

Юлиан Юлиев ФН: 0010600041

Теория с доказателства

- ① Теорема на Пост за пълнота на мн-во от двоични функции

Нека $F \subseteq \mathcal{F}_2$. Мн-вото F е пълно $\Leftrightarrow F$ не е подмн-во на нито един от масовите T_0, T_1, L, M, S

До: Нека F е пълно. Ще док., че $F \not\subseteq T_0, F \not\subseteq T_1, F \not\subseteq L, F \not\subseteq M, F \not\subseteq S$
 F е пълно $\Leftrightarrow F \not\subseteq T_0, T_1, L, M, S$

- ⑤ Допускаме че $F \subseteq L \Rightarrow [F] \subseteq [L] \Rightarrow \mathcal{F}_2 \subseteq [L] \Rightarrow$
 $\Rightarrow [L] = \mathcal{F}_2 \Rightarrow F$ е пълно (аналогично за T_0, T_1, M, S)

$\forall x, y \in L = [L]$ имаме, че

$\bar{x} \in M, \bar{1} \in T_0, \bar{0} \in T_1, x \vee y \in S \Rightarrow F \not\subseteq L, T_0, T_1, M, S$

- ⑥ Нека $F \not\subseteq T_0, T_1, L, M, S$ ~~то~~ ще док., че F е пълно

Вземаме $F' \subseteq F$, такова, че $F' = \{f_0, f_1, f_L, f_M, f_S\}$, такова, че

$f_0 \notin T_0, f_1 \notin T_1, f_L \notin L, f_M \notin M, f_S \notin S$

Разгледано е доказателство, че $\{1, \neg\}$ или $\{1, \neg\}$ е съдържа в $[F']$

1) $f_0 \notin T_0 \Rightarrow f_0(0, 0, \dots, 0) = 1$

2) $f_1 \notin T_1 \Rightarrow f_1(1, \dots, 1) = 0$

Означаваме си $h_0(x) = f_0(x_1, \dots, x_n)$ и $h_1(x) = f_1(x_1, \dots, x_n)$
 h_0 и $h_1 \in [F']$, защото се получават от суперпозиции на f_1 и f_0
 $h_0(0) = 1, h_1(1) = 0$

Ins. $h_0(1)=0, h_1(0)=0 \Rightarrow h_0(x) = \bar{x}, \text{ also } h_1(x) = \hat{0}$

II $h_0(1)=0, h_1(0)=1 \Rightarrow h_0(x)=\bar{x}, \text{ a } h_1(x)=x$

II $h_0(1)=1, h_1(0)=1 \Rightarrow h_0(x)=\hat{r}, \text{ et } h_1(x)=\hat{s}$

IV $h_0(1)=1, h_1(0)=0 \Rightarrow h_0(x)=\hat{1}, \text{ a } h_1(x)=\hat{0}$

$$\textcircled{17} \quad \tilde{I} \quad g_0(g_1(x)) = \tilde{1}$$

$$\text{or } \underline{\text{III}} \quad g_1(g_0(x)) = 0$$

$$\Rightarrow \text{then } \{\hat{0}, \hat{1}\} \subseteq F' \quad \text{T.e. } \{\hat{0}, \hat{1}\} \in [F']$$

В ~~и~~ и не можем да получим β и γ като съответстващи
на F

$$f_S \notin S \Rightarrow \exists L = (a_1, \dots, a_n) : f_S(L) = f_S(\bar{L})$$

$$h_s(x) = f_s(x^{a_1}, \dots, x^{a_n}), \quad x^{a_i} = x \text{ un } x^{a_i} = \bar{x}, \text{ to } h_s \in [F']$$

$$h_s(0) = f_s(0^{a_1}, \dots, 0^{a_n}) = f_s(\bar{a}_1, \dots, \bar{a}_n) = f_s(a_1, \dots, a_n) =$$

$$= f_s(1^{a_1}, \dots, 1^{a_n}) = h_s(1) \Rightarrow h_s \text{ e const}$$

Всё Π_a имеет \bar{x} , все сферическое множество Π_a имеет \bar{x} $\Rightarrow \{0; 1\} \subseteq [F]$

$\exists \alpha \in F, \exists \alpha \in \hat{U}_2^n : \alpha \leq \beta, \text{ and } f_n(\alpha) > f_n(\beta)$

$$\Rightarrow f_M(\alpha) = 1 \quad f_M(\beta) = 0$$

Нера $L = (a_1, \dots, a_{i-1}, 0, a_{i+1}, \dots, a_n)$ и $\beta = (\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, 0, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_n)$
 или $b_H(x)$

$$h_u(x) = f_u(\hat{a}_1, \dots, \hat{a}_{i-1}, \hat{a}_{i+1}, \dots, \hat{a}_n)$$

$\lambda_{\mu} \in \{F'\}$, поэтому $\hat{\alpha}_{\mu} \in \{F'\}$ и $f_{\mu} \in \{F'\}$

$$h_u(0) = f_u(2) = 1$$

$$\begin{aligned} h_u(0) &= f_u(2) = 1 \\ h_u(1) &= f_u(3) = 0 \end{aligned} \quad \Rightarrow h_u(x) = \bar{x} \Rightarrow \bar{x} \in [F']$$

$$x \in L, f_L \in F'$$

Рези. полинома на Асегалкин, където

x, y, \dots, z е най-високият член от по-високи степени (линейни)

$$h_L(x, y) = f_L(x, y, \hat{a}_1, \dots, \hat{a}_{n-2}), \text{ като } n = -n = \hat{n}$$

Акт. пр. полинома $\hat{\sigma}$ (без x, y)

$$h_L(x, y) = f_L(x, y, \dots, \hat{a}_1, \hat{a}_{n-1}) \Rightarrow h_1(x, y) = xy \oplus \dots$$

$$h_L(u, v), \text{ от } g, \text{ се получава като } x = u \oplus v \text{ и } y = v \oplus a$$

$h_1 \in [F']$, получава се от h_1 чрез g и h_1 с const.

$$u \oplus v \oplus a = u \text{ или } \bar{u}, \text{ зависи от } a \Rightarrow h_1 \in [F']$$

$$h_2(u, v) = (u \oplus v)(u \oplus a) \oplus a(u \oplus v) \oplus a(v \oplus a) = uv \oplus m$$

$$h_1(u, v) = uv, \text{ ако } m = 0 \} \Rightarrow 1 \in [F']$$

$$h_1(u, v) = \bar{u}v, \text{ ако } m = 1$$

$$\Rightarrow \{1, \bar{1}\} \in [F'] \Rightarrow F' \text{ е минно}$$

② Теорема за Хамилтонов граф. Първо определение за Хамилтонов граф

Един граф е Хамилтонов, ако има Хамилтонов цикъл

Хамилтонов цикъл е Хамилтонов път, който нагледно и кратък

Хамилтонов път е пътен път, който vizogva \forall върха тогично

Рези. $G(V, E)$, където $V = \mathbb{Z}_2^n = \{a_1, \dots, a_n\}$

$$(a_1, \dots, a_n) \in \mathbb{Z}_2^n \quad V = E_n : f(a, b) = \sum_{i=1}^n |a_i - b_i|, \text{ където}$$

$$\{a, b\} \in E \Leftrightarrow f(a, b) = 1 \text{ и}$$

се нарича n -мерен куб

Нека този граф се казва

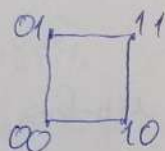
$$B_n(\mathbb{Z}_2^n, E_n).$$

Th. За Хамилтонов граф:

Гр. Графът B_n е Хамилтонов

Рво. Индукция по n , (броя върхове) B_n има 2^n върха

За $n=2$



~~00~~ 01, 11, 10, 00 е Хамилтонов
у чикъл

Допускаме, че е вярно за $\forall n$

Доказваме за $n+1$

Нека ~~00~~ $\beta_0, \beta_1, \dots, \beta_{2^n-1}, \beta_0$ е Хамилтоновия у чикъл в B_n

$\Rightarrow \beta_0 \beta_1, \dots, \beta_{2^n-1}, 1\beta_{2^n-1}, 1\beta_{2^n-2}, \dots, 1\beta_0, 0\beta_0$ е
Хамилтонов у чикъл в B_{n+1}