Vstup: Úplně definovaný DKA $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$.

Algoritmus 3.5 Převod na redukovaný deterministický konečný automat.

Výstup: Redukovaný DKA $M' = (Q', \Sigma, \delta', q'_0, F'), L(M) = L(M').$

Metoda:

- 1. Odstraň nedosažitelné stavy s využitím algoritmu 3.4.
- 2. i := 0 $3. \stackrel{0}{\equiv} := \{(p,q) \mid p \in F \iff q \in F\}$
- 4. repeat
- 5. $\stackrel{i+1}{\equiv} := \{(p,q) \mid p \stackrel{i}{\equiv} q \land \forall a \in \Sigma : \delta(p,a) \stackrel{i}{\equiv} \delta(q,a)\}$
 - 6. i := i + 1
- 7. until $\stackrel{i}{\equiv} = \stackrel{i-1}{\equiv}$
- 8. $Q' := Q / \stackrel{i}{\equiv}$
- 9. $\forall p, q \in Q \ \forall a \in \Sigma : \delta'([p], a) = [q] \Leftrightarrow \delta(p, a) = q$ 10. $q_0' = [q_0]$
- 11. $F' = \{ [q] \mid q \in F \}$

Poznámka 3.2 Výraz [x] značí ekvivalenční třídu určenou prvkem x.