

№1

Решение: Грамматика для $\{ww^r | w \in \{0,1\}^*\}$: $S \rightarrow 1S1 \mid 0S0 \mid \varepsilon$

№2

Решение: Заметим, что пока у нас есть S , мы будем использовать первое правило грамматики (переход в aSA), а потом переход в aT . То есть, мы получим строчку $a^{k_1+1}TA^{k_1}$, где $k_1 \geq 0$. Дальше либо используется правило $T \rightarrow ba$, но тогда возможны две ситуации: если $k_1 = 0$, тогда мы получим слово aba , а иначе мы получаем ситуацию $a^{k_1+1}baA^{k_1}$, в которой у нас может быть использовано только правило $aA \rightarrow Aa$, которое просто приведет нас к ситуации $a^{k_1+1}bA^{k_1}a$, но это не слово, так как остались не терминалы, а значит это ни к чему не привело. Вторая опция: использовать переход $TA \rightarrow bTa$. Дальше у нас либо кончились A , тогда мы используем переход $T \rightarrow ba$ и заканчиваем. Если же остались A , тогда использование перехода $T \rightarrow ba$ приведет к поражению, потому что возникнет ситуация, аналогичная первой рассмотренной. Значит, используем переход $aA \rightarrow Aa$. И теперь мы снова используем переход $TA \rightarrow bTa$, так как переход $T \rightarrow ba$ ведет к поражению, а переход $aA \rightarrow Aa$ (если еще остались A) приведет к позиции, которую мы и так получим в дальнейшем. И теперь мы повторяем последние два шага, пока не закончатся буквы A . Тогда в итоге мы обязательно получаем слово вида $a^{k_1+1}b^{k_1+1}a^{k_1+1}$, где $k_1 \geq 0$

№3

Решение: Ссылка: <https://docs.python.org/3/reference/grammar.html>

Особенности: наличие блока `else` для цикла `for` и конструкции `try-except`; возможность писать условия в строке с объявлением цикла `for`; конструкция `yield from`;