

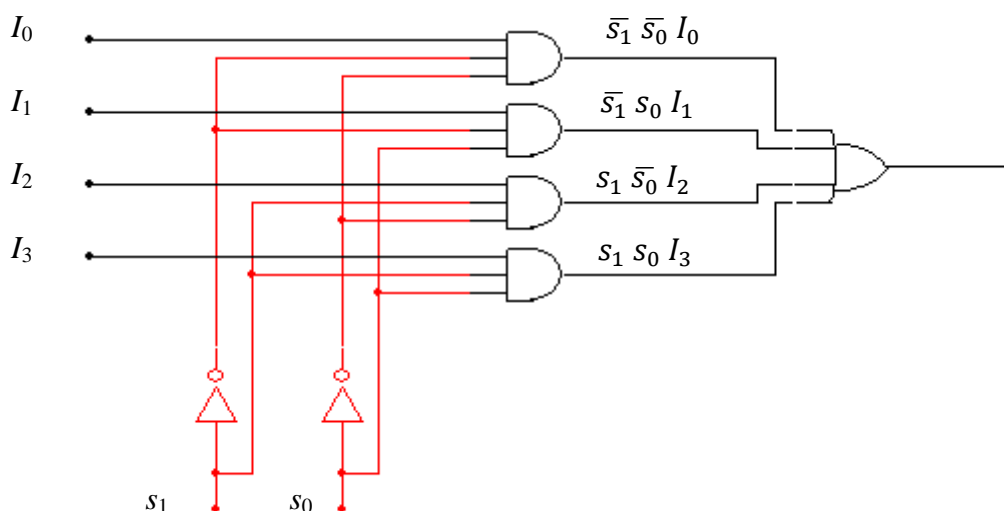
TECHNIKA CYFROWA

Laboratorium 2014/15

ćw. 2

Multipleksery i demultipleksery

Funkcjonalność **multipleksera** prezentuje poniższy rysunek. Multipleksers umożliwia wybór jednego z wejść informacyjnych ($I_0 \dots I_3$), z którego sygnał jest przesyłany na wyjście. Numer wejścia jest określony przez sygnały na wejściach adresowych ($s_0 \dots s_1$).



Podstawą dla realizacji funkcji logicznych z użyciem multipleksera jest **twierdzenie Shannona o dekompozycji**.

Dla dekompozycji wobec jednej zmiennej:

$$g(x_1 x_2 x_3 \dots x_n) = x_1 g(1x_2 \dots x_n) + \bar{x}_1 g(0x_2 \dots x_n) \quad \text{- dla postaci dysjunkcyjnej}$$

$$g(x_1 x_2 x_3 \dots x_n) = (x_1 + g(0x_2 \dots x_n))(\bar{x}_1 + g(1x_2 \dots x_n)) \quad \text{- dla postaci koniunkcyjnej}$$

Dla dekompozycji wobec dwóch zmiennych odpowiednio:

$$g(x_1 x_2 x_3 \dots x_n) = x_1 x_2 g(11x_3 \dots x_n) + x_1 \bar{x}_2 g(10x_3 \dots x_n) + \bar{x}_1 x_2 g(01x_3 \dots x_n) + \bar{x}_1 \bar{x}_2 g(00x_3 \dots x_n)$$

$$g(x_1 x_2 x_3 \dots x_n) = (x_1 + x_2 + g(00x_3 \dots x_n))(\bar{x}_1 + \bar{x}_2 + g(01x_3 \dots x_n))(\bar{x}_1 + x_2 + g(10x_3 \dots x_n))(x_1 + \bar{x}_2 + g(11x_3 \dots x_n))$$

Przykład 1

Niech $f(a, b, c) = \bar{a}bc + ab\bar{c}$. Dokonajmy dekompozycji funkcji względem zmiennej a :

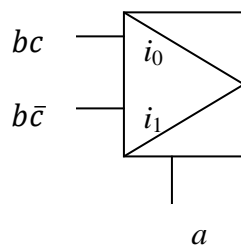
$$f(a, b, c) = \underbrace{\bar{a}f(0, b, c)}_{I_0} + \underbrace{af(1, b, c)}_{I_1}$$

Wyznaczamy funkcje resztkowe:

$$I_0 = \bar{0} \cdot bc + 0 \cdot b\bar{c} = 1 \cdot bc = bc$$

$$I_1 = \bar{1} \cdot bc + 1 \cdot b\bar{c} = 1 \cdot b\bar{c} = b\bar{c}$$

Funkcję I_0 przyporządkowujemy do wejścia informacyjnego i_0 , a I_1 – odpowiednio do wejścia i_1 :



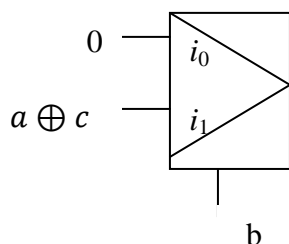
Jeżeli jednak dekompozycja miałaby być dokonana względem zmiennej b , to otrzymuje się odpowiednio:

$$f(a,b,c) = \underbrace{\bar{b}f(a,0,c)}_{I_0} + \underbrace{bf(a,1,c)}_{I_1}$$

i wobec tego:

$$I_0 = 0 \cdot \bar{a}c + 0 \cdot a\bar{c} = 0$$

$$I_1 = 1 \cdot \bar{a}c + 1 \cdot a\bar{c} = \bar{a}c + a\bar{c} = a \oplus c$$



Przykład 2

Rozważmy realizację funkcji logicznej $f(a,b,c,d) = \sum m(0,1,2,3,5,6,9,10) + d(12,14)$ z użyciem multiplexera o dwóch wejściach adresowych. Procedura ustalenia funkcji resztkowych wymaga specyficznego podejścia, jeżeli wartości funkcji dla niektórych argumentów są *don't care*, gdyż stosując dekompozycję Shannona wobec minimalnej postaci dysjunkcyjnej, traci się informację o położeniu wartości *don't care* i w efekcie postać funkcji resztkowych może nie być minimalna.

Najprościej jest ustalić funkcje resztkowe korzystając z fragmentów siatki Karnaugh. W przypadku dekompozycji względem zmiennych, których wartości sąsiadują ze sobą w wierszach lub kolumnach oryginalnej siatki Karnaugh. Przykładowo, zdekomponujemy funkcję f względem zmiennych (a, b) . Oryginalna siatka Karnaugh pokazana jest na rysunku poniżej. Rozpatrując niezależnie od siebie poszczególne wiersze, niejako zakładamy konkretną wartość zmiennych (a, b) , a wartości w danym wierszu zależą już wyłącznie od pozostałych zmiennych (c, d) – są to wartości funkcji resztkowych, które należy w następnym kroku zminimalizować.

$ab \backslash cd$	00	01	11	10
00	1	1	1	1
01	0	1	0	1
11	x	0	0	x
10	0	1	0	1

Ustalenie zminimalizowanej postaci funkcji resztkowych nie nastręcza trudności. Prosta analiza wartości funkcji resztkowych dla poszczególnych wartości (c, d) pozwala stwierdzić, że :

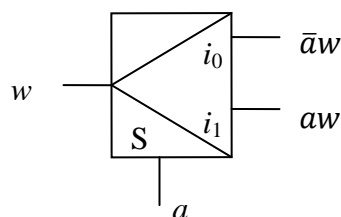
- funkcja resztkowa I_0 przyjmuje wartość 1 dla dowolnych wartości (c, d) , zatem $I_0 = 1$,
- funkcja resztkowa I_1 przyjmuje wartość 1 dla $(cd) = (01)$ i $(cd) = (10)$, więc $I_1 = c \oplus d$,
- funkcja resztkowa I_2 jest identyczna jak I_1 ,
- funkcja resztkowa I_3 przyjmuje wartość 0 dla $(cd) = (01)$ i $(cd) = (11)$, a poza tym wartości są *don't care*, zatem najprostszym rozwiązaniem jest $I_3 = 0$.

W sytuacji, gdy żądana jest dekompozycja funkcji względem zmiennych, których wartości nie sąsiadują ze sobą w wierszach/kolumnach siatki Karnaugh, należy przygotować zmodyfikowaną siatkę Karnaugh. Pamiętajmy o tym, że poszczególne pola nowej siatki odpowiadają teraz innym indeksom i identyfikującym stany wejściowe. Jeżeli a jest zmienną zapisywaną na najbardziej znaczącej pozycji, $i = 2^3a + 2^2b + 2^1c + 2^0d$. W poniższej tabeli pokazano indeksy dla poszczególnych pól siatki Karnaugh, jeżeli wiersze odpowiadają poszczególnym parom wartości zmiennych

$ad \backslash bc$	00	01	11	10
00	0	2	6	4
01	1	3	7	5
11	9	11	15	13
10	8	10	14	12

* * *

Demultiplexer działa odwrotnie w stosunku do multiplexera: sygnał z pojedynczego wejścia informacyjnego jest przesyłany na wyjście, którego numer jest określony poprzez „adres” podany na wejścia sterujące.



Niech funkcja wejściowa będzie oznaczona w . Można zauważyć, że na wyjściu i_0 realizowana jest funkcja $\bar{a}w$, a na wyjściu i_1 – funkcja aw .

W szczególności, jeśli $w = 1$, na poszczególnych wyjściach demultipleksera realizowane są wszystkie mintermy dla tylu zmiennych logicznych, ile jest wejść adresowych demultipleksera.

Zadanie 1. (1p) Zrealizuj wykorzystując MUX o dwóch wejściach sterujących funkcję $f(a, b, c, d) = \sum m(0, 2, 3, 5, 6, 12) + d(9, 14)$.

Zaliczenie zadania:

- na kartce: wyznaczenie funkcji resztkowych
- w symulatorze: demonstracja działającego układu

Zadanie 2. (1p) Powtórz zadanie 1. wykorzystując multiplekser o trzech wejściach sterujących. Zmienne, wobec których ma być wykonana dekompozycja, poda prowadzący.

Zaliczenie zadania:

- na kartce: wyznaczenie funkcji resztkowych
- w symulatorze: demonstracja działającego układu

Zadanie 3. (0,5 p) Zrealizuj funkcję z zadania 1. wykorzystując tak jak wówczas jeden multiplekser o dwóch wejściach sterujących. Na jego wejścia sterujące podaj te same zmienne co w zad. 1. Jednak zamiast bramek i negatorów do realizacji funkcji resztkowych (podawanych na wejścia informacyjne) można wykorzystać wyłącznie multipleksery o jednym wejściu sterującym.

Zaliczenie zadania: należy wykonać symulację układu w Multisimie.

Zadanie 4. (0,5 p) Wypełnij poniższą tabelę jedynkami w polach odpowiadających literom, które występują w Twoim imieniu i nazwisku. Zrealizuj funkcję o takiej tablicy prawdy korzystając z demultipleksera o czterech wejściach adresowych. Na jego wyjściach wolno użyć bramek logicznych jednego typu: NAND lub AND.

a	ą	ł	e	ć	b	d	g	f	ę	c	h	i	l	k	j
n	m	t	o	ó	ń	ż	s	ś	p	r	u	y	w	ź	z
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

Zaliczenie zadania: pokazanie działającego układu w MultiSim.