

### Algoritmus 3.4 Eliminace nedosažitelných stavů

**Vstup:** Deterministický konečný automat  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ .

**Výstup:** Deterministický konečný automat  $M'$  bez nedosažitelných stavů,  $L(M) = L(M')$ .

**Metoda:**

1.  $i := 0$
2.  $S_i := \{q_0\}$
3. repeat
4.    $S_{i+1} := S_i \cup \{q \mid \exists p \in S_i \exists a \in \Sigma : \delta(p, a) = q\}$
5.    $i := i + 1$
6. until  $S_i = S_{i-1}$
7.  $M' := (S_i, \Sigma, \delta|_{S_i}, q_0, F \cap S_i)$

Základem algoritmu minimalizace deterministického konečného automatu je koncept nerozlišitelných stavů.