

Автомат Антимирова

Лучшая команда разработчиков по ТФЯ

2022 г.

Частичные производные

$\alpha_c(R)$ — это регулярное выражение R' такое, что если $w \in \mathcal{L}(R')$, то $cw \in \mathcal{L}(R)$. Обратное не обязательно выполняется. Вычислить частичные производные можно по следующему рекурсивному алгоритму.

$$\alpha_c(c) = \varepsilon$$

$$\alpha_c(c') = \emptyset$$

$$\alpha_c(\varepsilon) = \emptyset$$

$$\alpha_c(r_1 r_2) = \{r r_2 \mid r \in \alpha_c(r_1)\} \cup \alpha_c(r_2) \text{ если } \varepsilon \in \mathcal{L}(r_1)$$

$$\alpha_c(r_1 r_2) = \{r r_2 \mid r \in \alpha_c(r_1)\} \text{ иначе}$$

$$\alpha_c(\perp) = \emptyset$$

$$\alpha_c(r_1 | r_2) = \alpha_c(r_1) \cup \alpha_c(r_2)$$

$$\alpha_c(r^*) = \{r' r^* \mid r' \in \alpha_c(r)\}$$

Автомат Антимирова аналогичен автомату Брзозовски, но состояния представляют собой элементы α_w , а не δ_w . Упрощать по ACI состояния не требуется — их множество и так конечно.

Пример

Положим $R_1 = (a \mid ba)^*b$.

Тогда (производные, равные пустому множеству, здесь опущены):

$\alpha_a(R_1) = \{b(b \mid b)^*ba\}$ — положим $R_2 = b(ab \mid b)^*ba$

$\alpha_b(R_1) = \{(ab \mid b)^*ba, a\}$ — положим $R_3 = a$

$\alpha_b(R_2) = \{(ab \mid b)^*ba\}$ — тут ничего нового

$\alpha_a(R_3) = \{\varepsilon\}$ — положим $R_4 = \varepsilon$

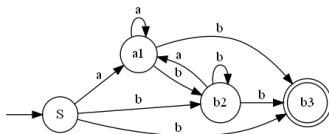
Соответствующий автомат имеет состояния R_i и один недетерминированный переход.

Пример Follow-автомата (IlieYu)

Исходное регулярное выражение:

$$(a \mid b)^* b$$

Автомат Глушкова:

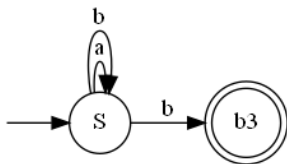


Follow-отношения:

- S: $a_1 \ b_2$;
- b_3 : ;

Пример автомата Follow-автомат (IlieYu)

Follow-автомат:



Свойства Follow-автомат (IlieYu)

- Если написал автомат Глушкова, то писать Follow-автомат просто сказка (по словам господина Князихина)
- а его свойств я не знаю