Grammatiche ambigue

Se genero una parola con due alberi di derivazione distinti

$S \to E$

$E \to E+E \mid E*E \mid I$

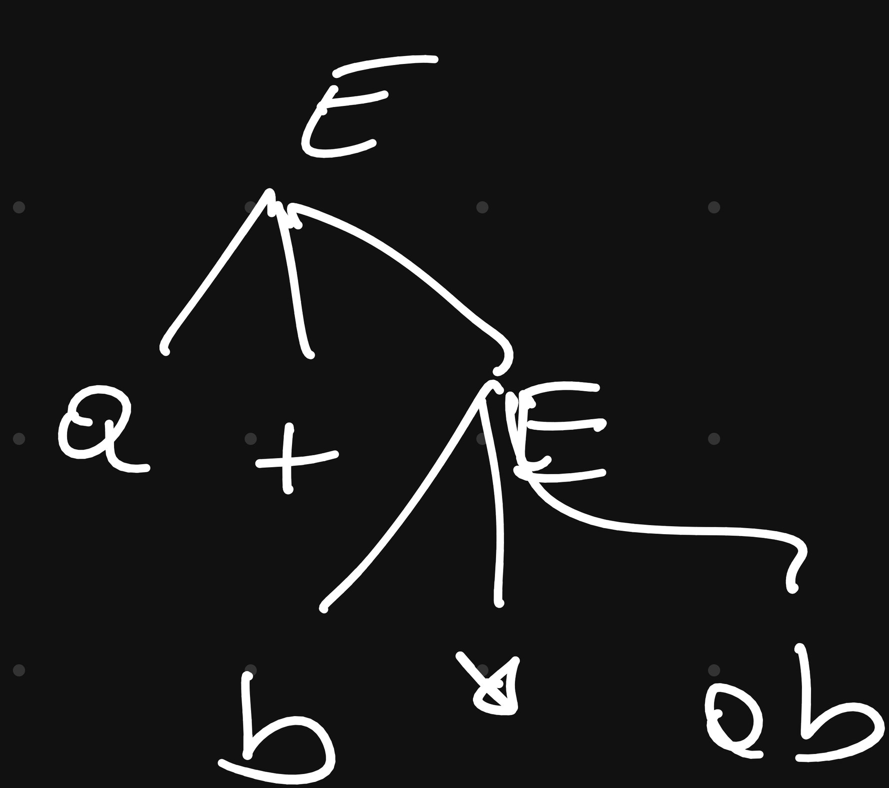
$I \to aI \mid bI \mid a \mid b$

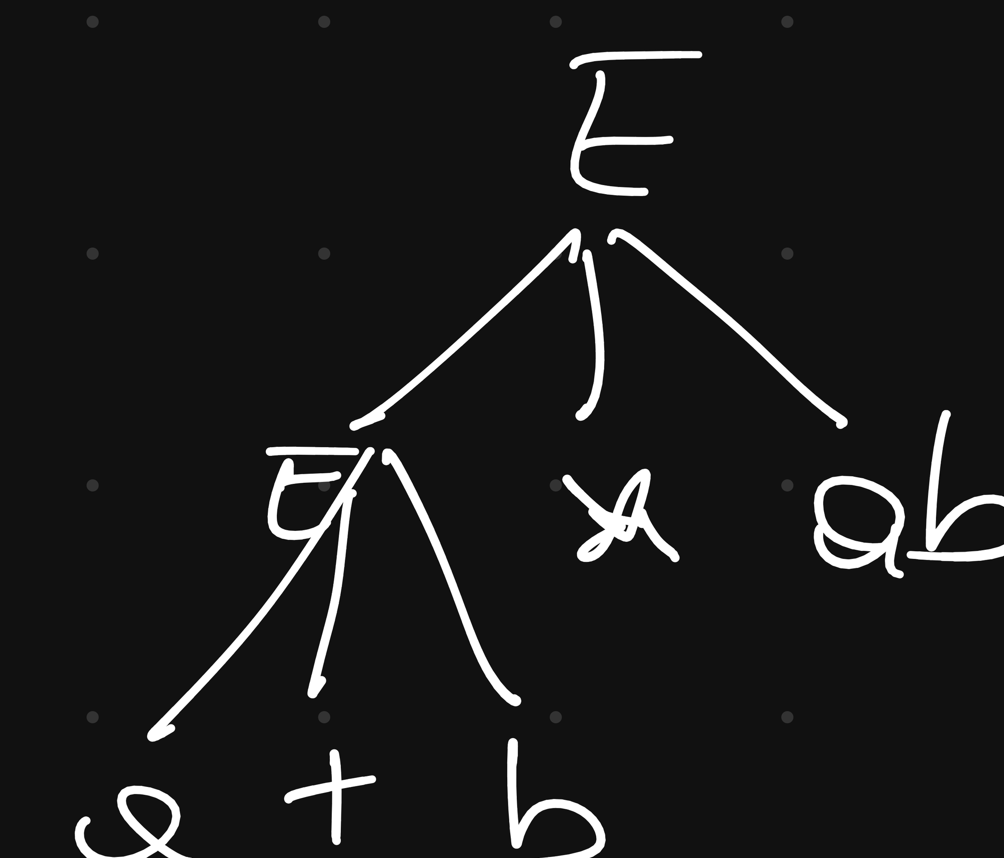
Identificatore

Espressione

$a+b*ab$

$a+b$





Linguaggio ambiguo

Se tutte le grammatiche che generano il linguaggio sono ambigue

---

$A \to Ab \mid b$

$A \to AZb \mid ZAb \mid AZb \mid b$

$Z \to \varepsilon$

$S \to E$

$F \to I \mid (E)$

$T \to F \mid T * F$

$E \to T \mid E + T$

$I \to aI \mid bI \mid a \mid b$

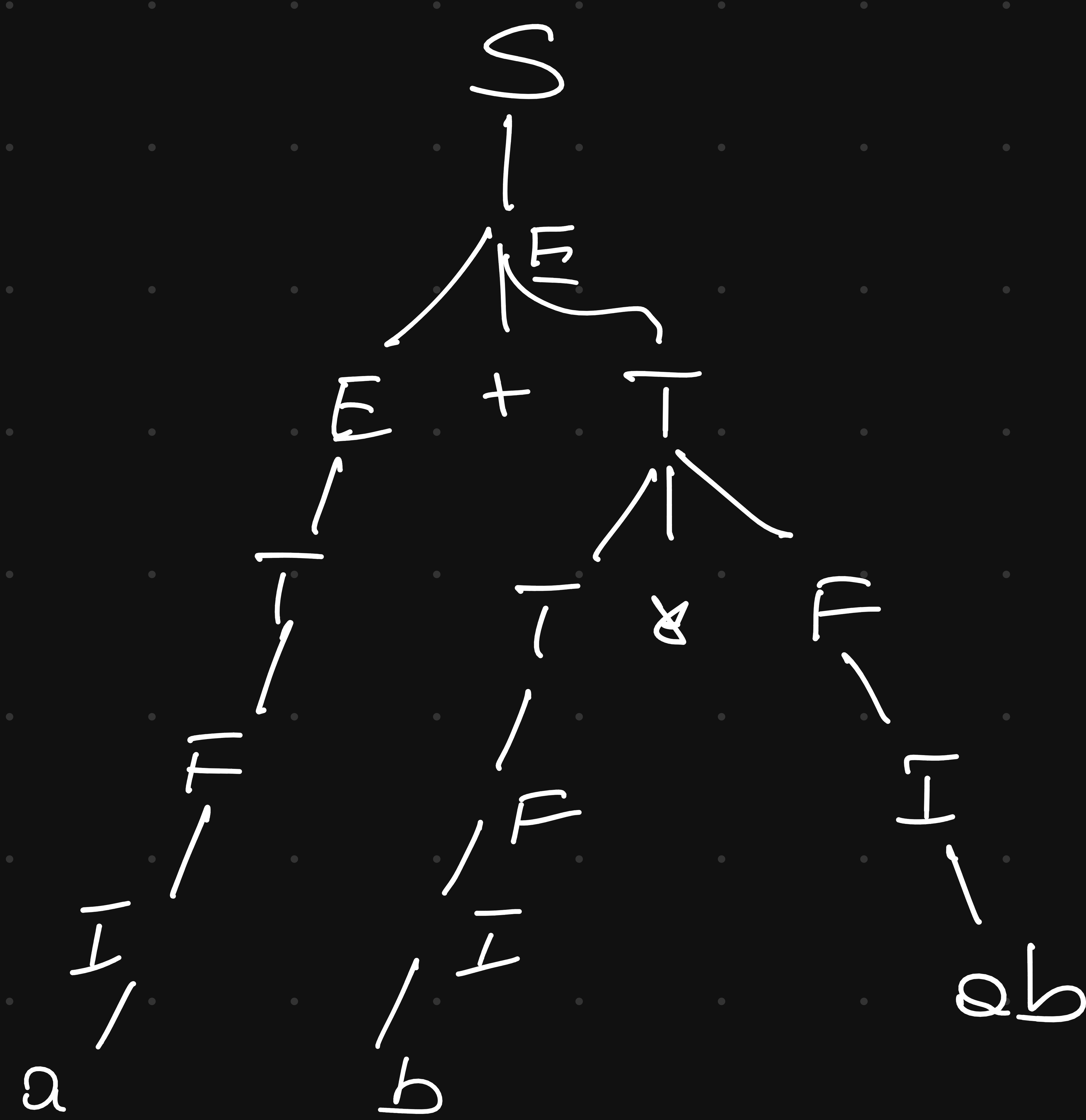
$a + b * ab$

Fattore

Termine

Espressione

Identificatore



$(a+b) * (a+b) * ab$

$$L = \{a^n b^n c^m d^m\} \cup \{a^n b^m c^m d^n\}$$

$$w_n = a^n b^n c^n d^n$$

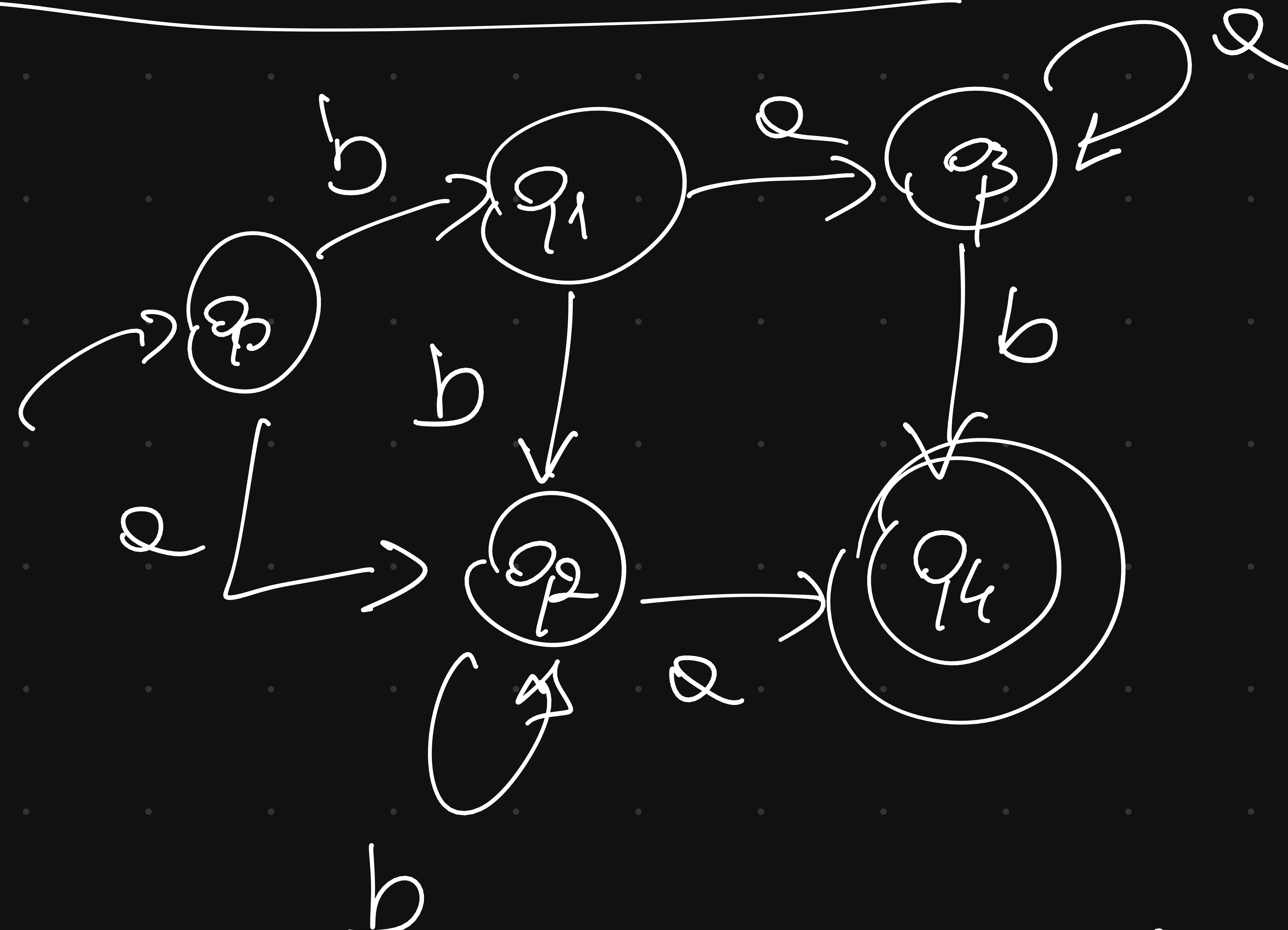
CSV 3,5,7,11, "via, numero"

TSV 3\t5\t7\t11

$S \to N \mid N\backslash t\, S$

$N \to 0 \mid 1 \mid 2 \; \ldots \mid 9$

Minimizzazione DFA



q_i equivalente a q_j se $\forall w$ $\hat{\delta}(q_i, w) \in F \iff \hat{\delta}(q_j, w) \in F$

Riempi tabella

1) distinguo stati $\in F$ da $\notin F$

	q_0	q_1	q_2	q_3	q_4	q_n
q_0					X	
q_1					X	
$\vdots$		X				
q_n						

2) Esiste una coppia (q_i, q_j) di stati <u>non distinti</u> e un carattere $c \in \Sigma$ t.c. $\delta(q_i, c)$ e $\delta(q_j, c)$ non sono equivalenti?

SI

2a distinguiamo q_i, q_j

2b GOTO 2

NO

FINITO

Tutte le coppie di stati che non sono state distinte sono equivalenti da NFA a DFA