

Laboratorium podstaw techniki cyfrowej			
Zadanie nr 4	Temat: Reklama Tekstowa	Data oddania opracowania	20.12.2024
PTCLABID:		16	
Autor:			

1. Opis zadania

Celem zadania jest wykorzystanie podstawowych konstrukcji języka VHDL do opisu prostego układu cyfrowego z wykorzystaniem prostych elementów wejścia wyjścia płyty DE2. Wejściem układu będą przełączniki (symbole SW(0)-SW(17)) a wyjściem wyświetlacz siedmiosegmentowy oznaczony HEX0-HEX7. Ćwiczenie zakłada zastosowanie strukturalnej metody projektowania i równań Boolowskich określających sposób przetwarzania sygnałów w jednostkach układu.

2. Realizacja ćwiczenia:

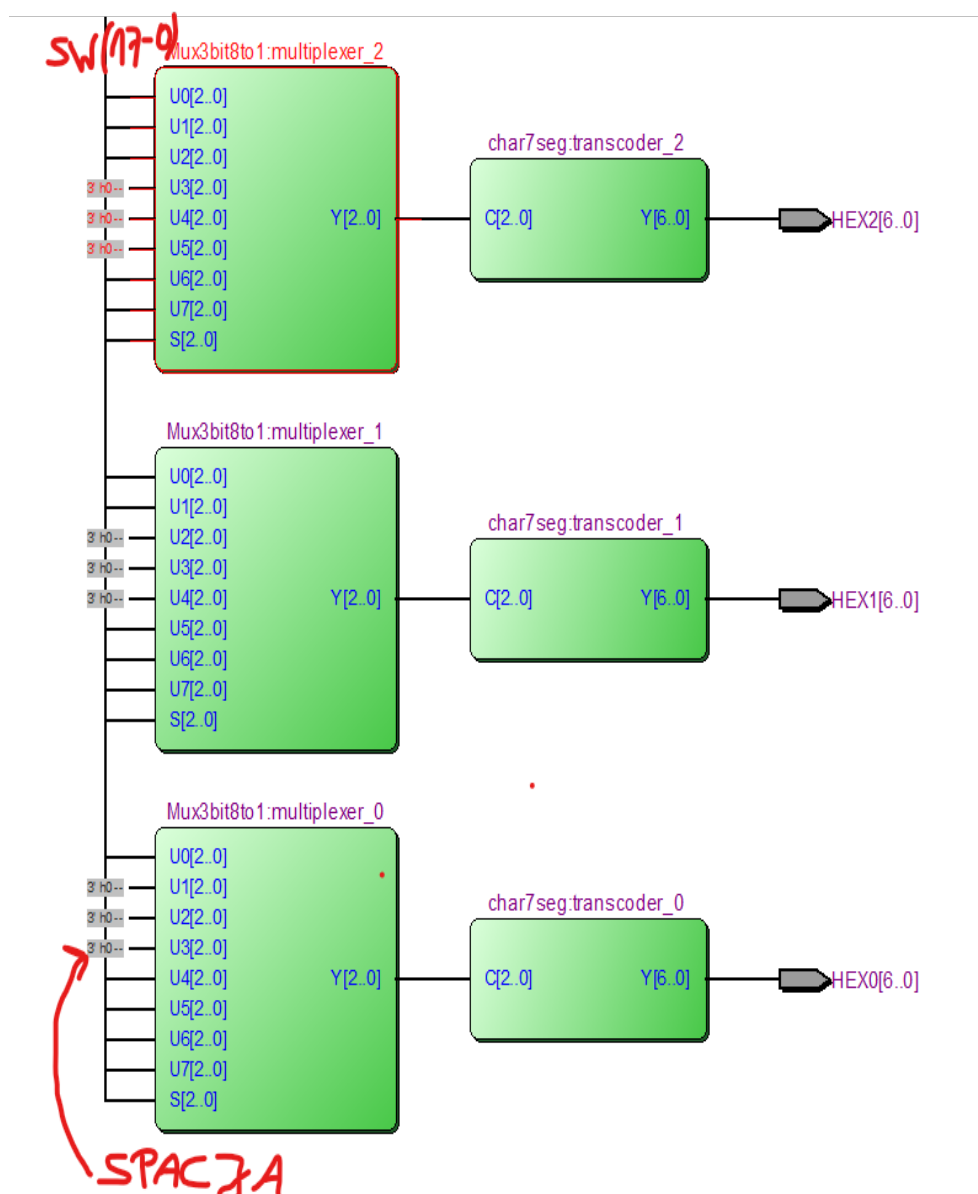
- Zaprojektowanie układu, który będzie wyświetlał na 8 wyświetlaczach siedmiosegmentowych od HEX0 do HEX7 słowo składające się z liter E, F, G, H, I oraz spacji.
- Układ wyświetla na wyświetlaczach 8 znaków: 5 znaków liter i 3 znaki spacji
- Do zakodowania 5 znaków i spacji wykorzystano słowo kodowe 3 bitowe o 8 różnych wartościach (spacja zakodowana jest jako 000, a pozostałe znaki kodowane są od 7 w dół gdzie 1,2 to wartości dowolne)
- Słowo 8 znakowe przesuwają się cyklicznie w lewo na wyświetlaczach siedmiosegmentowych pod wpływem zmian na wejściach SW15-SW17 określających aktualne miejsce wyświetlania informacji wg. kodu Greya
- Wybrane słowo do wyświetlenia to w kolejności: SPACJA, SPACJA, E, F, I, H, G, SPACJA. Wektor wejść SW jest podzielony na wektory 3 bitowe, które zawierają informacje na temat kodowania jednego znaku (litery)

Układ zawiera następujące komponenty:

- Transkoder - zamienia kod (3 bitowy) na kod 7 bitowy wyświetlacza 7 segmentowego
- Multiplexer 1 z 8 – wybiera jedno z 8 wejść dostarczających kody znaków i spacji, jego wyjście podłączone jest do wejścia transkodera. Każde wejście multiplexera jest wektorem 3 bitowym, który koduje wyświetlane znaki. Każdy wyświetlacz prezentuje inną informację, więc informacje na tych samych wejściach różnych multiplexerów są różne. Sygnał podłączony do wejścia S decyduje o sygnale wyjściowym multiplexera. S reprezentuje sygnał 3 bitowy z wejść (SW15-SW17) i jest reprezentowany w kodzie Graya. Pozwala to na przesunięcie

wyświetlanych znaków przy zmianie tylko 1 bitu w wektorze S (na wejściach SW15-SW17).

Schemat Układu



Rys1. Schemat układu dla słowa składającego się z 5 liter i 3 spacji dla 3 kolejnych modułów wyświetlaczy(HEX0, HEX1, HEX2)
3 h0 oznacza znak spacji, tam gdzie nie występuje układ otrzyma sygnał z danego wektora U*. Jak przypisane są dane wejścia w podanym multiplekserze zostało przedstawione na rysunku poniżej.

```

199 multiplexer_0: entity work.Mux3bit8to1 port map (
200   U0 => Wejscie(0),
201   U1 => Wejscie(7),
202   U2 => Wejscie(6),
203   U3 => Wejscie(5),
204   U4 => Wejscie(4),
205   U5 => Wejscie(3),
206   U6 => Wejscie(2),
207   U7 => Wejscie(1),
208   S  => PRZESUNIECIE,
209   Y  => Wyjscie(0)
210 );
211
212 multiplexer_1: entity work.Mux3bit8to1 port map (
213   U0 => Wejscie(1),
214   U1 => Wejscie(0),
215   U2 => Wejscie(7),
216   U3 => Wejscie(6),
217   U4 => Wejscie(5),
218   U5 => Wejscie(4),
219   U6 => Wejscie(3),
220   U7 => Wejscie(2),
221   S  => PRZESUNIECIE,
222   Y  => Wyjscie(1)
223 );
224
225 multiplexer_2: entity work.Mux3bit8to1 port map (
226   U0 => Wejscie(2),
227   U1 => Wejscie(1),
228   U2 => Wejscie(0),
229   U3 => Wejscie(7),
230   U4 => Wejscie(6),
231   U5 => Wejscie(5),
232   U6 => Wejscie(4),
233   U7 => Wejscie(3),
234   S  => PRZESUNIECIE,
235   Y  => Wyjscie(2)
236 );

```

Rys2. Konkretyzacja 3 kolejnych multiplekserów

Wejscie – tablica 8 elementowa, każdy element jest 3 bitowy

Wejscie(0-4) – oznacza 5 wektorów wejściowych (3 bitowych)

Wejscie(5-7) – oznacza spacje

PRZESUNIECIE – 3 bitowy sygnał sterujący multiplekserem, decyduje z którego wejścia ma pobrać sygnał multiplekser.

Aby otrzymać przesunięcie w lewo musimy dla każdego następnego multipleksa przypisać na kolejne wejście. Dla multipleksa 0 dla U0 przypisujemy Wejscie(0), więc dla multipleksa 1 dla U0 musimy przypisać kolejne wejście czyli U1.

Takie podłączenie sygnałów wejściowych multiplekserów sprawi, że na wyświetlaczach nie będzie wyświetlana ta sama litera 2 razy (jeżeli wektory Wejscie(0-4) są różne) a po zmianie sygnału wektora PRZESUNIECIE wyświetlane słowo będzie przesuwane w lewo.

Wejścia	Wektor	Informacja
SW[2-0]	WEJSCIE(0)	ZNAK1
SW[5-3]	WEJSCIE(1)	ZNAK2
SW[8-6]	WEJSCIE(2)	ZNAK3
SW[11-9]	WEJSCIE(3)	ZNAK4
SW[14-12]	WEJSCIE(4)	ZNAK5
SW[17-15]	PRZESUNIEC E	PRZESUNIEC E
-	WEJSCIE(5-7)	SPACJA

Tabela 1. Tabela, opisująca, jakie dane z wejścia układu zawierają w sobie poszczególne wektory oraz jaką informację przenoszą dane wektory

Kod w NKB	Znak
111	E
110	F
101	G
100	H
011	I
000	SPACJA

Tabela 2: Znaki przypadające na odpowiednią 3-bitową informację

Znaki są zakodowane jako kolejne litery wartościami od 7 w dół. Wartości 1 oraz 2 nie są wykorzystywane i nie kodują żadnego znaku.

MULTIPLEKSER			
	0	1	2
U0	WEJSCIE(0)	WEJSCIE(1)	WEJSCIE(2)
U1	WEJSCIE(7)	WEJSCIE(0)	WEJSCIE(1)
U2	WEJSCIE(6)	WEJSCIE(7)	WEJSCIE(0)
U3	WEJSCIE(5)	WEJSCIE(6)	WEJSCIE(7)
U4	WEJSCIE(4)	WEJSCIE(5)	WEJSCIE(6)
U5	WEJSCIE(3)	WEJSCIE(4)	WEJSCIE(5)
U6	WEJSCIE(2)	WEJSCIE(3)	WEJSCIE(4)
U7	WEJSCIE(1)	WEJSCIE(2)	WEJSCIE(3)
S	PRZESUNIEC IE	PRZESUNIEC IE	PRZESUNIEC IE
Y	WYJSCIE(0)	WYJSCIE(1)	WYJSCIE(2)

Tabela 3: Tabela opisująca sygnały podłączone do multiplekserów

Wyjście – tablica 8 elementowa, przechowująca wektor 3 bitowy dla każdego multipleksera (wyjście(0-7))

Po multiplekserze(x), wybrany sygnał z wyjście(x) jest przekazywany na wejście C transkodera(x), który zamienia sygnał 3 bitowy na odpowiedni sygnał 7 bitowy służący do wyświetlenia odpowiedniego znaku na wyświetlaczu.

3. Funkcje wyjść multipleksera

Sygnał wyjściowy Y multipleksera to 3-bitowy sygnał składający się z kolejnych bitów $Y(0)$, $Y(1)$, $Y(2)$ (bity od najmłodszego do najstarszego). Sygnał ten kontrolowany jest przez sygnał wejściowy S (3-bitowy sygnał składający się z $S(0)$, $S(1)$, $S(2)$).

$S(2) \setminus S(1), S(0)$	00	01	11	10
0	U0	U1	U2	U3
1	U7	U6	U5	U4

Tabela 4: Tablica prawdy dla wyjścia multipleksera $Y(S)$

Powyższą tabelę można rozpisać na poszczególne bity wyjścia multipleksera:

$S(2) \setminus S(1), S(0)$	00	01	11	10
0	U0(0)	U1(0)	U2(0)	U3(0)
1	U7(0)	U6(0)	U5(0)	U4(0)

Tabela 5: Tablica prawdy dla wyjścia multipleksera $Y(0)$ ($S(0)$, $S(1)$, $S(2)$)

Funkcja $Y(0)$ ($S(0)$, $S(1)$, $S(2)$) w postaci kanonicznej:

$Y(0)$ ($S(0), S(1), S(2)$) =

$$\begin{aligned}
 & \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U0(0) \quad \text{--000} \\
 & + \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U1(0) \quad \text{--001} \\
 & + \text{not } S(2) * S(1) * S(0) * U2(0) \quad \text{--011} \\
 & + \text{not } S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U3(0) \quad \text{--010} \\
 & + S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U4(0) \quad \text{--110} \\
 & + S(2) * S(1) * S(0) * U5(0) \quad \text{--111} \\
 & + S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U6(0) \quad \text{--101} \\
 & + S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U7(0) \quad \text{--100}
 \end{aligned}$$

$S(2) \setminus S(1), S(0)$	00	01	11	10
0	U0(1)	U1(1)	U2(1)	U3(1)
1	U7(1)	U6(1)	U5(1)	U4(1)

Tabela 6: Tablica prawdy dla wyjścia multipleksera Y(1) (S(0), S(1), S(2))

Funkcja Y(1) (S(0), S(1), S(2)) w postaci kanonicznej:

Y(1) (S(0),S(1),S(2)) =

$$\begin{aligned}
& \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U0(1) \quad \text{--000} \\
& + \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U1(1) \quad \text{--001} \\
& + \text{not } S(2) * S(1) * S(0) * U2(1) \quad \text{--011} \\
& + \text{not } S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U3(1) \quad \text{--010} \\
& + S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U4(1) \quad \text{--110} \\
& + S(2) * S(1) * S(0) * U5(1) \quad \text{--111} \\
& + S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U6(1) \quad \text{--101} \\
& + S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U7(1) \quad \text{--100}
\end{aligned}$$

$S(2) \setminus S(1), S(0)$	00	01	11	10
0	U0(2)	U1(2)	U2(2)	U3(2)
1	U7(2)	U6(2)	U5(2)	U4(2)

Tabela 7: Tablica prawdy dla wyjścia multipleksera Y(2) (S(0), S(1), S(2))

Funkcja Y(2) (S(0), S(1), S(2)) w postaci kanonicznej:

Y(2) (S(0),S(1),S(2)) =

$$\begin{aligned}
& \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U0(2) \quad \text{--000} \\
& + \text{not } S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U1(2) \quad \text{--001} \\
& + \text{not } S(2) * S(1) * S(0) * U2(2) \quad \text{--011} \\
& + \text{not } S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U3(2) \quad \text{--010} \\
& + S(2) * S(1) * \text{not } S(0) * U4(2) \quad \text{--110} \\
& + S(2) * S(1) * S(0) * U5(2) \quad \text{--111} \\
& + S(2) * \text{not } S(1) * S(0) * U6(2) \quad \text{--101} \\
& + S(2) * \text{not } S(1) * \text{not } S(0) * U7(2) \quad \text{--100}
\end{aligned}$$

4. Transkoder

KOD ZNAKU	ZNAK	Reprezentacja 7 bitów potrzebna dla wyświetlacza	Wartość dziesiętna reprezentacji
111	E	0000110	6
110	F	0001110	14
101	G	1000010	66
100	H	0001001	9
011	I	1111001	121
000	SPACJA	1111111	127

Tabela 8: Tabela przedstawia sposób kodowania każdego znaku oraz jego reprezentacje dla wyświetlacza siedmiosegmentowego, u którego do zapalenia segmentu niezbędny jest sygnał niski

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	1	-
1	1	0	0	0

Tabela 9: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(0)$ ($C(2), C(1), C(0)$) (górny segment na wyświetlaczu oznaczany jako a)

Funkcja $Y(0)$ ($C(2), C(1), C(0)$) w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(0) (C(2), C(1), C(0)) = & \\
 = C(2) * C(1) * C(0) * 0 & \quad \text{--E (111)} \\
 + C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 0 & \quad \text{--F (110)} \\
 + C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 0 & \quad \text{--G (101)} \\
 + C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 & \quad \text{--H (100)} \\
 + \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 1 & \quad \text{--I (011)} \\
 + \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D & \\
 + \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D & \\
 + \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 & \quad \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	0	-
1	0	1	1	1

Tabela 10: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(1) (C(2), C(1), C(0))$
(prawy górny segment na wyświetlaczu oznaczany jako b)

Funkcja $Y(1) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(1) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 1 && \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 1 && \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 1 && \text{--G (101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 0 && \text{--H (100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 0 && \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 && \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	0	-
1	0	0	1	1

Tabela 11: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(2) (C(2), C(1), C(0))$
(prawy dolny segment na wyświetlaczu oznaczany jako c)

Funkcja $Y(2) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(2) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 1 && \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 1 && \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 0 && \text{--G (101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 0 && \text{--H (100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 0 && \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 && \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	1	-
1	1	0	0	1

Tabela 12: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(3) (C(2), C(1), C(0))$ (dolny segment na wyświetlaczu oznaczany jako d)

Funkcja $Y(3) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(3) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--G(101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--H(100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 1 \quad \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	1	-
1	0	0	0	0

Tabela 13: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(4) (C(2), C(1), C(0))$ (lewy dolny segment na wyświetlaczu oznaczany jako d)

Funkcja $Y(4) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(4) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--G(101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--H(100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 1 \quad \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	1	-
1	0	0	0	0

Tabela 14: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(5) (C(2), C(1), C(0))$
(lewy górny segment na wyświetlaczu oznaczany jako e)

Funkcja $Y(5) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(5) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--G(101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--H(100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 1 \quad \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

$C(2) \setminus C(1), C(0)$	00	01	11	10
0	1	-	1	-
1	0	1	0	0

Tabela 15: Tablica prawdy dla wyjścia transkodera dla $Y(6) (C(2), C(1), C(0))$
(środkowy segment na wyświetlaczu oznaczany jako f)

Funkcja $Y(6) (C(2), C(1), C(0))$ w postaci kanonicznej:

$$\begin{aligned}
 Y(6) (C(2), C(1), C(0)) &= \\
 &= C(2) * C(1) * C(0) * 0 \quad \text{--E (111)} \\
 &+ C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--F (110)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * 1 \quad \text{--G(101)} \\
 &+ C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 0 \quad \text{--H(100)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * C(0) * 1 \quad \text{--I (011)} \\
 &+ \text{not } C(2) * C(1) * \text{not } C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * C(0) * D \\
 &+ \text{not } C(2) * \text{not } C(1) * \text{not } C(0) * 1 \quad \text{--SPACJA}
 \end{aligned}$$

5. Symulacja czasowa

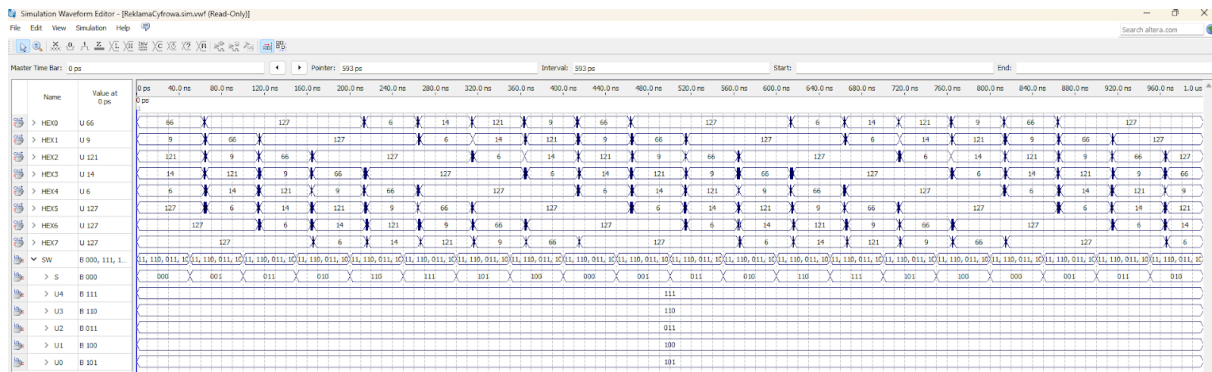
Wybrane słowo: SPACJA, SPACJA, E, F, I, H, G, SPACJA

Aby wyświetlić taką sekwencję na układzie musimy oryginalne słowo:

SPACJA SPACJA SPACJA E F I H G przesunąć o 1 pozycję w lewo, aby wyświetlić oryginalne słowo należy na wejściu nadać odpowiednie sygnały:

ZNAK	WEKTOR	SYGNAŁ NA WEJŚCIU	WARTOŚĆ 7 BITOWA W SYSTEMIE 10 NA WYŚWIETLACZU
G	U0	101	66
H	U1	100	9
I	U2	011	121
F	U3	110	14
E	U4	111	6
SPACJA	-	-	127
SPACJA	-	-	127
SPACJA	-	-	127
PRZESUNIECIE	S	000	0

Tabela 16. Sygnały na wejściu potrzebne do uzyskania oryginalnego słowa



Rys 3. Przebiegi symulacji czasowej dla S – zmieniającego się o 50ns.

Jak widać na powyższym rysunku układ działa poprawnie, dla S – 001 otrzymujemy oczekiwane słowo, wszystkie wartości przesuwają się przy zmieniającym się S w następnym kroku o „1 w dół” o oznacza że np. przechodzą z HEX0 do HEX1. HEX0 oznacza wyświetlacz najbardziej po prawo a HEX7 najbardziej po lewo, więc przesuwanie działa poprawnie.

Opis zawartości symulacji

- SW – sygnały z wejść SW[17-0]
- U0 – Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów SW(2-0) reprezentuje literę „G”
- U1 - Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów SW(5-3) reprezentuje literę „H”
- U2- Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów SW(8-6) reprezentuje literę „I”
- U3 - Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów SW(11-9) reprezentuje literę „F”
- U4 - Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów SW(14-12) reprezentuje literę „E”
- S – Wektor 3 bitowy składający się z sygnałów wejść SW17-SW15 określający etap pracy wyświetlacza; działa w kodzie Graya.
- hex0-hex7 – siedmiosegmentowe wyświetlacze. (hex7 wyświetlacz najbardziej po lewej hex0 po prawej). W symulacji wyświetlają wartość potrzebną do zapalenia odpowiednich segmentów wyświetlacza jako wartości dziesiętne. Wartości przesuwają się po wyświetlaczach w lewo (w symulacji przechodzą kolejno z hex0 do hex7 w dół) z każdą zmianą S