

Technika Cyfrowa - Sprawozdanie 2

Projekt czterobitowego licznika Fibbonaci'ego

Autorzy

- Kacper Feliks
 - Robert Raniszewski
 - Paweł Czajczyk
 - Mateusz Pawliczek
-

1. Treść zadania

Korzystając tylko z konkretnego jednego typu przerzutników oraz z dowolnych bramek logicznych, proszę zaprojektować czterobitowy licznik działający zgodnie z ciągiem Fibonacciego (z nieobowiązkowym upraszczającym zastrzeżeniem, że wartość "1" powinna się pojawiać tylko raz w cyklu). Po uruchomieniu licznika, w kolejnych taktach zegara powinien on zatem przechodzić po wartościach:

0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 0, 1, ... itd.

Aktualna wartość wskazywana przez licznik powinna być widoczna na wyświetlaczach siedmiosegmentowych.

2. Wstęp

Zaprojektowany przez nas licznik działa w pętli i wartość jest wyświetlana na wyświetlaczu siedmiosegmentowym. W projekcie wykorzystano **jeden typ przerzutnika** (T) oraz dowolne bramki logiczne. Rysunek poglądowy układu wygląda następująco:



----- Rysunek 1.1 Schemat licznika Fibonacciego -----

Układ posiada 2 wejścia: zegarowe i reset oraz 4 wyjścia dla bitów, na których zapisana jest liczba należąca do ciągu

3. Budowa schematu przejść

Ciąg Fibbonaciego - Reprezentacja binarna

W celu wyświetlenia ciągu binarnego na liczniku cyfrowym potrzebna jest jego binarna reprezentacja. Fragment ciągu, którego wymaga treść zadania wygląda następująco:

Ciąg :

```
0, 1, 2, 3, 5, 8, 13
```

Reprezentacja binarna ciągu :

Liczba	Q1	Q2	Q3	Q4
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
3	0	0	1	1
5	0	1	0	1
8	1	0	0	0
13	1	1	0	1

Przejścia liczb w ciągu

Liczby wyświetlane są wyświetlanie na ekranie cyfrowego licznika zgodnie z kolejnością ciągu fibbonaciego.

```
0 (0000) → 1 (0001) → 2 (0010) → 3 (0011) →  
→ 5 (0101) → 8 (1000) → 13 (1101) → 0 (0000) ...
```

Dla każdego z 4 bitów można rozatrzyć przejścia T między każdymi dwoma liczbami w ciągu. Przejście jest rozumiane jako przełączenie przerzutnika

```
0 0 0 0 → T3 T2 T1 T0
```

Przejście T0 (najmłodszy bit)

stan aktualny	stan następny	$Q0 \rightarrow \sim Q0$	T0 - zmiana?
0000	0001	$0 \rightarrow 1$	1
0001	0010	$1 \rightarrow 0$	1
0010	0011	$0 \rightarrow 1$	1
0011	0101	$1 \rightarrow 1$	0
0101	1000	$1 \rightarrow 0$	1
1000	1101	$0 \rightarrow 1$	1
1101	0000	$1 \rightarrow 0$	1

Przejście T1

stan aktualny	stan następny	$Q1 \rightarrow \sim Q1$	T1 - zmiana?
0000	0001	$0 \rightarrow 0$	0
0001	0010	$0 \rightarrow 1$	1
0010	0011	$1 \rightarrow 1$	0
0011	0101	$1 \rightarrow 0$	1
0101	1000	$0 \rightarrow 0$	0
1000	1101	$0 \rightarrow 0$	0
1101	0000	$0 \rightarrow 0$	0

Przejście T2

stan aktualny	stan następny	$Q2 \rightarrow \sim Q2$	T2 - zmiana?
0000	0001	$0 \rightarrow 0$	0
0001	0010	$0 \rightarrow 0$	0
0010	0011	$0 \rightarrow 0$	0
0011	0101	$0 \rightarrow 1$	1
0101	1000	$1 \rightarrow 0$	1
1000	1101	$0 \rightarrow 1$	1
1101	0000	$1 \rightarrow 0$	1

Przejście T3 (najstarszy bit)

stan aktualny	stan następny	Q3 → ~Q3	T3 - zmiana?
0000	0001	0 → 0	0
0001	0010	0 → 0	0
0010	0011	0 → 0	0
0011	0101	0 → 0	0
0101	1000	0 → 1	1
1000	1101	1 → 1	0
1101	0000	1 → 0	1

4. Tabele Karnaugh

Tabela 4.1 Tabela Karnaugh dla wejścia T3 w czasie n

Q3Q2 \ Q1Q0	00	01	11	10
00	0	0	0	0
01	0	1	0	0
11	0	1	0	0
10	0	0	0	0

Z tabeli 4.1 wynika wzór na T3 : $T_3 = Q_2\bar{Q}_1Q_0$

Tabela 4.2 Tabela Karnaugh dla wejścia T2 w czasie n

Q3Q2 \ Q1Q0	00	01	11	10
00	0	0	1	0
01	0	1	0	0
11	0	1	0	0
10	1	0	0	0

Z tabeli 4.2 wynika wzór na T2 :

$T_2 = Q_2\bar{Q}_1Q_0 + \bar{Q}_3\bar{Q}_2Q_1Q_0 + Q_3\bar{Q}_2\bar{Q}_1\bar{Q}_0$

Tabela 4.3 Tabela Karnaugh dla wejścia T_1 w czasie n

$Q_3Q_2 \setminus Q_1Q_0$	00	01	11	10
00	0	1	1	0
01	0	0	0	0
11	0	0	0	0
10	0	0	0	0

Z tabeli 4.3 wynika wzór na T_1 :

$$T_1 = \bar{Q}_3\bar{Q}_2Q_0$$

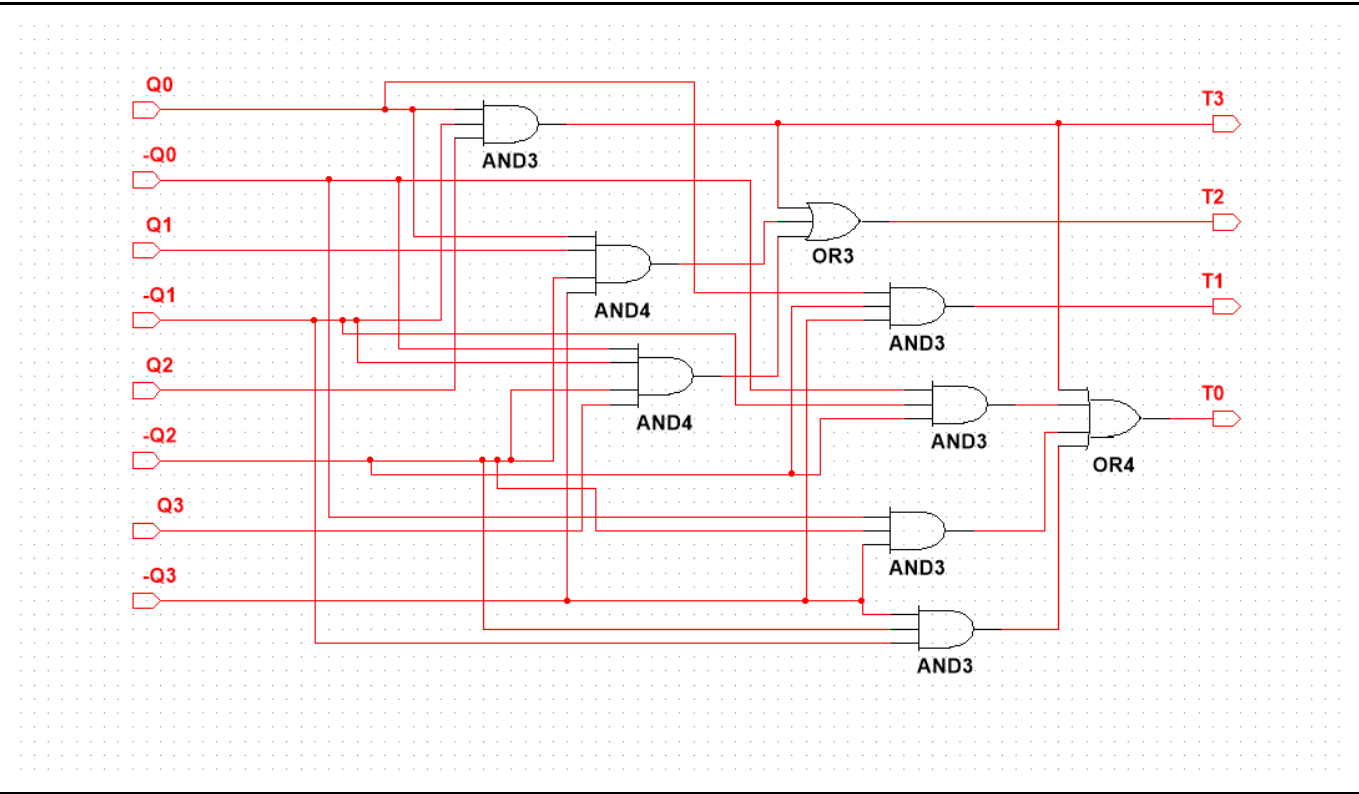
Tabela 4.4 Tabela Karnaugh dla wejścia T_0 w czasie n

$Q_3Q_2 \setminus Q_1Q_0$	00	01	11	10
00	1	1	0	1
01	0	1	0	0
11	0	1	0	0
10	1	0	0	0

Z tabeli 4.4 wynika wzór na T_0 :

$$T_0 = \bar{Q}_3\bar{Q}_2\bar{Q}_1 + \bar{Q}_3\bar{Q}_2\bar{Q}_0 + Q_2\bar{Q}_1Q_0 + \bar{Q}_2\bar{Q}_1\bar{Q}_0$$

Wykorzystując wyprowadzone wzory przygotowaliśmy implementację w multisimie:



Rysunek 4.1 Implementacja podukładu "Logika"

W implementacji uwzględniliśmy powtarzający się fragment wzorów ($Q_2\bar{Q}_1Q_0$ w T3, T2 i T0), co pozwoliło na zmniejszenie liczby bramek z 11 na 9.

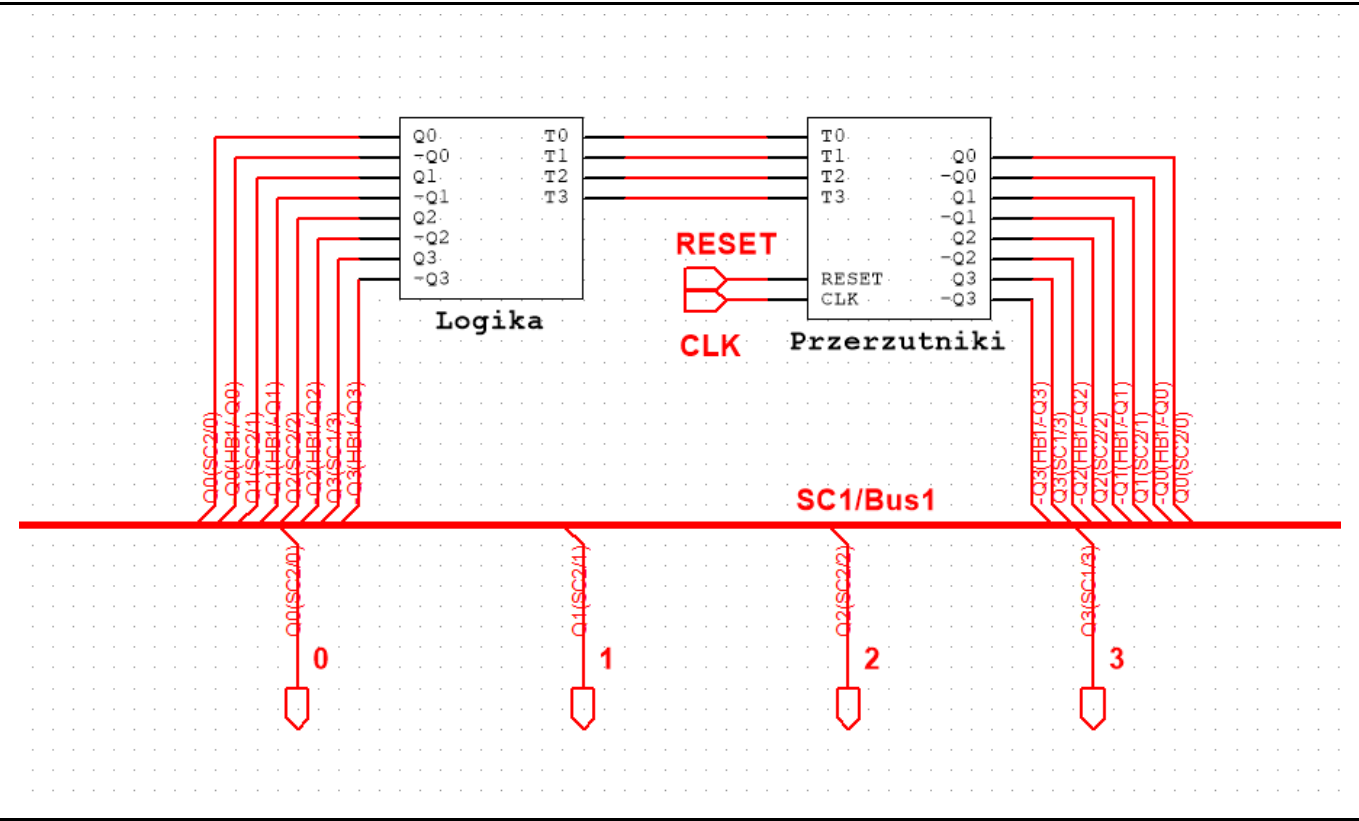
5. Schemat układu

Zaprojektowany licznik wygląda następująco:

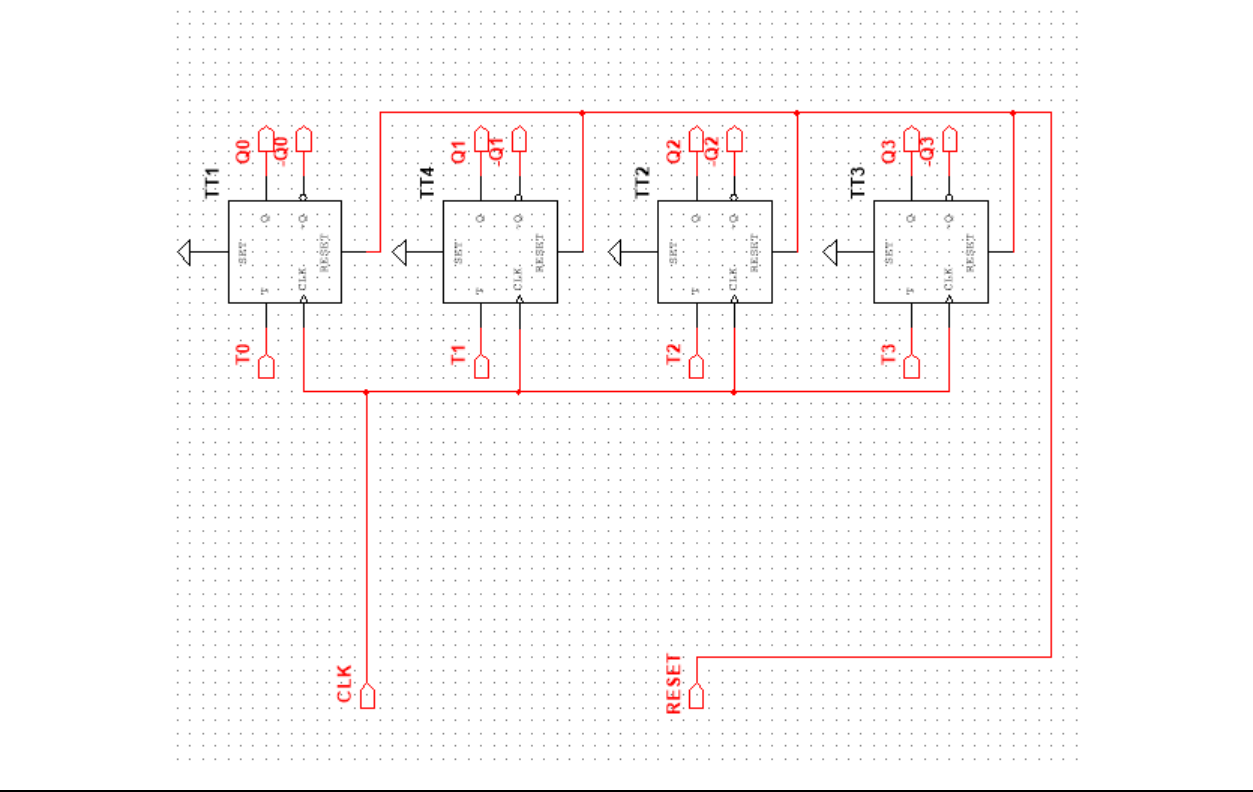


Rysunek 5.1 Schemat licznika Fibonacciego w programie Multisim

Poniżej przedstawiona jest implementacja:



Rysunek 5.2 Implementacja licznika

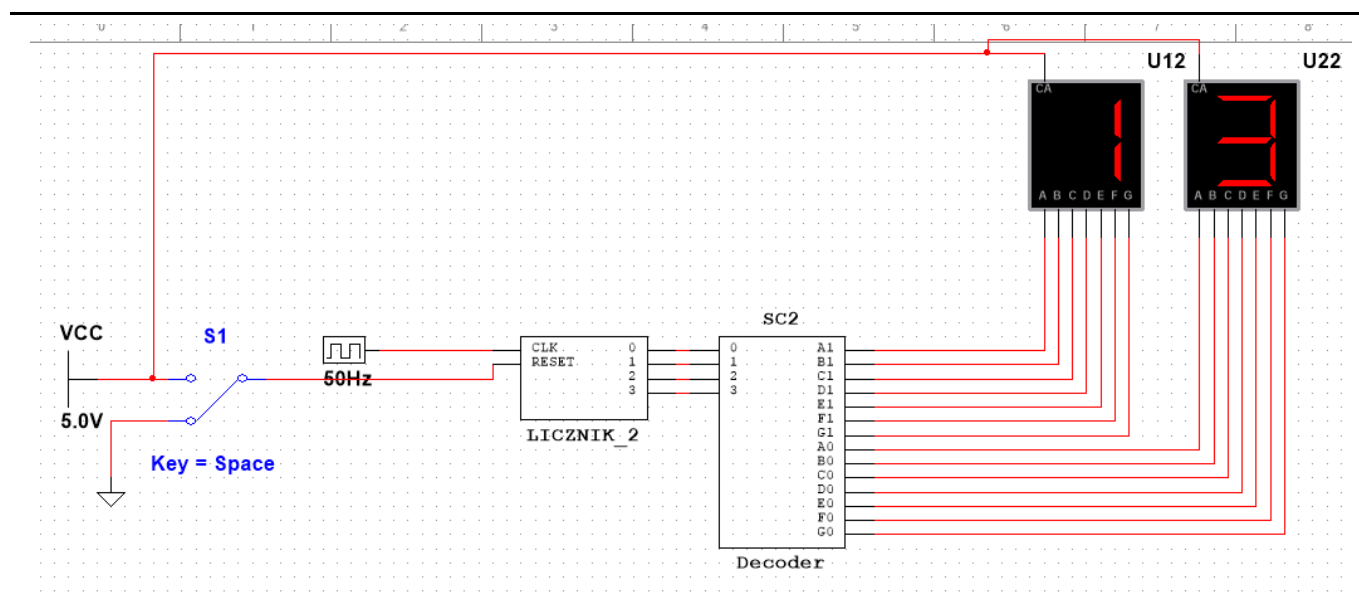


Rysunek 5.3 Implementacja podukładu "Przerzutniki"

Przedstawione schematy wykorzystują magistrale komunikacyjne. Magistrale te służą do komunikacji między poszczególnymi blokami układu oraz stanowią graficzne uproszczenie układu.

[illegible]

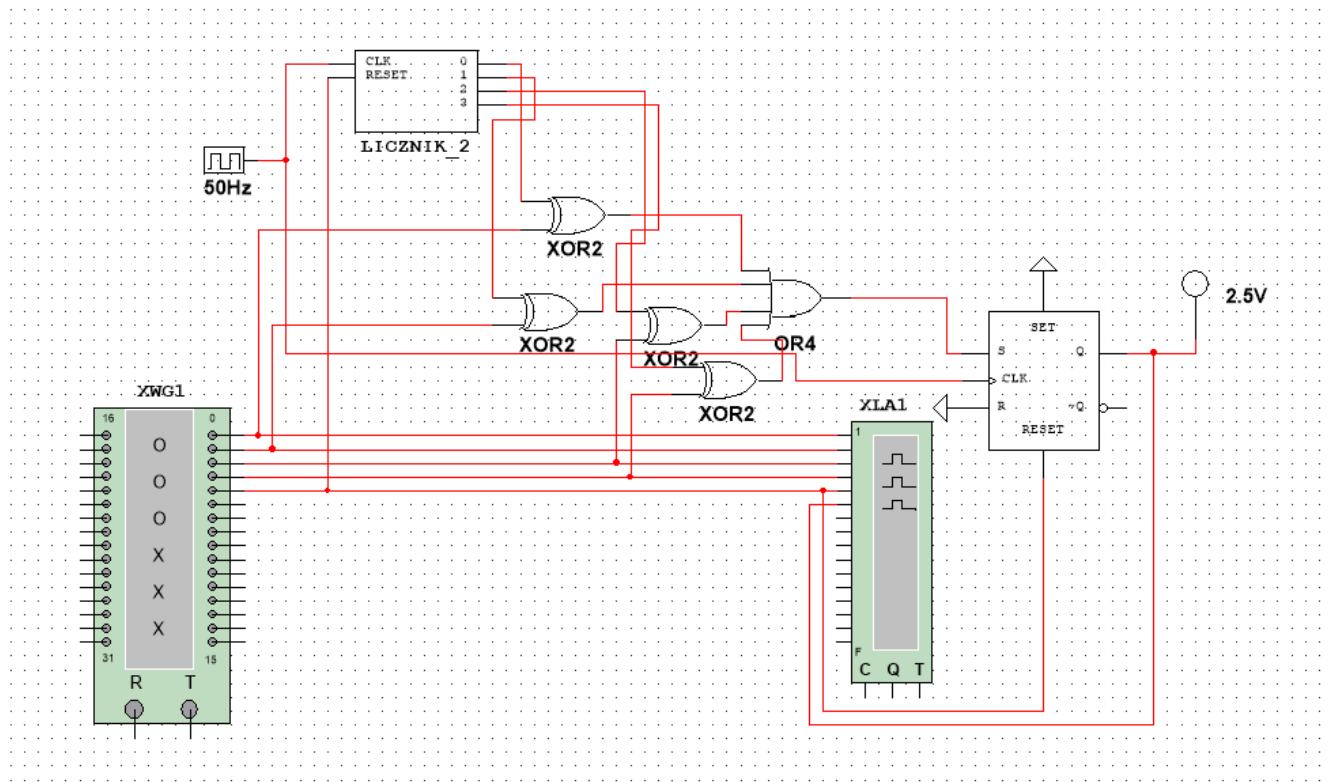
Gotowy układ wraz z wyświetlaczami siedmiosegmentowymi wygląda następująco:



8 / 10

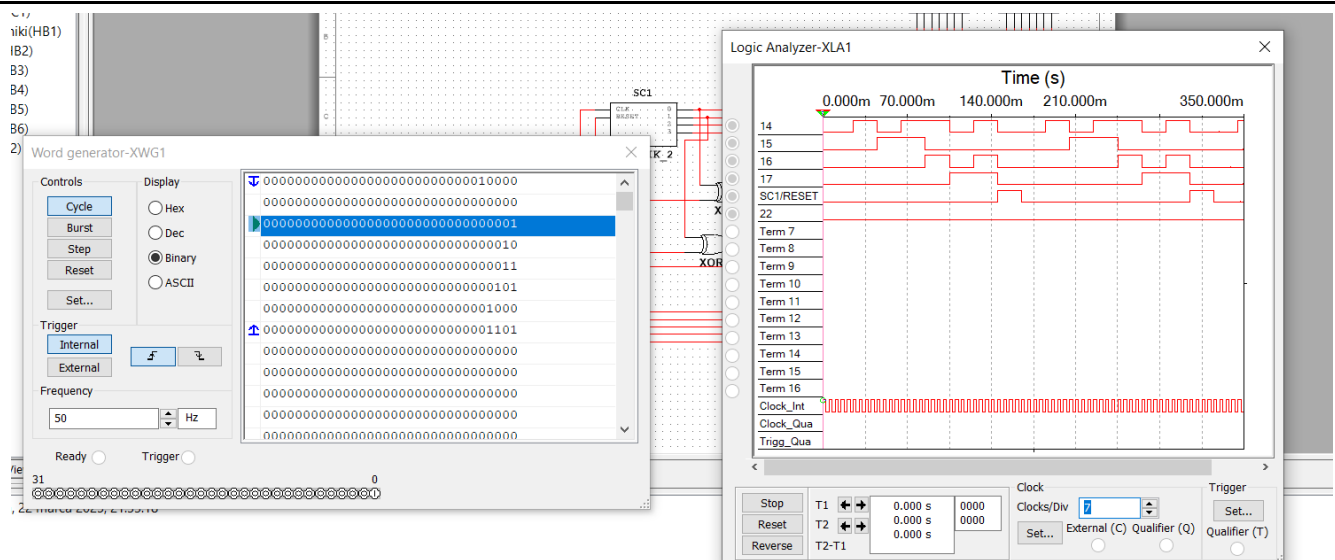
5. Układ testowy

Korzystając z wcześniejszych podukładów zrobiliśmy układ testowy w celu sprawdzenia poprawności naszego licznika, korzystając z generatora słów oraz analizatora stanów logicznych. Gdy układ jest wadliwy dioda zapala się na czerwono



Rysunek 5.1 Układ testowy

Poniżej znajdują się wyniki analizatora logicznego wraz z ustawieniem generatora słów:



Rysunek 5.2 Wyniki testów

Na podstawie analizowanych testów widać, że sekwencja czterech bitów zmienia się zgodnie z oczekiwaniami, bit piąty spełnia funkcję resetowania, a szósty bit pozostaje w stanie niskim, co potwierdza poprawne działanie układu. Generator słów wprowadza kolejne sekwencje testowe, a układ reaguje prawidłowo na wszystkie badane kombinacje wejściowe.

Wnioski

- Układ poprawnie realizuje zapętłony ciąg Fibonacciego.
- Minimalna liczba przerzutników potrzebna do stworzenia 4-bitowego licznika to 4
- Schemat bramek logicznych można bardziej uprościć korzystając ze wspólnych podfragmentów wzorów, co pozwoliłoby na dalsze zmniejszanie liczby bramek,

Praktyczne zastosowania

- Tego typu licznik można zastosować w systemach losowych lub efektach świetlnych (np. animacje LED w sekwencji Fibonacciego), gdzie nieregularne sekwencje liczb zapewniają bardziej „naturalny” lub mniej przewidywalny efekt.
- Przedstawiony poniżej system wykorzystuje licznik do kontrolowania dostępu do lodówki. Lodówka automatycznie blokuje się po każdym otwarciu na czas zgodny z sekwencją licznika. Na wyświetlaczu widoczny jest aktualny czas blokady, a diody pokazują liczbę poprzednich otwarć. System można zresetować wrzucając monetę do skarbonki.

