

Costruzione dei sottoinsiemi

Dato uno stato x di un automa qualsiasi è sempre possibile costruire un automa deterministico in cui uno stato accetta lo stesso linguaggio di x .

La costruzione dei sottoinsiemi permette di ottenere tale automa deterministico, che sarà a stati finiti se l'automato di partenza lo era.

Dato $\mathcal{A} = (S, T, F)$,

$$Det(\mathcal{A}) = (\wp(S), T', F')$$

dove

- $T' : A \times \wp(S) \rightarrow \wp(S)$

$$T'(a, X) = \{z \mid \exists x \in X . ((a, x), z) \in T\}$$

- $F' \subseteq \wp(S)$

$$F' = \{X \subseteq S \mid \exists x \in X . x \in F\}$$