

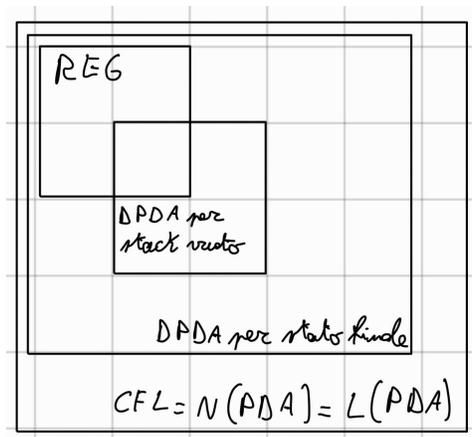
DPDA per stack vuoto

Leonardo Bizzoni

December 22, 2023

Un linguaggio L è $N(P)$ per un DPDA P se e solo se L è prefix-free e inoltre è $L(P')$ per un DPDA P' .

Esistono linguaggi regolari (*per esempio* (0^*)) che non sono prefix-free e quindi non sono accettati da un DPDA per stack vuoto.



1 Teorema

Se $L = N(P)$ per un DPDA P allora L ha una CFG non ambigua.

Questo teorema non indica una caratteristica unica dei linguaggi accettati da un DPDA per stack vuoto per il prossimo teorema. Inoltre un grammatica del tipo $S \rightarrow 0S0 \mid 1S1 \mid \epsilon$ non è accettata da nessuno DPDA ma ha una CFG non ambigua.

2 Teorema

Se $L = L(P)$ per un DPDA P allora L ha un CFG non ambigua.