

Mějme pro zadané n následující automat pro jazyk s jedním symbolem a :

| Stav | a |
|----------|---------|
| 0 | $n - 1$ |
| 1 | 0 |
| 2 | 1 |
| 3 | 2 |
| 4 | 3 |
| \vdots | |
| $n - 1$ | $n - 2$ |

(Stav 0 je přijímající)

Ekvivalence tohoto automatu budou vypadat následovně:

| Stav | a | \sim_0 | a | \sim_1 | a | \sim_2 | \dots | \sim_{n-3} | a | $\sim_{n-2}=\sim$ |
|----------|---------|----------|-----|-----------------------|----------------|-----------------------|---------|--------------------------------------|-------------------------------|--------------------------------------|
| 0 | $n - 1$ | A | B | A | B | A | | A | B | A |
| 1 | 0 | B | A | B ₁ | A | B ₁ | | B ₁ | A | B ₁ |
| 2 | 1 | B | B | B | B ₁ | B ₂ | | B ₂ | B ₁ | B ₂ |
| 3 | 2 | B | B | B | B | B | | B ₃ | B ₂ | B ₃ |
| 4 | 3 | B | B | B | B | B | | B ₄ | B ₃ | B ₄ |
| \vdots | | | | | | | | | | |
| $n - 3$ | $n - 4$ | B | B | B | B | B | | B _{$n-3$} | B _{$n-4$} | B _{$n-3$} |
| $n - 2$ | $n - 3$ | B | B | B | B | B | | B | B _{$n-3$} | B _{$n-2$} |
| $n - 1$ | $n - 2$ | B | B | B | B | B | | B | B | B |

Vidíme, že v i -tém kroku algoritmu jsou stavy od 0 do $i - 1$ každý ve vlastní skupině a stavy od i do $n - 1$ všechny ve skupině B, přičemž z nich pouze i -tý stav nevede do stavu skupiny B, tím pádem se právě i -tý stav v $(i + 1)$. kroku oddělí do samostatného stavu. Algoritmus se zastaví ve chvíli, kdy se od sebe oddělí poslední dva stavy, což nastane až během ekvivalence $n - 2$. Tento počet iterací je tedy obecně nutný.

Pokud by měl jazyk automatu více symbolů, konstrukci upravíme tak, že všechny symboly kromě jednoho budou na všech stavech vytvářet smyčky.