

ЛОГИЧЕСКИЙ СИНТЕЗ ПРИ ПОМОЩИ ФУРЬЕ-ПРЕОБРАЗОВАНИЯ
БУЛЕВЫХ ФУНКЦИЙ

В.П.Маркова

Развитие микропрограммного управления и матричных способов реализации дискретных автоматов с применением параллельных асинхронных режимов работы, в частности, при помощи программируемых логических матриц, ставит по-новому задачи анализа и синтеза, поскольку классические методы не удовлетворяют новым критериям оптимизации автоматов, способам их реализации, ограничены размерностью функций.

В связи с этим важное значение имеют новые подходы к методам анализа и синтеза. Одним из таких направлений является исследование возможностей применения аппарата гармонического анализа на конечных абелевых группах. В статье показана возможность ведения синтеза булевых функций в спектральной области. В частности, разработан и реализован алгоритм приведения д.н.ф. булевой функции к более короткому виду.

§1. Фурье-преобразование булевой функции
и основные теоремы

Пусть $f(x)$ - булева функция от n аргументов, определяемая отображением вида: $X^n \rightarrow \{0,1\}$, $X^n = \{x_0, \dots, x_{2^n-1}\}$, где x_i - n -мерный $(0,1)$ -вектор, представляющий собой двоичное разложение числа i . С групповых позиций множество векторов $\{x_i\}$, $i=0, \dots, 2^n-1$, относительно операции покомпонентного сложения по mod 2 образует аддитивную абелеву группу.

Известно [2-5], что функции, определенные на аддитивной группе, допускают разложение по ортогональному базису (здесь будем пользоваться базисом Фурье), т.е. каждая функция $f(x) = (f(x_0) f(x_1), \dots,$

$f(X_{2^{n-1}})$ может быть представлена спектром $f^*(w) = (f^*(w_0), f^*(w_1), \dots, f^*(w_{2^{n-1}}))$, где $f^*(w_j)$ - коэффициент Фурье-преобразования, который вычисляется по формуле

$$f^*(w_j) = \sum_{X_i \in X^n} f(X_i) q_{i,j} \quad \text{для всех } w_j \in W^n. \quad (I)$$

Здесь $\{w_j\} = W^n$ - область преобразования $f(X)$, тождественно изоморфная X^n , причем w_j - двоичное разложение числа j , $q_{i,j} = (-1)^{X_i \cdot w_j^t}$, $X_i \cdot w_j^t$ - матричное произведение с операцией сложения по mod 2 (t - знак транспонирования).

Обратный переход имеет аналогичный вид

$$f(X_i) = 2^{-n} \sum_{w_j \in W^n} f^*(w_j) q_{j,i} \quad \text{для всех } X_i \in X^n.$$

В матричной форме пара Фурье-преобразований записывается как

$$\begin{aligned} f^*(w) &= f(X) \cdot Q_n, \\ f(X) &= 2^{-n} f^*(w) \cdot Q_n, \end{aligned}$$

где $Q_n = [q_{i,j}]$ - квадратная матрица порядка 2^n .

Обычно спектр булевой функции $f(X)$ вычисляют по алгоритму быстрого преобразования Фурье [1-3], суть которого заключается в умножении вектора $f(X) = (f(X_0), \dots, f(X_{2^n-1}))$ на факторизованную матрицу Q_n .

Из определения Фурье-коэффициента видно, что он учитывает поведение $f(X)$ на всей группе X^n , причем при суммировании в (I)

$f(X_i)$ берется со знаком, определяемым выражением $(-1)^{X_i \cdot w_j^t}$, т.е.

$$(-1)^{X_i \cdot w_j^t} = \begin{cases} +1, & \text{если } X_i \cdot w_j^t = 0, \\ -1, & \text{если } X_i \cdot w_j^t = 1. \end{cases}$$

Для каждого $w_j \in W^n$ обозначим через $d_0(w_j)$ количество конституент единицы булевой функции $f(X)$, для которой $X_i \cdot w_j^t = 0$, и через $d_1(w_j)$ - количество конституент единицы $f(X)$, для которой $X_i \cdot w_j^t = 1$. Тогда

$$f^*(w_j) = d_0(w_j) - d_1(w_j). \quad (2)$$

Учитывая, что $a_0(w_j) + a_1(w_j) = f^*(w_0)$ для всех $w_j \in W^n$ (так как $X_1 w_j^1 = 0$ для всех $X_1 \in X^n$ и $w_j = w_0$) j -й коэффициент (2) можно выразить либо через $a_0(w_j)$, либо через $a_1(w_j)$:

$$f^*(w_j) = 2a_0(w_j) - f^*(w_0) = f^*(w_0) - 2a_1(w_j). \quad (3)$$

Разобьем область преобразования w^n на множества, называемые уровнями, $w^n = \{w^{(0)}, \dots, w^{(n)}\}$ и будем говорить, что $w_j \in w^{(1)}$, если норма вектора w_j равна 1. Мощность 1-го уровня $|w^{(1)}| = C_1^n$. Очевидно, что нулевой уровень состоит из одного вектора $w_j = w_0$; а первый — из векторов единичного базиса $\{1_k\}$ ($k = 1, 2, \dots, n$). В соответствии с этим Фурье-спектр $f^*(w)$ также разбивается на уровни $f^*(w) = \{f^{*(0)}, \dots, f^{*(n)}\}$, где $f^{*(k)} \in F^{*(1)}$, если $w_j \in w^{(1)}$.

Частично определенную булеву функцию $f(X)$ будем представлять двумя спектрами $f^*(w)$ и $h^*(w)$, где $h^*(w)$ — спектр булевой функции $h(X)$ такой, что $h(X_1) = I$ на подмножестве точек $\{X_1\}$, где $f(X)$ не определена.

Импликанту $k(X)$ размерности k булевой функции $f(X)$ будем обозначать через конъюнкцию связанных переменных $x_{n-k}^{\sigma_{n-k}}, \dots, x_{n-1}^{\sigma_{n-1}}$, $m_g \in \{m_1, \dots, m_{n-k}\}$, $\sigma_{m_g} \in \{0, 1\}$, которые имеют фиксированные значения. Остальные k переменных являются свободными.

Предположим, что все связанные переменные имеют инверсные значения, т.е. $\sigma_{m_g} = 0$ для всех $m_g \in \{m_1, \dots, m_{n-k}\}$. Тогда подпространство V , на котором булева функция $f(X)$, равная импликанте $k(X)$, принимает единичные значения $\forall x \in f^{-1}(1)$, представляет собой аддитивную подгруппу порядка 2^k , которую будем обозначать через V_b . Вектор $b \in X^n$ определяется как вектор $b = (b_n^{\sigma_n}, \dots, b_1^{\sigma_1})$, в котором элементы, соответствующие связанным переменным, равны нулю, т.е. $b_{m_g}^{\sigma_{m_g}} = 0$ для всех $m_g \in \{m_1, \dots, m_{n-k}\}$, остальные элементы равны единице. Тогда $V_b = \{X_p : X_p \leq b\}$, т.е. подгруппа V_b объединяет те векторы X_p , для которых $X_p \leq b_k^{\sigma_k}$ для всех $k = 1, \dots, n$.

Если хотя бы одна из связанных переменных x_{m_g} отлична от нуля, то подпространство V является смежным классом подгруппы V_b , который получается в результате сдвига аддитивной подгруппы V_b по некоторому вектору $s \in X^n$, называемому лидером смежного

класса [5]: $v = v_b \oplus c$. Вектор $c = (c_n^{\sigma_n}, \dots, c_1^{\sigma_1})$ также определяется по импликанте $K(X)$: элементы, соответствующие связанным переменным, равны σ_{m_g} , т.е. $c^{m_g} = \sigma_{m_g}$ для всех $m_g \in \{m_1, \dots, m_{n-k}\}$, остальные элементы равны нулю. Отсюда видно, что лидер — это минимальный элемент смежного класса V . Используя введенные V_b и c , импликанту будем обозначать $K(X) = \{X_p \oplus c : X_p \in V_b\}$.

Множество смежных классов $\{V\}$ подгруппы V_b относительно операции сложения по mod 2 образует фактор-группу $\{X^n/V_b\}$ [5]. Из теоремы о характерах фактор-группы [4] следует, что группой характеров для $\{X^n/V_b\}$ является подмножество характеров $q' = \{Q(X_p) : X_p \cdot W_j^t = 0 \text{ для всех } X_p \in V_b\}$. Множество векторов $\{W_j\}$ таких, что $X_p \cdot W_j^t = 0$ для всех $X_p \in V_b$, образует нуль-пространство. В нем содержатся все лидеры смежных классов подгруппы V_b и, следовательно, его размерность 2^{n-k} . Нуль-пространство для V_b будем обозначать через $V_b^- = \{W_j : W_j \leq \bar{b}\}$, где \bar{b} — дополняющий вектор \bar{b} до $(I \dots I)$.

Приведем основные теоремы Фурье-преобразования булевых функций.

ТЕОРЕМА (о спектре импликанты) [3]. Пусть $f(X) = K(X) = \{X_p \oplus c : X_p \in V_b\}$ — импликанта размерности k . Тогда

$$K^*(W_j) = \begin{cases} 2^k (-1)^{cW_j^t} & \text{для всех } W_j \in V_b, \\ 0 & \text{для всех } W_j \notin V_b, \end{cases} \quad (4)$$

где величина $(-1)^{cW_j^t}$ определяет знак спектрального коэффициента $K^*(W_j)$.

ТЕОРЕМА Пуассона [3]. Пусть V_b^- — подпространство X^n , V_b^- — нуль-пространство, лидеры смежного класса подгруппы V_b . Тогда

$$\sum_{X_p \in V_b} f(X_p \oplus c) = 2^{k-n} \sum_{W_j \in V_b^-} f^*(W_j) (-1)^{cW_j^t}. \quad (5)$$

Эта теорема устанавливает соотношение между суммарными значениями булевой функции $f(x)$ на подпространстве $(V_b \oplus c)$, $c \in V_b$, и ее Фурье-коэффициентами $f^*(w_j)$ на нуль-пространстве V_b .

ТЕОРЕМА (о выделении импликант) [3]. Для любого подпространства V_b и лидера c

$$(V_b \oplus c) \subseteq f^{-1}(1), \text{ если } \sum_{w_j \in V_b} f^*(w_j) (-1)^{c w_j} = 2^n, \quad (6)$$

$$(V_b \oplus c) \subseteq f^{-1}(0), \text{ если } \sum_{w_j \in V_b} f^*(w_j) (-1)^{c w_j} = 0.$$

Смысл теоремы заключается в следующем. Если обратное преобразование спектра $f^*(w)$ на нуль-пространстве V_b равно 2^n для какого-либо вектора x_1 , то вектор x_1 - лидер смежного класса подгруппы V_b и подпространство $(V_b \oplus c)$, $c \in V_b$, является импликантной булевой функции $f(x)$. Аналогично, если обратное преобразование спектра $f^*(w)$ на нуль-пространстве V_b равно 0 для какого-либо вектора x_1 , то вектор x_1 - лидер смежного класса подгруппы V_b и подпространство $(V_b \oplus c)$, $c \in V_b$, является импликантой отрицания булевой функции $f(x)$.

ТЕОРЕМА (о свертке в области преобразования) [3]. Пусть $f_1(x)$ и $f_2(x)$ - произвольные булевы функции и $f_1^*(w)$ и $f_2^*(w)$ - их Фурье-преобразования. Тогда

$$(f_1(x) \cdot f_2(x))^* = f_1^*(w) \otimes f_2^*(w), \quad (7)$$

где \otimes - операция свертки.

Применив операцию свертки к (7), получим

$$f^*(w_z) = 2^{-n} \sum_{w_j \in W^n} f_1^*(w_j) f_2^*(w_j \oplus w_z) \text{ для всех } w_z \in W^n, \quad (8)$$

где $f^*(w) = (f_1(x) f_2(x))^*$.

§2. Логический синтез в спектральной области

Синтез булевых функций традиционными методами обычно проводится в базисах $\{\neg, \&, \vee\}, \{1, 0, \&, \oplus\}$. Известные свойства и приведенные в §1 теоремы Фурье-преобразования позволяют перенести булевы операции $\neg, \&, \vee, \oplus$ в спектральную область.

I. Фурье-преобразование отрицания булевой функции $f(x)$ равно [3]

$$F^*(w_0) = 2^n - f^*(w_0),$$

$$F^*(w_j) = -f^*(w_j) \text{ для всех } w_j \in W^n, w_j \neq w_0.$$

2. Фурье-преобразование конъюнкции булевых функций вычисляется по теореме о свертке (7).

3. Фурье-преобразование дизъюнкции булевых функций определяется согласно следующей теореме.

ТЕОРЕМА I. Пусть $f_1(x)$ и $f_2(x)$ - произвольные булевы функции, $f_1^*(w)$ и $f_2^*(w)$ - их Фурье-преобразования. Тогда

$$(f_1(x) \vee f_2(x))^* = f_1^*(w) + f_2^*(w) - f_1^*(w) \oplus f_2^*(w).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Выразим дизъюнкцию булевых функций $f_1(x)$ и $f_2(x)$ через арифметическую сумму

$$f_1(x) \vee f_2(x) = f_1(x) + f_2(x) - f_1(x) \cdot f_2(x).$$

Согласно свойству линейности Фурье-преобразования

$$(f_1(x) \vee f_2(x))^* = f_1^*(w) + f_2^*(w) - (f_1(x) \cdot f_2(x))^* \quad (9)$$

Применив теорему о свертке (7) к последнему члену соотношения (9), имеем

$$(f_1(x) \vee f_2(x))^* = f_1^*(w) + f_2^*(w) - f_1^*(w) \oplus f_2^*(w).$$

4. Фурье-преобразование суммы по mod 2 булевых функций вычисляется согласно следующей теореме.

ТЕОРЕМА 2. Пусть $f_1(x)$ и $f_2(x)$ - произвольные булевы функции, $f_1^*(w)$ и $f_2^*(w)$ - их Фурье-преобразования. Тогда

$$(f_1(x) \oplus f_2(x))^* = f_1^*(w) + f_2^*(w) - 2f_1^*(w) \oplus f_2^*(w).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО следует из представления суммы по mod 2 булевых функций $f_1(x)$ и $f_2(x)$ в виде арифметической суммы

$$f_1(x) \oplus f_2(x) = f_1(x) + f_2(x) - 2f_1(x) \cdot f_2(x),$$

свойства линейности Фурье-преобразования и теоремы о свертке (7).

Отображение основных булевых операций в спектральную область позволяет привлечь богатыми свойствами аппарат гармонического анализа на конечных абелевых группах к решению некоторых задач синтеза булевых функций. При этом будем использовать ряд дополнительных соотношений, основанных на следующих теоремах.

ТЕОРЕМА 3. Пусть $f(x) = K(x); f_1(x)$, где $K(x) = \{X_p \oplus c: X_p \in V_b\}$ — импликанта размерности k , а $f_1(x)$ — произвольная булева функция. Тогда

$$f^*(w_\xi) = 2^{k-n} \sum_{w_j \in V_b} (-1)^{c \cdot w_j^t} f_1^*(w_j \oplus w_\xi) \text{ для всех } w_\xi \in W^n.$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. На основании теоремы о свертке (7)

$$f^*(w_\xi) = 2^{-n} \sum_{w_j \in W^n} K^*(w_j) f_1^*(w_j \oplus w_\xi) \text{ для всех } w_\xi \in W^n.$$

Поскольку коэффициенты Фурье-преобразования $K^*(w)$ отличны от нуля только на векторах из нуль-пространства $V_b(4)$, то

$$f^*(w_\xi) = 2^{k-n} \sum_{w_j \in V_b} (-1)^{c \cdot w_j^t} f_1^*(w_j \oplus w_\xi) \text{ для всех } w_\xi \in W^n.$$

ТЕОРЕМА 4. Если

$$f^*(w_0) = |f^*(w_j)|, \quad w_j = e_k, \quad k = 1, \dots, n,$$

то переменная $x_k^{\sigma_k}$ является связанной для всех импликант булевой функции $f(x)$, причем $\sigma_k = 1$, если $f^*(w_j) < 0$ и $\sigma_k = 0$, если $f^*(w_j) > 0$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Выразим Фурье-коэффициенты из (10) через (3)

$$f^*(w_0) = |f^*(w_0) - 2a_0(w_j)| = |2a_1(w_j) - f^*(w_0)|,$$

откуда видно, что либо $d_0(w_1) = f^*(w_0)$, либо $d_1(w_j) = f^*(w_0)$, т.е. переменная $x_k^{\sigma_k}$ входит во все конstituенты единицы булевой функции $f(x)$. Кроме того, из теоремы о спектре импликанты (4) следует, что знак Фурье-коэффициента $f^*(w_j)$ для $w_j = e_k$, определяемый выражением $(-1)^{c \cdot e_k^t}$, отрицательный, если $\sigma_k = 1$, и положительный, если $\sigma_k = 0$.

ТЕОРЕМА 5. Если для нуль-пространства $V_{\bar{b}}$

$$\sum_{w_j \in V_{\bar{b}}} |f^*(w_j)| < 2^n, \quad \bar{b} \in W^n,$$

то подпространство $(V_{\bar{b}} \oplus c)$ ни для какого лидера $s \in V_{\bar{b}}$ не является импликантой.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть

$$\sum_{w_j \in V_{\bar{b}}} |f^*(w_j)| < 2^n.$$

Из теоремы Пуассона и известного неравенства $\sum_1 |A_1| \geq \sum_1$ вытекает, что

$$\sum_{x_p \in V_{\bar{b}}} f(x_p \oplus c) = 2^{k-n} \sum_{w_j \in V_{\bar{b}}} (-1)^{c w_j^t} f^*(w_j) \leq 2^{k-n} \sum_{w_j \in V_{\bar{b}}} |f^*(w_j)| < 2^k,$$

т.е. $f(x_p) \neq 1$ для всех $x_p \in V_{\bar{b}}$, следовательно, $(V_{\bar{b}} \oplus c) \notin f^{-1}(1)$.

Свойства гармонического анализа булевых функций и приведенные теоремы позволяют построить некоторые алгоритмы преобразования булевых функций. Так например, извлечение импликант, факторизации, определения отсутствия импликант в заданном подпространстве.

В частности, в качестве эксперимента для проверки возможности применения Фурье-преобразования был опробован алгоритм приведения д.н.ф. булевой функции к более короткому виду.

§3. Алгоритм преобразования дизъюнктивной нормальной формы булевой функции

Идея спектрального метода преобразования д.н.ф. булевой функции $f(x)$ состоит в выделении из ее спектра $f^*(w)$ импликант на основе нижеприведенных условий. Порядок извлечения в общем случае

может быть любой, однако мы выбираем порядок, соответствующий убывающей размерности импликант. В связи с этим исходный спектр разбиваем по уровням и выделение начинаем с первого уровня, содержащего импликанты максимальной размерности $k = n-1$.

Алгоритм преобразования д.н.ф. булевой функции представляет собой поуровневый процесс. Результатом работы алгоритма на l -м уровне, $l=1, \dots, n$, является множество импликант размерности $k = n-l$. Основной шаг алгоритма внутри уровня работает с коэффициентами спектра $f^*(w)$ по нуль-пространству V_B , по которым устанавливается, являются ли подпространства $(V_B \oplus c) \subseteq V_B$ импликантами булевой функции $f(x)$.

Пусть $f_1^*(w)$ - спектр булевой функции на i -м шаге и пусть $f^*(w) = f_0^*(w) + h^*(w)$, где $f_0^*(w)$ - исходный спектр, $h^*(w)$ - спектр булевой функции от неопределенных состояний. Тогда внутриуровневый шаг можно записать через следующие две процедуры.

1. Выявление импликант. Здесь на основе теоремы 5 и соотношений (6) определяем существование импликант в подпространствах $(V_B \oplus c), c \in V_B$. При этом если $(V_B \oplus c) \subseteq f_1^{-1}(1)$, то импликанту будем называть импликантой типа А. Если $(V_B \oplus c) \not\subseteq f_1^{-1}(1)$, но более чем на половине точек подпространства $(V_B \oplus c)$ $f_1(x)$ принимает единичное значение и если $(V_B \oplus c) \not\subseteq f_1^{-1}(1)$, то импликанту будем называть импликантой типа В. Все остальные импликанты не рассматриваются.

2. Выделение спектра импликант. После того как на i -м шаге выявили импликанту $K_k(x)$, из спектра $f_1^*(w)$ вычитаем спектр $\Phi_k^*(w)$, где $\Phi_k^*(w)$ - спектр той части импликанты $K_k(x)$, которая входит в $f_1^{-1}(1)$, т.е. $\Phi_k(x) = K_k(x) * f_1^{-1}(1)$. Спектр $\Phi_k^*(w)$ вычисляем следующим образом:

$$\Phi_k^*(w) = \begin{cases} K_k^*(w), & \text{если } K_k(x) - \text{импликанта типа А,} \\ K_k^*(w) \otimes f_1^*(w), & \text{если } K_k(x) - \text{импликанта типа В.} \end{cases}$$

Отсюда видно, что спектр $f^*(w)$ изменяется, а спектр $F^*(w)$ остается постоянным.

На каждом этапе для сокращения перебора нуль-пространств V_B из W^n в алгоритме используются условия, вытекающие из теорем, приведенных в §§2 и 3. Все условия делятся на три группы. Первая группа определяет номер уровня, к которому переходим после i -го шага, вторая - порядок просмотра векторов W_j претендентов на B

внутри уровня и третья группа объединяет условия самой процедуры извлечения импликант.

Условия первой группы:

1. Условие нулевого коэффициента. Если $f_i(w_0) < 2^{n-1}$, $i = 1, 2, \dots, n$, то не существует импликанты типа А размерности $k = n-1$.

2. Условие доопределения спектра $f_i^*(w)$ по нулевому коэффициенту. Если $f_i^*(w_0) < 2^{n-(i+1)}$, $i=1, 2, \dots, n$, то не существует импликанты типа В размерности $k=n-1$.

Условия второй группы:

3. Условие пересечения. Пусть $(v_{b_k} \oplus c_k) \subseteq f_i^{-1}(1)$, $c_k \in V_{b_k}^-$. Тогда: если $\bar{b}_k \cdot \bar{b}_p = 0$, $\bar{b}_k, \bar{b}_p \in W^n$, то $(v_{b_p} \oplus c_p) \cap (v_{b_k} \oplus c_k) \neq \emptyset$, следовательно, подпространство $(v_{b_p} \oplus c_p)$ ни для какого лидера $c_p \in V_{b_p}^-$ не может быть импликантой типа А.

При этом если

$$\sum_{w_j \in V_{b_p}^-} |f_i^*(w_j)| \geq 2^n - 2^{1+k_1},$$

где $\bar{b}_p \in W^{(1)}$, k_1 - размерность импликанты пересечения $K_{k_p}(X) = K_k(X) \cdot K_p(X)$, то подпространство $(v_{b_p} \oplus c_p)$, $c_p \in V_{b_p}^-$, может быть импликантой типа В, причем если $1+k_1 = n-1$, то будем относить ее к импликанте типа B_1 , а если $1+k_1 < n-1$, то - к импликанте типа B_2 .

4. Условие связанной переменной. Если для $f_i(X)$ какая-либо переменная x_k^c является связанной, согласно теореме 4, и если для \bar{b}_p : $c_k \cdot \bar{b}_p = 0$, $\bar{b}_p \in W^{(1)}$ справедливо условие (II), то подпространство $(v_{b_p} \oplus c_p)$, $c_p \in V_{b_p}^-$, может быть импликантой типа B_1 , так как $1+k_1 = n-1$.

В соответствии с условиями 3 и 4 каждая выделенная импликанта в подпространстве $(v_{b_k} \oplus c_k)$ и связанная переменная x_k^c делит множество векторов $\bar{b}_p \in W^n$ на три подмножества: $U_k(B_2)$ включает векто-

ри \bar{b}_p , удовлетворяющие (II) при $1+k < n-1$, $U_k(V_1)$ - векторы \bar{b}_p , удовлетворяющие (II) при $1+k_1 = n-1$, все остальные векторы \bar{b}_p объединяются в $U_k(A)$.

Пусть после $(i-1)$ -го шага эти подмножества были $U_i(V_2)$, $U_i(V_1)$, $U_i(A)$. Тогда выделенная на i -м шаге импликанта $K_k(x)$

или связанная переменная $X_k^{\sigma_k}$ изменяют их следующим образом:

$$U_{i+1}(V_2) = U_i(V_2) \cup U_k(V_2),$$

$$U_{i+1}(V_1) = U_i(V_1) \setminus [U_k(V_2) \cap U_i(V_1)] \cup U_k(V_1),$$

$$U_{i+1}(A) = U_i \setminus U_{i+1}(V_1) \cup U_{i+1}(V_2),$$

где U_i - множество всех еще не просмотренных векторов $\bar{b}_p \in W^n$.

Для того чтобы на каждом шаге покрывать как можно больше единиц булевой функции $f(x)$, порядок просмотра векторов w_j претендентов на \bar{b} внутри уровня будем определять мощностью подмножества пересечения импликанты $K_k(x)$, выделенной на i -м шаге с $f_i^{-1}(1)$. Следовательно, в первую очередь на i -м уровне будем извлекать импликанты типа А, затем - типа B_2 . С целью упрощения алгоритма импликанты типа В извлекать не будем, только всякий раз будем отмечать векторы $\bar{b}_p \in U_i(V_1)$, поскольку это сократит перебор векторов w_j претендентов на \bar{b} .

Условия третьей группы:

5. Условие отсутствия импликанты. Если для нуль-пространства $V_{\bar{b}_k}$ справедливо условие теоремы 5, то ни $V_{\bar{b}_k}$, ни один ее смежный класс не может быть импликантой типа А.

6. Условие существования импликанты. Если для нуль-пространства $V_{\bar{b}_k}$

$$\sum_{w_j \in V_{\bar{b}_k}} |f_1^*(w_j)| \geq 2^n, \quad \bar{b}_k \in U_i(A),$$

то подпространство $(V_{\bar{b}_k} \oplus c_k)$, $c_k \in V_{\bar{b}_k}$, может быть импликантой типа А, в существовании которой можно убедиться, применив теорему об извлечении импликант (6).

7. Условие выбора вектора \bar{b}_p . Если для нуль-пространства $V_{\bar{b}_p}$

$$\sum_{w_j \in V_{\bar{b}_p}} |f_1^*(w_j)| > 2^{n-1}, \quad \bar{b}_p \in U_1(B_2),$$

то подпространство $(V_{\bar{b}_p} \oplus c_p)$, $c_p \in V_{\bar{b}_p}^-$, может быть импликантой типа B_2 . Условия 5 и 6 сохраняют силу и для выделения импликант типа B_2 при замене спектра $f_1^*(w)$ на $F^*(w)$.

8. Условие определения спектра $\Phi_k^*(w)$. Пусть $K_p(X) = \{X_p \oplus c: X_p \in V_{\bar{b}_p}\}$ - импликанта размерности k , выделенная из спектра $F^*(w)$ по нуль-пространству $V_{\bar{b}_p}$ на i -м шаге. Тогда, согласно теореме 3,

$$\Phi_k^*(w_\xi) = 2^{k-n} \sum_{w_j \in V_{\bar{b}_p}} (-1)^{cW^t} f_1^*(w_j \oplus w_\xi) \text{ для всех } w_\xi \in W^n.$$

9. Условие укороченной свертки. Если для m коэффициентов первого уровня спектра $\Phi_k^*(w)$

$$\Phi_k^*(w_0) = |\Phi_k^*(w_j)|, \quad w_j \in W^{(1)},$$

то $\Phi_k(X)$ - импликанта размерности $(n-m)$, где $m > n-k$, k - размерность импликанты $K_p(X)$. Это следует из теоремы 4. Лидер смежного класса определяется по правилу: $c_k = 0$, если $\Phi_k^*(w_j) > 0$, $c_k = 1$, если $\Phi_k^*(w_j) < 0$ для $w_j = 1_k$.

Впервые возможность извлечения импликант булевой функции спектральным методом показана в [3]. Там же приведены сравнительные оценки алгоритма извлечения импликант, на основе которых сделан вывод о его конкурентоспособности с классическим (Квайн-МакКласки). В настоящей работе получен ряд условий, которые сокращают перебор нуль-пространств по сравнению с алгоритмом [3].

Предлагаемый алгоритм преобразования д.н.ф. булевой функции реализован на ЭВМ "Минск-32". Общее количество команд ~ 1000 , представление исходных данных требует 2^{n+1} ячеек. Алгоритм использовался в конкретной задаче преобразования табличных представлений функций $\sin \frac{\pi}{2} x$, $\log_2(x+1)$, 2^x-1 , x^2 , \sqrt{x} , $0 \leq x < 1$, для вложения их в программируемые логические матрицы. Аргумент и значения этих функций были представлены в двоичном виде, после чего каждую функцию рассматривали как систему булевых функций от n аргументов $\{f_i(x)\}$.

В результате исследования свойств коэффициентов Фурье-преобразования булевых функций получен ряд условий, позволяющих решить следующие задачи упрощения булевых функций:

1. Вынесение переменной за скобку (теорема 4).
2. Определение максимальной размерности импликант (условия I и 2).
3. Выявление отсутствия импликант в заданном подпространстве (теорема 5).

В спектральной области первая и вторая задачи сводятся к сравнению коэффициентов преобразования, третья - к суммированию коэффициентов спектра на нуль-пространстве.

В работе показана возможность использования этих условий в алгоритме приведения д.н.ф. булевой функции к более короткому виду.

Л и т е р а т у р а

1. КАРНОВСКИЙ М.Г., МОСКАЛЕВ Э.С. Спектральные методы анализа и синтеза дискретных устройств. Л., "Энергия", 1973.
2. ЛАБУНЕЦ В.Г., СИТНИКОВ О.П. Обобщенные и быстрые преобразования Фурье на произвольной конечной абелевой группе. Гармонический анализ на группах в абстрактной теории систем. Межвузовский сборник. Свердловск, изд-во УПИ им.С.М.Кирова, 1976, 24-43.
3. LESCHNER R.I. Harmonic analysis of switching functions. - In: Recent Development in Switching Theory. Ed.A.Mahopadhyay. New York-London, 1974, p.122-230.
4. ЛОУИС Л. Введение в абстрактный гармонический анализ. М., ИЛ., 1956.
5. RUDIN W. Fourier analysis on groups. New York-London, 1962.

Поступила в ред.-изд.отд.
20 июля 1977 года