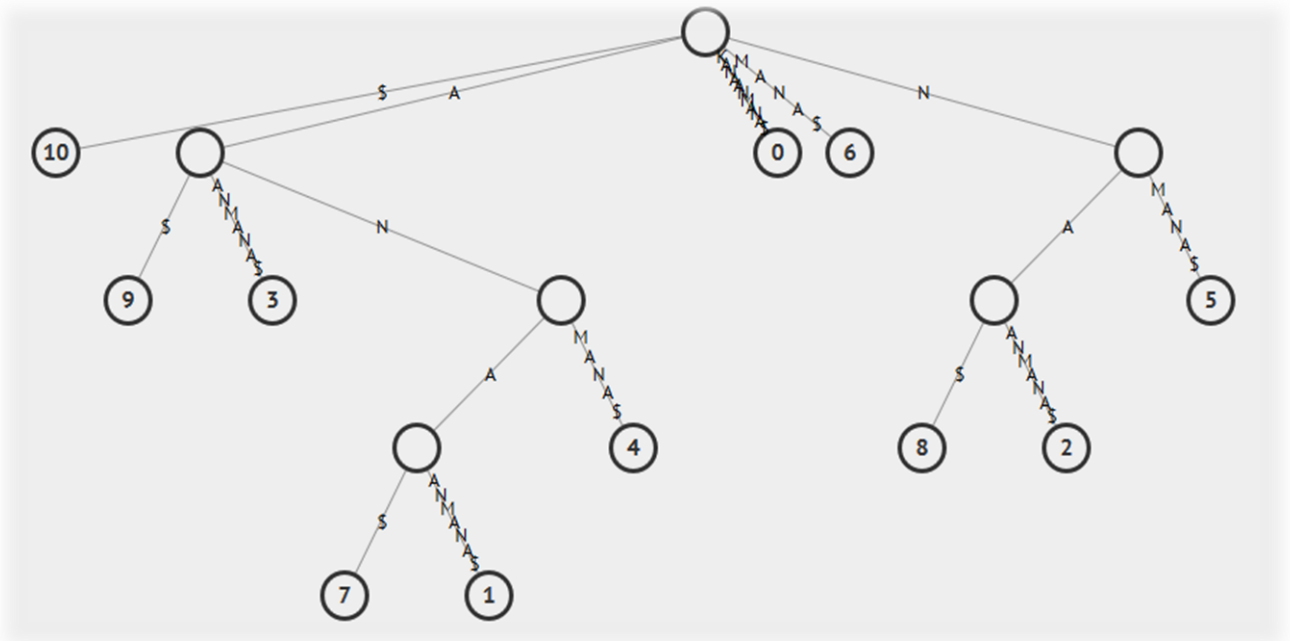


4.3 naloga

a.)



Pri 0 <- je beseda KANAANMANA

c.)

Največji ponvaljaljoči se podniz je ANA ponovi se 2x. KANAANMANA

d.)

V drevesu pogledamo kje je najdljasa pot do lista -> tako najdemo najdaljše ujemanje. Ker pa moramo zato iti čez celotno drevo je asimptotična zahtevnost zaradi tega $O(n^2)$. Ni ravno prijazno je pa efektivno.

e.)

Drevesi sta zgrajeni isto le da ima 2. Drevo v korenu znak c

f.)

Drevesu ST1 samo pripnemo novo vejo s celotno besedo cT