

Technika Cyfrowa 2022

Sprawozdanie 1

Gabriel Kaźmierczak,

Jakub Radek,

Miłosz Dobosz,

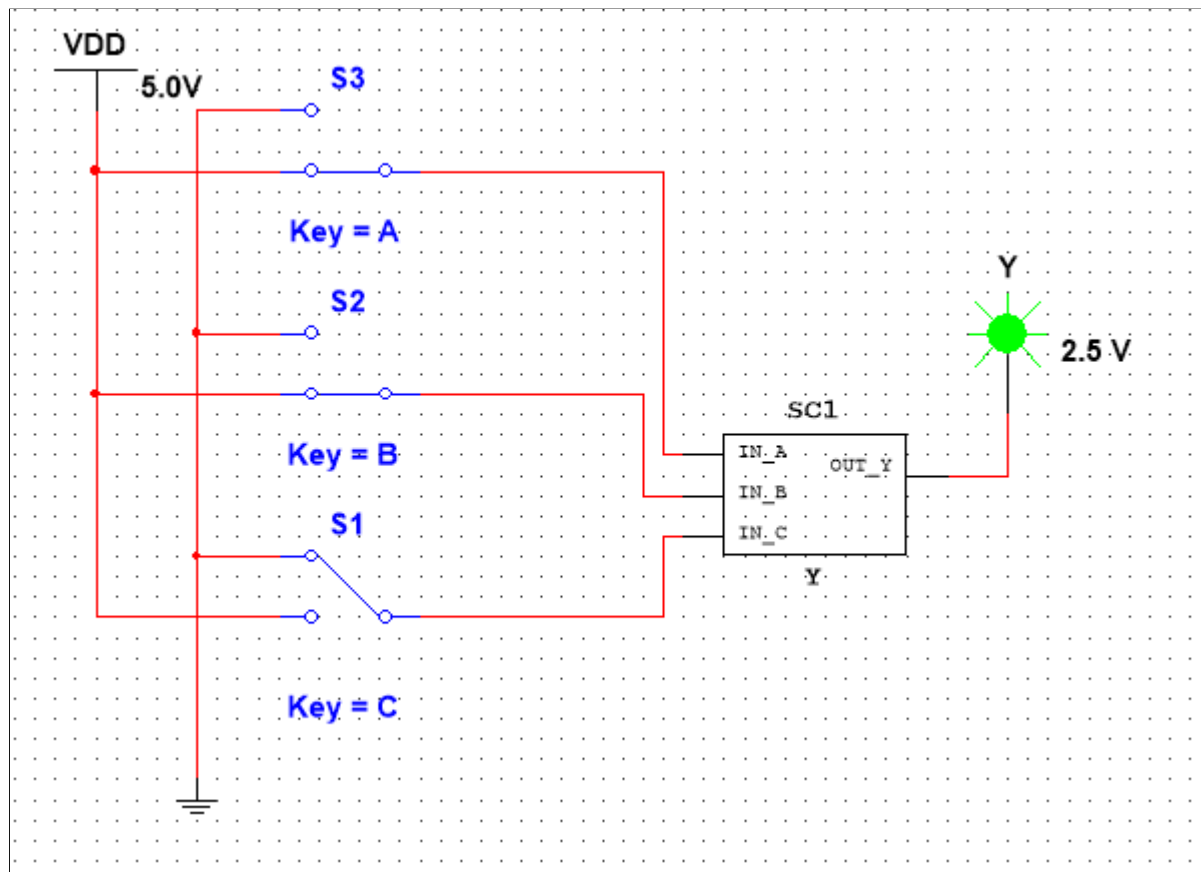
Przemysław Kociuba

Zadanie 1a

Bazując wyłącznie na dwuwęściowych bramkach logicznych NAND, proszę od podstaw zaprojektować, zbudować i przetestować układ realizujący funkcję logiczną:

$$Y = \overline{A}C + B(A + B)$$

Idea układu



Rysunek 1: Idea budowanego układu

Rozwiązanie teoretyczne

Wyrażenie zostało przekształcone do postaci funkcji do zastosowania dla dwuwęściowych bramek NAND

$$Y = \overline{A}C + B(A + B)$$

$$Y = \overline{A}C + BA + BB \text{ (rozdzielność mnożenia wzgl. dodawania)}$$

$$Y = \overline{A}C + BA + B \text{ (} B = B * B \text{)}$$

$$Y = \overline{A}C + B(A + 1) \text{ (wyciągnięcie } B \text{ przed nawias)}$$

$$Y = \overline{A}C + B \text{ (} A + 1 = 1 \text{)}$$

$$Y = \overline{\overline{AC} + B} \quad (\text{podwójna negacja nie zmienia wartości})$$

$$Y = \overline{\overline{AC}B} \quad (\text{prawo de Morgana})$$

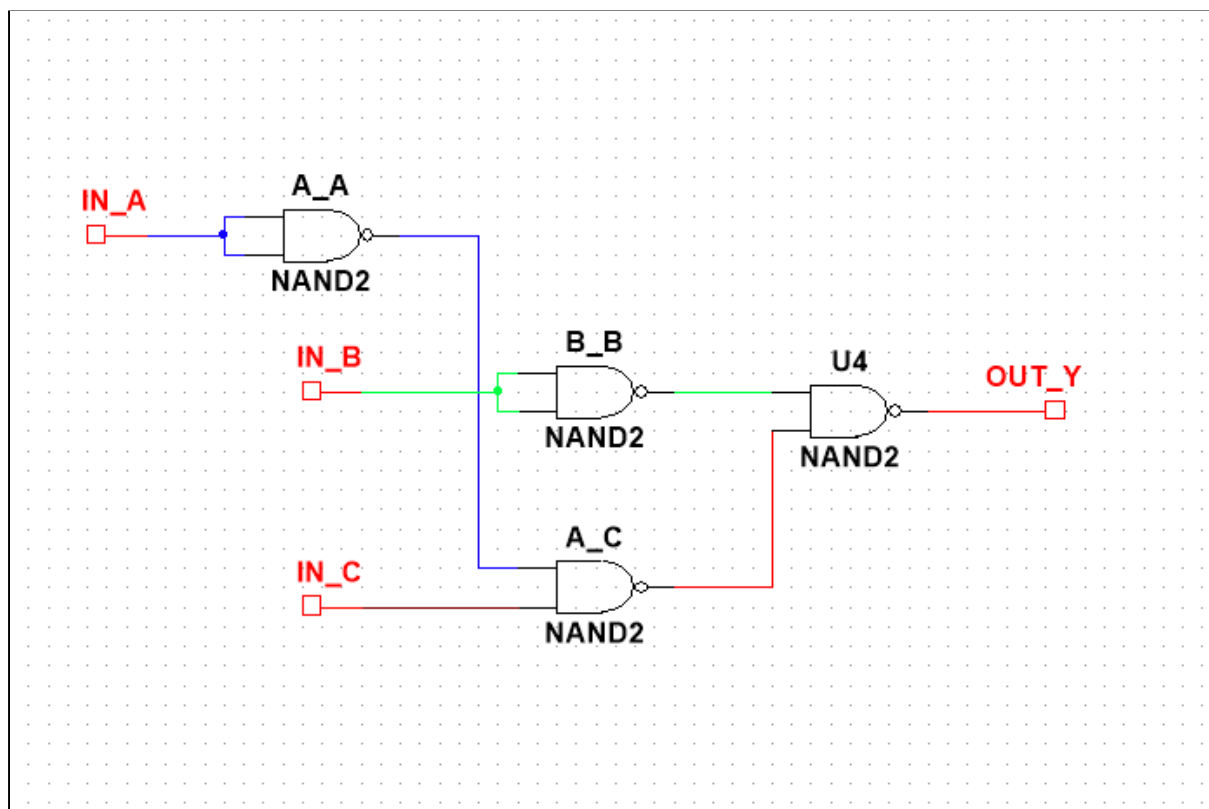
$$Y = \overline{AACBB} \quad (A = A * A)$$

A	B	C	Y
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

Rysunek 2: Tabela prawdy dla powyższego równania

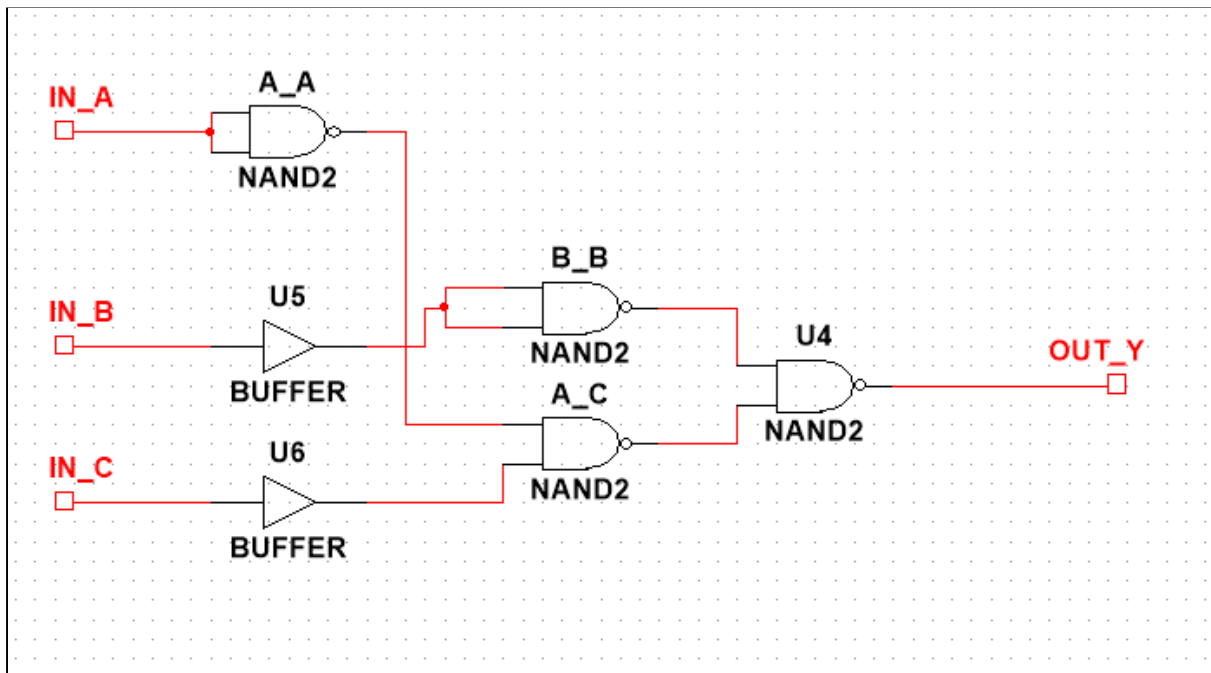
Implementacja w programie Multisim

Do zbudowania układu realizującego przekształconą funkcję wykorzystano cztery bramki NAND



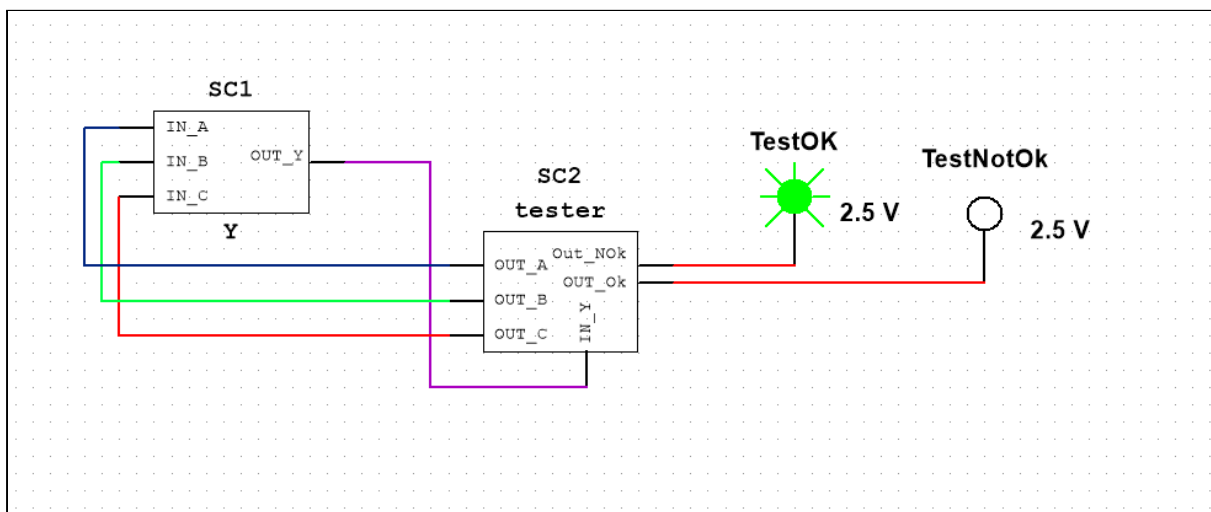
Rysunek 3: Układ dla zadania 1a w programie Multisim

W celu wyeliminowania opóźnień zostały dodane bufory.



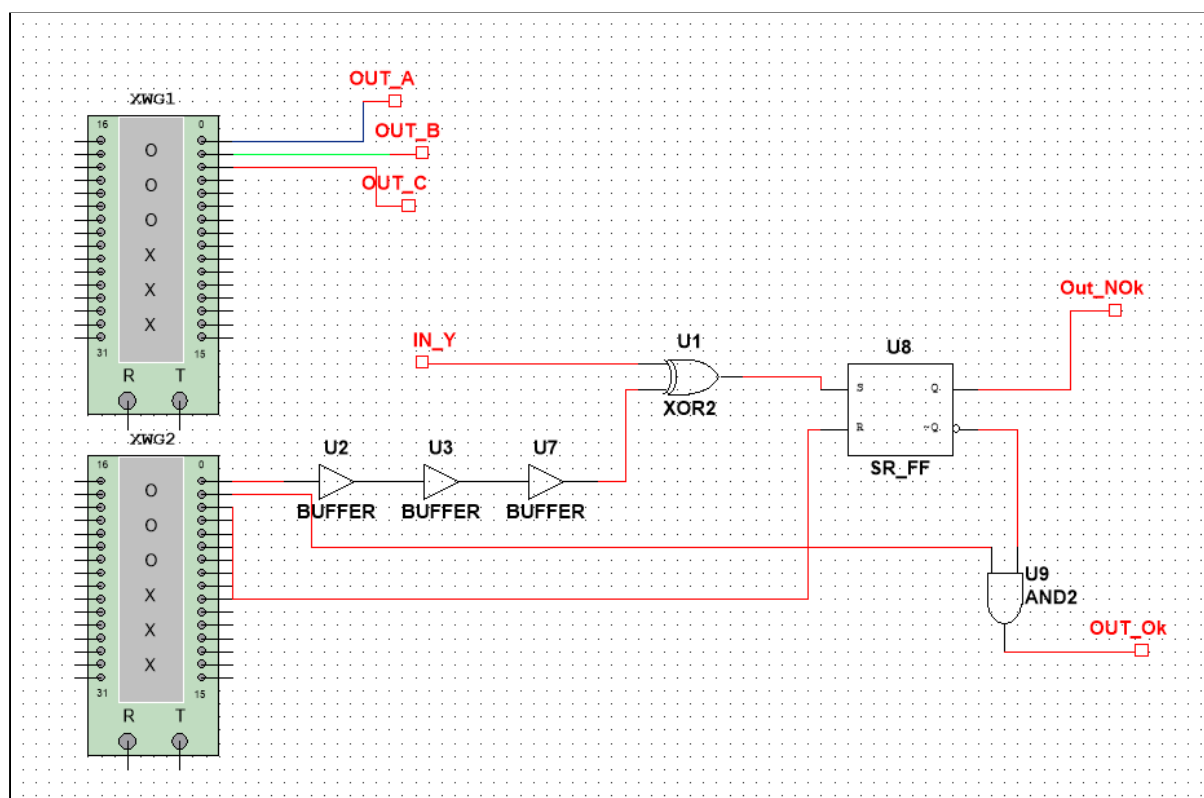
Rysunek 4: Implementacja układu z buforami

Idea układu testującego



Rysunek 5: Idea układu testującego

Implementacja układu testującego



Rysunek 6: Implementacja układu testującego

[illegible]

Rysunek 7: Słowa generowane przez generatory słów w układzie testującym (XWG1 po lewej i XWG2 po prawej)

Wnioski

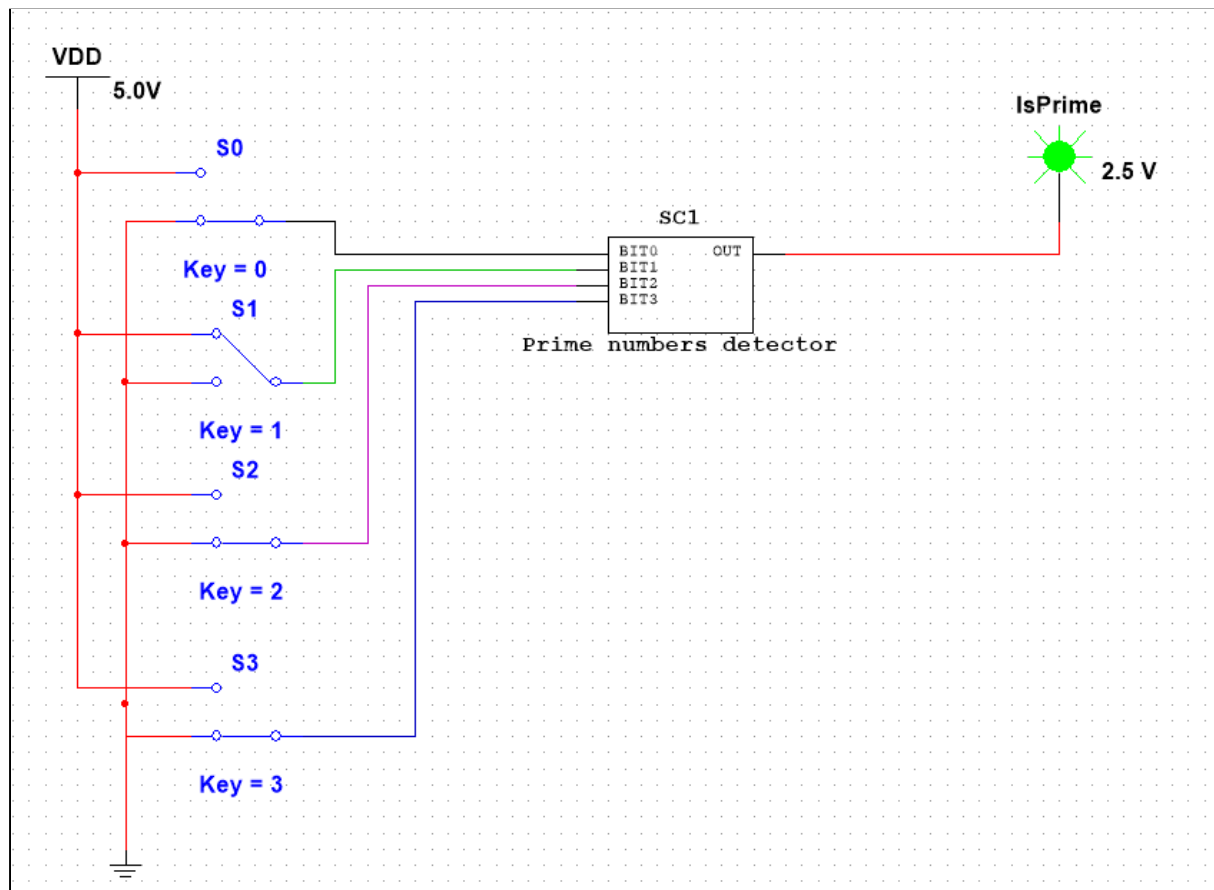
- Korzystając z praw logiki możemy zmniejszyć liczbę użytych elementów elektronicznych, tutaj 5 bramek - NOT, dwie AND oraz dwie OR (które są złożonymi bramkami) na 4 mniej skomplikowane bramki NAND.
- Układ ten może zostać zastosowany jako kontroler świateł nocnych (np. w samochodzie):

- A - Czujnik światła
- B - Tryb ON
- C - Tryb AUTO.

Zadanie 1b

Bazując na dowolnych bramkach logicznych, proszę od podstaw zaprojektować, zbudować i przetestować układ detekcji liczby pierwszej w binarnym słowie czterobitowym.

Idea układu



Rysunek 7: Idea budowanego układu

Rozwiązanie teoretyczne

Wprowadzamy oznaczenia A,B,C,D gdzie A oznacza najbardziej znaczący bit, a D najmniej znaczący.

Aby zaprojektować układ wykorzystaliśmy funkcję zapisaną w notacji sumarycznej.

$$f(A, B, C, D) = \Sigma(2, 3, 5, 7, 11, 13)$$

A	B	C	D	PRIME
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	1
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	0	0
1	1	1	1	0

Rysunek 8: Tabela prawdy dla budowanego układu

AB \ CD	00	01	11	10
00	0	0	1	1
01	0	1	1	0
11	0	1	0	0
10	0	0	1	0

Rysunek 9: Tabela Karnough dla badanej funkcji

Korzystając z tabeli uzyskujemy postać funkcji logicznej

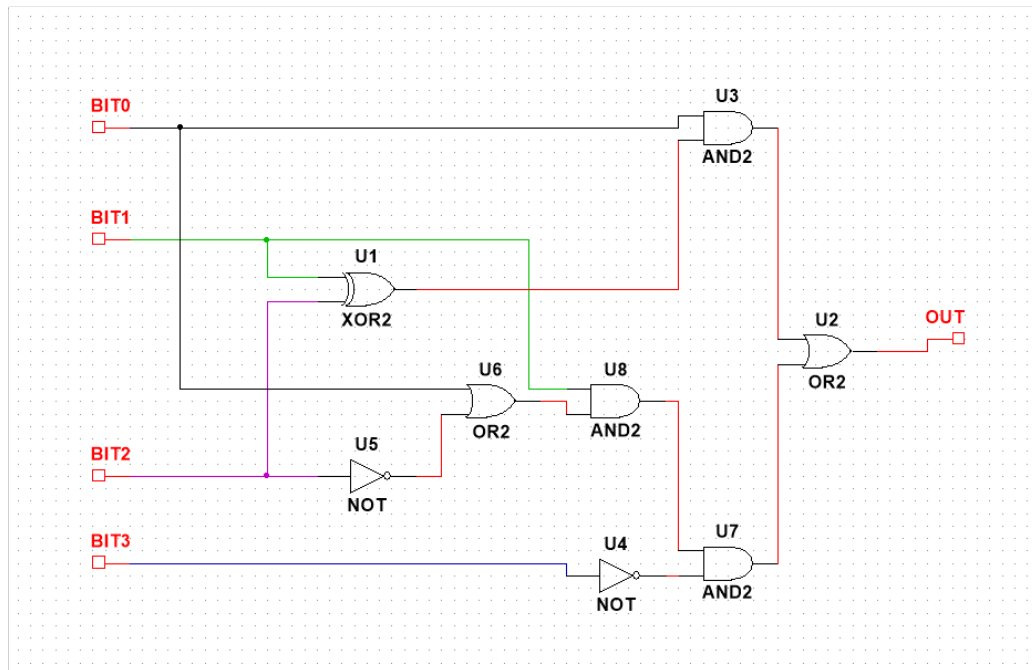
$$Y = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + \bar{B}CD + B\bar{C}D$$

$$Y = \bar{A}(\bar{B}C + CD) + D(\bar{B}C + B\bar{C}) \text{ (Wyciągnięcie } \bar{A} \text{ i } D \text{ przed nawias)}$$

$$Y = \bar{A}(C(\bar{B} + D)) + D(B \text{ xor } C) \text{ (Wyciągnięcie } C \text{ przed nawias i } \bar{B}C + B\bar{C} = B \text{ xor } C)$$

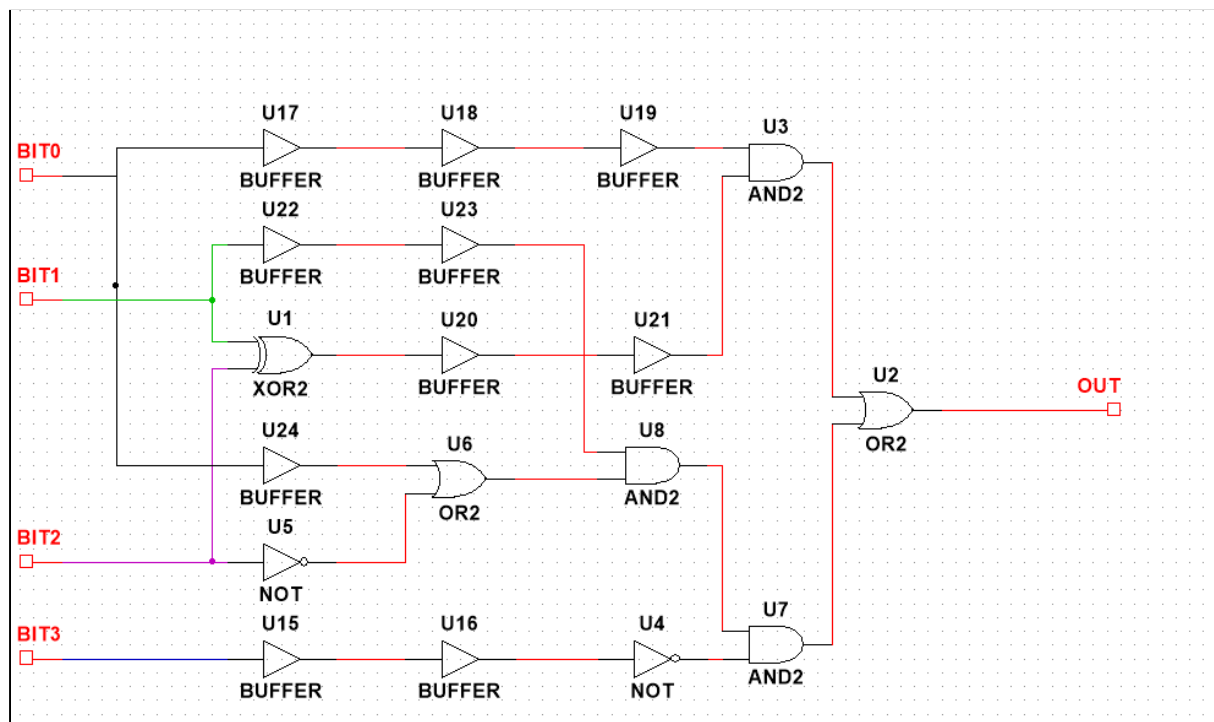
Implementacja w programie Multisim

Do zbudowania układu realizującego powyższą funkcję wykorzystano dwie bramki NOT, trzy bramki AND, bramkę OR oraz bramkę XOR.



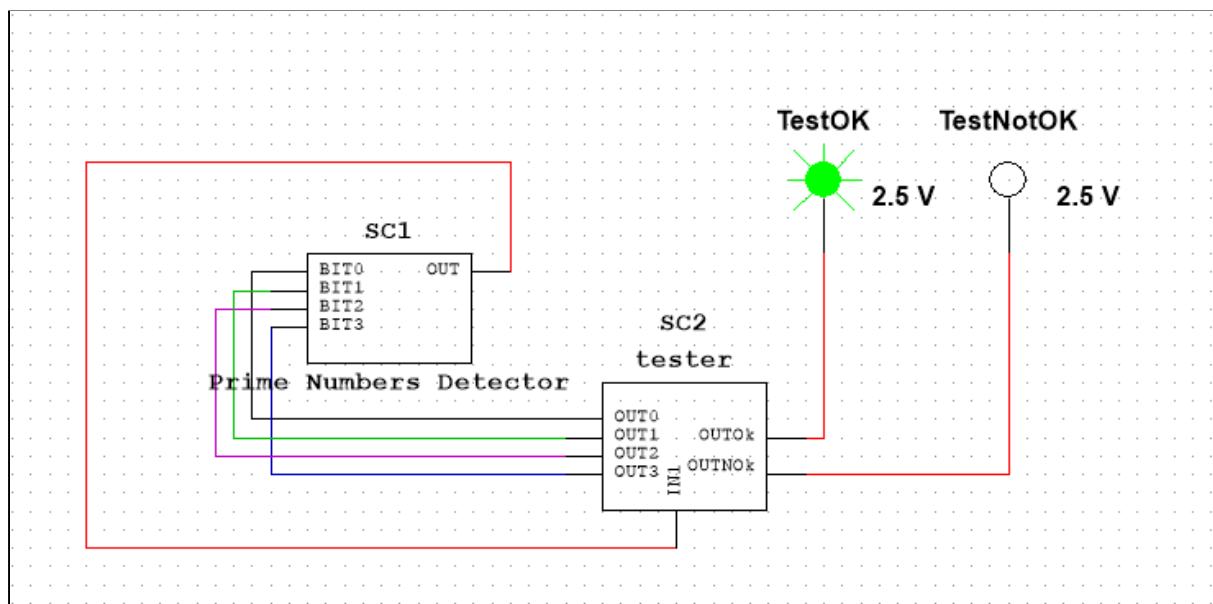
Rysunek 11: Układ dla zadania 1b w programie Multisim

Ze względu na opóźnienia w przesyśle sygnału zostały dodane bufory



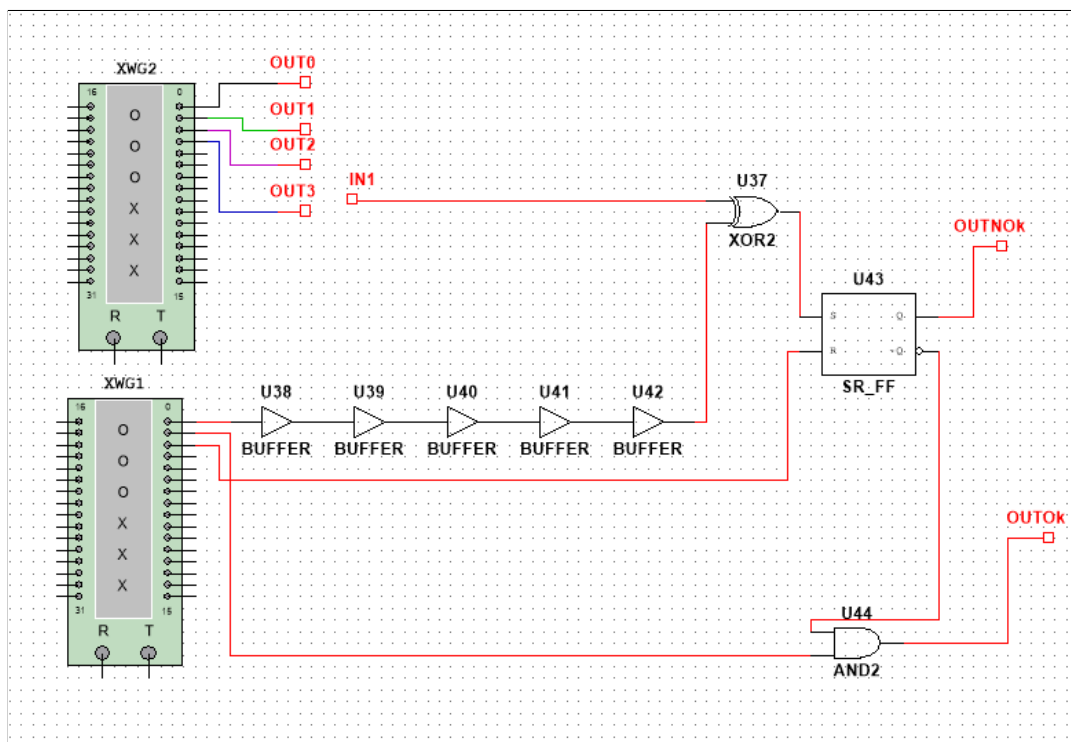
Rysunek 12: Układ dla zadania 1b w programie Multisim z buforami

Idea układu testującego



Rysunek 13: Idea układu testującego dla zadania 1b

Implementacja układu testującego



Rysunek 14: Idea układu testującego dla zadania 1b

00000000	00000000000000000000000000000000
00000001	00000000000000000000000000000000
00000002	00000000000000000000000000000001
00000003	00000000000000000000000000000001
00000004	00000000000000000000000000000000
00000005	00000000000000000000000000000001
00000006	00000000000000000000000000000000
00000007	00000000000000000000000000000001
00000008	00000000000000000000000000000000
00000009	00000000000000000000000000000000
0000000A	00000000000000000000000000000000
0000000B	00000000000000000000000000000001
0000000C	00000000000000000000000000000000
0000000D	00000000000000000000000000000001
0000000E	00000000000000000000000000000000
0000000F	00000000000000000000000000000000
00000000	00000000000000000000000000000010
00000000	000000000000000000000000000000100

Rysunek 15: Słowa generowane w układzie testującym przez XWG2 (po lewej) i XWG1 (po prawej)

Wnioski

- Tabelę Karnaugh można wykorzystać do łatwego generowania funkcji logicznych w oparciu o tabelę prawdy.
- W oparciu o układ można utworzyć kontroler poprawności danych przesyłanych sieciowo (np. ustalając że komunikat rozpoczyna się od n liczb pierwszych i kończy się m liczbami pierwszymi, taki układ pozwoli na poprawę detekcji zakłóceń). Tracąc częściowo na wydajności można również szyfrować przesyłane dane np. wpłatając co każdy 4 bitowy sygnał 2 sygnały będące liczbami pierwszymi. Wtedy opisywany układ służy jako deszyfrator i odrzuca sygnały zakłócające komunikat.