

# SYSTEMY CYFROWE I KOMPUTEROWE

Agnieszka Kłepka

310712

[01158709@pw.edu.pl](mailto:01158709@pw.edu.pl)

## PROJEKT INDYWIDUALNY 1

Specyfikacja jednostki wykonawczej exe\_unit operującej na danych w kodzie U2

Układ realizuje funkcje jednostki arytmetyczno - logicznej. Potrafi wykonać 12 operacji arytmetycznych i logicznych na dwóch danych m-bitowych lub jednoargumentowe.

W module exe\_unit zdefiniowane są trzy m-bitowe wejścia i\_argA, i\_argB, w tym jedno wyjście n-bitowe sterujące i\_oper, wyjście m-bitowe o\_result, które określa stan oraz cztery dodatkowe wyjścia jednobitowe o\_BF, o\_NF, o\_PF, o\_OF, które są znacznikami wykonanej operacji.

Dane są zapisane w konwencji little endian, startując od najmniej znaczącego bitu i poruszając się w lewo po bitach.

Rozważam jednostkę dla przemysłanych danych, bity są ustawione poprawnie.

W kodzie exe\_unit przyjąłam wartości  $M = 8$  oraz  $N = 8$ .

## WEJŚCIA I WYJŚCIA

i\_argA -> pierwsze wejście M-bitowe do przetworzenia w jednostce arytmetyczno-logicznej

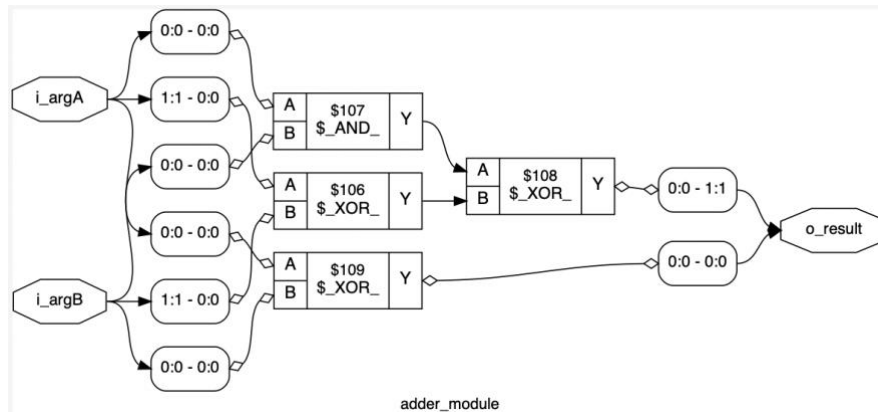
i\_argB -> drugie wejście M-bitowe do przetworzenia w jednostce arytmetyczno-logicznej

i\_oper -> wejście sterujące N-bitowe, służące do wyboru operacji wykonywanej przez ALU

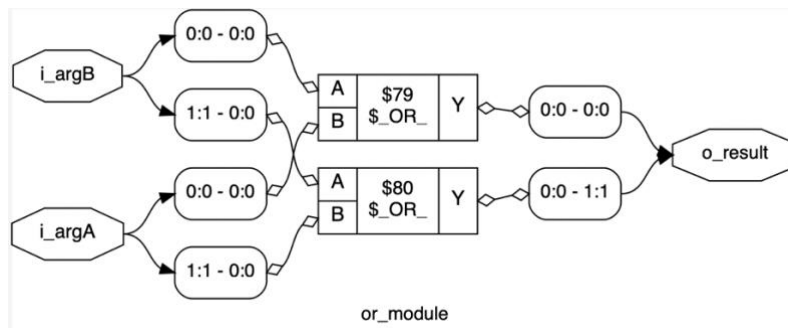
o\_result -> M-bitowe wyjście, na które podawany jest wynik operacji wykonywanych w jednostce

## LISTA REALIZOWANYCH FUNKCJI

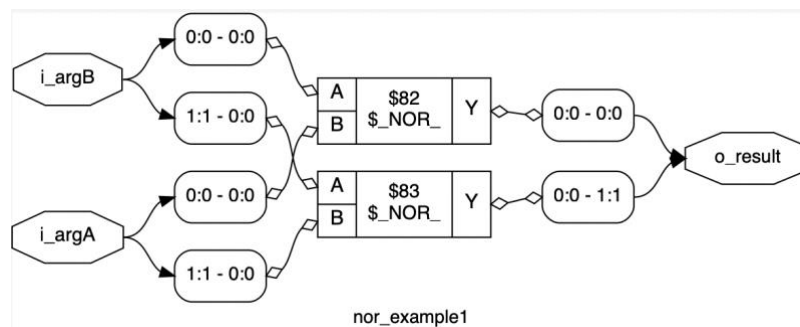
Jednostka realizuje 12 funkcji arytmetyczno – logicznych. Wykonuje na pierwszym miejscu najbardziej podstawowe działanie – dodawanie. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Jest zrealizowane za pomocą sumatora pełnego. Użyta została tutaj jedna bramka AND oraz trzy bramki XOR. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0000.



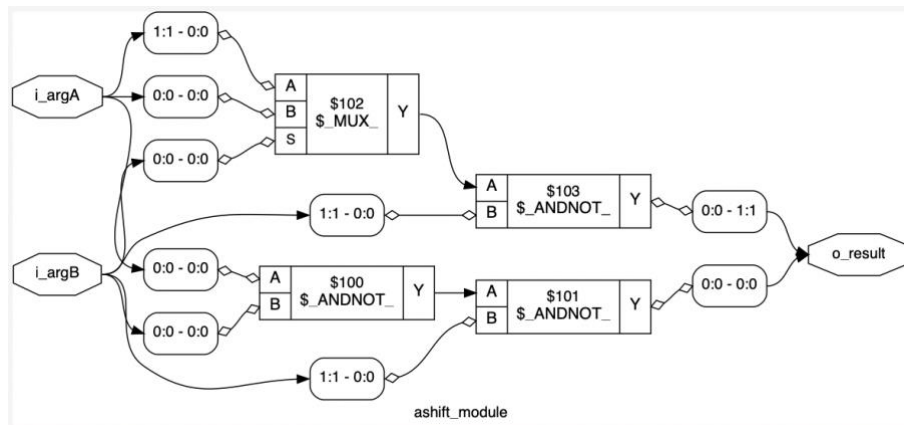
Następną operacją jest or, czyli suma logiczna argumentów. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Ten moduł został zrealizowany na dwóch bramkach OR. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0001.



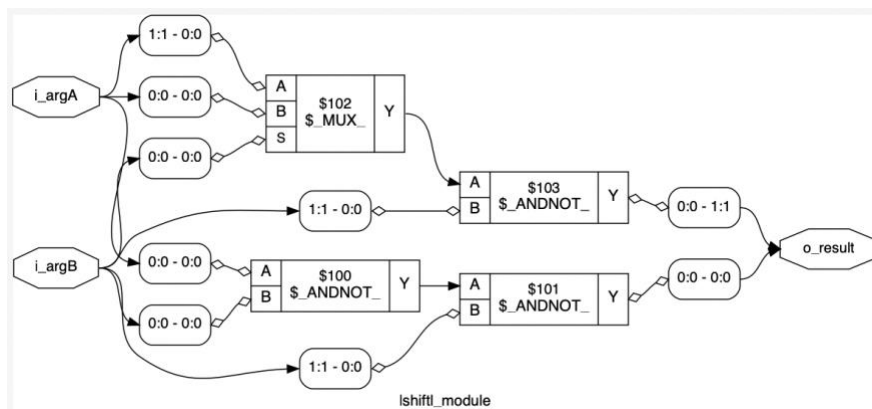
Operacja NOR – zanegowana suma logiczna – została zrealizowana na dwóch bramkach NOR. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0010.



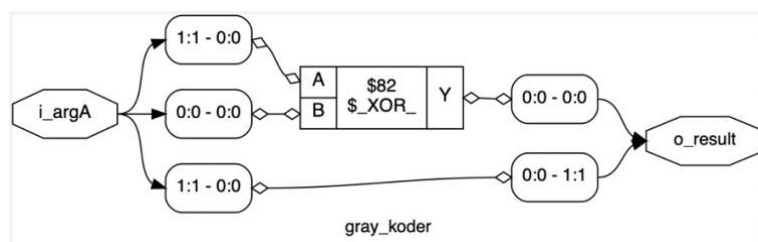
Schemat arytmetycznego przesunięcia argumentów w lewo zawiera trzy bramki NAND oraz multiplexer. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0011.



Logiczne przesunięcie argumentów w lewo również zawiera trzy bramki NAND oraz multiplexer. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0100.

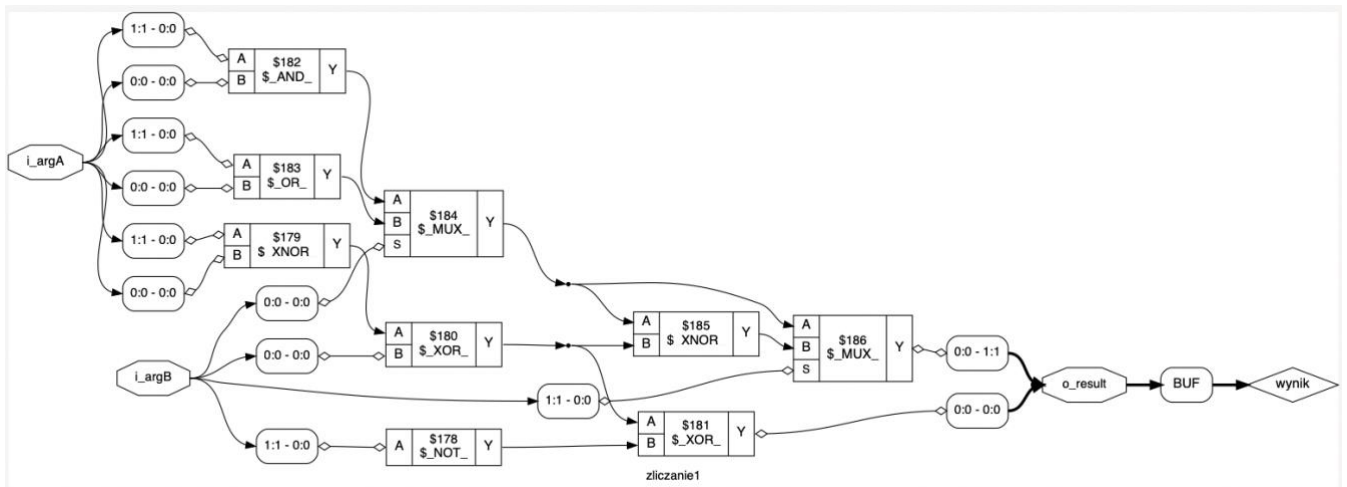


Operacja konwersji danej wejściowej z kodu U2 na kod GRAYA została zrealizowana na jednym XORze. Zawiera jedno wejście oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0101.

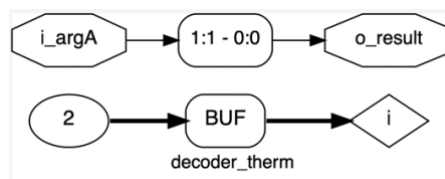




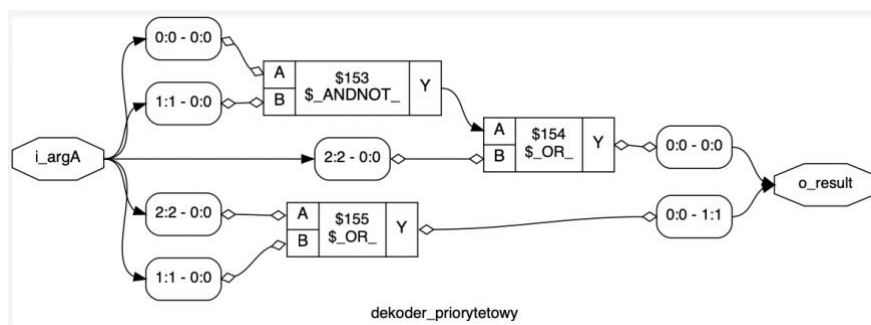
Realizacja zliczania sumarycznej liczby jedynek w obu argumentach wejściowych zawiera jedną bramkę AND, NOT, OR oraz po dwie bramki XNOR, XOR oraz dwa multiplexery. Zawiera dwa wejścia oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b1000.



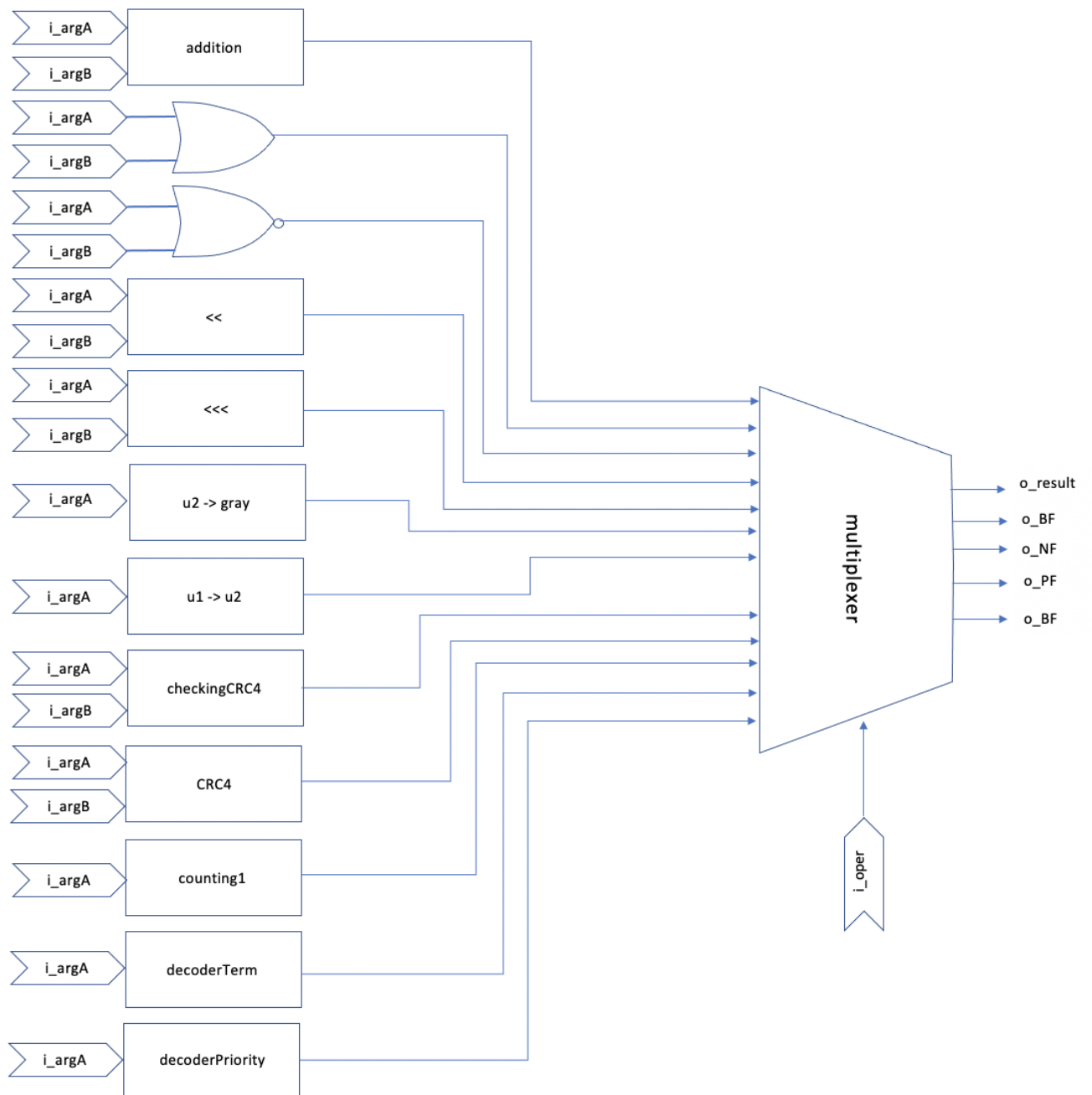
Przedostatnią operacją jest dekodery termometry, czyli konwersja termometru do kodu binarnego. Zawiera wejście oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b0111.



Ostatnią operacją jest dekodery priorytetowy, zrealizowany na jednej bramce NAND oraz na dwóch bramkach OR. Zawiera jedno wejście oraz wyjście. Na wejście i\_opera trzeba podać 4'b1011.



## SCHEMAT BLOKOWY STRUKTURY JEDNOSTKI



## FLAGI

W jednostce znajdują się cztery jednobitowe znaczniki wykonanej operacji. Pierwszym z nich jest BF, który informuje o tym, czy w wyniku jest jedna jedynka. Problem w module został rozwiązany za pomocą pętli for, która sprawdza ilość jedynek w argumencie wyjściowym i na swoim wyjściu (wyjściu znacznika) pokazuje 1'b1, jeśli liczba jedynek jest równa 1.

Drugim jest BF, który informuje o tym, czy w wyniku jest jedno zero. Moduł został skonstruowany analogicznie do poprzedniego wskaźnika. Pętla analizuje wyjście i wyświetla wartość wskaźnika 1'b1, gdy jest w nim jedno zero.

Znacznik PF realizuje zadanie uzupełnienia do nieparzystej liczby jedynek. Jest to realizowane za pomocą jednego XORA, który analizuje wynik i gdy w wyniku jest parzysta liczba jedynek, na wyniku ma zero. Jeśli jest nieparzysta to wynikiem jest 1, co stanowi uzupełnienie.

Znacznik NF realizuje uzupełnienie do parzystej liczby jedynek. Jest to zrobione z użyciem XOR, analogicznie do PF, i zaprzeczenia wyniku.

Flagi NF i PF zostały zaimplementowane w module `exe_unit`, w `always_comb`. Natomiast dwa pozostałe podobnie do modułów, dołączając plik do `exe_unit`.

## LISTA ZDEFINIOWANYCH MODUŁÓW – wybrane opisy rozumowania

1. Dodawanie `adder.sv`
2. Or `or_module.sv`
3. Nor `nor_module.sv`
4. Logiczne przesunięcie argumentów w lewo `lshift_left.sv`
5. Arytmetyczne przesunięcie argumentów w lewo `ashift_left.sv`
6. Konwersja danej wejściowej z kodu U1 na kod U2 `u1intou2.sv`

Moduł zawierający konwersję U1 na U2 zawiera pętle if else. Dla liczb dodatnich ciąg bitów jest przepisywany. Kod wygląda tak samo. Dla ujemnych wartości (else) następuje przesunięcie o jeden bit w prawo. Podobnie wyglądała konwersja U2 na kod GRAYA.

7. Konwersja danej wejściowej z kodu U2 na kod GRAY `koder_gray.sv`
8. Wyznaczenie kodu CRC-4 (0.2 pkt) `crc4.sv`

Wyznaczanie kodu `crc4` polega na dzieleniu (analogicznie do dzielenia wielomianów). Dla 4-bitowego CRC ( $WPOLY = 4$ ) dzielnik będzie 5-bitowy ( $WCODE = 5$ ). Jeżeli nad najstarszą pozycją dzielnika jest wartość 0, to przesuwamy się dzielnik w prawo o jedną pozycję, aż do napotkania 1, po czym wykonywana jest operacja XOR, co zostało zaimplementowane w kodzie za pomocą pętli for oraz pętli if w for.

9. Sprawdzenie zgodności kodu CRC-4 `crc4_check.sv`

10. Zliczanie sumarycznej liczby jedynek w obu argumentach wejściowych counting.sv

Zliczanie jedynek w dwóch argumentach odbyło się za pomocą dwóch pętli for, która analizowała wszystkie bity i zliczała jedynki do zmiennej lokalnej.

11. Dekoder termometrowy (thermometer to binary encoder) dekodek\_term.sv

12. Dekoder piorytetowy dekodek\_prioryt.sv



## PROBLEMY

Niestety problemem u mnie była synteza całego exe\_unit. Syntezował się tylko z pięcioma pierwszymi modułami oraz ze znacznikami, które nie były w oddzielnym pliku.

Implementację zrobiłam zgodnie z materiałami wykładowymi oraz materiałami, które znalazłam w Internecie.

Nie potrafię znaleźć błędu w rozwiązaniu.

Utworzyłam plik makefile oraz run.js, w którym zostały wskazane pliki z modułami potrzebnymi do uruchomienia exe\_unit.

```
module exe_unit(i_argA, i_argB, i_oper, o_PF, o_result);

    parameter M = 8;
    parameter N = 8;

    input logic signed [N-1:0] i_argA;
    input logic signed [N-1:0] i_argB;
    input logic [7:0] i_oper;
    output logic [M-1:0] o_result;
    output logic o_PF;

    logic [M-1:0] s_koder_gray, s_u1ntou2, s_dekoder_term, s_counting1, s_crc4_check, s_crc4, s_dekoder_prioryt;

    koder_gray#(.LEN(N)) gray_koder(.i_argA(i_argA), .o_result(s_koder_gray));
    u1ntou2#(.BITS(N)) u1ntou2(.i_argA(i_argA), .o_result(s_u1ntou2));
    dekoder_term#(.LEN(N)) decoder_term(.i_argA(i_argA), .o_result(s_dekoder_term));
    counting1#(.LEN(N)) decoder_term(.i_argA(i_argA), .o_result(s_counting1));
    crc4_check#(.WCODE(N)) crc4_check(.i_data(i_argA), .i_poly(i_argB), .o_crc(s_crc4_check));
    crc4#(.WCODE(5), .WPOLY(4)) crc_4(.i_data(i_argA), .i_poly(i_argB[3:0]), .i_crc(i_argB[4'b0]), .o_crc(s_crc4));
    dekoder_prioryt#(.BITS(N)) dekoder_priorytetowy(.i_argA(i_argA), .o_result(s_dekoder_prioryt));
```

```
M makefile ●
M makefile
1 SYNTH = yosys
2
3 rtl:
4     ${SYNTH} -s run.yosys
5
6 run:
7     iverilog -g2012 ./WORK/exe_unit.sv tb.sv.WORK/a.out
8
9 run_rtl:
10    iverilog -g2005-sv ./RTL/exe_unit_rtl.sv tb.sv./RTL/a.out
```

```
run.js x
run.js
1 read_verilog -sv exe_unit.sv
2 read_verilog -sv ./WORK/koder_gray.sv
3 read_verilog -sv ./WORK/u1ntou2.sv
4 read_verilog -sv ./WORK/dekoder_term.sv
5 read_verilog -sv ./WORK/counting1.sv
6 read_verilog -sv ./WORK/crc4_check.sv
7 read_verilog -sv ./WORK/crc4.sv
8 read_verilog -sv ./WORK/dekoder_prioryt.sv
9
10 synth
11
12 abc -g AND,OR,XOR
13 opt_clean -purge
14
15 show exe_unit
16
17 write_verilog -noattr exe_unit_rtl.sv
```