## Universitá degli studi di Udine Dipartimento di scienze Matematiche, informatiche e fisiche

## Progetto - Parte 3 - Gruppo 2

Callegari Filippo, Dreossi Talissa, Rosso Luca Linguaggi e compilatori

## 1. Esercizio 1.b

Il linguaggio che si genera è il seguente:

$$\{w \in \mathsf{T}^* \mid w = \{\alpha \mathsf{a}^* \alpha^R \cup \alpha (\alpha^R \cup \alpha)^* \alpha^R \cup \epsilon\} \text{ con } \alpha \neq \epsilon\}$$

Infatti, considerato che  $\{w \in T^* \mid w=w^R\}$  rappresenta l'insieme delle stringhe palindrome, gli unici alberi che vengono rappresentati da stringhe palindrome sono gli alberi con solo il nodo radice. Questo perchè appena abbiamo un sottoalbero dobbiamo introdurre una parentesi aperta e una chiusa che quindi impediscono che la stringa sia palindroma. Pertanto dobbiamo considerare tutte le stringhe palindrome riproducibili a partire dall'alfabeto T rimuovendo solo l'abero con unico nodo radice ("a").