Op. uzávěru: UZ: množina pol. $\longrightarrow$ množina pol (stav $\rightarrow$ stav)

if $A \to \alpha . B\beta \in UZ(Q) \wedge B \to \omega \in P$ then $B \to . \omega \in UZ(Q)$

fun UZ (in Q : stav) : stav

begin forall $A \to \alpha . B\beta \in Q \mid B \to \omega \in P \mid B \to . \omega \notin Q$

do $Q := Q \cup \{ B \to . \omega \}$

until žádná další pol. se nedá přidat, množina (Q)

Op. následníka:

fun NASL (in Q : stav, in X : N ∪ Σ) : stav

begin return (UZ ({ $A \to \alpha X . \beta \mid A \to \alpha . X\beta \in Q$ }))

end

Input $G = (\ldots)$, Output : $(Q, \Sigma \cup N, \delta, q_0, F)$

Method: $q_0 := UZ(\{ S \to . \alpha \mid S \to \alpha \in P \})$

do forall $q \in Q, X \in N \cup \Sigma : NASL(q,X) \neq \emptyset \wedge NASL(q,X) \notin Q$

do $Q := Q \cup NASL(q,X)$; $\delta := \delta \cup (q, X, NASL(q,X))$

end

until žádná další nová stav se do Q nedá přidat.

Konf. $Q^+ \times \Sigma^*$ (input: $A = (\dots$, $q = (\ )$)

vrchol zás. vpravo

Momentál. stav FSM je ten, který je na vrcholu zás.

Lib. konf. $\boxed{c = (q_0 \cdots q_m, a_i \cdots a_n)}$

(i) (*čtení*) $c \vdash (q_0 \cdots q_m q, a_{i+1} \cdots a_n)$, kde $\delta_{CH}(q_m, a_i) = q$

[pozn: $\delta(q_m, a_i, q_m) = (q, q_m q)$]

(ii) (*redukce*) $c \vdash (q_0 \cdots \boxed{q_{m-|\alpha|}}\ \underline{q}, a_i \cdots a_n)$

kde 1. q_m obs. úplnou pravou stranu pravidla $\underline{A} \to \underline{\alpha}$.

2. $\delta_{CH}(q_{m-|\alpha|}, \underline{A}) = q$

$A \to \alpha$