

## Лекция 1, 16.09.2011

### 1 Постановка задачи

#### 1.1 Беззвездные языки

Класс *беззвездных языков* – это наименьший класс языков (над данным конечным алфавитом  $\Sigma$ ), который

1. содержит все конечные языки,
2. вместе с любым языком  $L$  содержит его дополнение  $L^c$ ,
3. вместе с любыми двумя языками  $L, K$  содержит их объединение  $L + K$  и их произведение  $LK$ .

Хотим по данному регулярному выражению уметь определять, является ли задаваемый этим выражением язык беззвездным.

Присутствие итерации в записи регулярного выражения не всегда означает, что задаваемый им язык не является беззвездным. Пример:

$$(ab)^* = \Sigma^* \setminus (\Sigma^* a + b \Sigma^* + \Sigma^* a^2 \Sigma^* + \Sigma^* b^2 \Sigma^*, \text{ здесь } \Sigma^* = (\emptyset)^c.$$

**Упражнение 1.** Доказать, что языки  $\{ab + ba\}^*$  и  $(a(ab)^*b)^*$  являются беззвездными.

**Пример 1.** Языки  $(a^2)^*$  и  $\{aba + b\}^*$  не беззвездные.

(Пока мы это не можем доказать.)

#### 1.2 Кусочно тестируемые языки

Язык называется *кусочно тестируемым*, если он является булевой комбинацией языков вида  $\Sigma^* a_1 \Sigma^* a_2 \Sigma^* \dots \Sigma^* a_k \Sigma^*$ , где  $a_i \in \Sigma$ .

Хотим по данному регулярному выражению уметь определять, является ли задаваемый им язык кусочно тестируемым.

**Пример 2.** Язык  $\Sigma^* ab \Sigma^*$  является кусочно тестируемым тогда и только тогда, когда  $\Sigma = \{a, b\}$ .

### 2 Отношения Грина

Для полугруппы  $S$  через  $S^1$  будем обозначать наименьший моноид, содержащий  $S$ . Таким образом,  $S^1 = S$ , если в  $S$  есть единица, и  $S^1 = S \cup \{1\}$ , если в  $S$  нет единицы.

Отношениями Грина называются следующие бинарные отношения:

1.  $a\mathcal{R}b \Leftrightarrow aS^1 = bS^1$ . Это означает, что  $\exists s, t \in S^1$  ( $a = bs$  &  $b = at$ ), т.е. элементы  $a$  и  $b$  делят друг друга справа.
2.  $a\mathcal{L}b \Leftrightarrow S^1a = S^1b$ . Это означает, что  $\exists s, t \in S^1$  ( $a = sb$  &  $b = ta$ ), т.е. элементы  $a$  и  $b$  делят друг друга слева.
3.  $a\mathcal{H}b \Leftrightarrow aS^1 = bS^1, S^1a = S^1b$ , т.е.  $\mathcal{H} = \mathcal{R} \cap \mathcal{L}$ .
4.  $a\mathcal{J}b \Leftrightarrow S^1aS^1 = S^1bS^1$ . Это означает, что  $\exists s, t, x, y \in S^1$  ( $a = sbt$  &  $b = xay$ ).

**Упражнение 2.** *Отношения Грина являются отношениями эквивалентности.*

Также можно рассмотреть связанные с отношениями Грина отношения предпорядка:

1.  $a \leq_{\mathcal{R}} b \Leftrightarrow aS^1 \subseteq bS^1$ .
2.  $a \leq_{\mathcal{L}} b \Leftrightarrow S^1a \subseteq S^1b$ .
3.  $a \leq_{\mathcal{H}} b \Leftrightarrow aS^1 \subseteq bS^1, S^1a \subseteq S^1b$ .
4.  $a \leq_{\mathcal{J}} b \Leftrightarrow S^1aS^1 \subseteq S^1bS^1$ .

**Предложение 1.** *Отношения  $\leq_{\mathcal{L}}$  и  $\mathcal{L}$  стабильны справа, а  $\leq_{\mathcal{R}}$  и  $\mathcal{R}$  – слева.*

*Доказательство.*  $a \leq_{\mathcal{L}} b \Leftrightarrow a = ub$  для некоторого  $u \in S^1$ . Умножим на  $c$  справа:  $ac = ubc \Leftrightarrow ac \leq_{\mathcal{L}} bc$ .  $\square$

Если  $\alpha$  и  $\beta$  бинарные отношения, то

$$\alpha\beta = \{(x, y) \mid \exists z ((x, z) \in \alpha \text{ \& } (z, y) \in \beta)\}.$$

**Предложение 2.**  $\mathcal{L}\mathcal{R} = \mathcal{R}\mathcal{L}$  и потому отношение  $\mathcal{D} = \mathcal{L}\mathcal{R}$  является наименьшим отношением эквивалентности, содержащим  $\mathcal{L}$  и  $\mathcal{R}$  одновременно.

*Доказательство.* Пусть  $a\mathcal{L}\mathcal{R}b$ :  $\exists c \in S$  такое, что  $a\mathcal{L}c$  и  $c\mathcal{R}b$ , т.е.  $\exists u, v \in S^1, \exists x, y \in S^1 : a = uc, c = va, c = bx, b = cy$ . Через  $d$  обозначим  $ay = ucy = ub$ . Покажем, что  $a\mathcal{R}d$  и  $d\mathcal{L}b$ .  $a\mathcal{L}c \Rightarrow ay\mathcal{L}cy \Rightarrow d\mathcal{L}b$ .  $c\mathcal{R}b \Rightarrow uc\mathcal{R}ub \Rightarrow a\mathcal{R}d$ . Получили, что  $a\mathcal{R}\mathcal{L}b$ , т.е.  $\mathcal{L}\mathcal{R} \subseteq \mathcal{R}\mathcal{L}$ . Аналогично получаем обратное включение. Таким образом,  $\mathcal{L}\mathcal{R} = \mathcal{R}\mathcal{L}$ . Обозначим  $\mathcal{L}\mathcal{R}$  через  $\mathcal{D}$ .

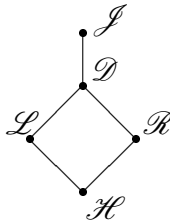
Ясно, что  $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{D}$  и  $\mathcal{R} \subseteq \mathcal{D}$ . Покажем, что  $\mathcal{D}$  является отношением эквивалентности:

1. Рефлексивность – очевидно.

2. Симметричность – сразу следует из того, что  $\mathcal{L}\mathcal{R} = \mathcal{R}\mathcal{L}$ .
3. Транзитивность – пусть  $a\mathcal{D}b$  и  $b\mathcal{D}c$ . Имеем  $a\mathcal{L}x\mathcal{R}b\mathcal{L}y\mathcal{R}c$  для некоторых  $x$  и  $y$ . Отсюда  $x\mathcal{R}Ly$ , а тогда по доказанному выше  $x\mathcal{L}Ry$ . Поэтому  $x\mathcal{L}z\mathcal{R}y$  для некоторого  $z$  и  $a\mathcal{L}z$ ,  $z\mathcal{R}c$ , откуда  $a\mathcal{L}Rc$ .

□

Таким образом, имеет место следующая диаграмма включений.



Теперь уже можно сформулировать ответы на поставленные в предыдущем разделе вопросы.

1. Регулярный язык является беззвездным тогда и только тогда, когда его синтаксический моноид является  $\mathcal{H}$ -тривиальным, т.е. из  $a\mathcal{H}b$  следует, что  $a = b$  (Шютценберже, 1966).
2. Регулярный язык является кусочно тестируемым тогда и только тогда, когда его синтаксический моноид является  $\mathcal{I}$ -тривиальным, т.е. из  $a\mathcal{I}b$  следует, что  $a = b$  (Саймон, 1972).