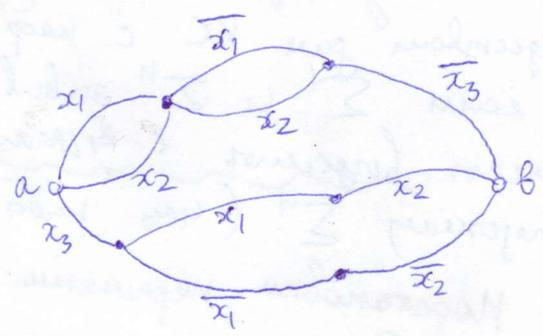


- + 1. Определение КС с неразделёнными полюсами как специального случая КС с разделёнными полюсами и особенности функционирования таких КС.
- 2. Утверждение о моделировании ЭП формул в классе СФЭ, идея его доказательства.
- + 3. Определение эквивалентных π -схем, утверждение о верхней оценке числа попарно не эквивалентных π -схем от БП x_1, \dots, x_n сложности не более, чем L , и аналогичная оценка для π -схем, состоящих из размыкающих контактов.
- + 4. Определение тождества для КС из неориентированных контактов с неразделёнными полюсами и его подстановки, связанной с переменными; описание указанной подстановки одного из основных тождеств, результатом которой является тождество для π -схем, моделирующее формульное тождество $x_1 x_1 \vee x_1 \bar{x}_1 = x_1$.
- + 5. Обобщённые тождества для КС (привести обобщённые варианты основных и вспомогательных тождеств). Утверждение о выводе обобщённых тождеств из основных.
- + 6. Промоделировать π -схемой формулу $(x_1 \vee x_2)(\bar{x}_1 \vee x_2)\bar{x}_3 \vee x_3(x_1 x_2 \vee \bar{x}_1 \bar{x}_2)$.

6.

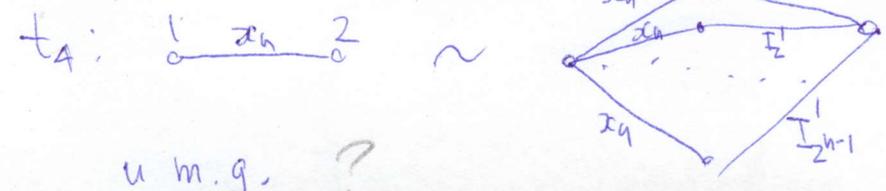
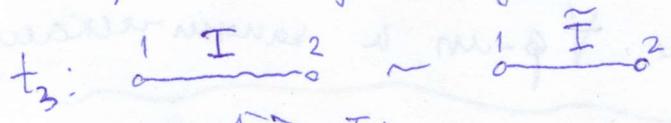


3. 2 π -схемы наз-ся эквивалентными, если они реализуют одинаковые ФАЛ (системы ФАЛ)

$$\|U^I(L, n)\| \leq (4^n)^L$$

$$\|U^{\bar{I}}(L, n)\| \leq (32^n)^L$$

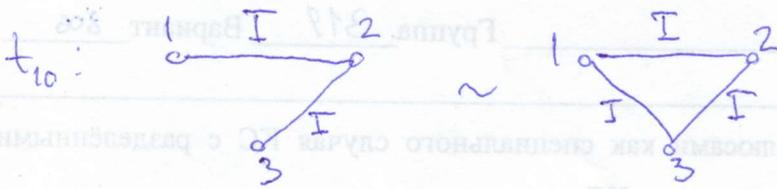
5. Обобщённые тождества для КС:



и т.д. ?

Можно писать утверждения не дав определения $I, \bar{I}, I', I_i, \dots$?

Вспомогат. обобщенное понятие:



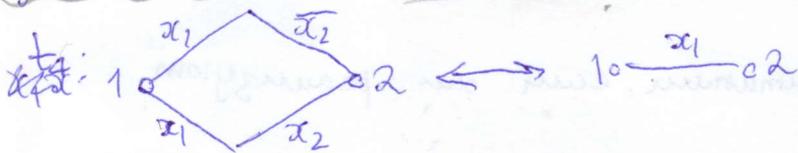
и т.д. ?
Упр 6

$\forall n \geq 2$ из системы мат-в \mathbb{Z}_2^n можно выбрать систему обобщ. понятий t_n .

1. Пусть дана схема $\Sigma(x_1, \dots, x_n, a_1', \dots, a_p', a_1'', \dots, a_q'')$ с разделимыми полюсами. На её основе определим схему $\Sigma^I(x_1, \dots, x_n, a_1', \dots, a_p', a_1'', \dots, a_q'')$ как схему с неразделимыми полюсами (не будем различать входные и выходные полюсы).

Матрица достижимости подобных КС симметрична относительно главной диагонали. Как определить систему функций, реализуемых схемой?

4. Выражение $\Sigma^I \sim \Sigma^{II}$ наз-ся тождеством для КС с неор. полюсами и неорзг. полюсами, если Σ^I и Σ^{II} эквивалентны. Для подстановки тождества мы должны выделить и выразить подзамену Σ и заменить её на систему Σ^{II} (чт. каэф-тов)



Подстановка переменных? с возможным отходом влечением?

Если вместо переим. x_2 подст. переим. x_1 , то получим искомого тожд-ва, эквив. $x_1 \bar{x}_1 \vee x_1 x_1 = x_1$.

2. Любую формулу над стандартным базисом можно упростить с помощью СФЭ $\{ \neg, \vee, \& \}$. Соотв. и любые элем. преобразованные формулы тоже.

Доказывается через приведение $\forall \varphi$ -м к канонической форме, и обратно.

Утверждение о КПСТ в классе СФЭ

- + 1. Определение подсхемы данной СФЭ, формулировка принципа эквивалентной замены и описание однократного (многократного) ЭП СФЭ на основе тождества (соответственно системы тождеств).
- + 2. Определение π -схемы и нахождение реализуемой ею ФАЛ. Утверждение о моделировании формул и π -схем.
- + 3. Операция присоединения одного или двух противоположенных контактов к выходам КС и её свойства, определение каскадной КС.
- + 4. Определение полной системы тождеств для ЭП КС. Формулировки утверждений о полноте и неполноте системы всех основных тождеств и её конечных подсистем.
- + 5. Идея и основные этапы доказательства утверждения об отсутствии КПСТ в классе всех КС.
- + 6. Промоделировать π -схемой формулу $((\bar{x}_1 \vee \bar{x}_2 \vee \bar{x}_3)(x_1 \vee x_3) \vee x_1 x_2 x_3)(\bar{x}_4 x_5 \vee x_6)$.

① Σ' маж-ая подсхема $\Sigma \Leftrightarrow$
 $\# E(\Sigma') \# \subset E(\Sigma), V(\Sigma') \subset V(\Sigma)$

1) входные Σ' явля-ся вход Σ и вершины, в кои входят ребра из $E(\Sigma) \setminus E(\Sigma')$

2) выходные Σ' явля-ся все выходы Σ и те вершины, которые входят ребра в $E(\Sigma) \setminus E(\Sigma')$

Σ' и Σ'' - экв-мт $\Sigma' \approx \Sigma''$, когда они реализуемой схем. ФАЛ $F_{\Sigma'} = F_{\Sigma''}$, т. $F_{\Sigma'} = F_{\Sigma''}$ - тождество

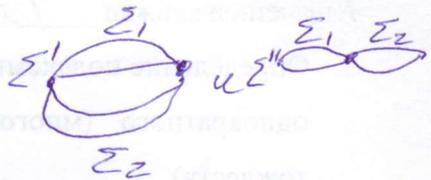
Σ' - подсхема Σ , тогда $\Sigma' \approx \Sigma''$, т. $\Sigma' \approx \Sigma''$ постан-ка для t

с помощью которого можно преобразовать преим. экв-мт Σ' подсхема Σ , тогда вместо нее можно поставить схему Σ'' и новая получившаяся схема будет эквивалентна Σ

Если у нас есть система тождеств, то с помощью преобразования этих тождеств, т.е. подстановки экв. порезки в схему Σ в разные части схемы Σ , мы получим эквив. схему.

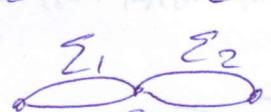
② π -схема - $(1, 1)$ -КС, которая опр-ся по следующему:

1) $a \xrightarrow{x_i} b$ - простейшая π -схема

2) $\exists \Sigma_1$ и Σ_2 - π -схемы \rightarrow  и Σ'' 
 Σ' и Σ'' - более π -схемы

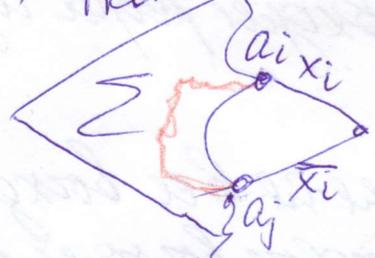
реализуемая ФАП реализуется так:

1) Если $a \xrightarrow{x_i} b \Rightarrow f(x_i) = x_i^0$

2) $\exists \Sigma_1$ и Σ_2 - π -схемы, к-е реализ. ФАП f_1 и $f_2 \Rightarrow \Sigma'$  реализ. ФАП $f' = f_1 \vee f_2$,
 а Σ''  реализ. ФАП $f'' = f_1 \cdot f_2$

Умв ~~и функции соответ. опр. π -схемы и наоборот~~
~~и π -схемы \exists эквив. ей функции: $R(\Sigma) = L(\Sigma)$ и~~

③ \exists у нас есть КС какая! \leftarrow наоборот. соединены π -схемы (к-е в-д-е-р)
 1) 2-х прот-ных кон-тов D одноконтакт



Не обязательно по ФАП, реализуемая в a_i и a_i не изменяется.

Св-ва: ФАП провод-ли от a_i к $a_j \equiv 0$,
 (во втором случае тоже $\neq 0$)

ККС - (p, q) -КС, найденная из p вх. выходных вершин с помощью операции прохода \perp или 2-х противоположных контактов

④ Система контактов эквивалентна $\Sigma(\Sigma) \Leftrightarrow \forall$ двух эквив.

КС Σ' и $\Sigma'' \exists$ \exists П $\Sigma' \xRightarrow{P} \Sigma''$

Умв.1 Если две КС Σ' и Σ'' от x_1, \dots, x_n эквив-ны

$\Rightarrow \exists$ КПС $\Sigma' \xRightarrow{P} \Sigma''$ ~~КПС $\Sigma' \xRightarrow{P} \Sigma''$~~

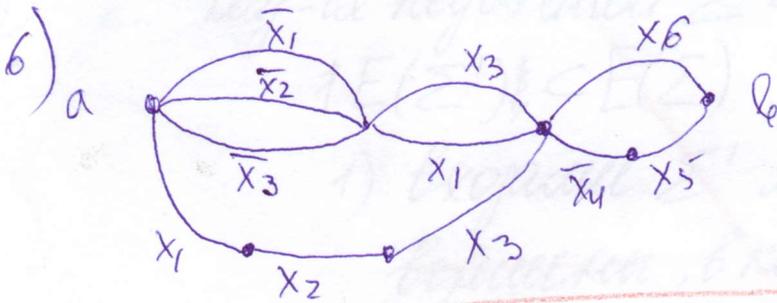
Следствие: \exists ПС $\Sigma' \xRightarrow{P} \Sigma''$ в \mathbb{K}

5) Основная идея:

1) нужно доказать, что $\tau_k \not\equiv t_6^{(k+1)} \Rightarrow$
 \Rightarrow для x_1, \dots, x_{k+1} пом-ар
 можно пом-ар и так же
 каждого увелич. k

Наше наблюдение - суб. отсюда, что
 Если $\Sigma_1 \xrightarrow{(t_i - t_s)} \Sigma_2 \Rightarrow$ эквив. индекс $\Theta(\Sigma_1) = \Theta(\Sigma_2)$,
 если $\Sigma_1 \xrightarrow{(t_1, t_2, \dots, t_k)} \Sigma_2 \Rightarrow$ эквив. $\Theta(\Sigma_1) - \Theta(\Sigma_2) : 2^{n-k}$
 (здесь n -ка-во перемен x_1, \dots, x_n)

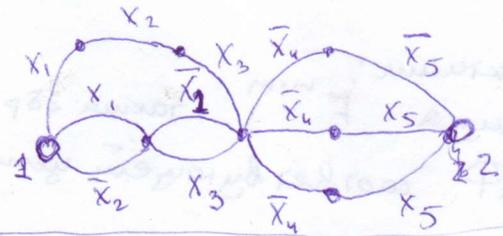
2) идея от противного и предположим, что это
 верно \Rightarrow получаем противоречие с суб.



~~б) б) $\Sigma' \subset \Sigma$ эквив-нт $\Sigma' = \Sigma$, когда они реализуют
 одну ФАД. $F_{\Sigma'} = F_{\Sigma}$, $\tau_{\Sigma'} = \tau_{\Sigma}$.
 Σ' порождает Σ тогда $\tau_{\Sigma'} = \tau_{\Sigma}$.
 с помощью которого можно проверить правильность
 $\tau_{\Sigma'}$ порождает Σ , тогда вместо нас можно проверить
 корректность Σ' и тогда направляем отсюда
 эквивалентность Σ и Σ' по τ_{Σ} .~~

- 7. 1. Тождества ветвления и снятия, приведение с их помощью СФЭ к системе формул.
- + 2. Определение КС с разделенными полюсами как помеченного графа, определение ФАЛ проводимости между её вершинами и матрицы ФАЛ, реализуемой этой КС.
- 7. 3. Определение корректной и правильной операции суперпозиции для КС. Определение разделительной КС и формулировка леммы Шеннона.
- 7. 4. Определение тождества для КС с неразделёнными полюсами и его подстановки, связанной с полюсами; описание указанной подстановки одного из вспомогательных тождеств, результатом которой является тождество для π -схем, моделирующее формульное тождество $x_1(x_2 \vee \bar{x}_2) = x_1 x_2 \vee x_1 \bar{x}_2$.
- 7. 5. Канонический вид КС из неориентированных контактов с неразделёнными полюсами. Утверждение о приведении КС к каноническому виду с помощью основных (обобщённых) тождеств, его основные этапы.
- + 6. Промоделировать π -схемой формулу $((x_1 \vee \bar{x}_2)(\bar{x}_1 \vee x_3) \vee x_1 x_2 x_3)(\bar{x}_4 x_5 \vee \bar{x}_4 \bar{x}_5 \vee \bar{x}_4 \bar{x}_5)$.

6.



2. КС с разделёнными полюсами - Σ -сеть с выбранными a'_1, \dots, a'_r - входами и a''_1, \dots, a''_q - выходами, каждому ребру в сети соответствует пометка $x_i^{\sigma_i}, x_i \in X(n)$.
 ФАЛ проводимости α КС Σ на наборе $\alpha \in B^n$ равен 1 если в вершине v (сети без всех $x_i^{\sigma_i}, \dots, x_n^{\sigma_n}$) существует $(u-v)$ -цель то функцию проводимости равна 1 , иначе 0 .

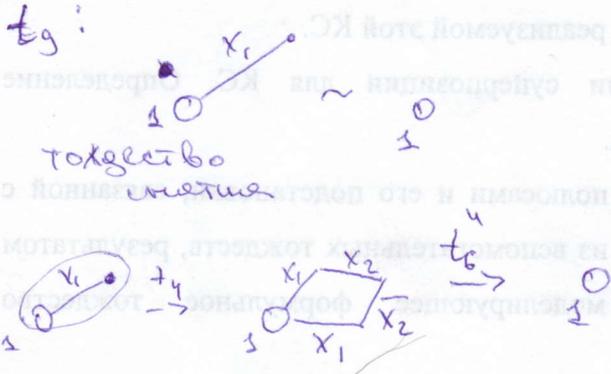
матрица ФАЛ $M^{r \times q}$ - соответственно состоит из $m_{i,j}$ - ФАЛ реализующих между входом a'_i и выходом a''_j .

3. операция суперпозиции называется правильной, если для соответствующих F, F', F'' выдерживается $F = F' \cdot F''$ и либо Σ' разделит. по входам, либо Σ'' разд. по выходам.
 корректной - если она удовлетворяет условию $F = F' \cdot F''$ и ус. Шеннона (Σ' является разд. по входам) **неверно**

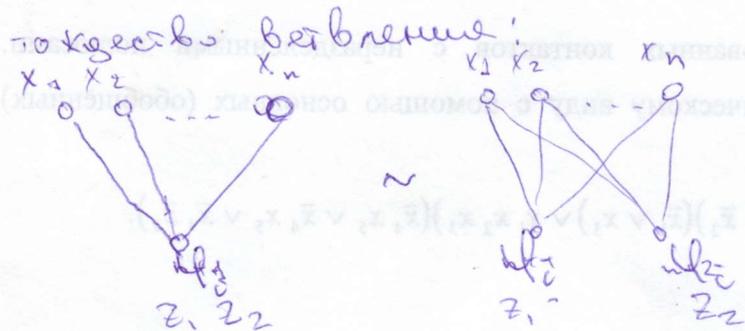
Лемма Шеннона: пусть пусть Σ' и Σ'' - КС и $\Sigma = \Sigma'(\Sigma'')$ - (упорядоченная) ст. выв. к-а
 F, F' и F'' - соответствующие матрицы ФАП
 тогда $F \geq F' \cdot F''$ и $F = F' \cdot F''$

если Σ' разделит по входам или Σ'' разделит по выходам, помогает убрать виселичий контакты.

1



? укажите определения СФЭ и КС



новое доп. тождество для схем

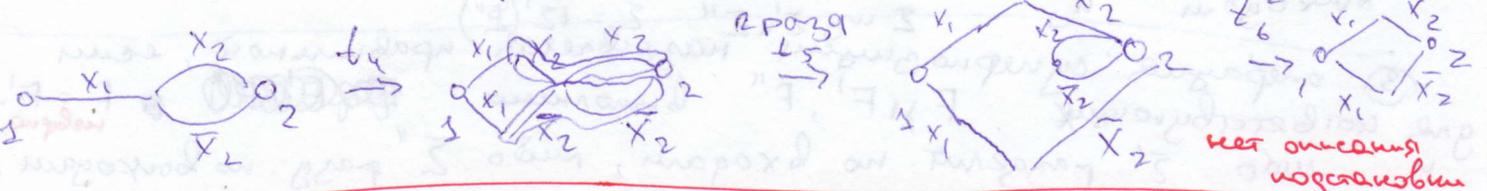
5

КС с неразделенными и нераспределенными контактами. каждая каноническая Σ -сеть, реализующая F имеет такую обр., что реализует ФАП F_i соответствующей цепи $1 \leq i \leq m$

УТВ с помощью ~~ит.~~ основных (обобщенных) тождеств можно привести к каноническому виду, ~~если на нем на каком-то из его выходов не реализуется тожд.~~ ~~О.~~ ~~используя t_4 потом звезду~~ ~~потом убрать транзитивность~~

4

пусть Σ' и Σ'' - КС с неразделенными контактами. если Σ' эквивалентно Σ'' , то $\Sigma' \sim \Sigma''$ называем тождеством для КС с неразделенными контактами.
подстановка: выделение в одной из КС участка (пример) и преобразование его по тождеству в эквив. участок, ~~используя~~ ~~сохраняя~~ ~~контакты~~ и неконтакты.

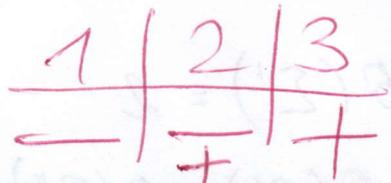


нет описания подстановки

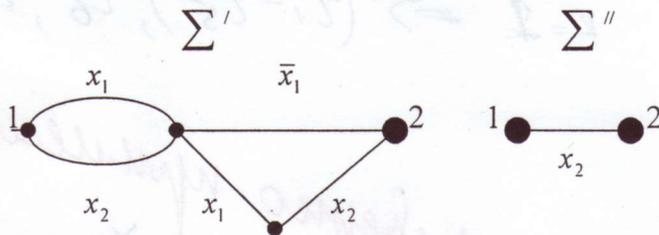
1. С помощью расширенной системы основных тождеств $\tilde{\tau}^{act}$ построить ЭП для формул F' и F'' :

$$F' = (x_3 \vee (x_1 \vee x_2) (\bar{x}_2 \vee \bar{x}_1)) \cdot (\bar{x}_3 \vee (\bar{x}_1 x_2 \vee x_1 \bar{x}_2))$$

$$F'' = (x_1 \bar{x}_2 x_3) \cdot (x_3 \vee x_1 \vee x_2) \cdot (\bar{x}_2 \vee (\bar{x}_1 \vee \bar{x}_3)) \cdot (x_1 \vee x_3)$$



2. С помощью системы основных тождеств τ_∞ построить ЭП для КС Σ' и Σ'' , указав без каких тождеств вида $t_6^{(i)}$ при этом нельзя обойтись?



181/3

3. С помощью основных тождеств привести к каноническому виду КС



1) $F' \xrightarrow{\tau^M} (x_3 \vee (x_1 \vee x_2) (\bar{x}_2 \vee \bar{x}_1)) \cdot (\bar{x}_3 \vee ((x_1 \vee \bar{x}_2) \cdot (\bar{x}_1 \vee x_2)))$

$\xrightarrow{\tau^K, \tau^D, \tau^A} (x_3 \vee x_1 \bar{x}_2 \vee x_1 \bar{x}_1 \vee x_2 \bar{x}_2 \vee x_2 \bar{x}_1) (\bar{x}_3 \vee x_1 \bar{x}_1 \vee x_1 x_2 \vee \bar{x}_2 \bar{x}_1 \vee \bar{x}_2 x_2)$

$\xrightarrow{\tau^K, \tau^D, \tau^A} (x_3 \vee x_1 x_2 \vee \bar{x}_1 x_2) (\bar{x}_3 \vee x_1 x_2 \vee x_1 \bar{x}_2) \xrightarrow{\tau^A, \tau^K, \tau^D, \tau^A}$

$\xrightarrow{\tau^K, \tau^D, \tau^A} (x_3 \vee x_2) (\bar{x}_3 \vee x_1) \xrightarrow{\tau^K, \tau^D, \tau^A} (x_2 \bar{x}_3 \vee x_1 x_3 \vee x_1 \cdot x_2)$

$F'' \xrightarrow{\tau^M, \tau^A} (\bar{x}_1 \vee x_2 \vee \bar{x}_3) (x_3 \vee x_1 \vee x_2) \cdot (\bar{x}_2 \vee x_1 \cdot x_3 \vee \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_3)$

$\xrightarrow{\tau^A, \tau^D, \tau^K, \tau^A} (\bar{x}_1 x_3 \vee x_2 x_3 \vee x_1 x_2 \vee x_1 \bar{x}_3 \vee \bar{x}_1 x_2 \vee x_2 \vee x_2 \bar{x}_3) (\bar{x}_2 \vee x_1 x_3 \vee \bar{x}_1 \bar{x}_3)$

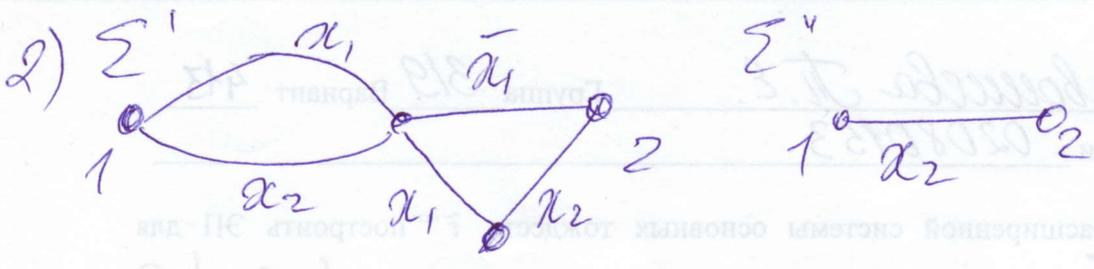
$\xrightarrow{\tau^D, \tau^A, \tau^K} (\bar{x}_1 x_3 \vee x_1 \bar{x}_3) (\bar{x}_2 \vee x_1 x_3 \vee \bar{x}_1 \bar{x}_3)$

$\xrightarrow{\tau^D, \tau^A, \tau^K} (\bar{x}_1 \bar{x}_2 x_3 \vee x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3)$

неэквивалентное преобразование (после зачеркивания — другая функция)

$x \vee x \neq 0$!

—



$\Theta(\Sigma') = 2$

$\Theta(\Sigma'') = 0$

$\Theta(\Sigma') - \Theta(\Sigma'') : 2^{n-k}$

$2 : 2^{2-k} \Rightarrow (t_1 - t_5), t_6, t_6$

$t_4 \downarrow$

неверно применены t_5 .

