

Теорема:

Пусть $L \subseteq \Sigma^*$. След. усл-я экв-ны:

1 $L = L(G)$ для нек-р КС-грамм. G

2 $L = L(M)$ для нек-р АМП M

Δ -во: $1 \Rightarrow 2$ Пусть $L = L(G)$ для нек-р КС-грамм. $G = (V, \Sigma, S, R)$. Пусть $\Sigma = \{a_1, \dots, a_n\}$, $R = \{A_1 \rightarrow v_1, \dots, A_n \rightarrow v_n\}$, где $m, n \geq 1$, $A_1, \dots, A_n \in V \setminus \Sigma$, $v_1, \dots, v_n \in V^*$. Построим АМП M_G след. образом: полагаем $Q = \{s, q\}$, $\Gamma = V$, $F = \{q\}$, $\Delta = \{ \langle \langle s, e, e \rangle, (q, S) \rangle, I \}$
 $\langle \langle q, e, A_i \rangle, (q, v_i) \rangle, II \quad \forall i = \overline{1, n}$
 $\langle \langle q, a_i, a_i \rangle, (q, e) \rangle \} III \quad \forall i = \overline{1, n}$ III — сокращение

Лемма:

$\forall w \in \Sigma^* \quad \forall d \in (V \setminus \Sigma) \cup V^* \cup \{e\} : S \xrightarrow{*}_G w d \Leftrightarrow (q, w, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, d)$

в частности при $d = e$ имеем: $S \xrightarrow{*}_G w \Leftrightarrow (q, w, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, e)$
 $\uparrow \quad \uparrow$
 $w \in L(G) \quad w \in L(M_G)$

Δ -во: \Rightarrow Пусть $S \xrightarrow{*}_G w d$. Индукция по длине n порождения:

$S \xrightarrow{*}_G u_1 \xrightarrow{*}_G u_2 \xrightarrow{*}_G \dots \xrightarrow{*}_G u_n = w d$

$n=0$: $w = e \quad d = S$, тогда $(q, e, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, S)$

$n \rightarrow n+1$: Пусть $S \xrightarrow{*}_G u_1 \xrightarrow{*}_G \dots \xrightarrow{*}_G u_n \xrightarrow{*}_G u_{n+1} = w d$

Имеем $u_n = x A y$, $x \in \Sigma^*$, $A \in V \setminus \Sigma$, $y \in V^*$

$u_{n+1} = x y B$, где $(A \rightarrow y B) \in R$

Пусть, например, $y = y' B' z$, $y' \in \Sigma^*$, $B' \in V \setminus \Sigma$, $z \in V^*$

ост. случаи с пустыми словами тривиальны

По инд. предп.: $(q, x, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, A y)$, а значит

$(q, x y', S) \vdash_{M_G}^* (q, y', A y) \vdash_{M_G}^* (q, y', y' B' z) = (q, y', y' B' z) \vdash_{M_G}^* (q, e, B' z)$
 $\vdash_{M_G}^* (q, e, B' z) = (q, e, d)$

Т.к. $u_{n+1} = w d = x y B = x y' B' z = x y' B' z \Rightarrow w = x y' \quad d = B' z$ *

\Leftarrow Пусть $(q, w, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, d)$. Индукция по числу n тактов типа II

$n=0$: $w = e \quad d = S$, тогда $S \xrightarrow{*}_G S = w d$

$n \rightarrow n+1$: Рассмотрим последний такой такт типа II: пусть $(q, w, S) \vdash_{M_G} \dots \vdash_{M_G} (q, y, A y) \vdash_{M_G} (q, y, y B) \vdash_{M_G} \dots \vdash_{M_G} (q, e, d)$
послед. такт типа II

По инд. предп.: $(w = x y) \quad \text{из} \quad (q, w, S) \vdash_{M_G}^* (q, y, A y) \Rightarrow$

$S \xrightarrow{*}_G x A y \xrightarrow{*}_G x y B = w d$ * "выкинули" y $(q, x, S) \vdash_{M_G}^* (q, e, A y)$

Действ-но: $w = x y \quad d = B y$

Опр АМП M наз. простым, если $\{ \langle \langle q, a, b \rangle, (p, f) \rangle \in \Delta \Rightarrow b \in \Gamma \wedge |f| \leq 2$

2=) Пусть $L = L(M)$ для нктр АМП $M = (Q, \Sigma, \Gamma, s, F, \Delta)$

Лемма:

\forall АМП $M = (Q, \Sigma, \Gamma, s, F, \Delta)$ \exists простой АМП $M' = (Q', \Sigma, \Gamma', s', F', \Delta')$:
 $L(M) = L(M')$

Δ -во: Полагаем $\Gamma' := \Gamma \cup \{z\}$, $F' = \{s'\}$ (здесь s', z и z - новые символы)

Помещаем в Δ' , кроме всех эл-тов, переходы:

$\langle\langle s', e, e \rangle, \langle s, z \rangle\rangle$ и $\langle\langle \bar{s}, e, z \rangle, \bar{s}' \rangle\rangle \quad \bar{s} \in F$

Далее производим в Δ' ($\geq \Delta$) след замены:

а) заменим все переходы $\langle\langle q, a, b \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$ т.ч. $|b| \geq 2$
 б) заменим все переходы $\langle\langle q, a, b \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$ т.ч. $|j| \geq 2$ (без нарушения усл-я \bar{a})
 в) заменим все переходы $\langle\langle q, a, e \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$ т.ч. $q \neq s'$ (без нарушения усл-я \bar{a}, \bar{b})

а) заменим все переходы вида $\langle\langle q, a, b_1 \dots b_n \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$, $n \geq 2$
 на переходы $\langle\langle q, e, b_1 \rangle, \langle q_{b_1}, e \rangle\rangle$,

$\langle\langle q_{b_1}, e, b_2 \rangle, \langle q_{b_1 b_2}, e \rangle\rangle$,

\vdots

$\langle\langle q_{b_1 \dots b_{n-1}}, a, b_n \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$

здесь $q_{b_1}, \dots, q_{b_1 \dots b_{n-1}}$ - новые сост-я

б) заменим все переходы вида $\langle\langle q, a, b \rangle, \langle p, c_1 \dots c_m \rangle\rangle$, где $m \geq 2$,
 на переходы $\langle\langle q, a, b \rangle, \langle r_1, c_m \rangle\rangle$,

$\langle\langle r_1, e, e \rangle, \langle r_2, c_{m-1} \rangle\rangle$,

\vdots

$\langle\langle r_{m-1}, e, e \rangle, \langle p, c_1 \rangle\rangle$

r_1, \dots, r_{m-1} - новые сост-я

в) заменим все переходы вида $\langle\langle q, a, e \rangle, \langle p, j \rangle\rangle$, где $q \neq s'$,
 на мн-во переходов вида $\langle\langle q, a, A \rangle, \langle p, j \rangle\rangle \quad \forall A \in \Gamma \cup \{z\}$
 т.к. $|j| \leq 1$, то $|A| \leq 2$