

NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

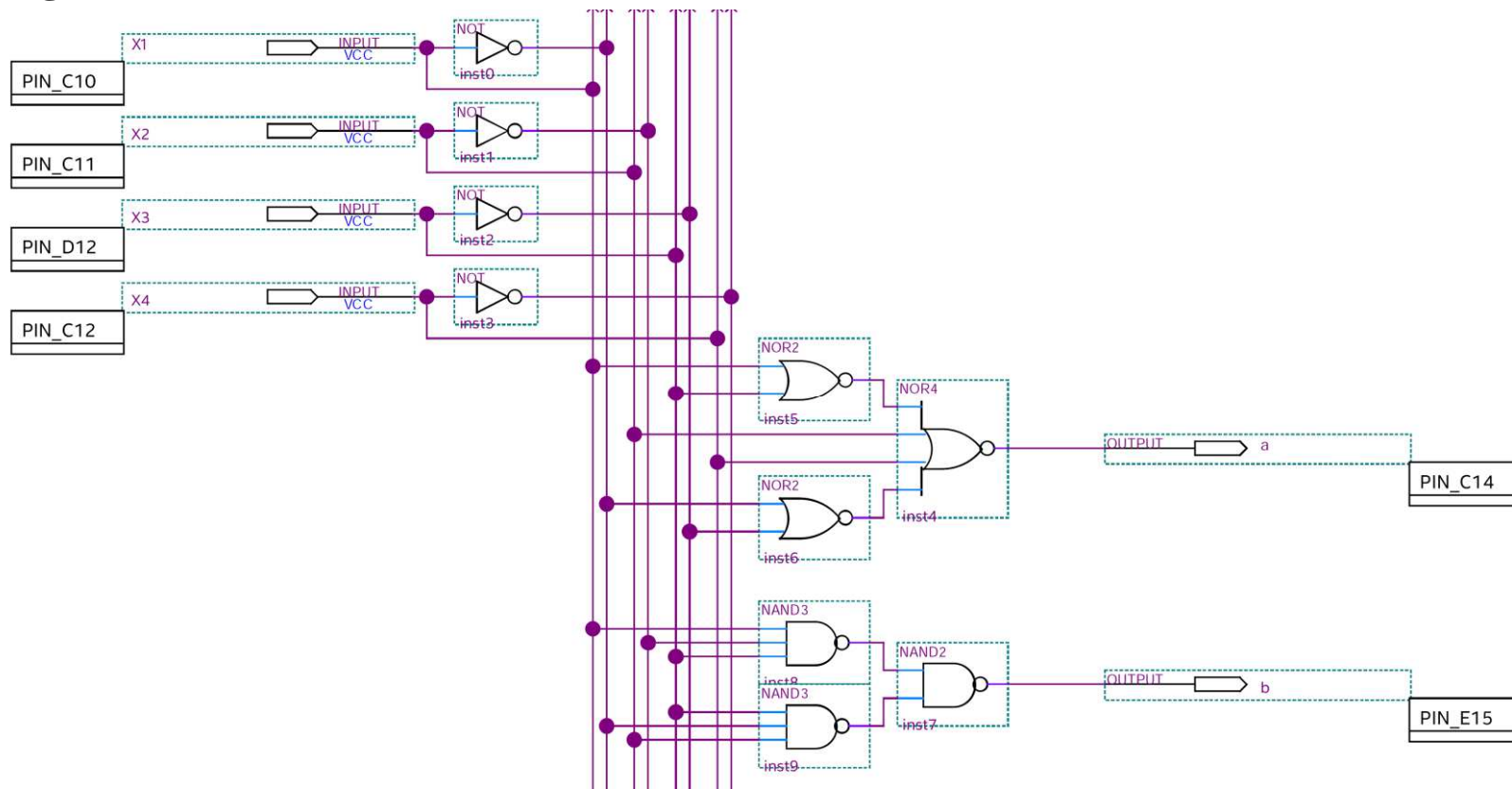
	x_1 x_2		
x_3	0	0	0
x_4	0	1	1
	x	x	x
	0	0	x

Segment - b

Pro realizaci obvodu NAND vycházíme ze součtové formy

$$b = x_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot x_3 + \bar{x}_1 \cdot x_2 \cdot x_3$$

kterou budeme realizovat také dvoustupňovou formou



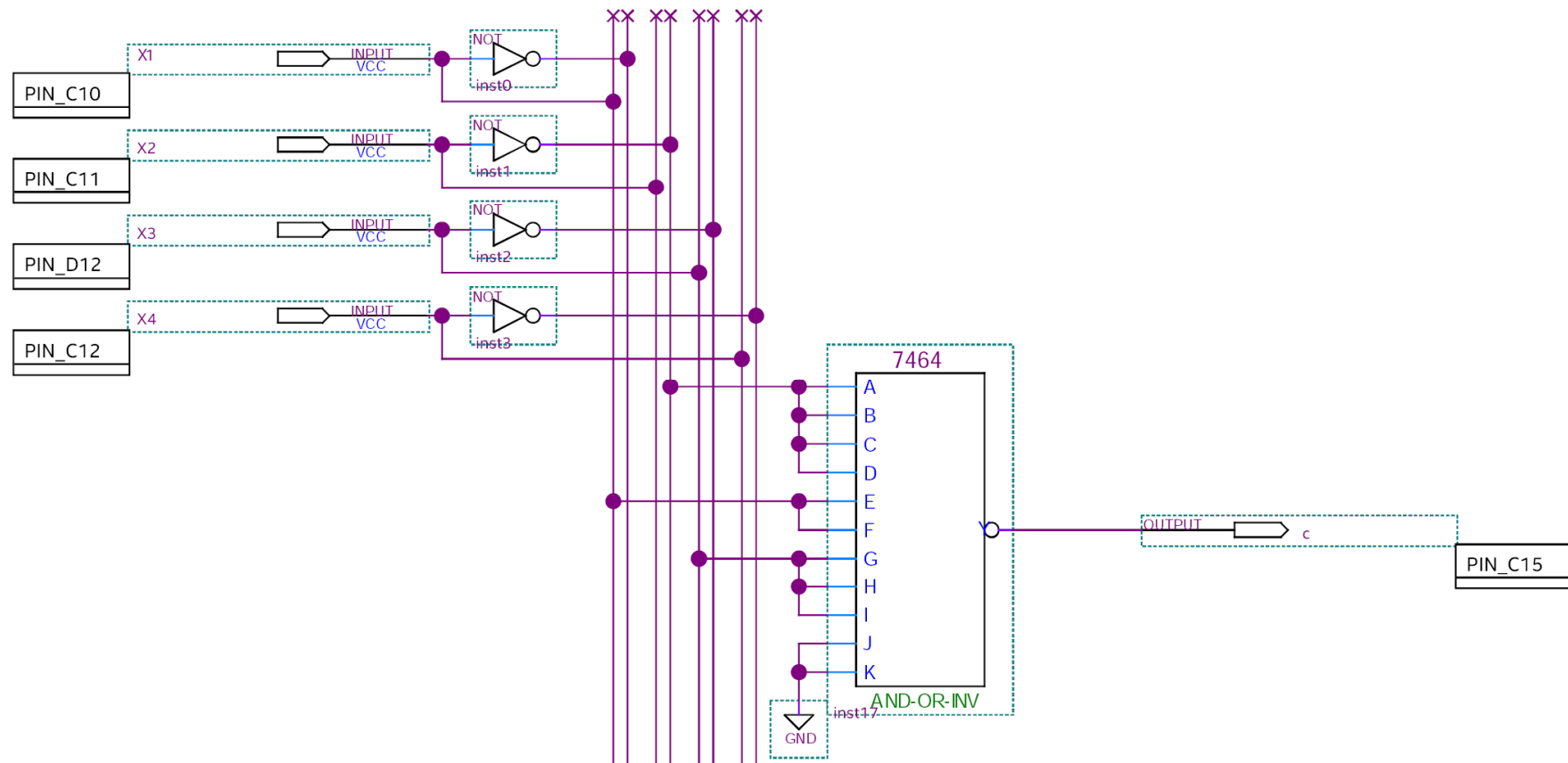
NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

	x_1	x_2		
x_3	0	0	0	1
x_4	0	0	0	0
	x	x	x	x
	0	0	x	x
	Segment - c			

Pro realizaci obvodu AND-OR-INVERT potřebujeme součtovou formu z negace funkce

$$c = \overline{\overline{x_2} + x_1 + x_3}$$

Z obvodů, které jsou k dispozici, nám pro jedno-
stupňovou formu vyhoví obvod 7464 .

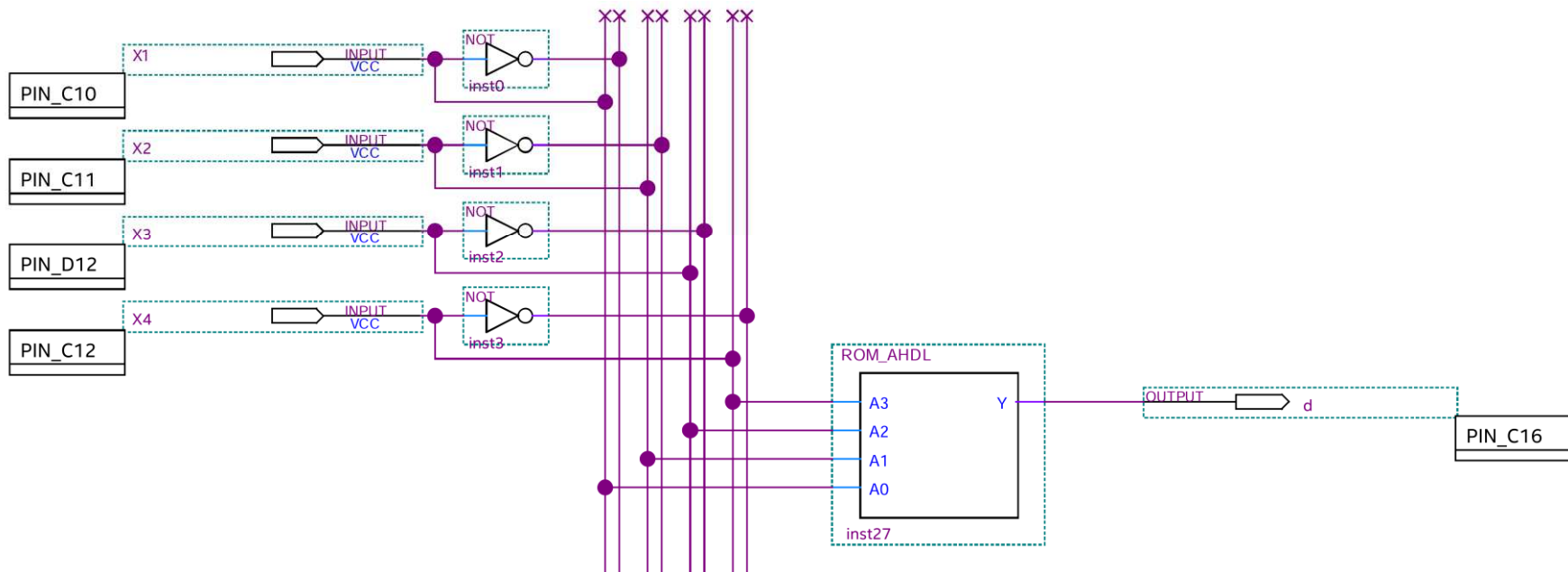


NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

	x_1		x_2	
x_3	0	1	0	0
x_4	1	0	1	0
	x	x	x	x
	0	0	x	x

Segment - d

Při realizaci paměti ROM v podstatě realizujeme pravdivostní tabulku, z které vývojový systém vytvoří LKO. Tabulku můžeme zapsat v jazyce AHDL nebo VHDL. Připojení vstupních proměnných na adresové vodiče je libovolné. Je vhodné připojení udělat tak, aby se nám snadno určovalo příslušné paměťové místo.



NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

```
SUBDESIGN ROM_AHDL
( A3,A2,A1,A0      : INPUT;
  Y                : OUTPUT; )
```

```
BEGIN
```

```
TABLE
```

```

    A[3..0]    =>    Y;
    H"0"       =>    0;
    H"1"       =>    1;
    H"2"       =>    0;
    H"3"       =>    0;
    H"4"       =>    1;
    H"5"       =>    0;
    H"6"       =>    0;
    H"7"       =>    1;
    H"8"       =>    0;
    H"9"       =>    0;
    H"A"       =>    1;
    H"B"       =>    1;
    H"C"       =>    1;
    H"D"       =>    1;
    H"E"       =>    1;
    H"F"       =>    1;
```

```
END TABLE;
```

```
END;
```

FEL ČVUT

```
library IEEE;
use IEEE.std_logic_1164.all;
```

```
entity ROM16x1 is
port (address : in INTEGER range 0 to 15;
      data : out std_logic);
end entity ROM16x1;
```

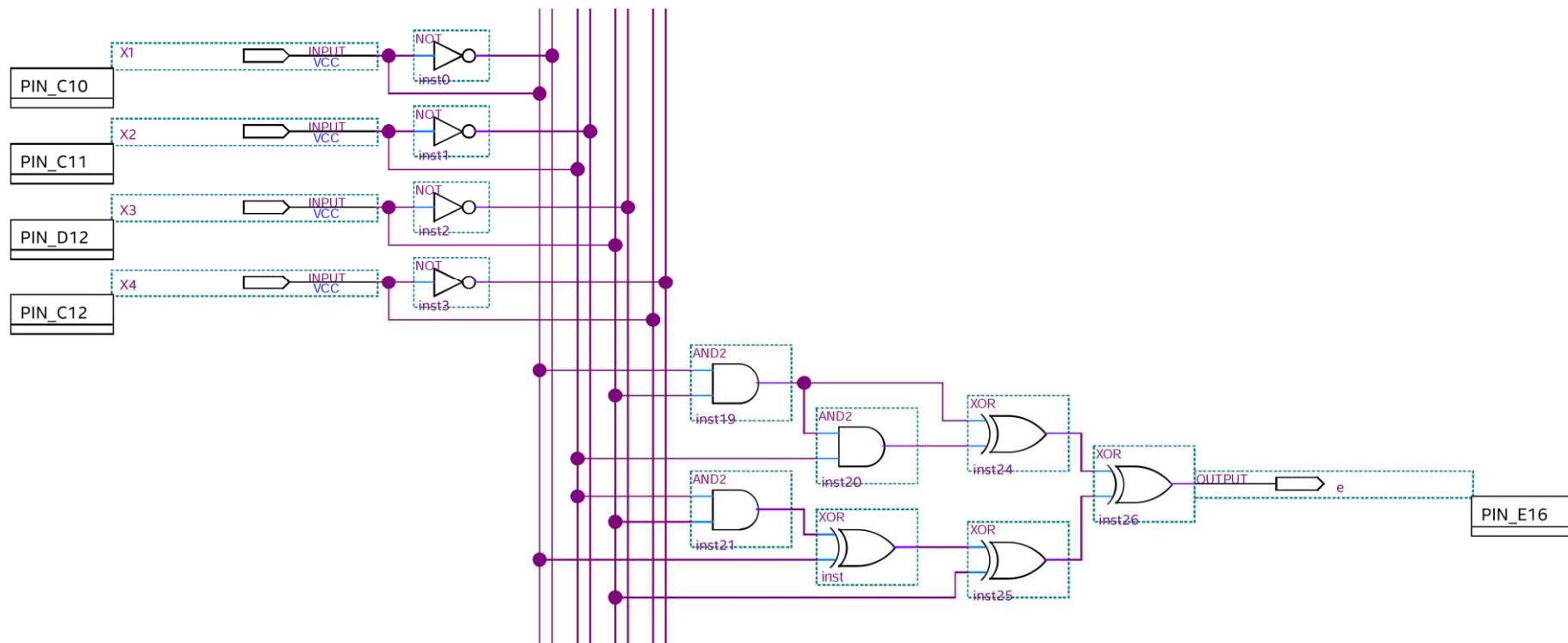
```
architecture lko of ROM16x1 is
type rom_array is array (0 to 15) of std_logic;
constant rom : rom_array :=
    ('0','1',
     '0','0',
     '1','0',
     '0','1',
     '0','0',
     '1','1',
     '1','1',
     '1','1');
begin
    data <= rom(address);
end architecture lko;
```

NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

		x_2	
	x_1		
x_3	0	1	1
x_4	1	1	0
	x	x	x
	0	1	x
	Segment - e		

Realizace obvodu AND a EX-OR. V úplné součtové formě nahradíme log. součet operací EX-OR a invertované proměnné x_j nahradíme $(1 \oplus x_j)$.

$$e = x_1 \oplus \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot x_3 = x_1 \oplus (1 \oplus x_1) \cdot (1 \oplus x_2) \cdot x_3 = x_1 \oplus x_3 \oplus x_1 \cdot x_3 \oplus x_2 \cdot x_3 \oplus x_1 \cdot x_2 \cdot x_3$$

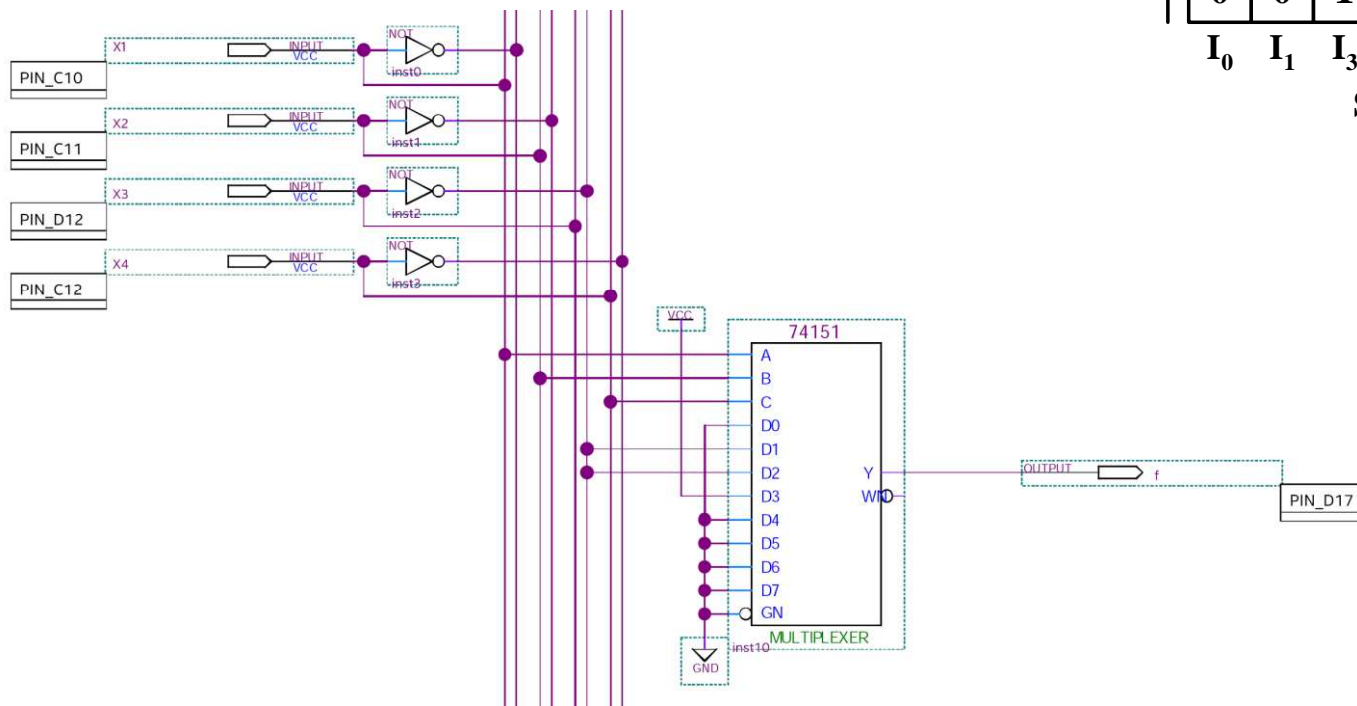


NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

Realizace LKO multiplexorem vychází z úplné součtové formy, kde algebraicky vytkneme výrazy $N-1$ proměnných. V závorkách zůstane 1 proměnná s funkčními hodnotami (odpovídá sloupci u druhé mapy). Přiřazení proměnných k adresovacím vstupům MUX ovlivňuje přiřazení hodnot ze sloupce druhé mapy k jednotlivým vstupům I_j .

	x_1	x_2		
x_3	0	1	1	1
x_4	0	0	1	0
	x	x	x	x
	0	0	x	x
	Segment - f			

	x_1	x_2	x_4					
x_3	0	1	1	1	x	x	0	0
	0	0	1	0	x	x	x	x
	I_0	I_1	I_3	I_2	I_6	I_7	I_5	I_4
	Segment - f							

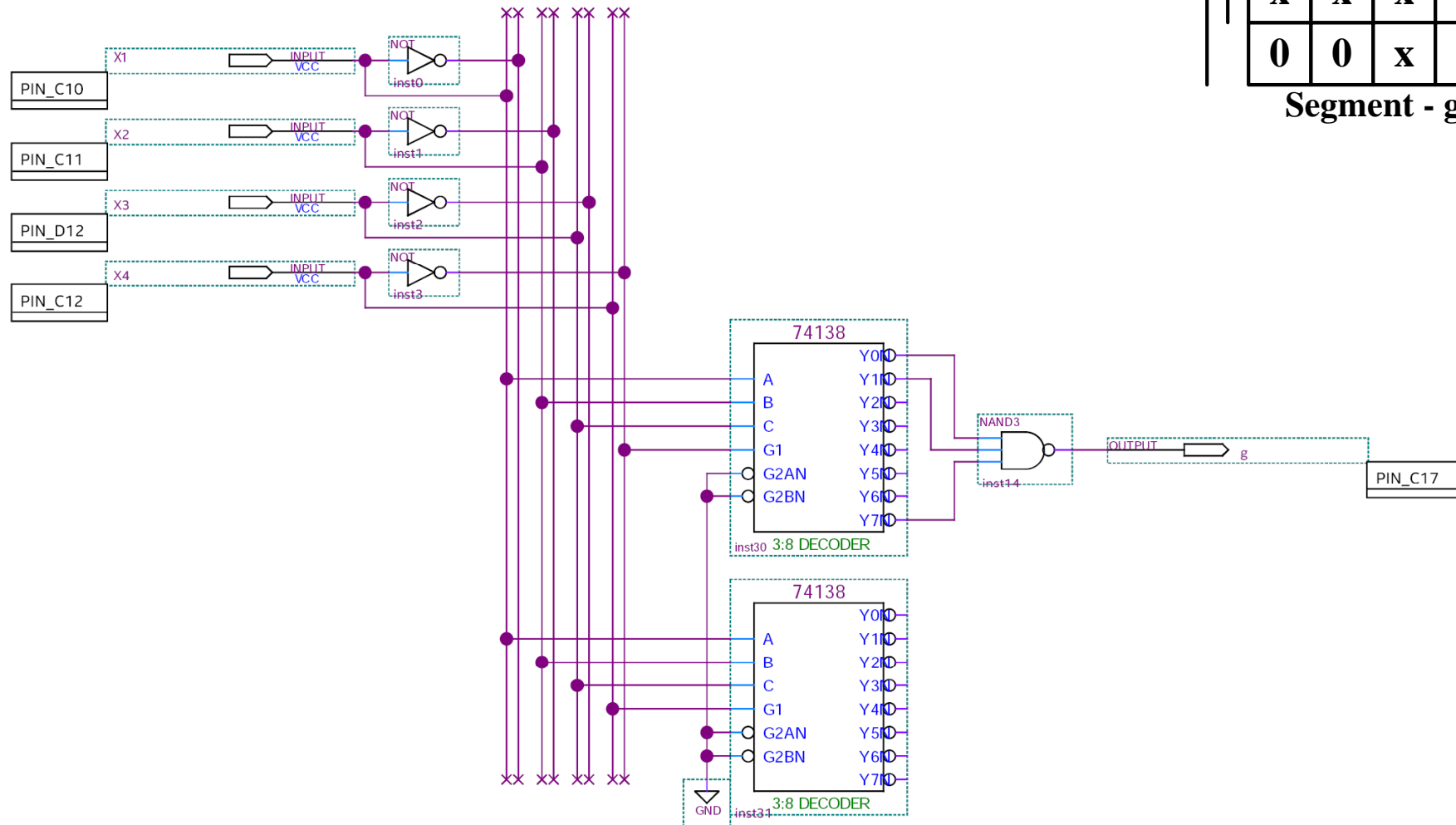


NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

Realizace LKO dekodérem v podstatě představuje jiný způsob realizace pravdivostní tabulky. Vstupní proměnné mohou být přiřazeny na vstupy dekodéru libovolně. Druhý dekodér je pro tuto mapu nevyužitý.

	x_2		
	x_1		
x_3	1	1	0
x_4	0	0	1
	x	x	x
	0	0	x

Segment - g



NÁVRH DEKODÉRU BCD->7SEGMENT

Dekodér BCD->7segment byl navržen všemi možnými způsoby realizace LKO. Funkční simulací bylo ověřeno chování navrženého dekodéru.

