

La correction de TD6

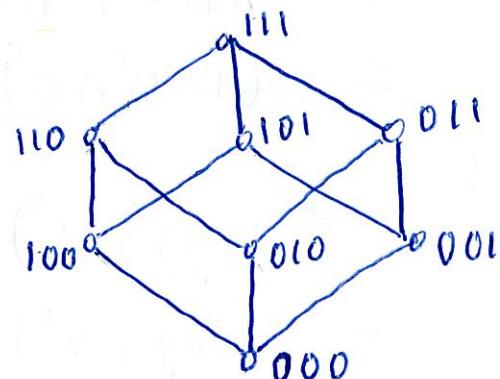
EX 1. a) $\begin{array}{r} + | 0 \ 1 \\ 0 | 0 \ 1 \\ \hline 1 \ 1 \end{array}$ $\begin{array}{r} * | 0 \ 1 \\ 0 | 0 \ 0 \\ \hline 1 \ 0 \end{array}$ $\begin{array}{r} \text{!} | 0 \ 1 \\ 1 | 1 \ 0 \\ \hline 1 \ 0 \end{array}$

\oplus^1
 \ominus^1

b) $b_1 b_2 \dots b_n + b'_1 b'_2 \dots b'_n = (b_1 + b'_1)(b_2 + b'_2) \dots (b_n + b'_n)$
où $b_i + b'_i$ est défini dans l'exercice (a)
De même pour \cdot , ! .
 $|B^n| = 2^n$.

Le Diagramme de Hasse pour B^3 :

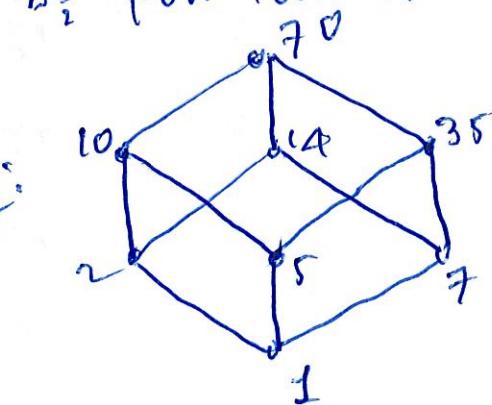
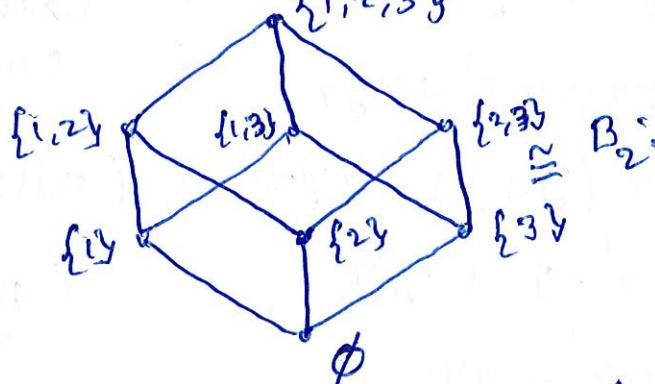
Le min = 000. (Le plus bas)
Le max = 111 (Le plus haut)
Le centre pour $*$ est 000
Le centre pour ! est 111



$b_1 b_2 \dots b_n \leq b'_1 b'_2 \dots b'_n \iff b_i \leq b'_i$ pour tout i .

Ex 2

$B_1:$



Les atomes de B_1 : $\{1\}, \{2\}, \{3\}$

B_2 : 1, 2, 3, 4, 5, 6.

Ex 3 Remplacer $+$ par $*$ et $*$ par $+$, 0 par 1 et 1 par 0.

- $(a+0) + (1*a') = 1$
- $a*(a'+b) = a*b$
- $(0*a) + (b*1) = b$

Ex 4. Notation: $-$ ou \neg , $'$ = ! , \cap = \cdot ou rien (juxtaposition)

a) $E = (A+B)'(C'+B)$
 $= A'B'(C'+B)$

(Morgan)

T SVP

(2)

$$= A'B'C' + A'B'C$$

$$= A'B'C' \quad (\text{can } B'C = \emptyset, A'B = \emptyset)$$

$$\geq A^c \cap B^c \cap C^c$$

b) $E = (BC)'(A' + C)' = (B' + C')(A'C') \quad (\text{Morgan})$

$$\geq AB'C' + AC' \quad (\text{Distributivity, idempotence})$$

$$= (A \cap B^c \cap C^c) \cup (A \cap C')$$

Ex 5

$$\begin{aligned} E &= ((xy)'' + z')((x+z)'+(y+z)') \quad (\text{Morgan}) \\ &= (xy + z') (xz' + yz) \quad (\text{Morgan, Involution}) \\ &= xyz' + yyz + xz'z + yzz' \quad (\text{Distributivity}) \\ &= xyz' + yyz + xz' + 0 \quad (\text{commutativity, idempotence, complementation}) \\ &= xyz' + xz' + yyz \\ &= xz' (y + 1) + yyz \quad (\text{Distributivity}) \\ &= xz' \cdot 1 + yyz \quad (\text{Absorption}) \\ &= xz' + yyz \end{aligned}$$

b) $E = (B \cap C)^c \cap (A^c \cap C)^c$

$$= (B \cap C)' \cap (A^c \cap C)'$$

$$= (B' + C') (A'' + C')$$

$$= (B' + C') (A + C')$$

$$= AB' + BC' + AC' + C'C \quad (\text{Distributivity})$$

$$= AB' + BC' + AC' + C' \quad [C'C = C' \text{ Idempotence}]$$

$$= (A \cap B^c) \cup (B \cap C^c) \cup (A \cap C^c) \cup C^c$$

$$= AB' + C' \quad \downarrow \text{abs}$$

$$= (A \cap B^c) \cup C^c$$

TD7

(3)

$$E(x,y,z,t) =$$

$$E = xy + y't + x'y_2' + xy_2 t$$

(Dans l'énoncé de TD8, lire s'il

$E(x,y,z,t)$ au lieu de $E(x,y,z)$ un bug?)

$$E = xy + y't + x'y_2' + \underbrace{xy_2 t}_\text{Abs} + xzt' \quad (\text{Ajout de } xy, xy_2 t')$$

$$= xy + y't + x'y_2' + xzt'$$

$$= xy + y't + x'y_2' + \underbrace{xzt'}_\text{Abs} + y_2' \quad (\text{Ajout de } y_2')$$

$$= xy + y't + xzt' + y_2'$$

$$= xy + y't + xzt' + y_2' + xt \quad (\text{Ajout de } xt)$$

$$= xy + y't + xzt' + y_2' + xt + \underbrace{xt}_\text{Abs} \quad (\text{Ajout de } xt \text{ consen. } xzt', xt)$$

$$= xy + y't + y_2' + xt + xz$$

$$= xy + y't + y_2' + xt + xz + zt \quad (\xrightarrow{\text{consen. } y't, \text{ STOP Etape 1}} \text{ consen. } y_2')$$

Écrivons chaque terme en complet.

Supprimons les implicants superflous.

$$E = y't + xz + y_2'$$

(on a supprimé xy , ~~$y't$~~ , xt , $z't$)

B*2
a)

TD7 (suite) (4)

	y	y'	
x	xyr	xy'	
x'	$x'y$	$x'y'$	

Mettre un \checkmark (check)
les termes de B .

Les termes représentent 2 cannes
adjacents (différent en une seule littérale
 y et y') Les 2 cannes ensemble
représentent n . Donc, $B = n$.

b)

	y	y'	
n	ny	ny'	
n'	$n'y$	$n'y'$	

$\checkmark \equiv$ check

Les cannes adjacents (partageant
un côté) sont combinés par une brace.

La brace verticale représente y ,
_____ horizontale _____ n

Donc, $E = y + n'$

c)

	y	y'	
x	xyr	xy'	
x'	$x'y$	$x'y'$	

Il n'y a pas de cannes adjacents

Donc, $E = xy - x'y'$ (déjà minimale)

Remarque: Un impliquant premier
évit une paire de cases adjacentes
soit une case isolée c.-à-d. qui n'est
pas adjacent à d'autres cases.

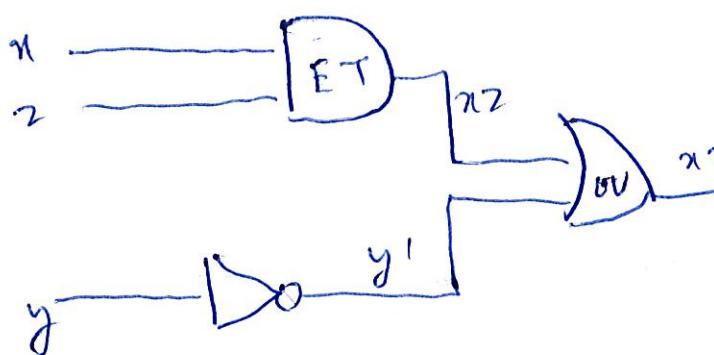
Ex 3 $F = y' + xy$ (Écriture minimale)

Algèbre: Absorption et
l'ajout de consensus
 $x^2 + y'$, puis écrire
chaque impliquant
en complet et
d'enlever les
in�onnexions ?

Je n'ai pas

encore traité le diagramme de

Karnaugh pour 3 variables.



La correction de TD8

①

EX 1

$$a) E = xyz + x'z' + xyz' + x'y'z + x'yz'$$

Ecrivons d'abord E comme la somme des implicants premiers avec la méthode de condensus. Algorithme: Utiliser la loi de l'absorption puis l'ajout de consensus d'une manière répétitive jusqu'à ce qu'on ne puisse plus les appliquer

$$E = xyz + x'z' + xyz' + x'y'z$$

$$= xyz + x'z' + xyz' + x'y'z + xy \quad (\text{Ajout de consensus de } xyz \text{ et } x'y'z)$$

$$= x'z' + x'y'z + xy$$

$$= x'z' + x'y'z + xy + x'y \quad (\text{Ajout de } \overline{x'z'} \text{ et } \overline{x'y'z})$$

$$= x'z' + xy + x'y$$

$$= x'z' + xy + x'y + yz' \quad (\text{Ajout de } \overline{x'z'} \text{ et } xy)$$

Tes implicants premiers sont $x'z'$, xy , $x'y$, yz' .

Ecrivons maintenant comme une somme de produits minimaux.

Algo: Ecrivons chaque implicant premier comme une somme de produit complète puis supprime un par un tes implicants premiers dont tel

termes sont déjà présents dans d'autres implicantes premières

$$\underline{ny'} = \underline{xz'(y+y')} = \underline{x'yz'} + \underline{x'y'z'}$$

y manque

$$\underline{xy} = \underline{xy}(z+z') = \underline{x'yz} + \underline{xyz'}$$

z manque

$$\underline{x'y'} = \underline{x'y'}(z+z') = \underline{x'y'z} + \underline{x'y'z'}$$

z manque

$$\underline{yz'} = \underline{yz'}(x+x') = \underline{x'yz'} + \underline{x'yz'} \rightarrow \text{SUPERFLU}$$

n manque

Les termes de $\underline{xz'}$ sont : $\underline{x'yz'}$ et $\underline{x'y'z'}$

qui sont présents dans d'autres implicantes.

Donc, on enlève $\underline{xz'}$ qui est superflou.

Donc $E = \underline{xy} + \underline{x'y'} + \cancel{\underline{yz'}} + \underline{xz'} \text{ ou } xy + x'z' + x'y'$

b) $E = \underline{ny'} + \underline{nyz'} + \underline{x'yz'} + \cancel{\underline{yz'}} + \underline{xz'}$

$$= \underline{xy'} + \underline{x'y'} + \underline{nz'}$$

$$= \underline{ny'} + \underline{x'y'} + \underline{nz'} + \underline{yz'} \quad (\text{Ajout de } \underline{yz'})$$

$$= \underline{ny'} + \underline{nz'} + \underline{yz'} \quad \text{STOP Etape 1}$$

$$\underline{ny'} = \underline{ny'}(z+z') = \underline{x'y'z} + \cancel{\underline{x'y'z'}}$$

$$\underline{nz'} = \underline{nz'}(y+y') = \cancel{\underline{x'y'z}} + \underline{x'y'z'}$$

$$\underline{yz'} = \underline{yz'}(n-n') = \underline{x'yz'} + \underline{x'y'z'}$$

Supprimons $\underline{xz'}$ (superflou) $E = \underline{ny'} + \underline{yz'}$

correction TD9

(1)

Ex 1)

a)

	y_2	y_2'	y_2''	y_2'''
x	<input checked="" type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>		
x'		<input checked="" type="checkbox"/>		<input checked="" type="checkbox"/>

...

Mettez (check) les cases de termes dans E.

On cherche un recouvrement ^{minimum} de cases de E

avec rectangles 1×1 , ou 1×2 ou 2×2 ou 1×4 .

(Marqué par les bouches cf figure)

(qui représentent les symboles

ny (horizontal), y_2' (vertical), $n'y_2$ (petite boucle)

Donc, $E = ny + y_2' + n'y_2$

b)

	y_2	y_2'	y_2''	y_2'''
x	<input checked="" type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>		
x'	<input checked="" type="checkbox"/>			<input checked="" type="checkbox"/>

on identifie
on confond les
côté gauche et
droit pour que
les côtés soient
adjacents

(partagent un côté
commun)

Un recouvrement minimum

est indiqué. (1×2 et 2×2)

↓ ↓
boucle boucle

Donc

$$E = ny + y_2' + y_2''$$

c)

	y_2	y_2'	y_2''	y_2'''
x	<input checked="" type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>		
x'		<input checked="" type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>

y_2 y_2'
 \downarrow_{ny}

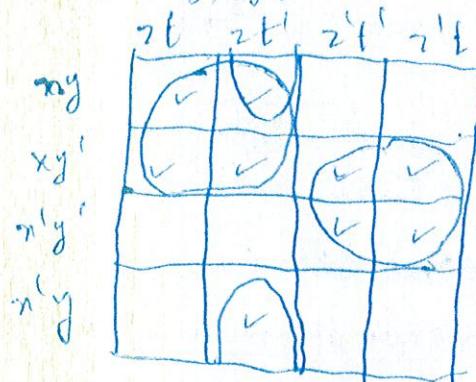
y_2'
 $\downarrow_{y_2''}$

Un recouvrement minimum: n y_2 , y_2' , y_2'' , y_2''' . Donc, $E = ny + y_2' + y_2''$

y_2''
 $\downarrow_{y_2'}$

(2)

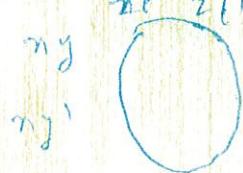
Ex 2 a) (4 variables)



On confond les cases gauche et droite.
Aussi devant le bas.
(un Toré)

On cherche un recouvrement minimum avec 1×1 ou 1×2 , ou 1×4 , 2×2 , 2×4 rectangles.

(voir la figure à l'pp.)

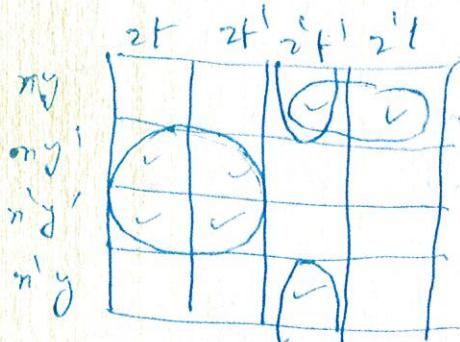


$$\rightarrow n_2 \begin{matrix} z \\ z' \\ y \\ y' \end{matrix} \rightarrow y'_2, \begin{matrix} z \\ y \\ z' \\ y' \end{matrix} \rightarrow y_2 t \quad \Rightarrow y_2 t$$

Donc,

$$B = n_2 + y'_2 + y_2 t$$

c)



$$B = y'_2 + ny_2' + y_2 t$$

Ex 2 Division successive par 2 et écrire les restes à l'envers.

$$75 = (10010)_2$$

Multiplication successive par 2 et écrire les parties entières (jusqu'à 0 ou une répétition)

$$0 \cdot 5625 = (0)_2$$

$$1001 = \frac{1}{2} + \frac{0}{2^2} + \frac{0}{2^3} + \frac{1}{2^4} = 0.5625$$

$$(0.\overline{3})_{10} = (\ldots 0\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}}\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}}\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}}\ldots)_{\text{p}} \quad \textcircled{3}$$

Bx3: Soit $n = (b_1 b_2 \ldots b_p)_2$ où $b_i \in \{0, 1\}$.

Alors $\underbrace{(1\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}}\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}}\ldots\underset{\text{p-1}}{\cancel{0}})}_2 \leq n_10 \leq \underbrace{\underset{\text{p-1}}{\cancel{1}}\ldots\underset{\text{p-1}}{\cancel{1}}}2$

$$2^{p-1} \leq n \leq 2^p - 1$$

$$2^{p-1} \leq n < 2^p$$

$$p-1 \leq \log_2 n < p$$

$\log_2 n = p-1 + \text{fraction entre}$

$$\Rightarrow \lfloor \log_2 n \rfloor = p-1 \quad 0 \text{ et } 1.$$

$$\Rightarrow p = \lfloor \log_2 n \rfloor + 1$$

Correction TD10

(1)

Ex 1)

a)

$$\begin{array}{r} 23 \\ \overline{)16} \\ 16 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{Le Reste} \\ 7 \\ 1 \end{array}$$

$$(23)_{10} = (17)_{16} = 7 \times 16^0 + 1 \times 16^1 = 23$$

b)

$$\begin{array}{r} 41819 \\ \overline{)16} \\ 2613 \\ \hline 163 \\ \hline 10 \\ \hline 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{Le Reste} \\ 11 = B \\ 5 \\ 3 \\ 10 = A \end{array}$$

$$(41819)_{10} = (A35B)_{16}$$

c)

$$0,5625 \times 16 = 9,0$$

$$(0,5625)_{10} = (0,9)_{16}$$

La partie entière
9

d)

$$0,3 \times 16 = 4,8$$

$$0,8 \times 16 = 12,8$$

$$0,8 \times 16 = 12,8$$

$$(0,3)_{10} = (0,4C)_{16}$$

Répétition

4

12 = C

12 = C

E X 2)

a) $(16C1)_{16} = 1 \times 16^0 + 12 \times 16^1 + 6 \times 16^2 + 10 \times 16^3$
 $= (54977)_{10}$

b) $(F9A,BC3)_{16} = F \times 16^2 + 9 \times 16^1 + A \times 16^0 +$
 $B \times 16^{-1} + C \times 16^{-2} + 3 \times 16^{-3}$
 $= (3994,7351074)_{10} ??$

(2)

EX 3

1000001

$$B = \text{code}(A) + 1 = 1000010$$

$$C = \text{code}(B) + 1 = 1000011$$

$$D = \text{code}(C) + 1 = 1000100$$

pairé bit: $B = 1000010(0) \rightarrow$ Ajout d'un bit pair

$C = 1000011(1) \rightarrow$ le nbr de 1 est pair

$D = 1000100(0) \rightarrow$

$A = 1000010(0)$

0000

EX 4)