

4 – kombinatorisk logikk, løsning

- 1)** Legg sammen følgende binærtall uten å konvertere til desimaltall:
 - a. $1101 + 1001 = \underline{10110}$
 - b. $0011 + 1111 = \underline{10010}$
 - c. $11010101 + 001011 = \underline{11100000}$
 - d. $1110100 + 0001011 = \underline{1111111}$
 - e. $8E + 4B$ (kan evt. konvertere fra heksadesimal til binær) = CA = 11011010
- 2)** Gjør om følgende tall til 2'er komplement(oppg. E må konverteres til binær først):
 - a. $(10011)_2 \Rightarrow \underline{(01101)}_2$
 - b. $(01101011)_2 \Rightarrow \underline{(10010101)}_2$
 - c. $(10010101)_2 \Rightarrow \underline{(01101011)}_2$
 - d. Samme som c.
 - e. $(57)_{10} \Rightarrow \underline{(000111)}_2$
- 3)** Utfør følgende subtraksjoner uten å konvertere til desimaltall (hint: bruk 2'er komplement):
 - a. $0111111 - 0111010 = \underline{0000101}$
 - b. $0100101 - 0010111 = \underline{0001110}$
 - c. $010 - 000101 = \underline{111101} = -000011$
 - d. $000001111 - 010010011 = \underline{101111100} = -010000100$
 - e. $000001000 - 000000011 = \underline{000000101}$
 - f. $000001100 - 01110111 = \underline{100010101} = -011101011$
 - g. $011100111 - 000010011 = \underline{011010100}$
 - h. $010001000 - 011100010 = \underline{110100110} = -001011010$
- 4)** Hva er det største positive tallet vi kan representere på 2'er komplement-form hvis vi har et 10-bits tall?
Svar: 511, vi har 10 bit tilgjengelig, og dermed blir det største tallet vi kan representere $011111111 = 511$
- 5)** Hva er det minste negative tallet vi kan representere 2'er komplement-form hvis vi har et 13-bits tall?
Svar: --4096, vi har 13 bit tilgjengelig, og dermed blir det minste tallet vi kan representere $1000000000000 = -4096$ (2'er komplement)

6) Multipliser følgende binærtall uten å konvertere til desimaltall:

- 110101 og 111110 = 110011010110
- 001011 og 110001 = 1000011011
- 0000000010 og 0000111111 = 00001111110

7) For følgende binærtall, 1011 og 101, gjør følgende operasjoner:

- Legg sammen uten å konvertere til desimaltall = 10000
- Multipliser uten å konvertere til desimaltall = 110111

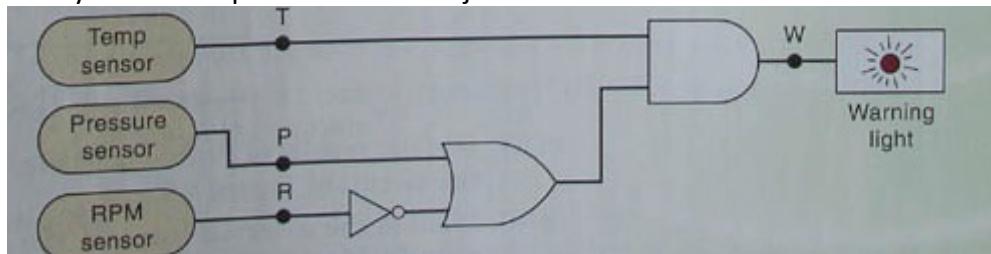
8) Et jetfly bruker et system for å overvåke rpm, trykk og temperaturverdier i motorene ved hjelp av sensorer som opererer som følger:

RPM sensor utgang = 0 bare når fart < 4800 rpm

Pressure sensor utgang = 0 bare når pressure < 220 psi

Temp sensor utgang = 0 bare når temperature < 200 F

Figuren under viser den logiske kretsen som kontrollerer en varsellampe i cockpiten, som lyser under spesielle kombinasjoner av motortilstander.



- Avgjør hvilke motortilstander som gir en advarsel til piloten.

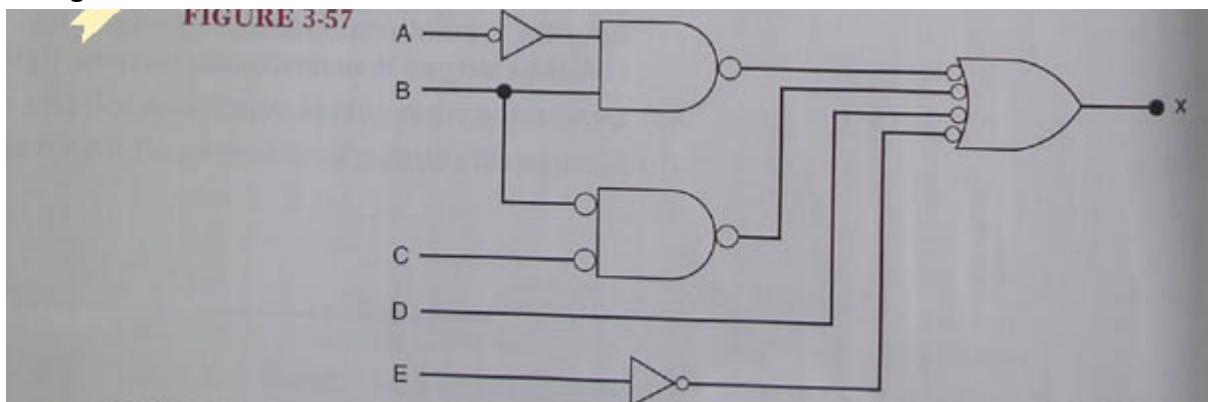
Piloten får advarsel når Temperaturen er over 200F, og Pressure er over 220psi og/eller farten til motorene er under 4800RPM.

- Sett opp funksjonsuttrykket for W.

$$W = T(P + R')$$

9) For figuren under:

FIGURE 3-57



- a. bestem hvilke inngangsverdier som gjør utgangen aktiv($x = \text{true}$).

Utgangen er aktiv når minst en av linjene under er sanne:

- $E = 1$
- $D = 0$
- $C = 0$ og $B = 0$
- $A = 0$ og $B = 1$

- b. Sett opp funksjonsuttrykket for x.

$$X = E + D' + B'C' + A'B$$

10) En kombinatorisk krets skal ha tre innganger, x, y og z, og tre utganger, A, B og C. Når inngangen er 0, 1, 2 og 3, skal utgangen være en større enn inngangen, når inngangen er 4, 5, 6 og 7, skal utgangen være en mindre enn inngangen.

- a. Sett opp en sannhetstabell for kretsen.

x	y	z	A	B	C
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	0
0	1	0	0	1	1
0	1	1	1	0	0
1	0	0	0	1	1
1	0	1	1	0	0
1	1	0	1	0	1
1	1	1	1	1	0

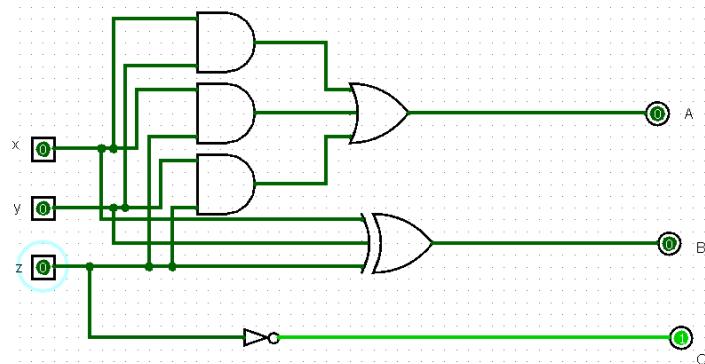
- b. Sett opp funksjonsuttrykkene for de 3 utgangene.

$$A = xy + yz + xz$$

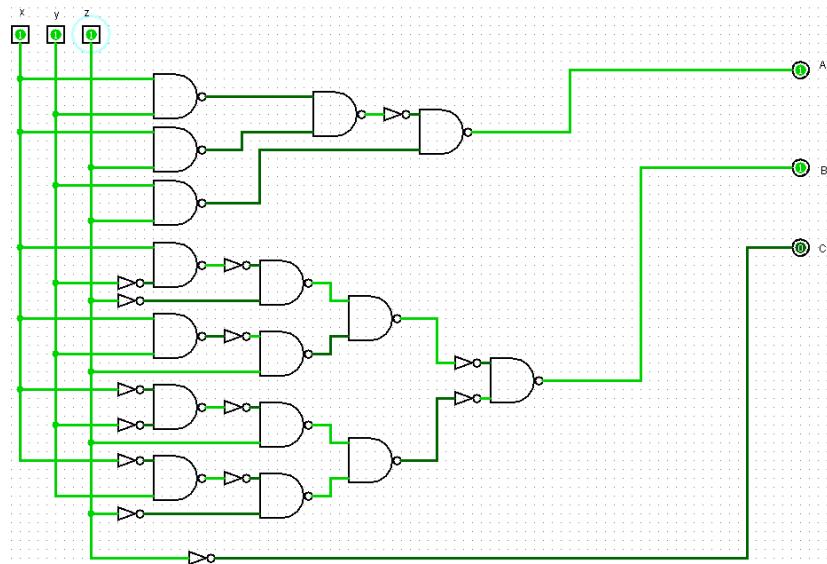
$$B = x \text{ XOR } y \text{ XOR } z$$

$$C = z'$$

- c. Tegn opp kretsen med valgfrie porter.



d. Tegn opp kretsen med kun 2-input NAND porter.

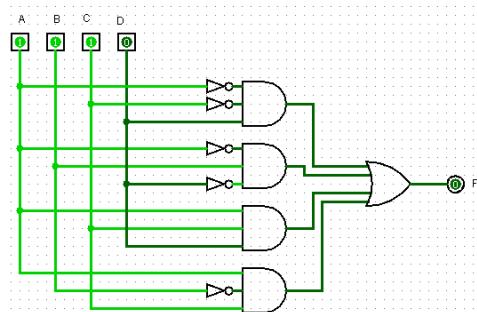


11) For funksjonsuttrykket $F(A, B, C, D) = \Sigma(1, 4, 5, 6, 10, 11, 15)$:

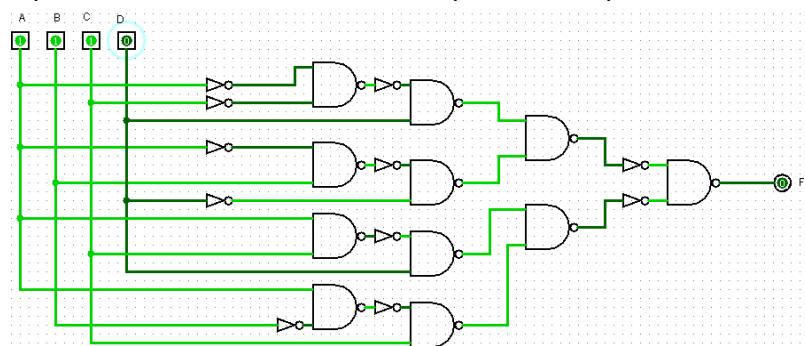
a. Sett opp et karnaugh-diagram og forenkle funksjonen.

$$F = A'C'D + A'BD' + ACD + AB'C$$

b. Implementer kretsen med logiske porter.



c. Implementer kretsen med kun 2-inputs NAND-porter.



12) Du skal lage en krets som kan multiplisere to 2-bits tall. Kretsen har to 2-bits innganger $x(x_1x_0)$ og $y(y_1y_0)$, og en 4-bits utgang $p(p_3p_2p_1p_0)$.

- a. Sett opp sannhetstabellen for utgangene.

X1	X0	Y1	Y0	P3	P2	P1	P0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	1	0
1	0	1	0	0	1	0	0
1	0	1	1	0	1	1	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	0	0	1

- b. Forenkle funksjonene for utgangene ved hjelp av fire karnaugh-diagrammer.

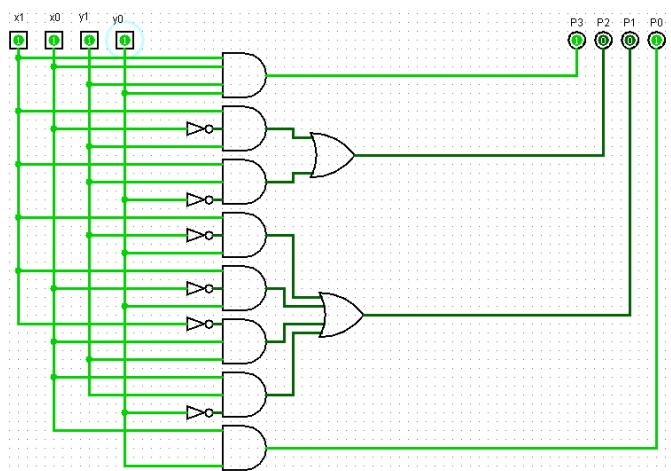
$$P3 = x_1x_0y_1y_0$$

$$P2 = x_1x_0'y_1 + x_1y_1y_0'$$

$$P1 = x_1y_1'y_0 + x_1x_0'y_0 + x_1'x_0y_1 + x_0y_1y_0'$$

$$P0 = x_0y_0$$

- c. Tegn opp kretsen.



13) Du har en kombinatorisk krets som legger til 1 til et 4-bits binærtall. Det betyr at hvis inngangen er 1101, skal utgangen være 1110. For denne kretsen:

- Lag sannhetstabellen for kretsen.

A	B	C	D	P3	P2	P1	P0
0	0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	1	0	0	1	0
0	0	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	0	0
0	1	0	0	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	1	0
0	1	1	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	0	0	1
1	0	0	1	1	0	1	0
1	0	1	0	1	0	1	1
1	0	1	1	1	1	0	0
1	1	0	0	1	1	0	1
1	1	0	1	1	1	1	0
1	1	1	0	1	1	1	1
1	1	1	1	0	0	0	0

- Sett opp funksjonsuttrykkene til kretsen ved å bruke regneregler for å forenkle.

$$P3 = AB' + AC' + AD' + A'BCD$$

$$P2 = BC' + BD' + B'CD$$

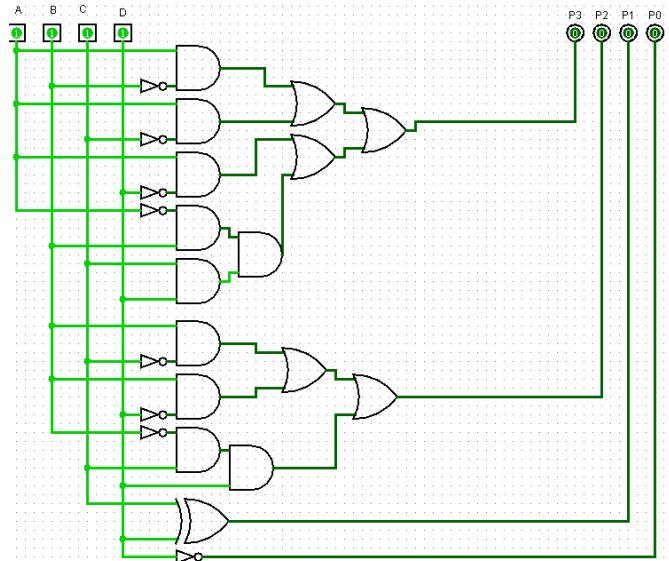
$$P1 = C'D + CD'$$

$$P0 = D'$$

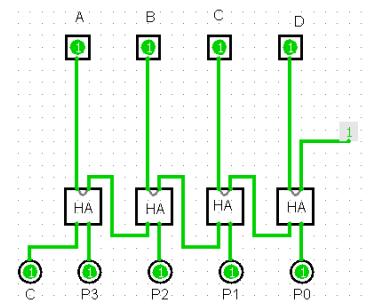
- Sett opp funksjonsuttrykkene til kretsen ved å bruke fire 4-verdi karnaugh-diagram.

Samme svar som 13b.

- Tegn opp kretsen ved hjelp av 2-inngangs porter.



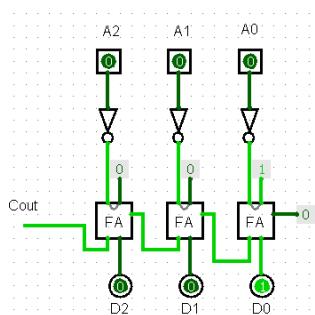
e. Tegn opp kretsen kun ved hjelp av 4 halvaddere.



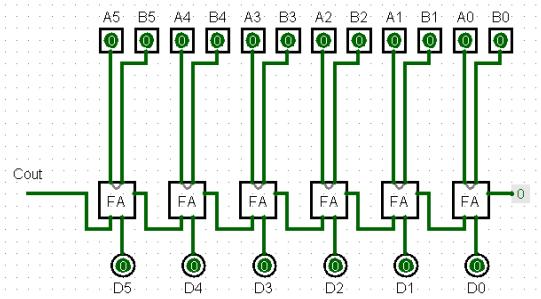
14) Vanskelig) Under er tabellen for en 3-bits 2'er-komplement konvertering.

Implementer den ved hjelp av fulladdere.

A ₂	A ₁	A ₀	D ₂	D ₁	D ₀
0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0
0	1	1	1	0	1
1	0	0	1	0	0
1	0	1	0	1	1
1	1	0	0	1	0
1	1	1	0	0	1



15) Tegn en krets som kan legge sammen to 6-bits tall. (Hint: bruk fulladdere)



16) Hvorfor gir "Carry Lookahead" en økt hastighet i forhold til "Carry Propagate"

Fordi "Carry Propagate"-kretser er laget slik at hver Full Adder må vente på svaret fra forrige Full Adder for å regne ut riktig svar (avhengig av en annen krets' output). En liten forsinkelse per Full Adder blir fort en god del forsinkelse når man har mange Full Addere etter hverandre.