

- ✓ + 1. Определение структуры СФЭ в базисе $\{x_1 \vee x_2, x_1 \sim x_2, \bar{x}_1\}$ как помеченного графа специального вида, определение ФАЛ, реализуемой в вершине СФЭ, и системы ФАЛ, реализуемой этой СФЭ.
- ± 2. Определение эквивалентных формул. Верхняя оценка числа попарно не эквивалентных формул от БП x_1, \dots, x_n , имеющих сложность не больше, чем L , в стандартном базисе, а также в базисе $\{x_1 \rightarrow x_2, \bar{x}_1\}$.
- ✗ 3. Тождества перехода от одного базиса к другому; утверждение о моделировании ЭП формул в различных базисах и идея его доказательства.
- ✓ + 4. Построить минимальную по глубине формулу подобную формуле

$$x_1 \vee \bar{x}_2 x_3 x_4 \vee x_2 x_5 \vee \bar{x}_3 (x_4 \vee x_5) \vee x_3 x_5 \vee x_6 \vee \bar{x}_7.$$

$$X = h x_1, \dots, x_m \wedge \neg b x. \text{БП} \quad Z = h z_1, \dots, z_n \wedge \neg b x$$

1) СФЭ над базисом Б - диаграмм. алгебр. упрежд. сеть Σ с т.вх и п.вых

1) Каждому ^{истоку} сети соотв. одна из т.вх. БП
 Каждому выходу ^(исток) соотв. одна п.вых.

2) Каждой вершине, ком. не яви. на вх, не вых соотв. ФС (\vee, \sim, \neg). ~~Все остальные~~ ее $\deg^+ \geq 1$

В каждой вершине СФЭ реал. опр. ФАЛ.

1) для v : $\deg^+ v = 0$, т.к. соотв. ^{истоку} x_j . В неё не входит $F_v = x_j$, кот. реал. ФАЛ $x_j = f$

2) Если $\deg v > 0$, то в вершине v соотв. ФС φ_i , в кот. вх. души из вершин, кот. также реал. F_1, \dots, F_{k_i} соотв. $\varphi_i \Rightarrow \varphi_i$ реал. ФАЛ, кот. опр. алг-ной

$$F = \varphi_i (F_1, \dots, F_{k_i})$$

Система ФАЛ реал. этой СФЭ - все ФАЛ, ком. реал. на выходах СФЭ $F(F_1, \dots, F_n)$

2) Для определения ЭКВ-ида $F' = F'' \Leftrightarrow$ реал. функция π типа ФАД

$$\|\mathcal{U}_{\bar{\Delta}_0}^P(L, n)\| \leq (8n)^{L+1}$$

Бо-ст. Базис
 $\mathcal{U}_{\bar{\Delta}_0}^P$ - искусство построения
 ид ЭКВ. функции

В базисе $x_1 \rightarrow x_2, \bar{x}_1 \Rightarrow \bar{x}_3$

$x_1 \rightarrow x_0, x_0 \rightarrow x_1, \bar{x}_1, \bar{x}_0, x_1 \rightarrow x_1, x_0 \rightarrow x_0$

Почему мы считаем $x_1 \vee x_1$ и $x_0 \vee x_0$ ошибочно, а $x_1 \rightarrow x_1$ и $x_0 \rightarrow x_0$ - нет?

3) $B = \bigcup_{i=1}^k \varphi_i \gamma_i^B$
 $B' = \bigcup_{i=1}^l \varphi_i \gamma_i^{B'}$

$\Pi' = \{t_1, \dots, t_n\}$ - множество перехода от B к B'

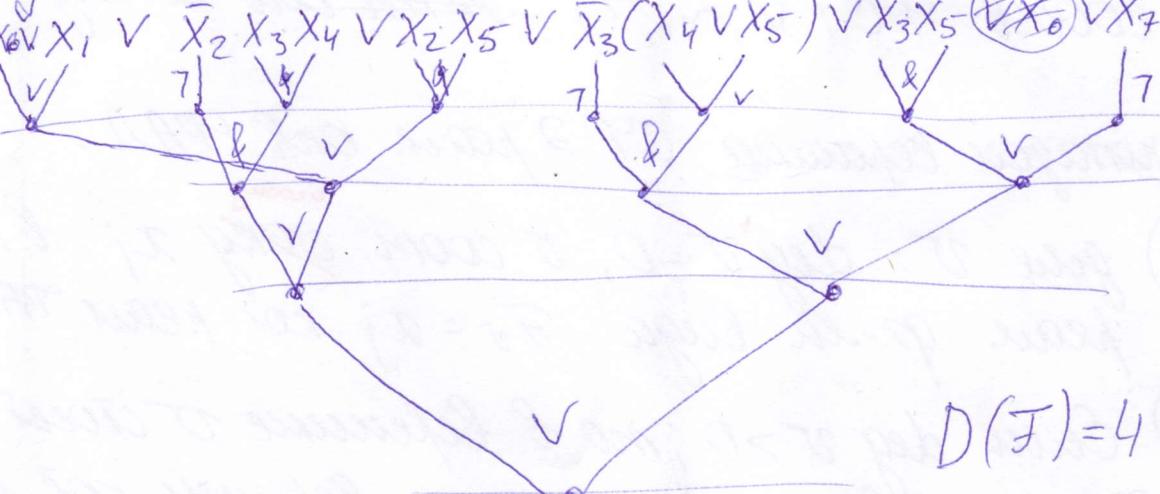
$\Pi = \{t'_1, \dots, t'_k\}$ - множество перехода от B' к B

Теорема Если γ -КПСТ правильный $\Rightarrow \Pi'(\gamma) \cup \Pi'(\Pi)$ -
 не то убей

(Идиотизм-то нет)

$\Pi'(\gamma')$ - преобразование множества $t' \in \Pi'$ в смешанную γ -КПСТ

4) $x_0 \vee x_1 \vee \bar{x}_2 x_3 x_4 \vee x_2 x_5 \vee \bar{x}_3 (x_4 \vee x_5) \vee x_3 x_5 \vee \bar{x}_0 \vee \bar{x}_7 = F$



$$D(F) = 4$$

$$D(F) \geq \lceil \log_2 (L(F)+1) \rceil = 4$$

$$L(F) = 15$$

Ответ: $D(F) = 4$ - логич. преобраз. языка
 идент. идент. выражений.