

# Technika Cyfrowa 2022

## Sprawozdanie 1

Gabriel Kaźmierczak,

Jakub Radek,

Miłosz Dobosz,

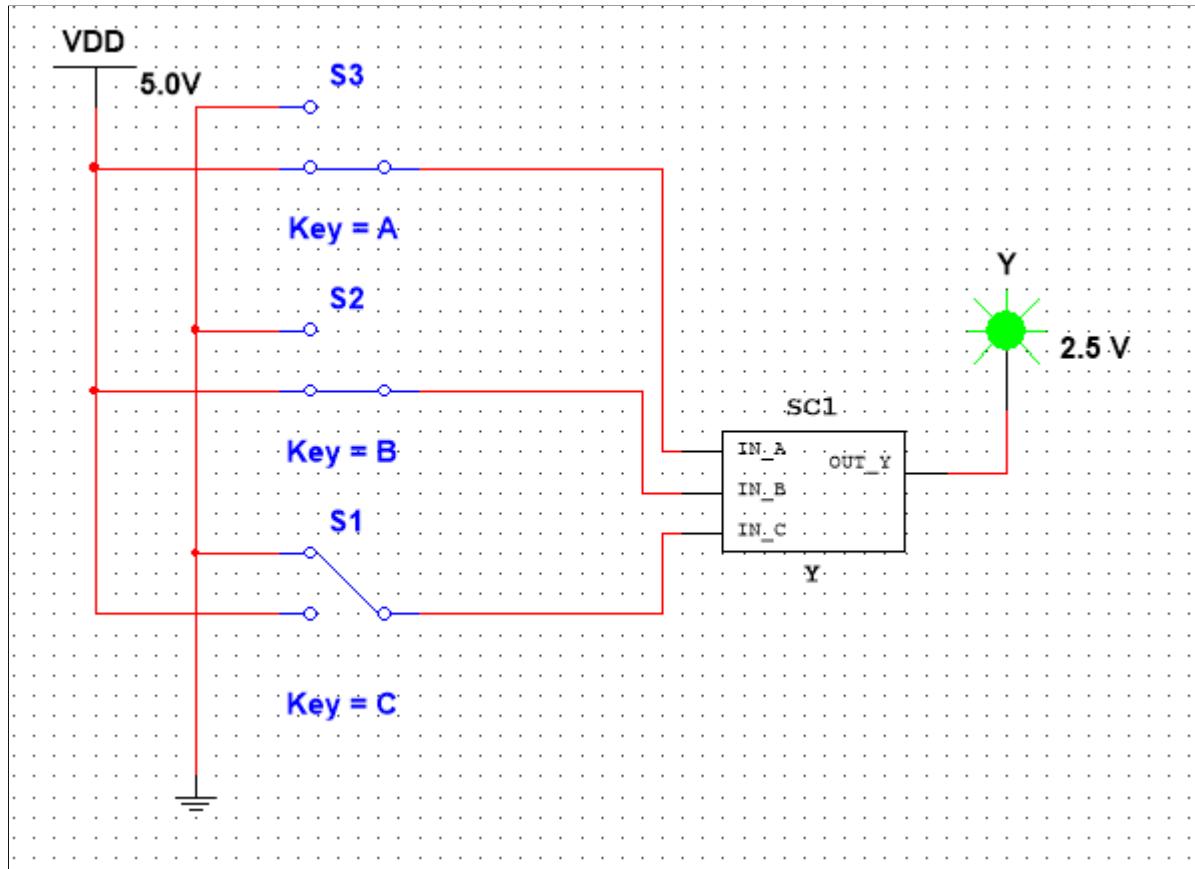
Przemysław Kociuba

## Zadanie 1a

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

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

### Idea układu



Rysunek 1: Idea budowanego układu

### Rozwiązanie teoretyczne

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

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

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

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

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

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

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

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

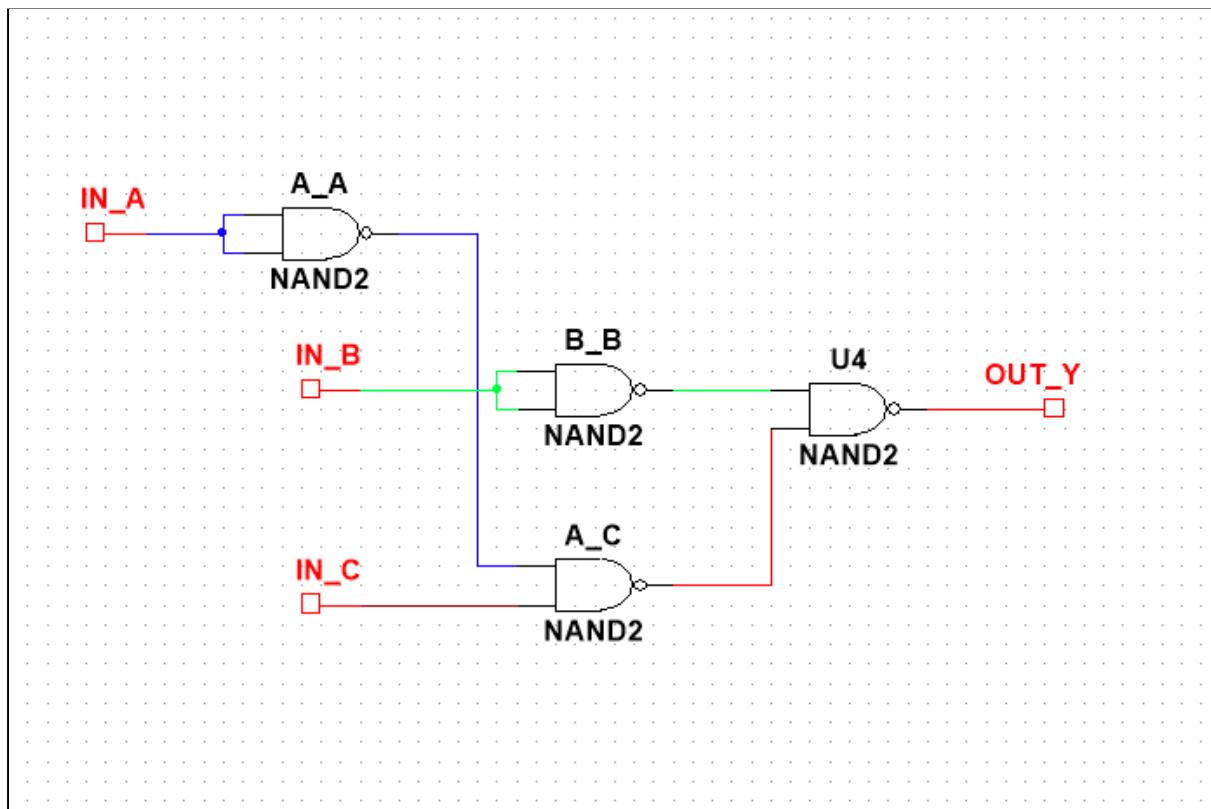
$$Y = \overline{A}\overline{A}C\overline{B} \quad (A = A * A)$$

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

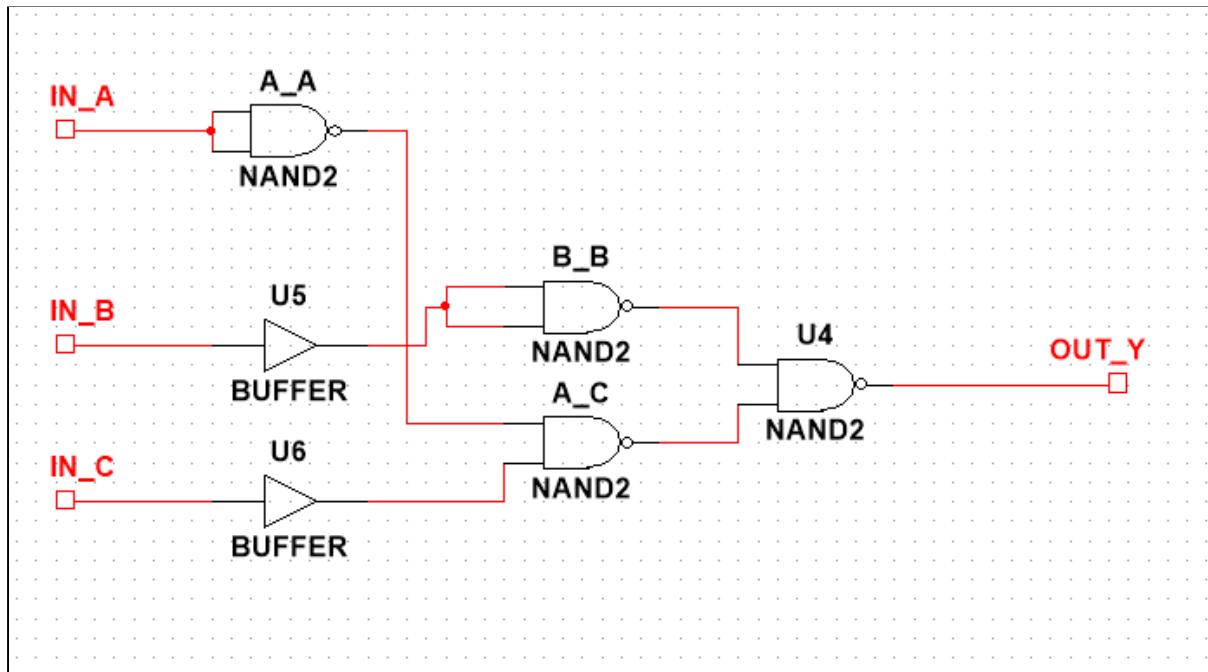
## Implementacja w programie Multisim

Do zbudowania układu realizującego przekształconą funkcję wykorzystano cztery bramki NAND



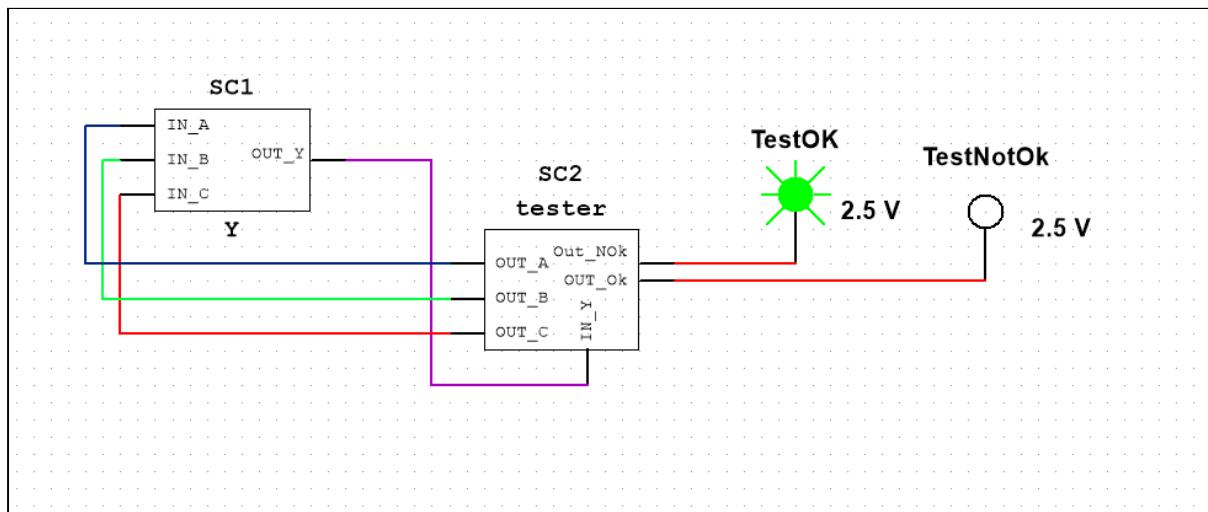
Rysunek 3: Układ dla zadania 1a w programie Multisim

W celu wyeliminowania opóźnień zostały dodane bufory.



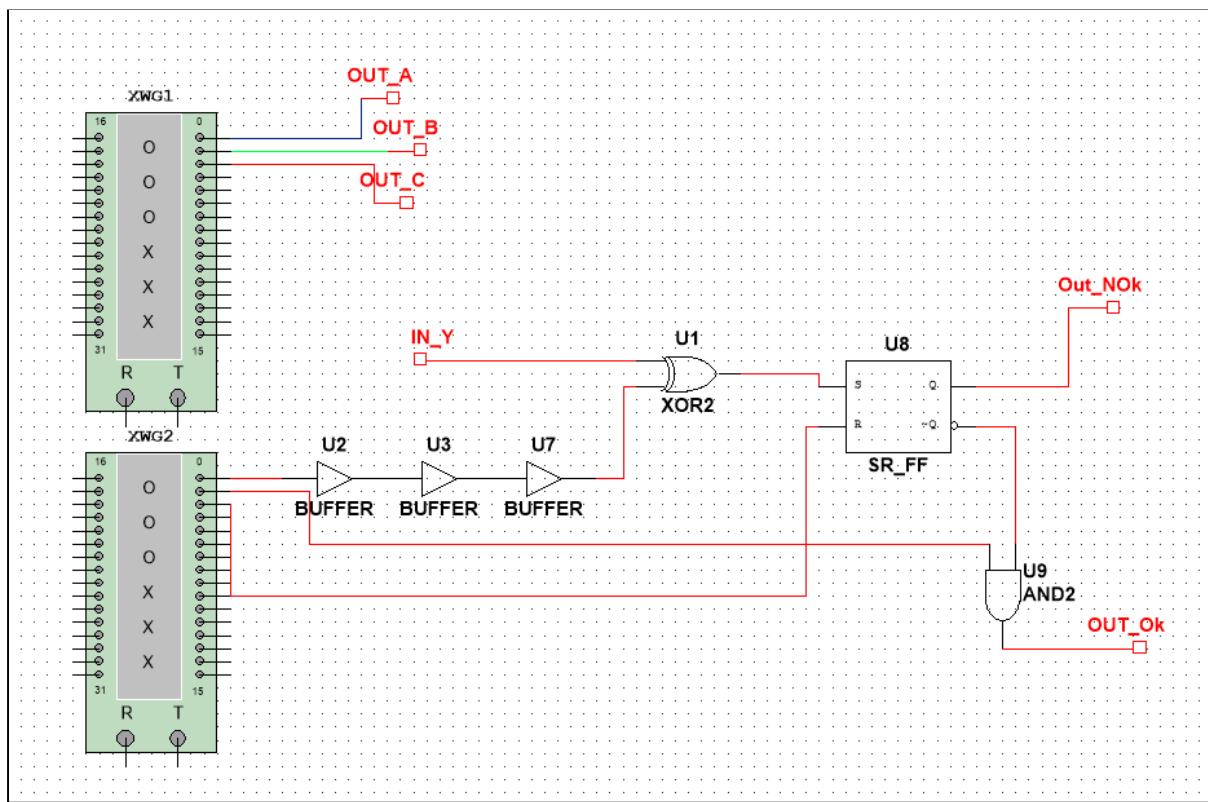
Rysunek 4: Implementacja układu z buforami

### Idea układu testującego



Rysunek 5: Idea układu testującego

## Implementacja układu testującego



Rysunek 6: Implementacja układu testującego

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

# Wnioski

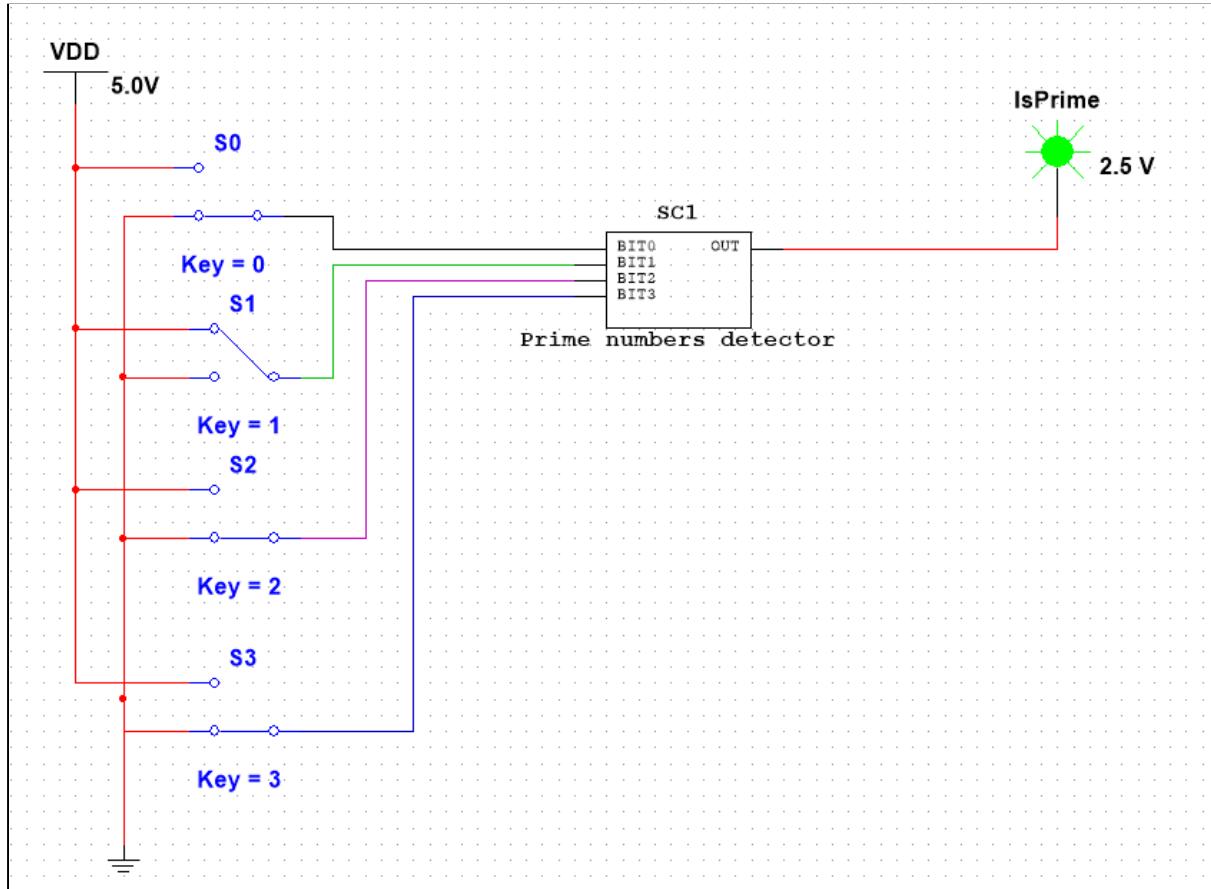
- Korzystając z praw logiki możemy zmniejszyć liczbę użytych elementów elektronicznych, tutaj 5 bramek - NOT, dwie AND oraz dwie OR (które są złożonymi bramkami) na 4 mniej skomplikowane bramki NAND.
  - Układ ten może zostać zastosowany jako kontroler świateł nocnych (np. w samochodzie):

- 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

### Rozwiążanie 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	1	0	0
1	1	1	1	0

Rysunek 8: Tabela prawdy dla budowanego układu

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

Rysunek 9: Tabela Karnough dla badanej funkcji

Korzystając z tabeli uzyskujemy postać funkcji logicznej

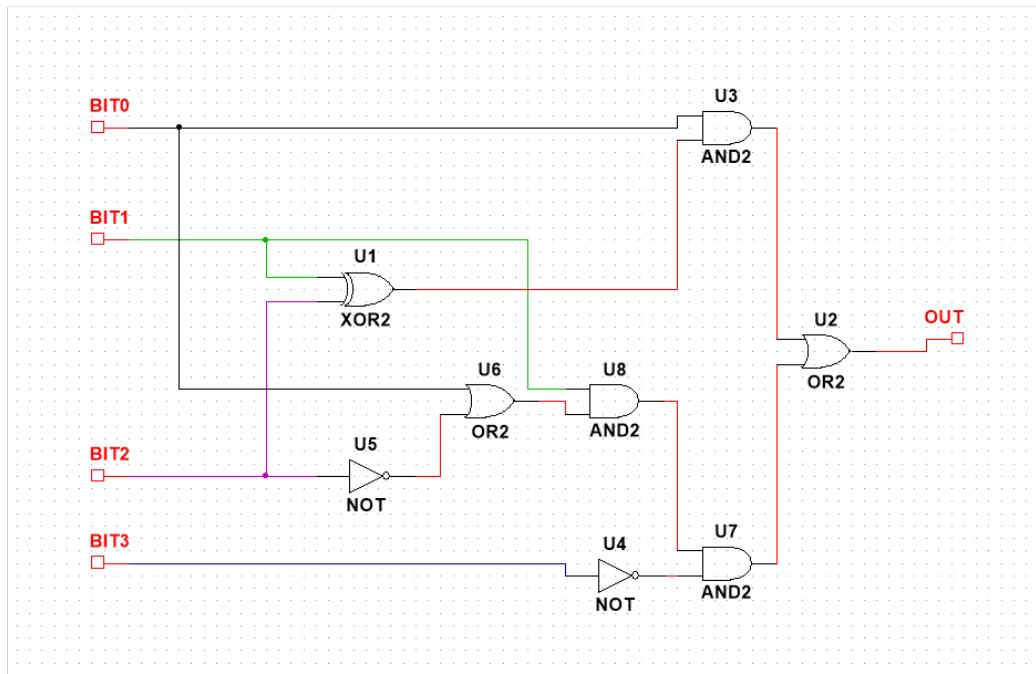
$$Y = \overline{A} \overline{B} C + \overline{A} B C + \overline{B} C D + B \overline{C} D$$

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

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

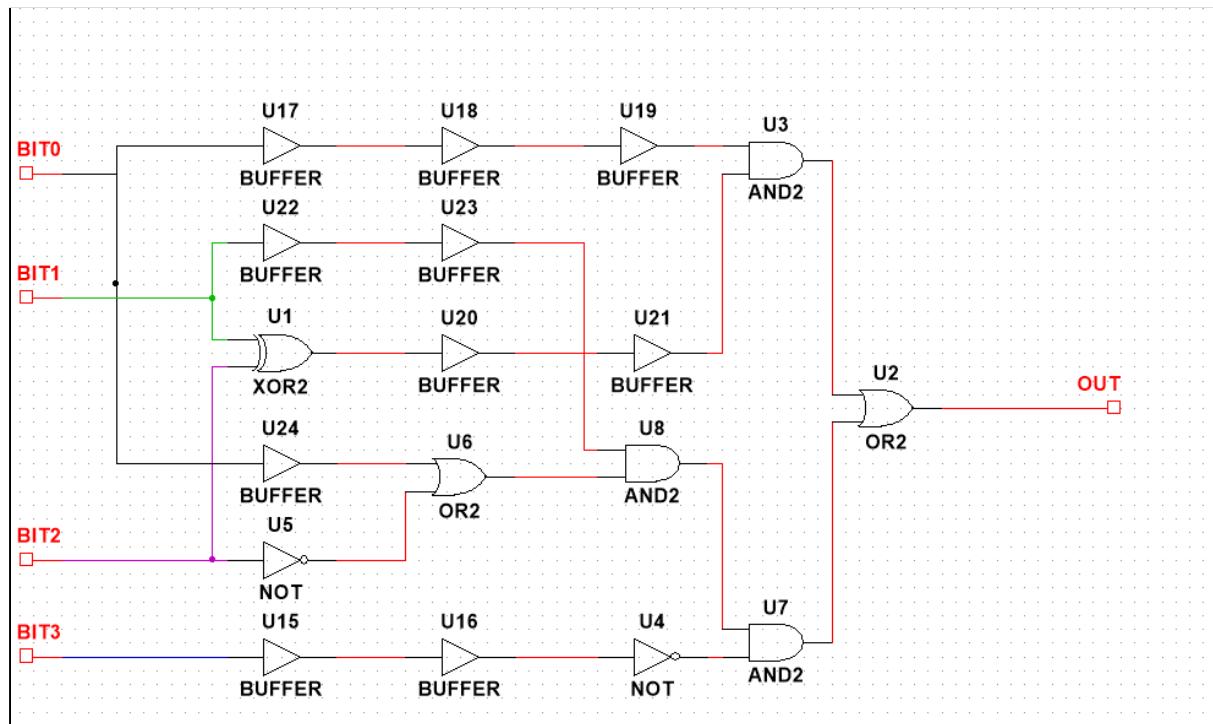
## Implementacja w programie Multisim

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



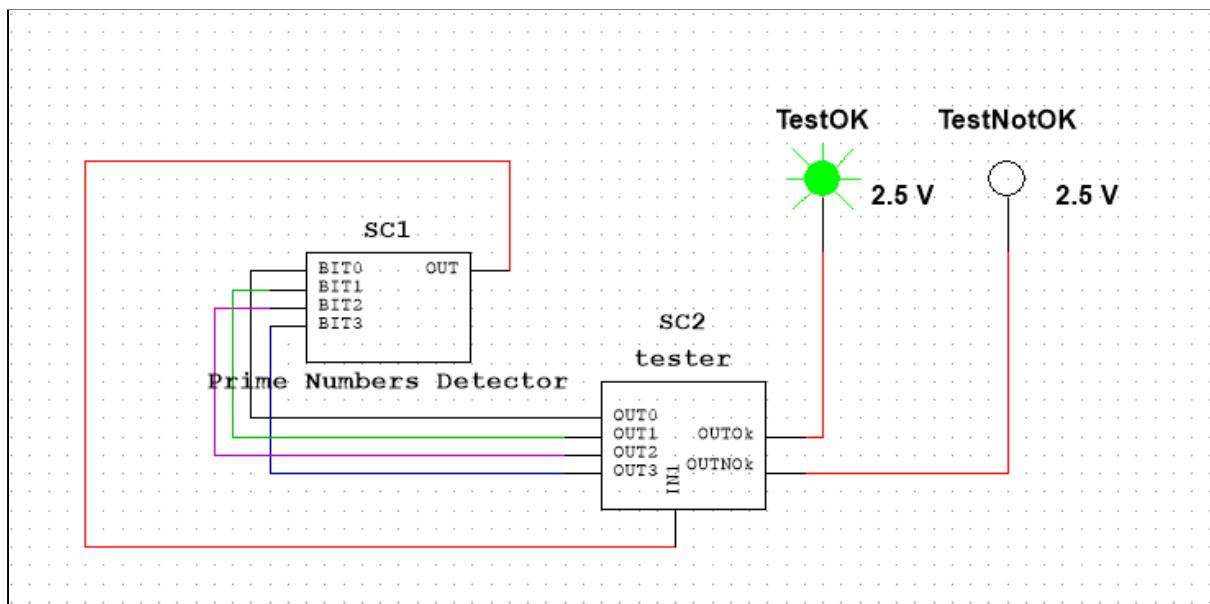
Rysunek 11: Układ dla zadania 1b w programie Multisim

Ze względu na opóźnienia w przesyle sygnału zostały dodane bufora



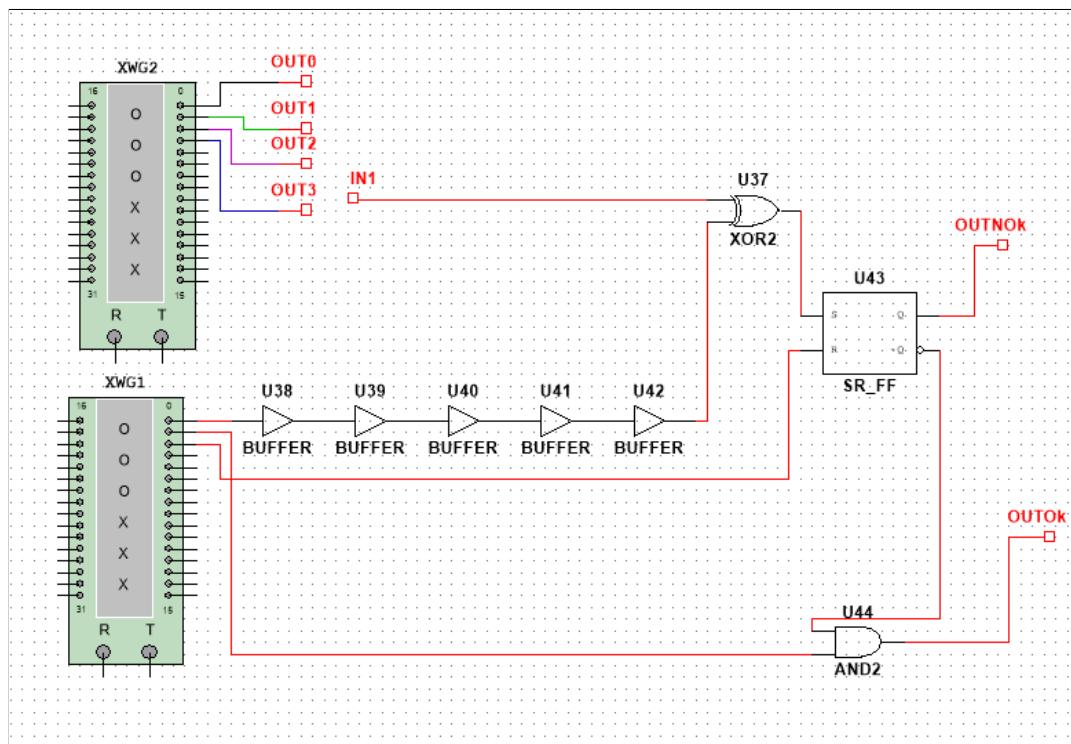
Rysunek 12: Układ dla zadania 1b w programie Multisim z buforami

## 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	000000000000000000000000000000001
00000003	000000000000000000000000000000001
00000004	000000000000000000000000000000000
00000005	000000000000000000000000000000001
00000006	000000000000000000000000000000000
00000007	000000000000000000000000000000001
00000008	000000000000000000000000000000000
00000009	000000000000000000000000000000000
0000000A	000000000000000000000000000000000
0000000B	000000000000000000000000000000001
► 0000000C	► 00000000000000000000000000000000
0000000D	000000000000000000000000000000001
0000000E	000000000000000000000000000000000
0000000F	000000000000000000000000000000000
00000000	0000000000000000000000000000000010
↑ 00000000	↑ 00000000000000000000000000000000100

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.