

С. П. Горшков, А. В. Двинянинов (Москва, ТВП). **Нижняя и верхняя оценки порядка аффинности отображений $V_n \rightarrow V_n$.**

Введем обозначения: N — множество натуральных чисел, $N_0 = N \cup \{0\}$; V_n — n -мерное пространство булевых векторов, $n \in N_0$; Φ_n — множество всех отображений $V_n \rightarrow V_n$. Если действительные функции $g(n)$, $h(n)$ определены для всех натуральных $n \in N$ и существует такое $n_0 \in N$, что для всех $n \geq n_0$ выполняется $g(n) < h(n)$, то будем записывать $g(n) \lesssim h(n)$.

Всякое отображение $F \in \Phi_n$ записывается системой координатных булевых функций $F = \{f_1(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, f_n(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$.

Отображение F называется *линейным (аффинным)*, если все его координатные функции линейны (аффинны).

Введем еще некоторые определения, которые нами заимствованы из учебного пособия [1, с. 163–164].

Отображение $F \in \Phi_n$ *аффинно* на множестве M , где $M \subseteq V_n$, если найдется такое аффинное отображение $A \in \Phi_n$, что $F(\alpha) = A(\alpha)$ при любом $\alpha \in M$. Тогда отображение A назовем *линеаризующим F на множестве M* .

Пусть M_1, M_2, \dots, M_r — разбиение множества V_n , A_1, A_2, \dots, A_r — отображения, линеаризующие F , соответственно, на множествах M_1, M_2, \dots, M_r . При этом r назовем *порядком разбиения множества V_n , линеаризующего F* . *Порядком аффинности отображения F* (обозначим его $\text{ard}_a F$) назовем наименьший из порядков разбиений множества V_n , линеаризующих F .

Дальнейшие определения введены авторами данного доклада. Пусть $\text{ard}_a \Phi_n = \max_{F \in \Phi_n} \text{ard}_a F$. Величину $\text{ard}_a \Phi_n$ назовем *порядком аффинности Φ_n* (или коротко: *порядком аффинности*).

Теорема 1. При $n \geq 2$ для порядка аффинности справедлива нижняя оценка $2^n/n^2 < \text{ard}_a \Phi_n$.

Теорема 2. Для порядка аффинности Φ_n справедлива верхняя асимптотическая оценка $\text{ard}_a \Phi_n \lesssim 1,01 \cdot 2^n/n$.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Фомичев В.М. Дискретная математика и криптология. М.: Диалог–МИФИ, 2003, 397 с.