

Informatica - 30/04

Esercizi precedenti

n°1

$$L = \left\{ a^i b^j c^k \mid j < k, \begin{array}{l} i > 0 \\ j > 0 \\ k > 0 \end{array} \right\}$$

1. Scomporre L in $L_1 \cdot L_2$

2. Trovare la grammatica di L

3. Determinare la classe di L

1. $L_1 = \{ a^i \mid i > 0 \}$

$$L_2 = \left\{ b^j c^k \mid j < k, \begin{array}{l} j > 0 \\ k > 0 \end{array} \right\}$$

2. $G(L_1) : S_1 \rightarrow aS_1 \mid a$ Tipo 3

~~$G(L_2) : S_2 \rightarrow bS_2cc \mid bcc$~~

~~$b^m c^{2m}$~~

$S_2 \rightarrow bS_2c \mid bcc$

$$C \rightarrow cC \mid c \quad \text{Tipo 2}$$

$$L : S \rightarrow S_1 S_2$$

$$S_1 \rightarrow aS_1 \mid a$$

$$S_2 \rightarrow bS_2c \mid bCc$$

$$C \rightarrow cC \mid c$$

3. Classe de L :

$$L_1 \text{ Tipo 3}$$

$$L_2 \text{ Tipo 2}$$

$$L = L_1 \cdot L_2 \quad \text{Tipo 2}$$

$n^\circ 2$

$$L_1 = \{ a^i b^j c^k \mid i = j, i, j, k > 0 \}$$

$$L_2 = \{ a^l b^j c^k \mid j = k, l, j, k > 0 \}$$

1. $L_1 \cap L_2$

2. $G(L_1), G(L_2)$

3. closure $L_1 \cap L_2$

$$1. L_1 \cap L_2 = \left\{ a^i b^j c^k \mid \begin{array}{l} i=j \quad i, j, k > 0 \\ \wedge \\ j=k \quad i, j, k > 0 \end{array} \right\}$$
$$= \left\{ a^m b^m c^m \mid m > 0 \right\}$$

2. $G(L_1)$

$$L_1 = \left\{ a^i b^i c^k \mid i, k > 0 \right\}$$

$$L_{11} = \left\{ a^i b^i \mid i > 0 \right\}$$

$$L_{12} = \left\{ c^k \mid k > 0 \right\}$$

$$G(L_{11}): S_1 \rightarrow a S_1 b \mid a b$$

$$G(L_{12}): S_2 \rightarrow c S_2 \mid c$$

$$G(L_1): S \rightarrow S_1 S_2 \quad \text{Tipo 2}$$

$$L_2 = \left\{ a^i b^k c^k \mid i, k > 0 \right\}$$

$$L_1 \cap L_2 = \left\{ a^i b^i c^i \mid i > 0 \right\}$$

$$L_{21} = \{ a^n \mid n > 0 \}$$

$$L_{22} = \{ b^k c^k \mid k > 0 \}$$

$$G(L_{21}) : S_1 \rightarrow aS_1 / a$$

$$G(L_{22}) : S_2 \rightarrow bS_2c \mid bc$$

$$G(L_2) : S \rightarrow S_1S_2 \quad \text{Tipo 2}$$

3. Classe $L_1 \cap L_2$

La classe dei linguaggi Context-Free

non è chiusa rispetto all'operazione

di intersezione.

$$L_1 \cap L_2 = \{ a^m b^m c^m \mid m > 0 \} \quad \text{non è}$$

di tipo 2 \rightarrow Pumping Lemma

Esercizio 1 17/04

$$L_1 = \left\{ w = a^m b^k \mid \begin{array}{l} m, k > 0 \\ m \geq k \end{array} \right\}$$

$$L_2 = \left\{ w = a^m b^k \mid \begin{array}{l} m, k > 0 \\ m \leq k \end{array} \right\}$$

1. Trovare $L = L_1 \cap L_2$

$$\begin{aligned}
L_1 \cap L_2 &= \left\{ a^m b^k \mid \begin{array}{l} \frac{m, k > 0}{\wedge} \quad m \geq k \\ \underline{m, k > 0} \quad m \leq k \end{array} \right\} \\
&= \left\{ a^m b^k \mid m, k > 0, m = k \right\} \\
&= \left\{ a^m b^m \mid m > 0 \right\}
\end{aligned}$$

Esercizio 2 17/04

$$P = \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow aSb \mid aBb \mid aCb \\ B \rightarrow a \mid aB \mid aaaS \\ C \rightarrow \lambda \mid aC \mid bC \end{array} \right\}$$

Definire L generata da P

$$S \xrightarrow{k} a^k S b^k$$

$$\begin{aligned}
(1) \quad &\Rightarrow a^k (aBb) b^k \\
&\Rightarrow a^k a^m b b^k
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
(2) \quad &\Rightarrow a^k (aCb) b^k \\
&\quad \underbrace{a^k a}_{a^{k+1}} \gamma \underbrace{b b^k}_{b^{k+1}} \\
&\quad \gamma \in \{a, b\}^*
\end{aligned}$$

$$L = \{ a^k \gamma b^k \mid \gamma \in \{a, b\}^*, k \geq 0 \}$$

$$L_1 = \{ w \in \{a, b\}^* \mid w = w^R \}$$

$$L_2 = \{ w \in \{a, b\}^* \mid w = a^m b^k, m \geq 0, k \geq 0 \}$$
$$= \{ \lambda, a, b, ab, abb, aab, aaa, bbb, \dots \}$$

1 Trovare $L_1 \cap L_2$

L_2 contiene stringhe formate da un blocco di a seguito da un blocco di b. Affinché una stringa di questa forma sia palindroma, non può presentare né a che b. Pertanto, le uniche palindrome in L_2 sono stringhe composte da una sola 'tipologia' di carattere:

$$L_1 \cap L_2 = \{ a^m \mid m \geq 0 \} \cup \{ b^m \mid m \geq 0 \}$$

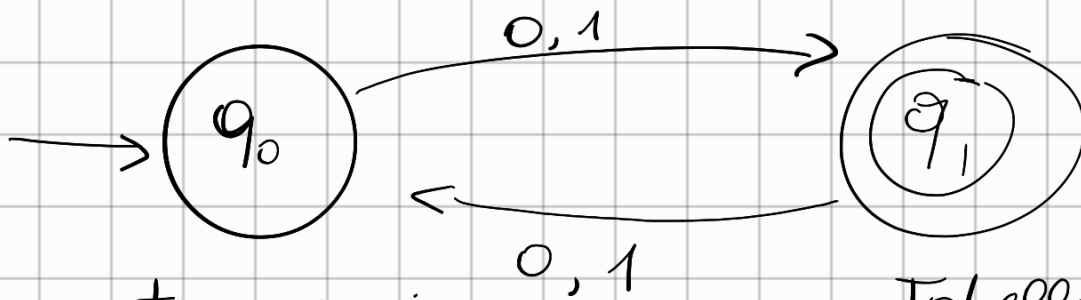
Automati

1. $L = \{ w \in \{0,1\}^* \mid |w| \text{ dispari} \}$

q_0 : stringhe di lunghezza pari

q_1 : stringhe di lunghezza dispari

\hookrightarrow stato finale



Elementi transizioni

$$\delta(q_0, 0) = q_1$$

$$\delta(q_0, 1) = q_1$$

$$\delta(q_1, 0) = q_0$$

$$\delta(q_1, 1) = q_0$$

Tabelle stati

δ	0	1
q_0	q_1	q_1
q_1	q_0	q_0

\rightarrow automa del complemento

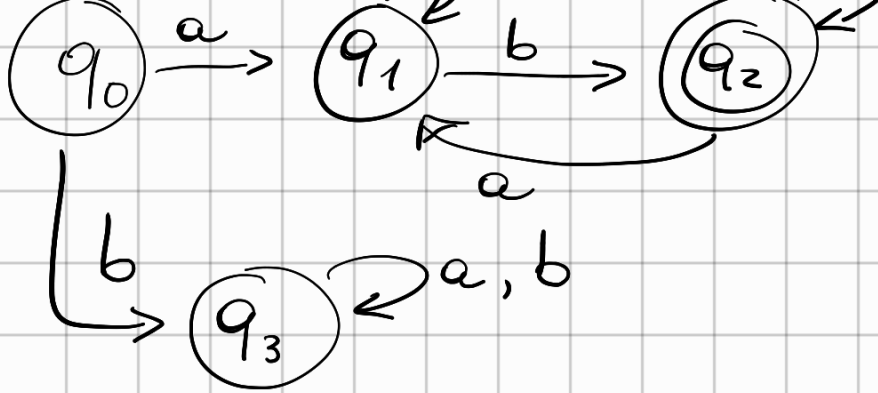
- Stati finali diventano non finali

- Stati non finali diventano finali

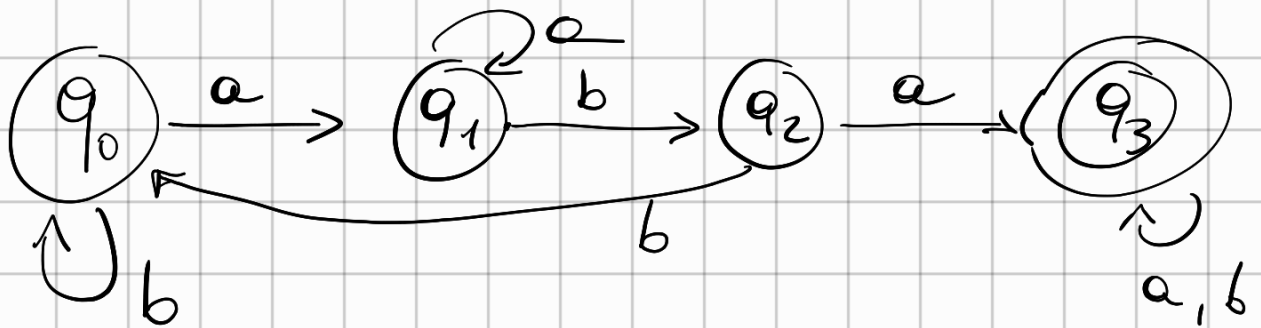
2. L'impraggio delle stringhe che iniziano con 'a' e finiscono con 'b'

\circ a

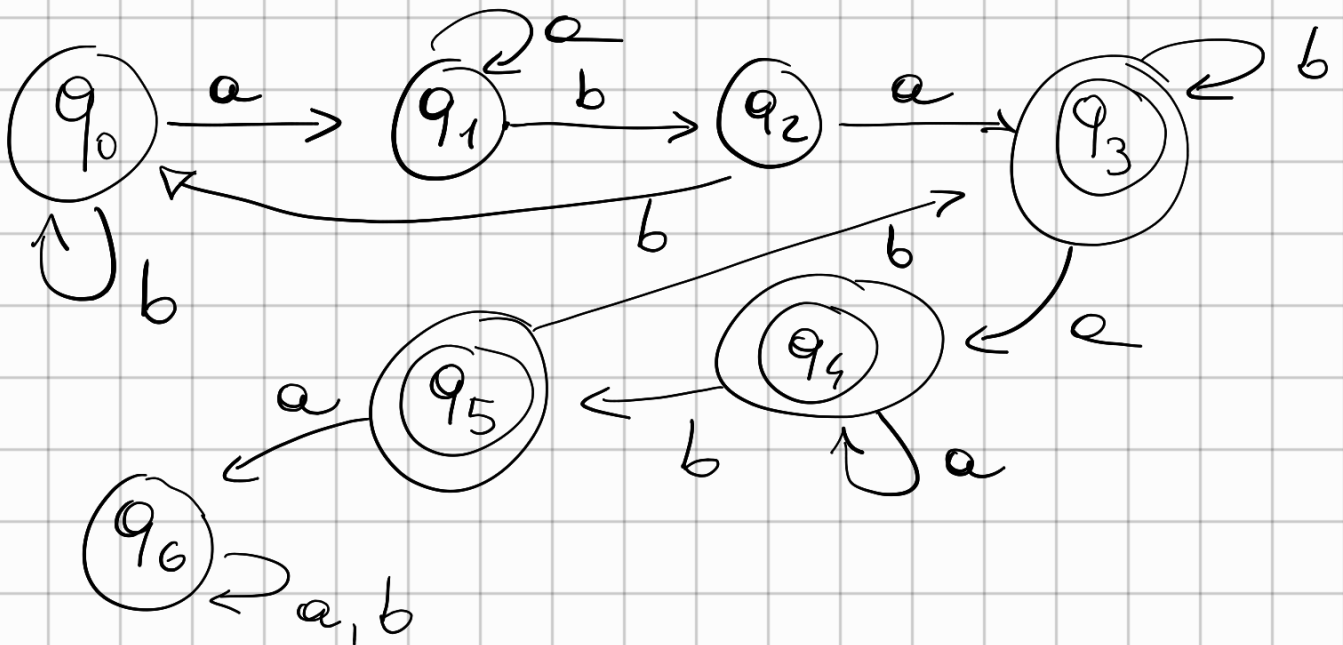
\circ b



3. Linguaggio delle stringhe che contengono almeno una sottstringa 'aba'



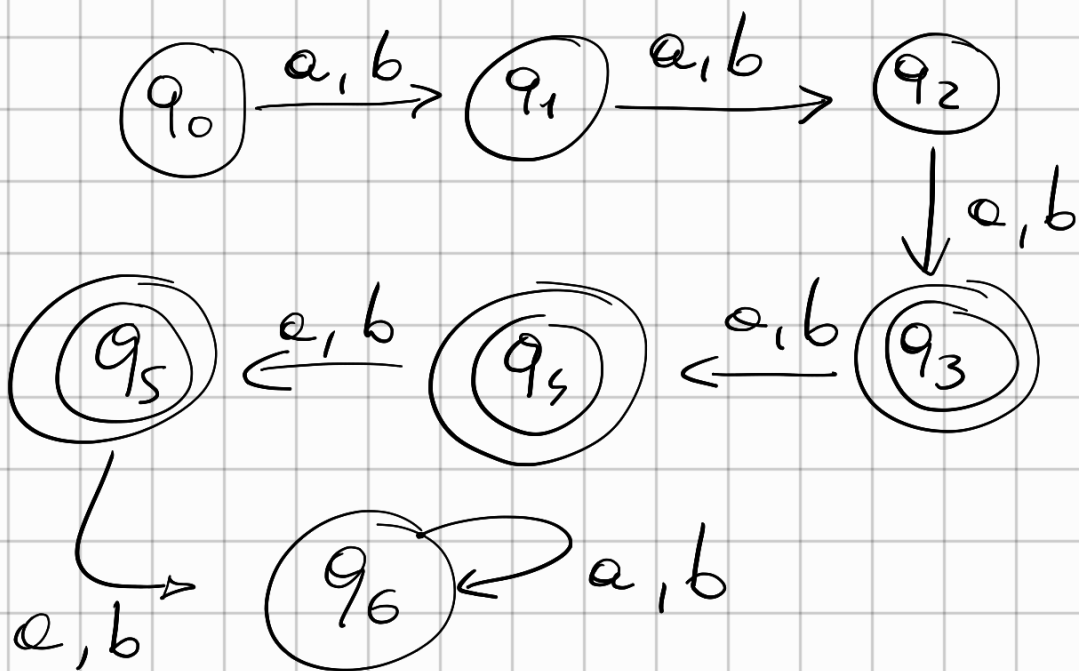
⇒ al massimo una sottstringa 'aba'



4. Linguaggio delle stringhe con lunghezza

almeno 3 e al massimo 5

al massimo \leq e al massimo \leq

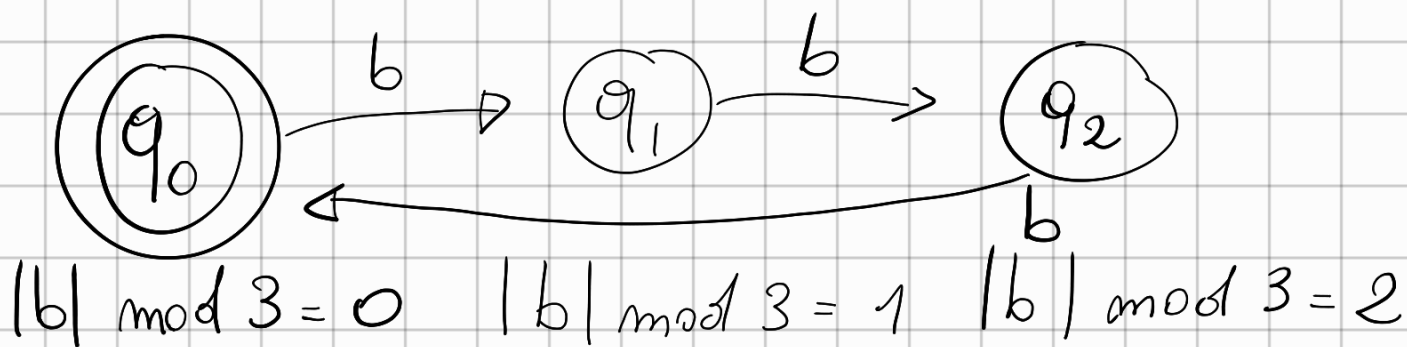


5. Linguaggio delle stringhe con numero di 'b' multiplo di 3

$$1 \bmod 3 = 1$$

$$2 \bmod 3 = 2$$

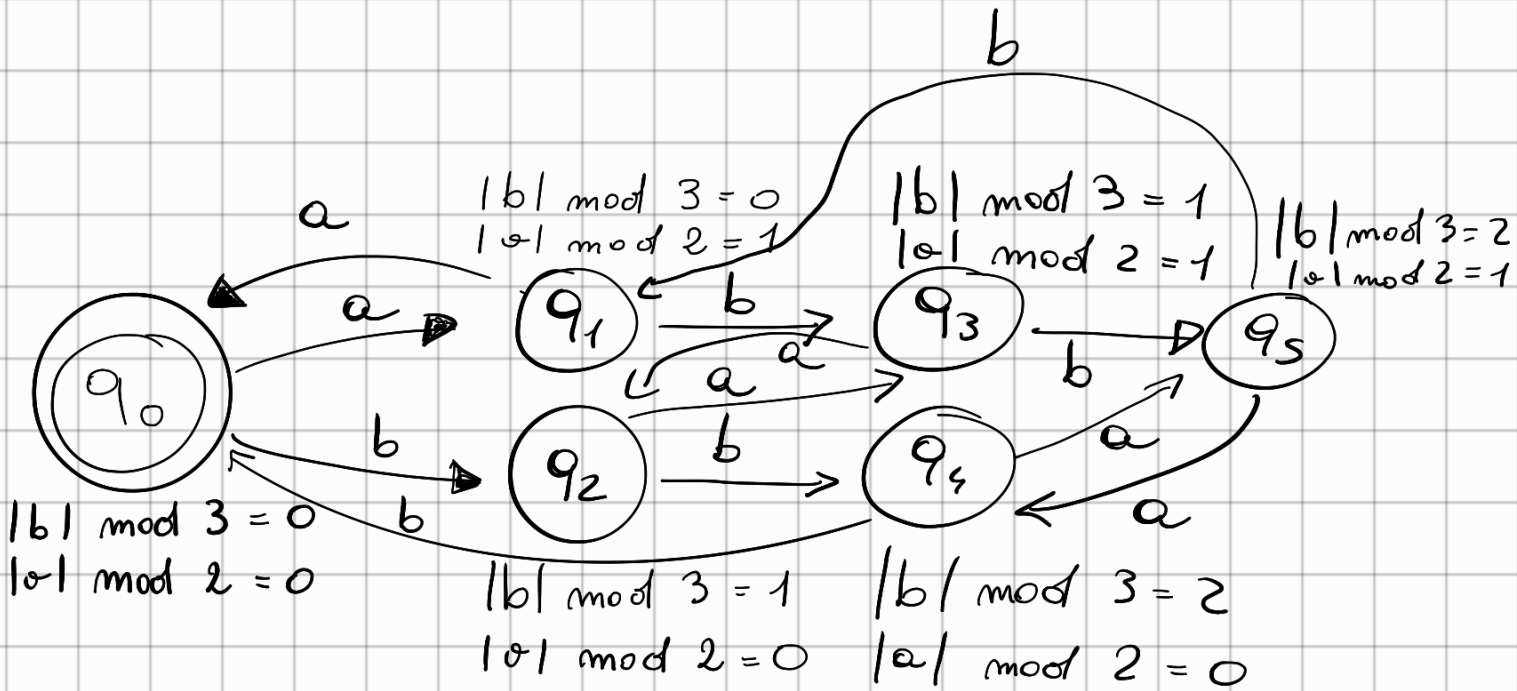
$$3 \bmod 3 = 0$$



6. Linguaggio delle stringhe con numero

di 'b' multiplo di 3 E numero

di 'a' multiplo di 2

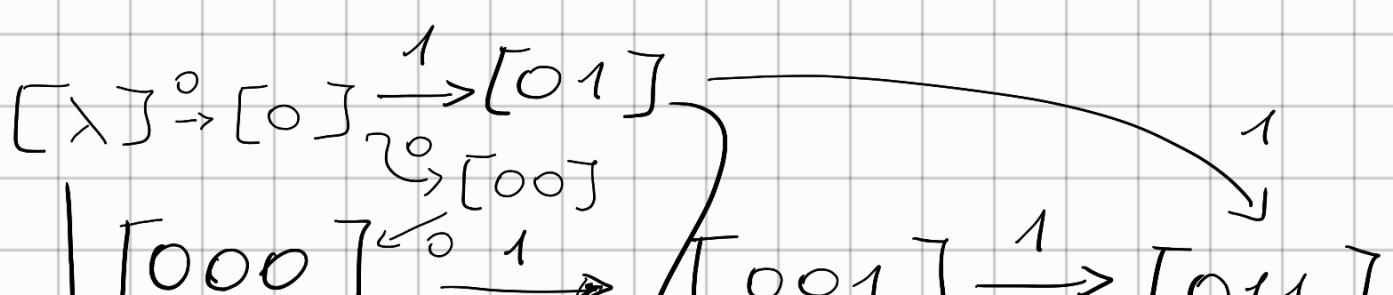
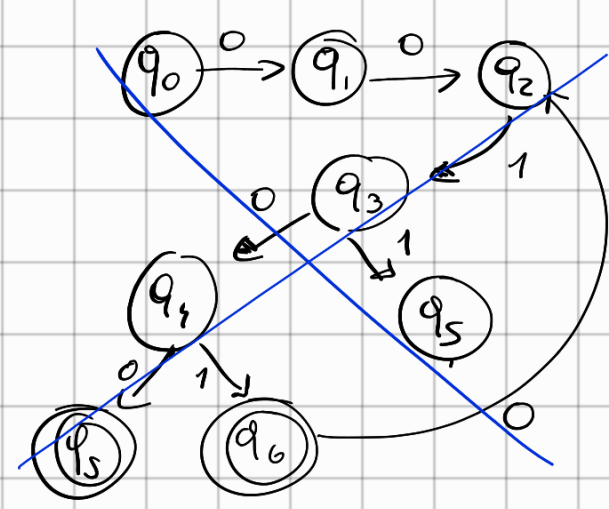


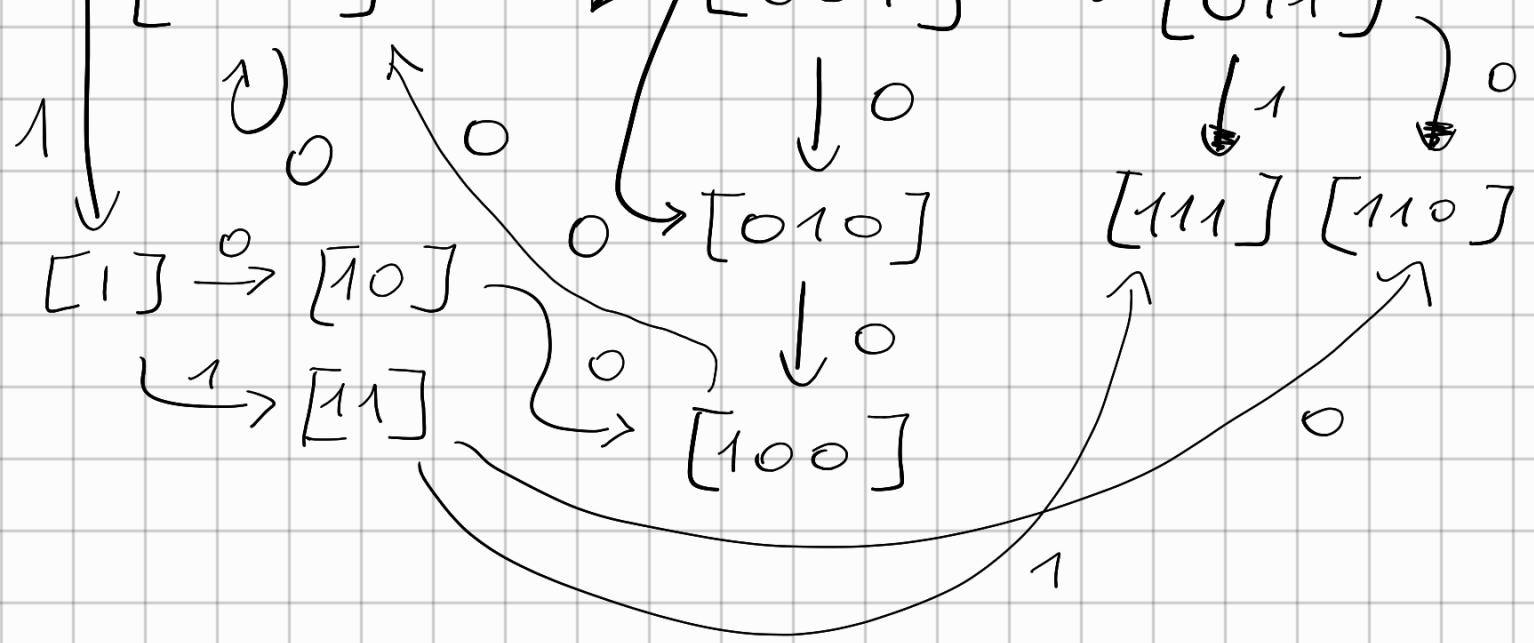
7. Linguaggio delle stringhe in cui il

terzultimo simbolo è 1

001010100

- 000 X
- 001 X
- 100 ✓
- 101 ✓
- 110 ✓
- 111 ✓
- 010 X
- 011 X





Tutte le combinazioni, perché non possiamo tenere traccia né della posizione che del simbolo osservato.

Esercizi

- Linguaggio delle stringhe che contengono almeno una sottstringa '0110'
- Linguaggio delle stringhe composte da una sequenza alternata di 0 e 1
- Linguaggio delle stringhe di lunghezza pari che iniziano con 'b' e NON finiscono con 'a'
- Linguaggio delle stringhe che iniziano con '010' oppure '101'
- Linguaggio delle stringhe che hanno una lunghezza di almeno 3 e finiscono con 'abc'
- Linguaggio delle stringhe in cui esistono due simboli uguali a distanza 2
 $aXXa$