

УДК 62.506.2

В. А. ЛОВИЦКИЙ, канд. техн. наук, З. Ю. ШАБАНОВА-КУШНАРЕНКО

ОБ ОБРАТИМЫХ ЛОГИЧЕСКИХ ЭЛЕМЕНТАХ

Задачи математического описания процессов языкового поведения человека требуют разработки методов решения логических уравнений¹⁾. Особенно ценными были бы аппаратные методы, подобные тем, которые используются в аналоговых вычислительных машинах для решения дифференциальных уравнений. Однако разработке аппаратных методов решения логических уравнений препятствует необратимость действия существующих комбинационных схем. Нужны *обратимые логические элементы* типа инвертора, совпадения, разделения, из которых можно было бы собирать специальные комбинационные схемы для решения логических уравнений. В статье предпринята попытка построить такие обратимые логические элементы.

Построим *обратимый элемент совпадения*, осуществляющий решение логического уравнения

$$z = x \wedge y.$$

Обратимый элемент совпадения будем схематически изображать так, как показано на рис. 1, а. В отличие от обычного элемента совпадения, при полюсах обратимого элемента отсутствуют стрелки. Этим подчеркивается то обстоятельство, что

1) Шабанова-Кушнаренок Ю. П. Применение метода нуль-органов в лингвистике. См. статью в настоящем сборнике.

теперь сигналы можно подавать не только на полюсы x , y , но также и на полюс z , снимать же сигналы можно теперь не только с полюса z , но также и с полюсов x , y . Каждый полюс совмещает в себе оба канала передачи информации о значении переменной — как входной, так и выходной (рис. 2, а). Обозначим входную информацию о значениях переменных x, y, z соответственно через x_1, y_1, z_1 , а выходную информацию о них — через x_2, y_2, z_2 . Таким образом, обратимый элемент совпадения можно представить в виде преобразователя информации, имеющего три выхода и три входа (рис. 2, б).

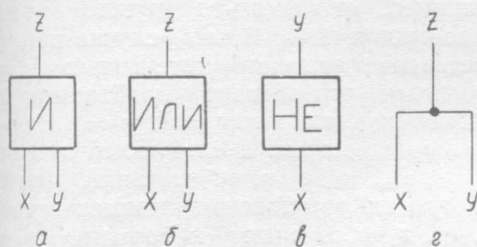


Рис. 1.

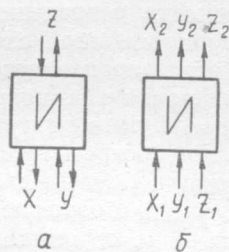


Рис. 2.

Рассмотрим, что представляют собой переменные $x_1, y_1, z_1, x_2, y_2, z_2$. Было бы ошибкой полагать, что эти переменные, так же, как и переменные x, y, z , принимают только значения 0 и 1. Приходится принять, что область изменения этих переменных содержит четыре значения, которые мы обозначим символами 0, 1, ?, !. Это диктуется следующими соображениями. При решении уравнения (1) значения некоторых переменных из числа переменных x, y, z могут быть заданы, а значения остальных переменных — не заданы. Например, пусть задано, что $x = 1$ и $z = 1$, значение же переменной y неизвестно, и его нужно определить в результате решения уравнения (1). Всю эту информацию нужно ввести в элемент совпадения, и это можно сделать, положив $x_1 = 1, y_1 = ?, z_1 = 1$. В результате решения уравнения (1) обратимый элемент совпадения должен определить значение переменной $y = 1$, сформировав на своем среднем выходном канале сигнал $y_2 = 1$. Естественно принять, чтобы на левом и правом выходных каналах обратимый элемент просто продублировал заданные значения переменных x и z и сформировал сигналы $x_2 = 1$ и $z_2 = 1$.

Рассмотрим другой пример. Пусть задано $x = 0, z = 0$ и требуется отыскать значение переменной y , удовлетворяющее уравнению (1). Уравнение имеет два решения 0 и 1, значение переменной y остается неопределенным, поэтому полагаем, что в этом случае элемент совпадения выработает на среднем выходе сигнал $y_2 = ?$. Если же задано $x = 0$ и $z = 1$, то ясно, что в этом случае решения для y не существует, а исходные данные несов-

местимы. В этом случае полагаем, что на своем среднем выходе обратимый элемент совпадения выработает сигнал $y_2 = 1$. Дублировать значения сигналов $x_1 = 0$ и $z_1 = 1$ на выходах элемента было бы неправильно, поскольку это наводило бы на мысль, что заданные значения $x = 0$ и $z = 1$ допускаются уравнением (1), а это не так. Поэтому полагаем, что сигналы x_2 и z_2 также принимают значение 1.

Случай, когда какой-то из входных сигналов x_1, y_1, z_1 элемента принимает значение 1, следует считать возможным; это означает, что информация, поступающая на входы обратимого элемента совпадения (например, от какого-то другого элемента комбинационной схемы), противоречива. В этом случае не имеет смысла производить определение значений переменных x, y, z уравнения (1), поэтому полагаем, что элемент вырабатывает значение 1 по всем трем выходным каналам: $x_2 = 1, y_2 = 1, z_2 = 1$.

Рассмотренные примеры приводят нас к следующей интерпретации переменных $x_1, y_1, z_1, x_2, y_2, z_2$ и их значений: символы x_1, y_1, z_1 обозначают исходную информацию о значениях переменных x, y, z ; символы x_2, y_2, z_2 обозначают информацию о значениях x, y, z , полученную в результате решения уравнения (1); значения 0 и 1 означают, что соответствующая переменная уравнения (1) равна соответственно 0 и 1; значение ? говорит о том, что значение переменной уравнения (1) неизвестно, а знак ! — о том, что это значение не существует.

Исходя из этой интерпретации, построим следующий алгоритм работы обратимого элемента совпадения:

- 1 шаг. Если $x_1 = 1$ или $y_1 = 1$, или $z_1 = 1$, или $x_1 = 1$ и ($x_1 = 0$ или $y_1 = 0$), или $z_1 = 0$ и $x_1 = y_1 = 1$, то $x_2 = y_2 = z_2 = 1$.
- 2 шаг. Если $x_1 = 0$ или $y_1 = 0$, то $x_2 = x_1, y_2 = y_1, z_2 = 1$.
- 3 шаг. Если $x_1 = y_1 = 1$ или $z_1 = 1$, то $x_2 = y_2 = z_2 = 1$.
- 4 шаг. Если $x_1 = 1$ и $z_1 = 0$, то $x_2 = 1, y_2 = z_2 = 0$.
- 5 шаг. Если $y_1 = 1$ и $z_1 = 0$, то $y_2 = 1, x_2 = z_2 = 0$.
- 6 шаг. В остальных случаях $x_2 = x_1, y_2 = y_1, z_2 = z_1$.

Обратимый элемент совпадения должен быть сконструирован так, чтобы он своим функционированием реализовал алфавитный оператор, соответствующий приведенному выше алгоритму. Элемент может быть построен в виде обычной комбинационной схемы, если перейти к двоичному кодированию символов 0, 1, ?. Принимаем следующий способ кодирования: $0 = \langle 1, 0 \rangle$, $1 = \langle 0, 1 \rangle$, $? = \langle 0, 0 \rangle$. Вводим новые обозначения для разрядов кода $x_i = \langle x'_i, x''_i \rangle$, $y_i = \langle y'_i, y''_i \rangle$, $z_i = \langle z'_i, z''_i \rangle$, $i = 1, 2$. Комбинационная схема, реализующая обратимый элемент совпадения при этом способе кодирования, может быть описана следующей системой равенств:

$$\begin{aligned} x'_2 &= x'_1 \vee (y'_1 \vee z'_1) (y''_1 \vee z''_1); & x''_2 &= x''_1 \vee z''_1 \vee y'_1 y''_1; \\ y'_2 &= y'_1 \vee (x'_1 \vee z'_1) (x''_1 \vee z''_1); & y''_2 &= y''_1 \vee z''_1 \vee x'_1 x''_1; \\ z'_2 &= x'_1 \vee y'_1 \vee z'_1; & z''_2 &= z''_1 \vee x''_1 (x'_1 \vee z'_1) \vee y''_1 (y'_1 \vee z'_1). \end{aligned}$$

Для реализации схемы требуются 33 диода, т. е. в 16,5 раз больше, чем для построения необратимого элемента совпадения.

Заменяя в формулах (2) верхние индексы при всех буквах ' на " и " на ', получаем формулы, описывающие комбинационную схему, которая реализует *обратимый элемент разделения*, решающий уравнение $z = x \vee y$.

Комбинационная схема *обратимого инвертора* для решения уравнения $y = x$ может быть построена на четырех диодах по формулам:

$$x'_2 = y''_2 = x'_1 \vee y''_1; \quad x''_2 = y'_2 = x''_1 \vee y'_1. \quad (3)$$

Обратимый элемент разделения и обратимый инвертор будем схематически изображать так, как показано на рис. 1, б, в.

Важно отметить, что узлы, встречающиеся в обратимых комбинационных схемах, в отличие от узлов обычных необратимых схем, представляют собой не простое соединение проводов, а особые преобразователи сигналов. Рассмотрим *обратимый трехплосный узел* (рис. 1, г), который решает систему уравнений $x = y = z$. Его работа при принятом выше способе двоичного кодирования сигналов может быть описана следующей системой равенств:

$$x'_2 = y'_2 = z'_2 = x'_1 \vee y'_1 \vee z'_1, \quad (4)$$

$$x''_2 = y''_2 = z''_2 = x''_1 \vee y''_1 \vee z''_1$$

Обратимая комбинационная схема, собираемая из рассмотренных выше четырех типов элементов, для решения логического уравнения $f(x_1, x_2, \dots, x_n) = y$ имеет почти такой же внешний вид, как и обычная необратимая комбинационная схема для реализации функции $y = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$. Отличие состоит лишь в том, что на ней не указываются стрелками направления движения сигналов, поскольку теперь сигналы могут двигаться во всевозможных направлениях.

Рассмотрим функционирование такой схемы на примере. Предположим, что нам задано следующее логическое уравнение:

$$\bar{x}_1(x_2 \vee \bar{x}_3) \vee x_1 x_3 = y. \quad (5)$$

Этому уравнению соответствует обратимая комбинационная схема, изображенная на рис. 3. Схема содержит по два обратимых инвертора, совпадения, разделения и узла. На схеме указаны промежуточные сигналы $t_1 - t_9$.

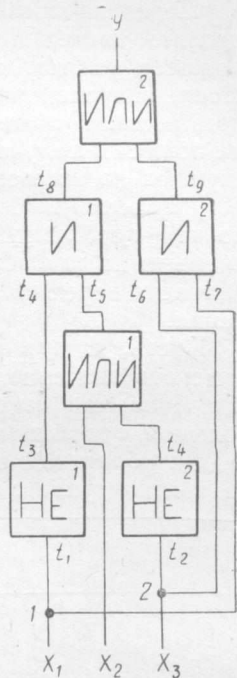


Рис. 3.

Уравнение (5) можно заменить эквивалентной ему системой уравнений, каждое из которых соответствует одному из элементов схемы:

$$\begin{aligned}
 x_1 &= t_1 = t_7 \text{ (первый узел),} & x_3 &= t_2 = t_6 \text{ (второй узел),} \\
 t_3 &= \bar{t}_1 \text{ (первый инвертор),} & t_4 &= \bar{t}_2 \text{ (второй инвертор),} \\
 t_8 &= t_3 \wedge t_5 \text{ (первое совпадение),} & t_9 &= t_6 \wedge t_7 \text{ (второе совпадение),} \\
 t_5 &= x_2 \vee t_4 \text{ (первое разделение),} & y &= t_8 \vee t_9 \text{ (второе разделение).}
 \end{aligned}$$

Перед началом работы схемы на ее полюсах формируем данные значения переменных (0 или 1), на всех остальных полюсах (в том числе и промежуточных) формируем сигналы. После запуска схемы ее элементы, по мере подхода к ним сигналов, решают соответствующие уравнения и формируют на своих полюсах полученные значения переменных. Эти значения ступают на полюсы различных элементов схемы, снова решаются уравнения и т. д. Процесс решения уравнения продолжается до тех пор, пока не окончатся переходные процессы в цепи схемы и на полюсах схемы установятся стабильные во времени значения переменных. Они и являются решением заданного уравнения.

Пусть, к примеру, задано $x_2 = 1$, $x_3 = 0$, $y = 1$. Требуется отыскать значение переменной x_1 , удовлетворяющее уравнению (5). Динамика изменения состояния схемы по тактам в процессе решения ею системы уравнений (6) представлена в таблице. Видим, обратимая комбинационная схема находит корень x_1 на шестом такте своей работы.

Номер такта	x_1	x_2	x_3	y	t_1	t_2	t_3	t_4	t_5	t_6	t_7	t_8
0	?	1	0	1	?	?	?	?	?	?	?	?
1	?	1	0	1	?	0	?	?	1	0	?	?
2	?	1	0	1	?	0	?	1	1	0	?	?
3	?	1	0	1	?	0	?	1	1	0	?	1
4	?	1	0	1	?	0	1	1	1	0	?	1
5	?	1	0	1	0	0	1	1	1	0	?	1
6	0	1	0	1	0	0	1	1	1	0	0	1
7	0	1	0	1	0	0	1	1	1	0	0	1

Поступила 20 марта 1977

УДК 612.82.001.57:51

Д. М. КАЛНИБОЛОТСКИЙ, Г. В. ЦЕПКОВ, канд. техн. наук,
В. П. ШПАКОВСКИЙ, О. Н. ШЕВЕРДА

НЕЙРОПОДОБНЫЕ ПРЕОБРАЗОВАТЕЛИ СИГНАЛОВ

При построении современных электронных систем и устройств обработки данных широко используются известные информационные свойства живых систем. Особое внимание при этом