## Формальные языки Самостоятельная работа Проничев Андрей Вариант 9

1. 
$$\{a^{3n}b^m\mid 1\leq n\leq m\leq 2n\}$$
  $S_0\to aaaSbB$   $S\to aaaSbB\mid \varepsilon$   $B\to b\mid \varepsilon$   $S_0$ — стартовый нетерминал.

Понятно, что любая строка будет иметь вид  $a^{\alpha}b^{\beta}$ . Более точно, n применений второго правила даст 3n символов a и n символов b, далее от 0 до n нетерминалов a станут символом a. Итого a символов a и от a до a символов a и от a символов a символов a и от a символов a симво

- 2. Примеры левостороннего вывода:
  - $S_0 \rightarrow a^3SbB \rightarrow a^3bB \rightarrow a^3b$
  - $S_0 \rightarrow a^3 SbB \rightarrow a^3 bB \rightarrow a^3 bb$
  - $S_0 \rightarrow a^3SbB \rightarrow a^6SbBbB \rightarrow a^6bBbB \rightarrow a^6bbB \rightarrow a^6bb$

Примеры строк, не принадлежащих к языку:

- ababab
- aaaaaaa
- 3. Составим таблицу для LL(1) анализатора:

N	FIRST	FOLLOW	a	b	\$
$S_0$	{a}	{\$}	$S_0 \rightarrow aaaSbB$		
$\overline{S}$	$\{a, \varepsilon\}$	<i>{b}</i>	$S \rightarrow aaaSbB$	$S \to \varepsilon$	
B	$\{b, \varepsilon\}$	$\{\$, b\}$		$B \to b, B \to \varepsilon$	$B \to \varepsilon$

Есть конфликт в ячейке (B,b), а значит грамматика не является LL(1).

4. Для начала приведём грамматику к  ${\rm H}\Phi{\rm X}$ :

$$S$$
 — стартовый нетерминал.

$$S \to AD$$

$$A \to A_1 C_a$$

$$A_1 \to C_a C_a$$

$$C_a \to a$$

$$D \to SB \mid C_b C_b \mid b$$

$$B \to C_b C_b \mid b$$

$$C_b \to b$$

• Рассмотрим анализ цепочки  $a^6b^3$ :

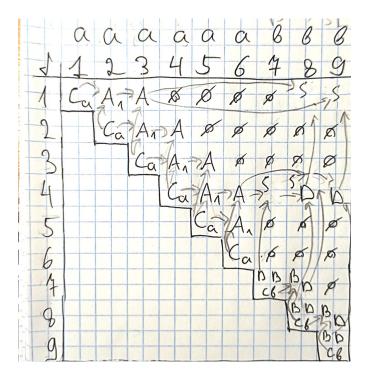
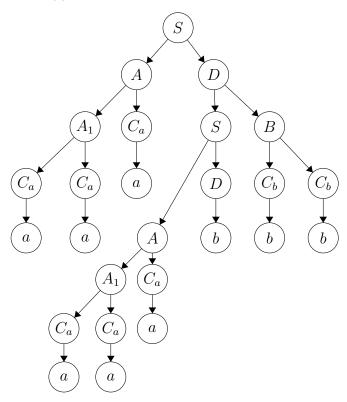


Рис. 1: Таблица анализатора для строки  $a^6b^3$ 

## Полученное дерево вывода:



• Теперь рассмотрим анализ цепочки  $a^3b^3a$ , не принадлежащей нашему языку:

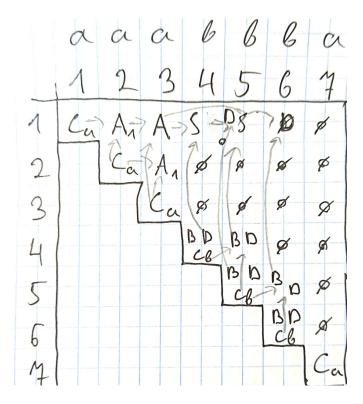


Рис. 2: Таблица анализатора для строки  $a^3b^3a$