

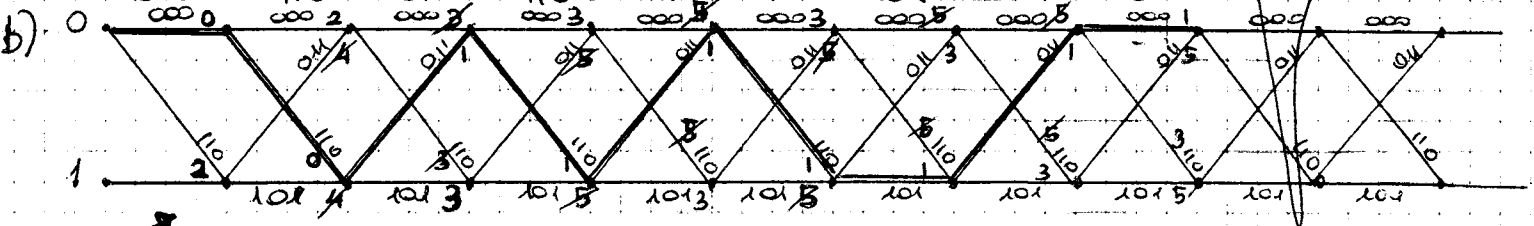
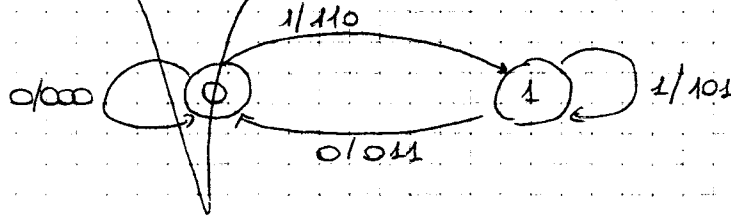
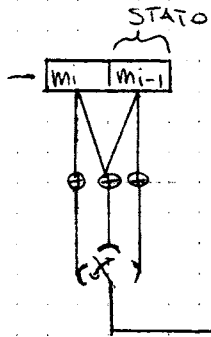
② $R = 1/3$ (2, 3, 1)

a) disegnare il diagramma degli stati.

i bit in uscita sono dati da:

- 010
- 011
- 001

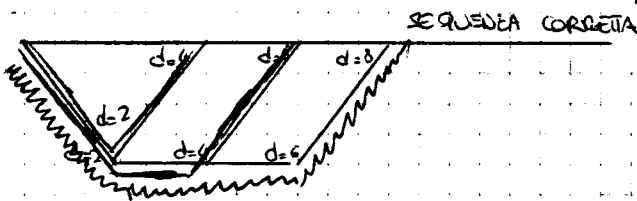
Sono necessari 2 registri, di cui uno è associato all'ingresso.



Ad ogni passo analizzo lo di tanto dello possibile sequenza da quella ricevuta e ne calcolo lo di tanto. Secondo poi 2 possibili percorsi si uniscono. Mantengo solo quello con il valore minimo. Infine scarto i percorsi. Otterrò quello che ho la o di minimo lo di tanto minore.

c) La probabilità di errore è data da $P(E) = \sum_{d=1}^{\infty} n^{\circ} \text{sequenza a d simboli} \cdot Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}} \frac{d}{3}\right)$

Supponiamo di inviare una sequenza composta da 1000 bit:



I 3 più piccoli termini di errore sono dati dalla seguente:

$d=4 \quad \# = 1$

$d=6 \quad \# = 1$

$d=8 \quad \# = 1$

Quindi la totale la probabilità di errore è data da:

$$P(E) = 1 \cdot Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}} \frac{4}{3}\right) + 1 \cdot Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}} \frac{6}{3}\right) + 1 \cdot Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}} \frac{8}{3}\right)$$

Lo bando è dato da $B = \frac{R_c}{2} (1 + P) = \frac{1}{2} \cdot \frac{R_i}{R} (1 + P) =$

$= \frac{1}{2} \cdot 3 \cdot 10 \cdot 10^6 (1 + P) = 15 \text{ MHz} (1 + P)$