

Дополнение неограниченного языка Дика как группа

Алфавит для слов $\mathcal{U} = \{(1,)_1, (2,)_2, \dots, (n,)_n\}$. Пусть B_i это скобка типа i , а B_i^1 другая того же типа. Будем порождать \mathcal{U}^* конкатенацией “.” с дополнительным условием:

$$B_i \cdot B_i^\dagger = E$$

И для двух комбинаций скобок:

$$B_{i_1} B_{i_2} \dots B_{i_n} B_i \cdot B_i^{\setminus} B_{j_1} B_{j_2} \dots B_{j_n} = B_{i_1} B_{i_2} \dots B_{i_n} \cdot E \cdot B_{j_1} B_{j_2} \dots B_{j_n}$$

Покажем, что для любой комбинации скобок существует обратная комбинация. Пусть слово $A = B_{i_1} B_{i_2} \dots B_{i_{n-1}} B_{i_n}$. Тогда, чтобы получить обратный элемент, достаточно взять зеркальный образ $\bar{A} = B_{i_n} B_{i_{n-1}} \dots B_{i_2} B_{i_1}$ и заменить все скобки на другие того же типа $\bar{A} = B_{i_n}^{\setminus} B_{i_{n-1}}^{\setminus} \dots B_{i_2}^{\setminus} B_{i_1}^{\setminus}$:

$$A \cdot \overline{A}^{\dagger} = B_{i_1} B_{i_2} \dots B_{i_{n-1}} B_{i_n} \cdot B_{i_n}^{\dagger} B_{i_{n-1}}^{\dagger} \dots B_{i_2}^{\dagger} B_{i_1}^{\dagger} = E = \overline{A}^{\dagger} \cdot A$$

Тогда \mathcal{U}^* будет группой порождённой подмножеством \mathcal{U} , т.е. $\mathcal{U}^* = \langle \mathcal{U} \rangle$.

[illegible]