

# Слова Арну-Рози.

Иван Алексеевич Дынников

21 июля 2021 г.

G. Hedlund, M. Morse.

**Определение 1.** Будем рассматривать слова над конечным алфавитом  $A$ , бесконечные в обе стороны. Обозначим для слова

$$w = \dots a_{-3}a_{-2}a_{-1}a_0a_1a_2a_3\dots$$

функцию

$$f(n) := \text{“число различных факторов (подслов) длины } n\text{”}.$$

**Теорема 1.** Если для некоторого  $n$

$$f(n+1) = f(n),$$

то  $w$  периодично.

**Определение 2.** Пусть  $G_n(w)$  — граф, где вершины — подслова длины  $n$ , рёбро  $u \rightarrow v$  проводим тогда и только тогда, когда  $ub = av$  — подслово  $w$ , где  $a, b \in A$ .

**Определение 3.**  $L_n(w)$  — все подслова  $w$  длины  $n$ .  $L(w) := \bigcup_n L_n(w)$  — все конченные подслова  $w$ .

**Определение 4.**  $u \in L_n$  называется

1. *смещённым вправо*, если из  $u$  есть стрелка (т.е. расширямо справа до подслова  $w$ ),
2. *смещённым влево*, если в  $u$  есть стрелка (т.е. расширямо слева до подслова  $w$ ).

**Определение 5.**  $w$  называется *возвратным* (*recurrent*), если всякое  $u \in L(w)$  встречается в  $w$  бесконечное число раз (т.е. всякое ребро  $G_n(w)$  посещается бесконечное число раз).

*Замечание 1.* Если  $w$  возвратно, то  $G_n(w)$  сильно связно.

**Теорема 2.** В случае  $f(n) = n + 1$  имеем, что  $|A| = 2$ . В случае возвратного  $w$  и  $f(n) = n + 1$  имеем, что  $G_n(w)$  имеет либо две вершины степени 3, остальные 2, либо одна вершина степени 4, остальные 2. В первом случае  $f(n+1) = n + 2$ , а во втором —  $f(n+1) = n + 3$ .

Рассмотрим слова  $w$ , что

1.  $f(n) = 2n + 1$ ,
2. для всякого  $n$  есть ровно одно специальное справа и одно специальное слева подслово в  $L_n(w)$ ,
3.  $w$  возвратно.