

3. Zij L een reguliere taal. Dan is er een DFA M zodat $L = L(M)$

1. breidt M uit met een aantal λ -transities, namelijk:

Als q een willekeurige toestand is en q_f een willekeurige eindtoestand zodat er in M een weg is van q naar q_f , voeg dan een pijl van q naar q_f toe met label λ .

Het resultaat is een NFA, ~~de~~ M' zodat $L(M') = L$. Van M' is een DFA te maken, dus is er een DFA bij L , en daarom is L regulier.

2.* breidt M uit met een aantal λ -transities, namelijk:

Als q_1 een willekeurige toestand is en q_2 ook zodat er een pad is in M van q_1 naar q_2 , ~~er is~~ voeg dan een pijl van q_1 naar q_2 toe met label λ .

Het resultaat is een NFA, M'' zodat $L(M'') = L_2$

Van M'' is een DFA te maken, dus is er een DFA bij L_2 en daarom is L_2 regulier.