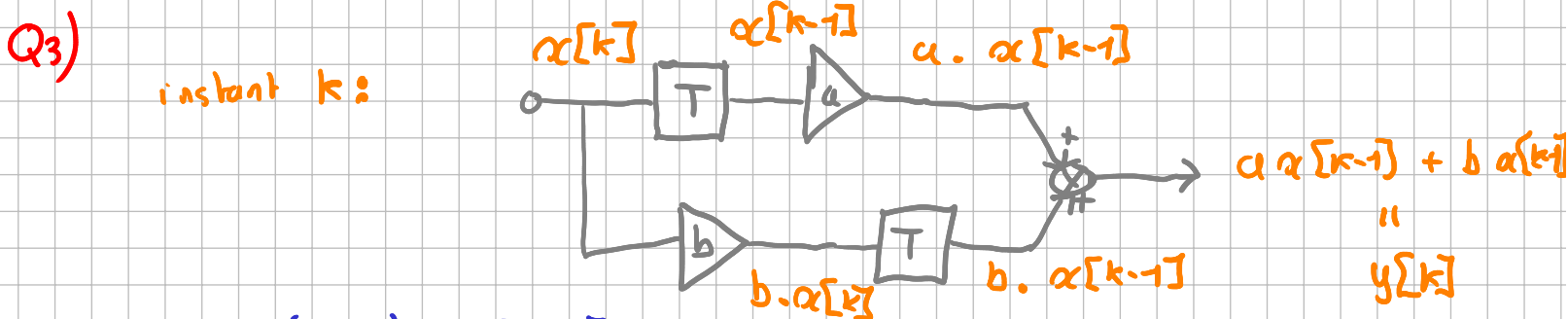
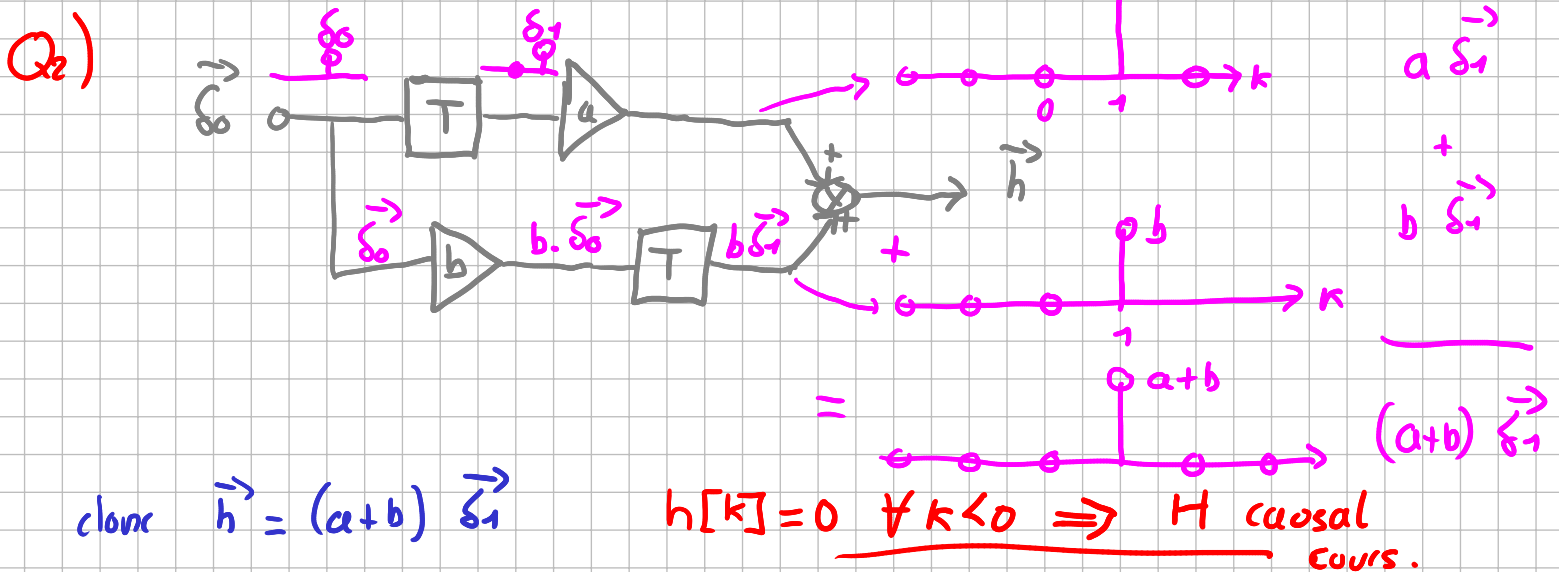
TD MA

Q1) Opérateurs gains causaux car $\frac{a}{s}$ et $\frac{b}{s}$ sont LTI^o

Opérateur retard $\vec{s}_0 \rightarrow \boxed{T} \vec{s}_1$ est LTI causal.

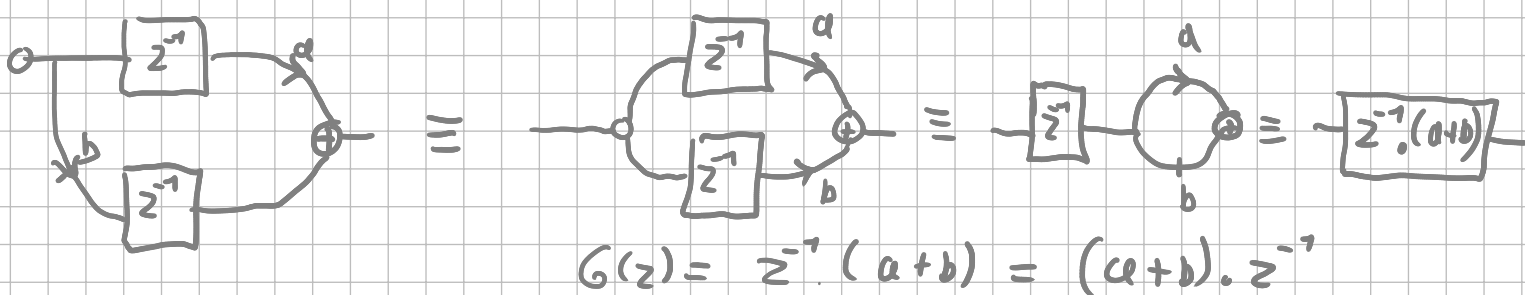
et $a \vec{s}_0[k] = 0$ pour $k < 0$

Le système est combinaison linéaire de $\sum^{nc} \text{LTI causaux} \Rightarrow \sum^{nc} \text{LTI causal}$



$y[k] = (a+b) \alpha[k-1]$
 LTI retard de $\alpha \Rightarrow$ retard de y
 $y[k+1] = (a+b) \alpha[k]$

Réurrence $y[k] + a_1 y[k-1] = b_0 \alpha[k] + b_1 \alpha[k-1] + \dots$
 avec $a_1, a_2, \dots = 0$ et $b_2, b_3, \dots = 0$
 Donc au maximum une mémoire pour $\alpha \Rightarrow$ ordre 1

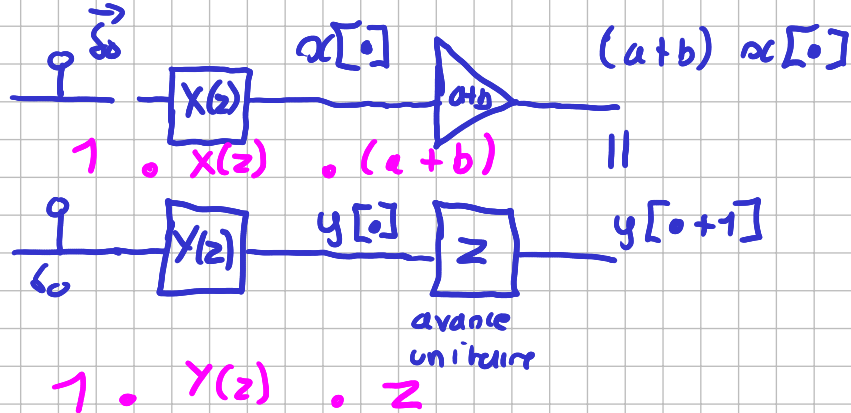


Auto régressif (AR) \equiv récurent \equiv bouffé

C'est une moyenne glissante (MA) d'un seul élément passé $x[k-1]$ pondérée par $(a+b) \dots$

Q4) • $y[k+1] = (a+b) x[k]$

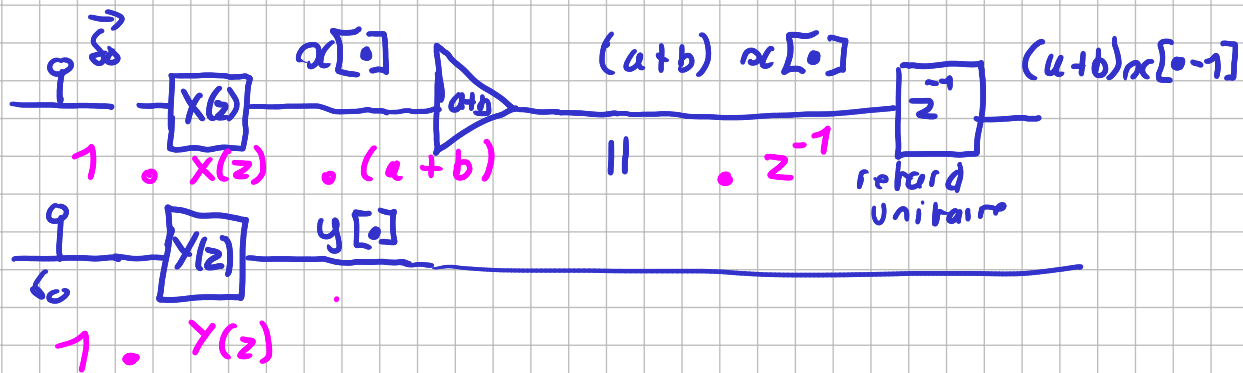
Veut dire



Donc $1 \cdot X(z) \cdot (a+b) = z Y(z) \Rightarrow Y(z) = \frac{(a+b)}{z} X(z)$

• $y[k] = (a+b) x[k-1]$

Veut dire



Donc $X(z) \cdot (a+b) \cdot z^{-1} = Y(z) \Rightarrow Y(z) = (a+b) z^{-1} X(z)$

$Y(z) = \frac{(a+b)}{z} \underbrace{z \cdot z^{-1}}_{\text{avance du retard} = \text{gain } 1} X(z)$

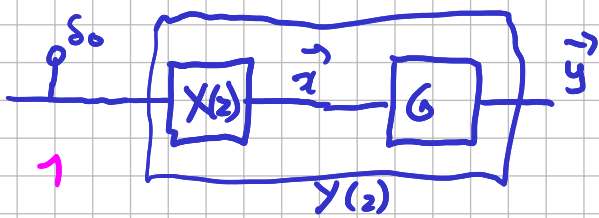
On trouve le m $G(z) = \frac{a+b}{z}$

Q5) RI_p $\Rightarrow \vec{x} = \vec{\delta}_0 \equiv \frac{\vec{\delta}_0}{\vec{\delta}_0} \Rightarrow X = \mathcal{Z}\{\vec{\delta}_0\}$

$1 \cdot 1 = 1$ $X = 1$

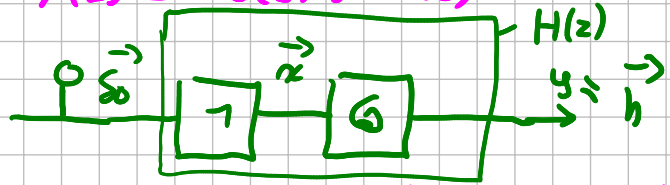
Le système X de RI_p $\vec{\delta}_0$ "ne fait rien" donc $\times 1$

On justifie $\mathcal{Z}\{\vec{\delta}_0\}(z) = 1$ comme $\mathcal{L}[\text{dirac}](p) = 1$
en cours



$$1 \cdot X(z) \cdot G(z) = 1 \cdot Y(z)$$

$$Y(z) = G(z) \cdot X(z)$$



$$1 \cdot 1 \cdot G(z) = H(z)$$

pour la RIP.
 $\vec{x} = \delta$
 $\vec{y} = h$

On a donc toujours $H(z) = G(z) = \text{fonc}^e \text{ transfert}$

Ici $H(z) = \frac{(a+b)}{z} = (a+b)z^{-1}$

$$\vec{h} = (a+b) \cdot T\{\vec{\delta}_1\} = (a+b) \vec{\delta}_1$$

$$h[k] = (a+b) \cdot \delta_1[k], \forall k \in \mathbb{Z}$$

(Q6) $\forall k < 0, h[k] = 0 \Rightarrow$ système M causal

ici on a m un retard pur : $\forall k < 1, h[k] = 0$

(QA) En cours : $\left(\begin{array}{l} \text{Bounded Input } |x[k]| < M \quad \forall k \\ \Rightarrow \\ \text{Bounded Output } |y[k]| < M' \quad \forall k \end{array} \right.$

Stabilité BIBO on montre que

$$\text{BIBO stable} \Leftrightarrow y = x * h = \sum_{j \in \mathbb{Z}} x[j] h[k-j] < M'$$

Si $\sum h[k]$ est absolument CV $\Rightarrow y < M'$

Donc $\sum h[k]$ est ACV \Rightarrow BIBO stable

— suite géométrique, Riemann etc.

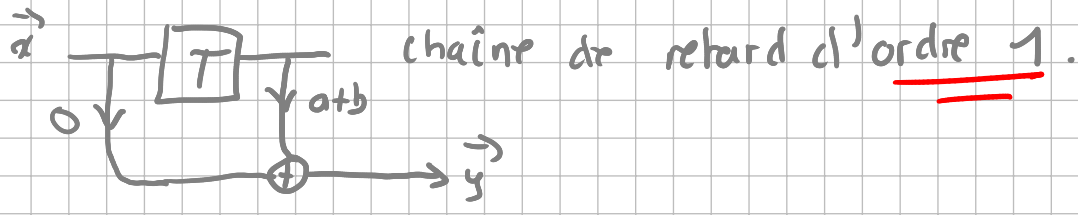
Stable autom $\Leftrightarrow h[k] \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} 0$ suffit...

Ici $\sum h[k] = (a+b)$ donc ACV

Ainsi MA \Rightarrow FIR $\Rightarrow \underbrace{\sum h[k]}_{\text{car } \mathbb{Z} \text{ finie}} \text{ ACV} \Rightarrow$ BIBO stable

\Downarrow
stable autom.

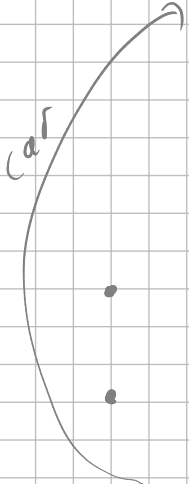
Q8)



Q9) . MA \Rightarrow FIR oui car chaîne d'ordre fini ...

• FIR \Rightarrow BIBO oui Q7

• ~~BIBO \Rightarrow FIR~~ $\exists \sum h[k]$ ACV et \sum infinie
 par exemple $(\frac{1}{2})^k$
 c'est les systèmes récurrents
 donc \exists FIR ET BIBO FIR.



• ~~BIBO \Leftrightarrow FIR~~ car BIBO $\not\Rightarrow$ FIR ^{car}

• MA \Rightarrow FIR $\Rightarrow \sum h[h]$ Finie $\Rightarrow \sum h[k]$ ACV \Rightarrow BIBO
 \downarrow
 stable

• BIBO $\not\Rightarrow$ FIR ~~FIR \Rightarrow MA~~

car on va voir que \exists AR = $\overline{\text{MA}}$
 et FIR