

Logika Matematika

Bab 1: Aljabar Boolean

Andrian Rakhmatsyah
Teknik Informatika IT Telkom

Referensi

- Rosen, Kenneth H., *Discrete Mathematic and Its Applications*, 4th edition, McGraw Hill International Editions, 1999
- Munir, Rinaldi., *Matematika Diskrit*, Penerbit Informatika, Bandung, 2001
- Korfhage, Robert R., *Logic and Algorithms With Application to the Computer and Information Sciences*, John Wiley and Sons, Inc., US, 1966.
- Tinder, Richard F., *Digital Engineering Design A Modern Approach*, Prentice-Hall International, Inc., 1991

Teori himpunan-pengertian

- Himpunan adalah kumpulan obyek yang berbeda tetapi memiliki sifat yang serupa,
- Sifat serupa ini menjadi syarat keanggotaan himpunan,
- Elemen himpunan merupakan anggota dari suatu himpunan,
- Himpunan direpresentasikan dengan huruf kapital A, B, C, dan seterusnya,
- Elemen himpunan direpresentasikan dengan huruf kecil a, b, c, dan seterusnya,
- Simbol dari elemen A ditulis sebagai $1 \in A$, $0 \in A$,
- Simbol dari bukan elemen A ditulis sebagai $x \notin A$,

Teori himpunan-representasi

Terdapat 4 metoda untuk merepresentasikan himpunan, yaitu.

1. Enumerasi

Dengan menyebutkan semua (satu per satu) elemen himpunan

Contoh,

$$B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$D = \{\text{apel, mangga, jambu}\}$$

2. Notasi khusus himpunan atau simbol standar

Dengan simbol-simbol standar yang biasa digunakan untuk mewakili suatu himpunan, contoh

$$P = \text{himpunan bilangan integer positif} = \{1, 2, 3, \dots\}$$

$$Q = \text{himpunan bilangan natural} = \{0, 1, 2, \dots\}$$

$$Z = \text{himpunan bilangan rasional} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$$

Teori himpunan-representasi

3. Notasi pembentuk himpunan

Dengan menyebutkan sifat atau syarat keanggotaan dari himpunan.

Contoh, $B = \{ x \mid x \leq 5, x \in A \}$

Aturan dalam penulisan syarat keanggotaan himpunan :

- bagian kiri tanda ‘|’ melambangkan elemen himpunan,
- tanda ‘|’ dibaca sebagai *dimana* atau *sedemikian sehingga*,
- bagian di kanan tanda ‘|’ menunjukkan syarat keanggotaan himpunan,
- setiap tanda ‘,’ dibaca sebagai *dan*.

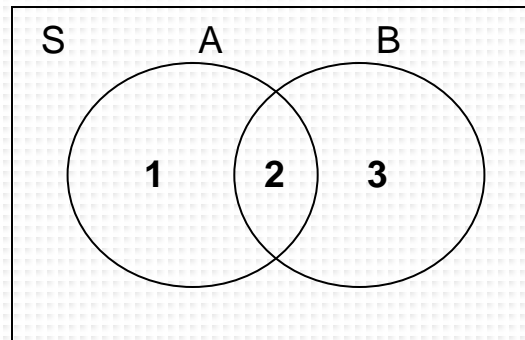
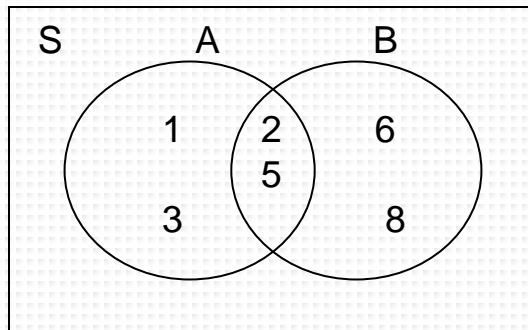
Teori himpunan-representasi

4. Diagram venn

Dengan menggambarkan keberadaan himpunan terhadap himpunan lain. Himpunan Semesta (S) digambarkan sebagai suatu segi empat sedangkan himpunan lain digambarkan sebagai lingkaran.

Contoh,

$$S = \{ 1, 2, \dots, 7, 8 \}; \quad A = \{ 1, 2, 3, 5 \}; \quad B = \{ 2, 5, 6, 8 \}$$



Himpunan	Area
A	1, 2
B	2, 3
$A \cap B$	2
$A \cup B$	1, 2, 3

Teori himpunan-kardinalitas

- Untuk menyatakan banyaknya elemen suatu himpunan berhingga,
- Jumlah elemen A disebut kardinalitas dari himpunan A ,
- Simbol : $| A | = 3$ atau $| K | = 0$.

Himpunan-himpunan khusus

- **Himpunan semesta/ *universal***

Simbol : S atau U

- **Himpunan kosong (*Null Set*)**

Adalah himpunan yang tidak memiliki elemen

Simbol : $\{ \}$ atau \emptyset

Contoh : $F = \{ x \mid x < x \}$

- **Himpunan bagian (*Subset*)**

A adalah subset dari B jika dan hanya jika setiap elemen A juga merupakan elemen B.

Simbol : $A \subseteq B$

Contoh :

$A = \{ (x,y) \mid x + y < 4 \}$ dan $B = \{ (x,y) \mid 2x + y < 4 \}$

Maka $A \subseteq B$

Catatan :

$\emptyset \subseteq A$ dan $A \subseteq A$

\emptyset dan A dikatakan sebagai himpunan bagian tak sebenarnya (*improper subset*) dari himpunan A.

Himpunan-himpunan khusus

- **Himpunan bagian yang sebenarnya (*proper subset*)**

Jika $A \subseteq B$ dimana $B \neq \emptyset$ dan $B \neq A$, maka B dikatakan himpunan bagian sebenarnya dari A

- **Himpunan yang sama**

Himpunan A dikatakan sama dengan himpunan B jika dan hanya jika setiap elemen A merupakan elemen B dan sebaliknya setiap elemen B juga merupakan elemen A.

Simbol : $A = B \leftrightarrow A \subseteq B \text{ dan } B \subseteq A$

- **Himpunan yang ekuivalen**

Himpunan A dikatakan ekuivalen dengan himpunan B jika dan hanya jika kardinal dari kedua himpunan tersebut sama.

Simbol : $A \sim B$

- **Himpunan saling lepas (*disjoint*)**

Dua himpunan A dan B dikatakan saling lepas jika tidak memiliki elemen yang sama.

Contoh :

$A = \{ x \mid x < 8, x \in P \} ; B = \{ 10, 20, 30, \dots \}$

Maka A dan B adalah himpunan yang saling lepas.

Teori himpunan-operasi

- **Irisan (*intersection*)**

Irisan dari himpunan A dan B adalah himpunan yang setiap elemennya merupakan elemen dari himpunan A dan himpunan B.

Simbol, $A \cap B = \{ x \mid x \in A \text{ dan } x \in B \}$

Contoh :

$$A = \{ 3, 5, 9 \}$$

$$B = \{ -2, 6 \}$$

$$A \cap B = \{ \}$$

- **Gabungan (*Union*)**

Gabungan dari himpunan A dan B adalah himpunan yang setiap anggotanya merupakan anggota himpunan A atau anggota himpunan B atau anggota keduanya.

Simbol : $A \cup B = \{ x \mid x \in A \text{ atau } x \in B \}$

Teori himpunan-operasi

- **Komplemen suatu himpunan**

Komplemen dari suatu himpunan A terhadap suatu himpunan semesta adalah suatu himpunan yang elemennya merupakan elemen S yang bukan elemen A .

Simbol : $A' = \{ x \mid x \in S \text{ dan } x \notin A \} = S - A$

- **Selisih**

Selisih dari 2 buah himpunan A dan B adalah suatu himpunan yang elemennya merupakan elemen A dan bukan elemen B . Selisih antara A dan B dapat juga dikatakan sebagai komplemen himpunan B relatif terhadap himpunan A

Simbol : $A - B = \{ x \mid x \in A \text{ dan } x \notin B \} = A \cap B'$

Teori himpunan-operasi

- **Perbedaan simetris (*Symmetric Difference*)**

Perbedaan simetris dari himpunan A dan B adalah suatu himpunan yang elemennya ada pada himpunan A atau B tetapi tidak pada keduanya.

Simbol :

$$A \oplus B = (A \cup B) - (A \cap B) = (A - B) \cup (B - A)$$

Contoh :

$$A = \{ 2, 4, 6 \} ; B = \{ 2, 3, 5 \}$$

$$A \oplus B = \{ 3, 4, 5, 6 \}$$

Aljabar himpunan

Aljabar himpunan mempunyai sifat yang analogi dengan aljabar aritmetika. Operasi pada aljabar aritmetika adalah penambahan (+) dan perkalian (\bullet).

Sifat-sifat operasi pada aljabar aritmetika, misal a , b , c , adalah sembarang bilangan.

- **Tertutup (*Closure*)**

A1 : $a + b$ adalah bilangan

M1 : $a \bullet b$ adalah bilangan

- **Assosiatif**

A2 : $(a + b) + c = a + (b + c)$

M2 : $(a \bullet b) \bullet c = a \bullet (b \bullet c)$

Aljabar himpunan

- **Identitas**

A3 : Ada sebuah bilangan unik yaitu nol (0) sedemikian sehingga untuk semua bilangan berlaku bahwa

$$a + 0 = 0 + a = a$$

M3 : Ada sebuah bilangan unik yaitu 1 sedemikian sehingga untuk semua bilangan berlaku bahwa

$$a \bullet 1 = 1 \bullet a = a$$

- **Invers**

A4 : Untuk setiap bilangan a terdapat bilangan unik $(-a)$ sedemikian sehingga berlaku

$$a + (-a) = (-a) + a = 0$$

M4 : Untuk setiap bilangan $a \neq 0$, terdapat bilangan unik (a^{-1}) sedemikian sehingga berlaku

$$a \bullet a^{-1} = a^{-1} \bullet a = 1$$

- **Komutatif**

$$A5 : a + b = b + a$$

$$M6 : a \bullet b = b \bullet a$$

- **Distributif**

$$A6 : a \bullet (b + c) = (a \bullet b) + (a \bullet c)$$

$$M6 : (a + b) \bullet c = (a \bullet c) + (b \bullet c)$$

Aljabar himpunan

Sifat-sifat tersebut berlaku pula pada aljabar himpunan dimana terdapat perubahan.

- Operator penjumlahan (+) diganti dengan operator perbedaan simetris (Δ),
- Operator perkalian (\bullet) diganti dengan operator irisan (\cap),
- Sifat M4 bilangan unik nol (0) diganti himpunan \emptyset , bilangan unik 1 diganti himpunan semesta S,
- A4 Bilangan unik ($-a$) diganti dengan A' , sedemikian sehingga berlaku,

$$A \Delta A' = S \qquad A \cap A' = \emptyset$$

Transisi dari himpunan ke logika

Pada dasarnya Aljabar Boolean memberikan perantara antara Aljabar himpunan dan logika sebagai berikut :

- operasi-operasi dasar dalam aljabar himpunan dengan 2 elemen yaitu \emptyset dan A

	\emptyset	A
\emptyset	\emptyset	A
A	A	A

$\alpha \cup \beta$

	\emptyset	A
\emptyset	\emptyset	\emptyset
A	\emptyset	A

$\alpha \cap \beta$

Jika diinterpretasikan sebagai aljabar boolean maka kedua elemen pada aljabar himpunan berkorespondensi dengan elemen pada aljabar Boolean yaitu 0 dan 1.

Transisi dari himpunan ke logika

- operasi-operasi dasar dalam aljabar boolean dengan 2 elemen yaitu, 0 dan 1,

	0	1
0	0	1
1	1	1

$\alpha + \beta$

	0	1
0	0	0
1	0	1

$\alpha \bullet \beta$

- operasi-operasi dasar dalam logika (kalkulus proposisi) melibatkan elemen *false* dan *true*,

	False	True
False	False	True
True	True	True

$\alpha \vee \beta$

	False	True
False	False	True
True	False	True

$\alpha \wedge \beta$

Aljabar boolean-definisi

Sistem aljabar dengan dua operasi penjumlahan (+) dan perkalian (.) yang didefinisikan sehingga memenuhi ketentuan berikut ini :

- aturan A1 sampai dengan A5, M1 sampai M3, M5, D1, dan D2,
- setiap elemen a, b, c dari S mempunyai sifat-sifat atau aksioma-aksioma berikut ini.

Aljabar boolean-definisi

A_1	$a + b \in S$	< closure >
M_2	$a.b \in S$	< closure >
A_2	$a + (b + c) = (a + b) + c$	< asosiatif >
M_2	$a . (b.c) = (a.b).c$	< asosiatif >
A_3	Jika $0 \in S$ maka untuk setiap $a \in S$, adalah $a + 0 = 0 + a = a$	< identitas >
M_3	Jika $1 \in S$ maka untuk setiap $a \in S$, adalah $a . 1 = 1 . a = a$	< identitas >
A_5	$a + b = b + a$	< komutatif >
M_5	$a.b = b.a$	< komutatif >
D_1	$a.(b+c) = a.b + a.c$	< distributif >
D_2	$(a + b) . c = a.c + b.c$	< distributif >
D_3	$a + (b.c) = (a + b) . (a + c)$	< distributif >
D_4	$(a.b) + c = (a + c) . (b + c)$	< distributif >
C_1	Untuk setiap $a \in S$, dan $a' \in S$, maka $a + a' = 1$ dan $a . a' = 0$	< komplemen >

Prinsip dualitas

- **Teorema 2.1**

Untuk setiap elemen a , berlaku : $a + a = a$ dan $a \cdot a = a$

Bukti

$$\begin{aligned}
 a + a &= (a + a) (1) && \text{identitas} \\
 &= (a + a) (a + a') && \text{komplemen} \\
 &= a + (a \cdot a') && \text{distributif} \\
 &= a + 0 && \text{komplemen} \\
 &= a && \text{identitas}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 a \cdot a &= a \cdot a + 0 && \text{identitas} \\
 &= a \cdot a + a \cdot a' && \text{komplemen} \\
 &= a \cdot (a + a') && \text{distributif} \\
 &= a \cdot 1 && \text{komplemen} \\
 &= a && \text{identitas}
 \end{aligned}$$

Prinsip dualitas

- **Teorema 2.2**

Untuk setiap elemen a , berlaku : $a + 1 = 1$ dan $a \cdot 0 = 0$

Bukti

$a + 1$	$= a + (a + a')$	komplemen
	$= (a + a) + a'$	asosiatif
	$= a + a'$	teorema 1a
	$= 1$	komplemen

$a \cdot 0$	$= a \cdot (a \cdot a')$	komplemen
	$= (a \cdot a) \cdot a'$	asosiatif
	$= a \cdot a'$	idempoten
	$= 0$	komplemen

Prinsip dualitas

- **Teorema 2.3 (Hukum Penyerapan)**

Untuk setiap elemen a dan b , berlaku : $a + a \cdot b = a$ dan $a \cdot (a+b) = a$

Bukti

$a+ab$	$= a.1 + a.b$	Identitas
	$= a \cdot (1 + b)$	distributif
	$= a + 1$	teorema 2a
	$= a$	identitas

$a \cdot (a+b)$	$= a.a + a.b$	distributif
	$= a + ab$	idempoten
	$= a.1 + ab$	identitas
	$= a \cdot (1 + b)$	distributif
	$= a \cdot 1$	teorema 2a
	$= a$	identitas

Prinsip dualitas

- Teorema 2.4 (Hukum de Morgan)**

Untuk setiap elemen a dan b , berlaku : $(a \cdot b)' = a' + b'$ dan $(a + b)' = a'b'$

Bukti

$$(a \cdot b)' = a' + b'$$

Diketahui	:	$(ab) (ab)'$	= 0
-----------	---	--------------	-----

Diperlihatkan	:	$(ab) (a' + b')$	= 0
---------------	---	------------------	-----

$(ab) (a' + b')$	=	$aba' + abb'$	distributif
	=	$0 \cdot b + a \cdot 0$	komplemen
	=	$0 + 0$	teorema 2b
	=	0	identitas

$$(a + b)' = a'b'$$

Diketahui	:	$(ab) + (ab)'$	= 1
-----------	---	----------------	-----

Diperlihatkan	:	$ab + a' + b'$	= 1
---------------	---	----------------	-----

$ab + (a' + b')$	=	$(a + a' + b') (b + a' + b')$	distributif
	=	$(1 + b') (1 + a')$	kompleman
	=	$1 \cdot 1$	teorema 2a
	=	1	identitas

Prinsip dualitas

- **Teorema 2.4 (Hukum de Morgan)**

Untuk setiap elemen a dan b , berlaku : $(a \cdot b)' = a' + b'$ dan $(a + b)' = a'b'$

- **Teorema 2.5**

$0' = 1$ dan $1' = 0$

- **Teorema 2.6**

Jika suatu Aljabar Boolean berisi paling sedikit dua elemen yang berbeda, maka $0 \neq 1$

Fungsi boolean

Misalkan $x_1, x_2, x_3, \dots, x_n$ merupakan variabel-variabel aljabar Boolean.

Fungsi Boolean dengan n variabel adalah fungsi yang dapat dibentuk dari aturan-aturan berikut :

- fungsi konstan

$$f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) = a$$

- fungsi proyeksi

$$f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) = x_i \quad i = 1, 2, 3, \dots, n$$

- fungsi komplemen

$$g(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) = (f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n))'$$

- fungsi gabungan

$$h(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) = f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) + g(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$$

$$h(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) = f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n) \cdot g(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$$

Bentuk fungsi boolean

Suatu fungsi Boolean dapat dinyatakan dalam bentuk yang berbeda tetapi memiliki arti yang sama

Contoh :

$$f_1(x,y) = x' \cdot y'$$

$$f_2(x,y) = (x + y)'$$

f_1 dan f_2 merupakan bentuk fungsi boolean yang sama, yaitu dengan menggunakan Hukum De Morgan.

Nilai fungsi

Fungsi Boolean dinyatakan nilainya pada setiap variabel yaitu pada setiap kombinasi (0,1).

Contoh : Fungsi Boolean

$f(x,y)$	x	y	$x'y$	xy'	y'	$f(x,y)$
	0	0	0	0	1	1
	0	1	1	0	0	1
	1	0	0	1	1	1
	1	1	0	0	0	0

Cara representasi

Aljabar

- Contoh : fungsi $f(x,y,z)=xyz'$
- Representasi secara aljabar adalah $f(x,y,z) = xyz'$

Tabel Kebenaran

- **Contoh : fungsi $f(x,y,z)=xyz'$**
- Jumlah elemen dalam tabel kebenaran adalah jumlah kombinasi dari nilai-nilai variabelnya, yaitu sejumlah 2^n , dimana n adalah banyaknya variabel biner

Konversi fungsi boolean

x	y	z	f(x,y,z)
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

→ **SOP (Sum of product)**

$$1). f_1(x,y,z) = x'y'z + xy'z' + xyz$$

$$= m_1 + m_4 + m_7$$

$$f_1'(x,y,z) = x'y'z' + x'y'z + x'yz + xy'z + xyz'$$

→ **POS (Product of sum)**

$$2). f_2(x,y,z) = (x+y+z)(x+y'+z)(x+y'+z')(x'+y+z)$$

$$(x'+y'+z)$$

$$= (f_1'(x,y,z))'$$

$$= M_0 M_2 M_3 M_5 M_6$$

$$\therefore F = m_1 + m_4 + m_7 = M_0 \cdot M_2 \cdot M_3 \cdot M_5 \cdot M_6$$

Konversi fungsi boolean

x	y	z	f(x,y,z)
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

□

$$\begin{aligned}
 1). f_1(x,y,z) &= x'y'z' + x'y'z + x'yz' + x'yz + \\
 &\quad xy'z + xyz' \leftarrow \text{SOP} \\
 &= m_0 + m_1 + m_2 + m_3 + m_4 + m_6
 \end{aligned}$$

$$f_1'(x,y,z) = xy'z + xyz$$

$$\begin{aligned}
 2). f_2(x,y,z) &= (x' + y + z')(x' + y' + z) \leftarrow \text{POS} \\
 &= (f_1'(x,y,z))' \\
 &= M_5 M_7
 \end{aligned}$$

$$\therefore F = m_0 + m_1 + m_2 + m_3 + m_4 + m_6 = M_5 \cdot M_7$$

Konversi fungsi boolean

x	y	z	f(x,y,z)
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

$$1). f_1(x,y,z) = x'y'z' + x'y'z + xy'z' + xy'z \quad \leftarrow \text{SOP}$$

$$= m_2 + m_3 + m_6 + m_7$$

$$f_1'(x,y,z) = x'y'z' + x'y'z + xy'z' + xy'z$$

$$2). f_2(x,y,z) = (x + y + z)(x + y + z')(x' + y + z)(x' + y + z') \quad \leftarrow \text{POS}$$

$$= (f_1'(x,y,z))'$$

$$= M_0 M_1 M_4 M_5$$

$$\therefore F = m_2 + m_3 + m_6 + m_7 = M_0 \cdot M_1 \cdot M_4 \cdot M_5$$

Bentuk standar/kanonik

- Jika f adalah fungsi boolean satu variabel maka untuk semua nilai x berlaku :

$$f(x) = f(1) \cdot x + f(0) \cdot x'$$

- Jika f adalah fungsi boolean dua variabel maka untuk semua nilai x berlaku :

$$f(x,y) = f(0,0) \cdot x'y' + f(0,1) \cdot x'y + f(1,0) \cdot xy' + f(1,1) \cdot xy$$

- Jika f adalah fungsi boolean tiga variabel maka untuk semua nilai x berlaku :

$$f(x,y,z) = f(0,0,0) \cdot x'y'z' + f(0,0,1) \cdot x'y'z + f(0,1,0) \cdot x'yz' + f(0,1,1) \cdot x'yz + f(1,0,0) \cdot xy'z' + f(1,0,1) \cdot xy'z + f(1,1,0) \cdot xyz' + f(1,1,1) \cdot xyz$$

Bentuk standar/kanonik

x	y	Minterm		Maxterm	
		Term	Nilai	Term	nilai
0	0	$x'y'$	m_0	$x + y$	M_0
0	1	$x'y$	m_1	$x + y'$	M_1
1	0	xy'	m_2	$x' + y$	M_2
1	1	xy	m_3	$x' + y'$	M_3

Bentuk standar/kanonik

x	y	z	Minterm		Maxterm	
			Term	Nilai	Term	Nilai
0	0	0	$x'y'z'$	m_0	$x + y + z$	M_0
0	0	1	$x'yz$	m_1	$x + y + z'$	M_1
0	1	0	$x'yz'$	m_2	$x + y' + z$	M_2
0	1	1	$x'yz$	m_3	$x + y' + z'$	M_3
1	0	0	$xy'z'$	m_4	$x' + y + z$	M_4
1	0	1	$xy'z$	m_5	$x' + y + z'$	M_5
1	1	0	xyz'	m_6	$x' + y' + z$	M_6
1	1	1	xyz	m_7	$x' + y' + z'$	M_7

□

Konversi ke bentuk standar/kanonik

1. Cari bentuk standar dari $f(x,y) = x'$

Jawab :

$$\begin{aligned}
 f(x,y) &= x' \cdot 1 && \text{identitas} \\
 &= x' \cdot (y+y') && \text{komplemen} \\
 &= x'y + x'y' && \text{distributif} \\
 &= \sum m(0, 1)
 \end{aligned}$$

$$\therefore \text{Bentuk Standar : } f(x,y) = x'y + x'y'$$

← bentuk SOP

$$\therefore \text{Bentuk Kanonik : } f(x,y) = \sum m(0, 1)$$

dengan $m_j' = M_j$

$$\begin{aligned}
 f'(x,y) &= x \cdot 1 && \text{identitas} \\
 &= x \cdot (y+y') && \text{komplemen} \\
 &= xy + xy' && \text{distributif}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (f'(x,y))' &= (x'+y')(x'+y) \\
 &= \prod M(2, 3)
 \end{aligned}$$

$$\therefore \text{Bentuk Standar : } f(x,y) = (x'+y')(x'+y)$$

← bentuk POS

$$\therefore \text{Bentuk Kanonik : } f(x,y) = \prod M(2, 3)$$

Konversi ke bentuk standar/kanonik

2. Cari bentuk standar dari $f(x,y,z) = y' + xy + x'yz'$

Jawab :

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= y' + xy + x'yz' && \leftarrow \text{lengkapi literal pada tiap suku} \\
 &= y'(x+x')(z+z') + xy(z+z') + x'yz' \\
 &= (xy' + x'y')(z+z') + xyz + xyz' + x'yz' \\
 f(x,y,z) &= xy'z + xy'z' + x'y'z + x'y'z' + xyz + xyz' + x'yz' \\
 &= m_5 + m_4 + m_1 + m_0 + m_7 + m_6 + m_2
 \end{aligned}$$

→ SOP

$$\therefore \text{Bentuk Standar : } f(x,y,z) = xy'z + xy'z' + x'y'z + x'y'z' + xyz + xyz' + x'yz'$$

$$\therefore \text{Bentuk Kanonik : } f(x,y) = \sum m(0, 1, 2, 4, 5, 6, 7)$$

atau

→ POS

$$\therefore \text{Bentuk Standar : } f(x,y,z) = x + y' + z'$$

$$\therefore \text{Bentuk Kanonik : } f(x,y) = \prod M(3)$$

Latihan

1. Cari bentuk standar dari :
 - a. $f(x,y,z) = x + z$,
 - b. $f(x,y,z) = z'$

2. Cari bentuk Kanonik dari :
 - a. $f(x,y) = x'y + xy'$
 - b. $f(x,y,z) = x'y'z + xy'z' + xyz$

Konversi ke bentuk SOP

1. Nyatakan Fungsi Boolean $f(x,y,z) = x + y'z$ dalam SOP

Jawab :

Lengkapi literal untuk setiap suku agar sama

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= x \cdot (y+y') \cdot (z+z') + (x+x') \cdot y'z \\
 &= (xy+xy')(z+z') + xy'z + x'y'z \\
 &= xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + xy'z + x'y'z \\
 &= xyz + xyz' + xy'z + xy'z' + x'y'z \\
 &= m_7 + m_6 + m_5 + m_4 + m_1 \\
 &= \sum m(1, 4, 5, 6, 7)
 \end{aligned}$$

Konversi ke bentuk SOP

2. Nyatakan Fungsi Boolean $f(x,y,z) = x'y'z + xz + yz$ dalam SOP

Jawab :

Lengkapi literal untuk setiap suku agar sama

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= x'y'z + xz + yz \\
 &= x'y'z + x \cdot (y+y') \cdot z + (x+x') \cdot yz \\
 &= x'y'z + \mathbf{xyz} + xy'z + \mathbf{xyz} + x'yz \\
 &= m_1 + m_3 + m_5 + m_7 \\
 &= \sum m(1, 3, 5, 7)
 \end{aligned}$$

Konversi ke bentuk SOP

3. Nyatakan Fungsi Boolean $f(w,x,y,z) = wxy + yz + xy$ dalam SOP

Jawab;

Lengkapi literal untuk setiap suku agar sama

$$\begin{aligned}
 f(w,x,y,z) &= wxy + yz + xy \\
 &= wxy \cdot (z+z') + (w+w')(x+x') \cdot yz + (w+w') \cdot xy \cdot (z+z') \\
 &= wxyz + wxyz' + (wx+wx'+w'x+w'x')yz + (wxy+w'xy)(z+z') \\
 &= wxyz + wxyz' + wxyz + wx'yz + w'xyz + w'x'yz + wxyz + \\
 &\quad wxyz' + w'xyz + w'xyz' \\
 &= w'x'yz + w'xyz' + w'xyz + wx'yz + wxyz' + wxyz \\
 &= \sum m(3, 6, 7, 10, 14, 15)
 \end{aligned}$$

Konversi ke bentuk POS

1. Nyatakan Fungsi Boolean $f(x,y,z) = xy + x'z$ dalam POS

Jawab :

Bentuk fungsi ke POS

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= xy + x'z \\
 &= (xy + x')(xy + z) && \text{distributif} \\
 &= (x + x')(y + x')(x + z)(y + z) && \text{distributif} \\
 &= (x' + y)(x + z)(y + z) && \text{komplemen, identitas}
 \end{aligned}$$

Lengkapi literal untuk setiap suku agar sama

$$\begin{aligned}
 \text{Suku-1} \rightarrow x' + y &= x' + y + zz' \\
 &= (x' + y + z)(x' + y + z')
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{Suku-2} \rightarrow x + z &= x + z + yy' \\
 &= (x + y + z)(x + y' + z)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{Suku-3} \rightarrow y + z &= xx' + y + z \\
 &= (x + y + z)(x' + y + z)
 \end{aligned}$$

Semua suku dengan literal lengkap :

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= (xy + x')(xy + z) \\
 &= (x + x')(y + x')(x + z)(y + z) \\
 &= (x' + y)(x + z)(y + z) \\
 &= (x' + y + z)(x' + y + z')(x + y + z)(x + y' + z)(x + y + z)(x' + y + z) \\
 &= (x + y + z)(x + y' + z)(x' + y + z)(x' + y + z') \\
 &= M_0 \cdot M_2 \cdot M_4 \cdot M_5 \\
 &= \Pi M(0, 2, 4, 5)
 \end{aligned}$$

Konversi ke bentuk POS

2. Nyatakan Fungsi Boolean $f(x,y,z) = (x+z)(y'+z')$ dalam POS

Jawab :

Fungsi Boolean asumsi sudah dalam bentuk POS

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= (x+z)(y'+z') && \leftarrow \text{lengkapi literal pada tiap suku} \\
 &= (x+yy'+z)(xx'+y'+z') && \text{Identitas, Komplemen} \\
 &= (x+y+z)(x+y'+z)(x+y'+z')(x'+y'+z') && \text{distributif} \\
 &= M_0 \cdot M_2 \cdot M_3 \cdot M_7
 \end{aligned}$$

Penyederhanaan fungsi boolean

Asumsi yang dipakai dalam penyederhanaan :

- bentuk fungsi boolean paling sederhana adalah SOP,
- operasi yang digunakan adalah operasi penjumlahan (+), perkalian (.) dan komplemen (').

ALJABAR

- Bersifat *trial and error* tidak ada pegangan,
- Dalam menyederhanakannya menggunakan aksioma-aksioma dan teorema-teorema yang ada pada aljabar boolean.

PETA KARNAUGH

- Mengacu pada diagram venn,
- Menggunakan bentuk-bentuk peta karnaugh.

QUINE-MCCLUSKEY

- penyederhanaan didasarkan pada hukum distribusi,
- Eliminasi *Prime Implicant Redundant*.

Penyederhanaan-aljabar

1. Sederhanakanlah fungsi Boolean

$$f(x,y) = x'y + xy' + xy$$

Jawab :

$$\begin{aligned} f(x,y) &= x'y + \mathbf{x} \mathbf{y}' + \mathbf{x} \mathbf{y} \\ &= x'y + x \cdot (\mathbf{y}' + \mathbf{y}) \\ &= x'y + \mathbf{x} \cdot \mathbf{1} \\ &= \mathbf{x}' \mathbf{y} + \mathbf{x} \\ &= (\mathbf{x}' + \mathbf{x})(\mathbf{x} + \mathbf{y}) \\ &= \mathbf{1} \cdot (\mathbf{x} + \mathbf{y}) \\ &= (\mathbf{x} + \mathbf{y}) \end{aligned}$$

Distributif
Komplemen
Identitas
Distributif
Komplemen
Identitas

Penyederhanaan-aljabar

2. Sederhanakanlah fungsi Boolean dibawah ini :

$$f(x,y,z) = x'y'z' + x'y'z + x'yz + x'yz' + xy'z' + xyz'$$

Jawab :

$$\begin{aligned} f(x,y,z) &= x'y'z' + x'y'z + x'yz + x'yz' + xy'z' + xyz' \\ &= x' \cdot (y'z' + y'z + yz + yz') + x \cdot (y'z' + yz') \\ &= x' \cdot ((y'(z+z')) + y(z+z')) + x \cdot ((y'+y)z') \\ &= x' \cdot (y' \cdot 1 + y \cdot 1) + x(1 \cdot z') \\ &= x' \cdot (y' + y) + xz' \\ &= x' \cdot 1 + xz' \\ &= x' + xz' \\ &= (x' + x)(x' + z') \\ &= 1 \cdot (x' + z') \\ &= x' + z' \end{aligned}$$

Distributif
Distributif
Komplemen
Identitas
Komplemen
Identitas
Distributif
Komplemen
Identitas

Penyederhanaan-aljabar

3. Sederhanakanlah fungsi Boolean : $f(x,y) = x + xy' + y'$

Jawab :

$$\begin{aligned} f(x,y) &= x + \mathbf{xy'} + y' \\ &= x \cdot (\mathbf{1 + y'}) + y' \\ &= \mathbf{x \cdot 1} + y' \\ &= x + y' \end{aligned}$$

Distributif
Teorema 2
Identitas

atau

$$\begin{aligned} f(x,y) &= x + \mathbf{xy'} + y' \\ &= x + (\mathbf{x + 1}) \cdot y' \\ &= x + \mathbf{1 \cdot y'} \\ &= x + y' \end{aligned}$$

Distributif
Teorema 2.
Identitas

Penyederhanaan-aljabar

4. Sederhanakanlah fungsi Boolean : $f(x,y,z) = xy + xy'z + y(x'+z) + y'z'$

Jawab :

$$\begin{aligned}
 f(x,y,z) &= \mathbf{xy} + \mathbf{xy'z} + y(x'+z) + y'z' \\
 &= x(\mathbf{y+y'z}) + \mathbf{y(x'+z)} + y'z' \\
 &= x(\mathbf{(y+y')(y+z)}) + x'y + yz + y'z' \\
 &= x(\mathbf{1 \cdot (y+z)}) + x'y + yz + y'z' \\
 &= \mathbf{x \cdot (y+z)} + x'y + yz + y'z' \\
 &= \mathbf{xy} + xz + \mathbf{x'y} + yz + y'z' \\
 &= y(\mathbf{x+x'}) + xz + yz + y'z' \\
 &= \mathbf{y \cdot 1} + xz + yz + y'z' \\
 &= \mathbf{y} + xz + yz + \mathbf{y'z'} \\
 &= (\mathbf{y+y'}) (y+z') + xz + yz \\
 &= \mathbf{1 \cdot (y+z')} + xz + yz \\
 &= \mathbf{y} + yz + \mathbf{xz} + \mathbf{z'} \\
 &= y (\mathbf{1 + z}) + (x+z')(z+z') \\
 &= \mathbf{y \cdot 1} + (x+z')(z+z') \\
 &= y + (x+z')(z+z') \\
 &= y + (\mathbf{x + z'}) \cdot \mathbf{1} \\
 &= x + y + z'
 \end{aligned}$$

Distributif
 Distributif
 Komplemen
 Identitas
 Distributif
 Distributif
 Komplemen
 Identitas
 Distributif
 Komplemen
 Identitas
 Distributif
 Teorema 2
 Identitas
 Komplemen
 Identitas

Penyederhanaan-k' map

a). K'Map 2 variabel

x \ y	0	1
0	$x'y'$	$x'y$
1	xy'	xy

x \ y	0	1
0	m_0	m_1
1	m_2	m_3

b) K'Map 3 variabel

$x \backslash yz$		00	01	11	10
x	0	$x'y'z'$	$x'y'z$	$x'yz$	$x'yz'$
	1	$xy'z'$	$xy'z$	xyz	xyz'

$x \backslash yz$		00	01	11	10
x	0	m_0	m_1	m_3	m_2
	1	m_4	m_5	m_7	m_6

c) K'Map 4 variabel

)

wx \ yz	00	01	11	10
00	$w'x'y'z'$	$w'x'y'z$	$w'x'yz$	$w'x'yz'$
01	$w'xy'z'$	$w'xy'z$	$w'xyz$	$w'xyz'$
11	$wxy'z'$	$wxy'z$	$wxyz$	$wxyz'$
10	$wx'y'z'$	$wx'y'z$	$wx'yz$	$wx'yz'$

wx \ yz	00	01	11	10
00	m_0	m_1	m_3	m_2
01	m_4	m_5	m_7	m_6
11	m_{12}	m_{13}	m_{15}	m_{14}
10	m_8	m_9	m_{11}	m_{10}

Penyederhanaan-k' map

1. Place the following four-variable Canonical SOP function in a truth table and represent it in a fourth-order K-map

$$f(w,x, y,z) = \Sigma m(0, 1, 3, 5, 6, 8, 9, 10, 13)$$

Solution

The truth table is constructed by placing a logic 1 in the f column for each MINTERM represented by the function above.

The absence of MINTERM is a MAXTERM , which accordingly, is assigned logic 0. The K-map is a graphical representation of the canonical truth table and is constructed directly from the truth table as shown below

Penyederhanaan-k' map

$$f(w,x, y,z) = \Sigma m(0, 1, 3, 5, 6, 8, 9, 10, 13)$$

Truth T	W	X	Y	Z	f	W	X	Y	Z	f
	0	0	0	0	1	1	0	0	0	1
	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1
	0	0	1	0	0	1	0	1	0	1
	0	0	1	1	1	1	0	1	1	0
	0	1	0	0	0	1	1	0	0	0
	0	1	0	1	1	1	1	0	1	1
	0	1	1	0	1	1	1	1	0	0
	0	1	1	1	0	1	1	1	1	0

Penyederhanaan-k' map

fourth-order K-map

$\begin{array}{c} yz \\ \swarrow \searrow \\ wx \end{array}$	00	01	11	10
00	1	1	1	0
01	0	1	0	1
11	0	1	0	0
10	1	1	0	1

Penyederhanaan-k' map

2. Place the following three-variable CANONICAL POS function in a truth table and represent it in a thirs-order K-Map.

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

Solution

The procedure is similar to that followed in example 1 except that, in this case, a logic 0 is placed in the f coulumn and K-map cell each Maxterm

Penyederhanaan-k' map

A	B	C	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

		BC			
		00	01	11	10
A	0	0	1	1	0
	1	0	0	0	1

Penyederhanaan-k' map

3. Convert the reduced SOP function given in this example to canonical SOP and POS form by using a fourth-order K-map. Represent the canonical expression by using both literal and coded notation

$$f(A,B,C,D) = ABCD + AD' + B'C'D' + A'B'C + A'BC'D + BCD' + A'B'D'$$

AB \ CD	00	01	11	10
00	1	0	1	1
01	0	1	0	1
11	1	0	1	1
10	1	0	0	1

The K-map is a 4x4 grid with rows labeled AB (00, 01, 11, 10) and columns labeled CD (00, 01, 11, 10). The values in the cells are 1, 0, 1, 1 for (00,00), (00,01), (00,11), (00,10); 0, 1, 0, 1 for (01,00), (01,01), (01,11), (01,10); 1, 0, 1, 1 for (11,00), (11,01), (11,11), (11,10); and 1, 0, 0, 1 for (10,00), (10,01), (10,11), (10,10). Brackets are used to group the 1s: a horizontal bracket above the 11 and 10 columns; a vertical bracket to the right of the 01 and 11 rows; a vertical bracket to the left of the 11 and 10 rows; and a horizontal bracket below the 00 and 01 columns.

Penyederhanaan-k' map

Sederhanakanlah persamaan,

$$f(x,y) = x'y + xy' + xy = m1 + m2 + m3$$

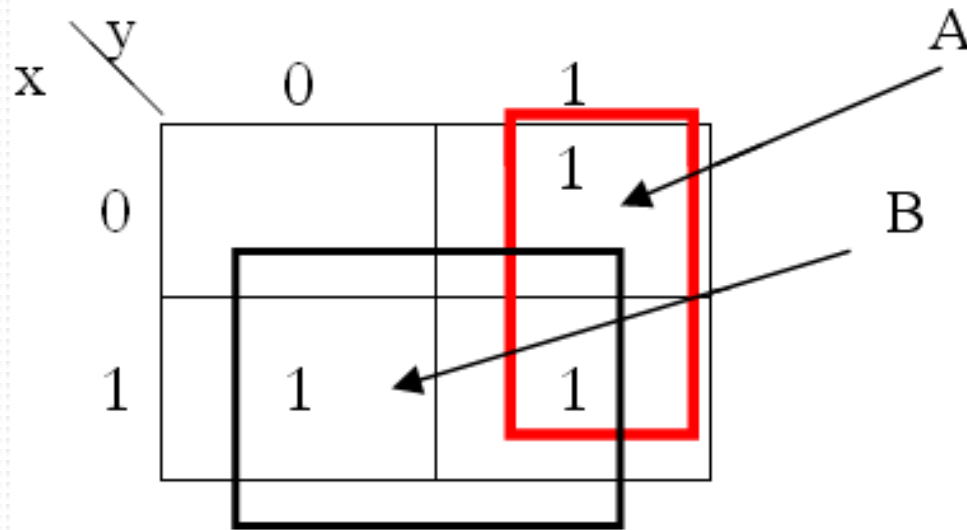
Jawab :

Sesuai dengan bentuk minterm, maka 3 kotak dalam K'Map 2 dimensi, diisi dengan 1 :

		y	
		0	1
x	0		1
	1	1	1

Penyederhanaan-k' map

Selanjutnya pengelompokkan semua 1 yang ada dengan membuat kumpulan kotak atau persegi panjang dengan jumlah bujursangkar kecil 2^n . Buatlah kelompok yang sebesar-besarnya.



Penyederhanaan-k' map

Cara menentukan bentuk sederhana dari hasil pengelompokkan adalah :

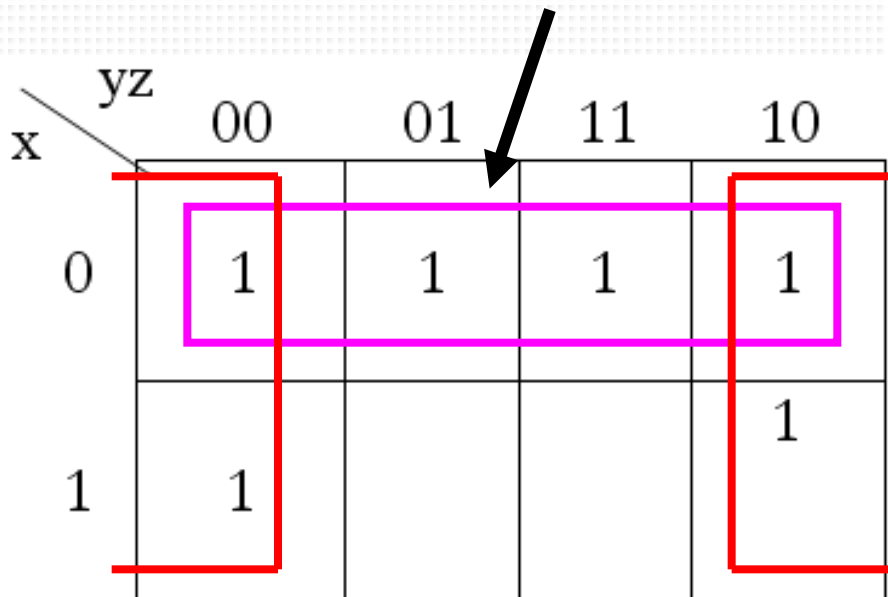
- Carilah variabel yang memiliki nilai yang sama dalam kelompok tersebut, sebagai contoh kelompok A.
Pada kelompok A adalah variabel y dengan harga 1
Pada kelompok B adalah variabel x dengan harga 1
- Menentukan bentuk hasil pengelompokkan.
Kelompok A adalah y, dan
Kelompok B adalah x, sehingga
Hasil bentuk sederhana dari contoh diatas

$$A + B = y + x$$

Penyederhanaan-k' map

2. Sederhanakanlah persamaan :

$$f(x,y,z) = \cancel{x'y'z'} + x'y'z + x'yz + x'yz' + xy'z' + xyz'$$



A Karnaugh map for the function f(x,y,z). The vertical axis is labeled 'x' with values 0 and 1. The horizontal axis is labeled 'yz' with values 00, 01, 11, and 10. The map contains 1s at the following (x,yz) coordinates: (0,00), (0,01), (0,11), (0,10), (1,00), and (1,10). A magenta rectangle groups the four 1s in the x=0 row, representing the term x'. Two red rectangles group the 1s at (0,00), (1,00) and (0,10), (1,10), representing the term z'.

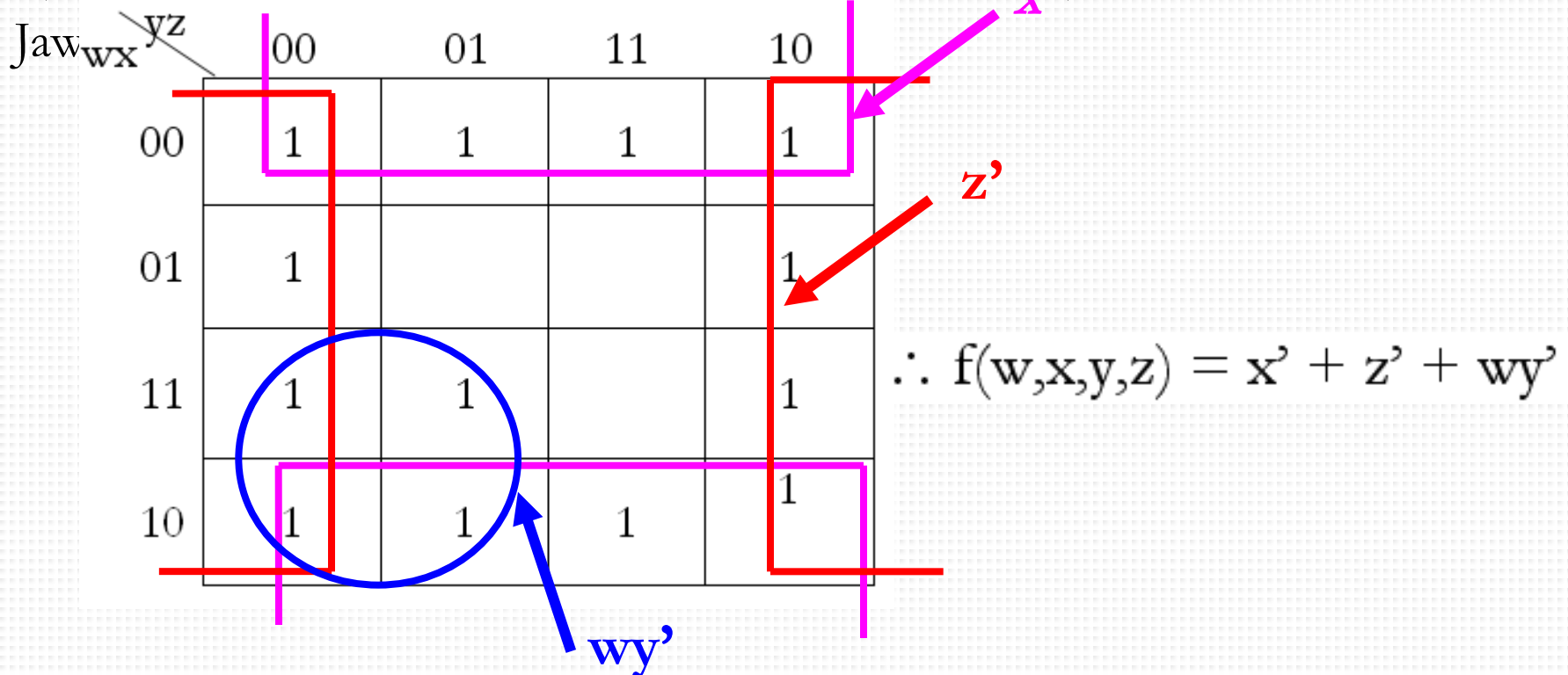
x \ yz	00	01	11	10
0	1	1	1	1
1	1			1

$$\therefore f(x,y,z) = z' + x'$$

Penyederhanaan-k' map

3. Sederhanakanlah fungsi Boolean berikut :

$$f(w,x,y,z) = \sum m(0, 1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14)$$

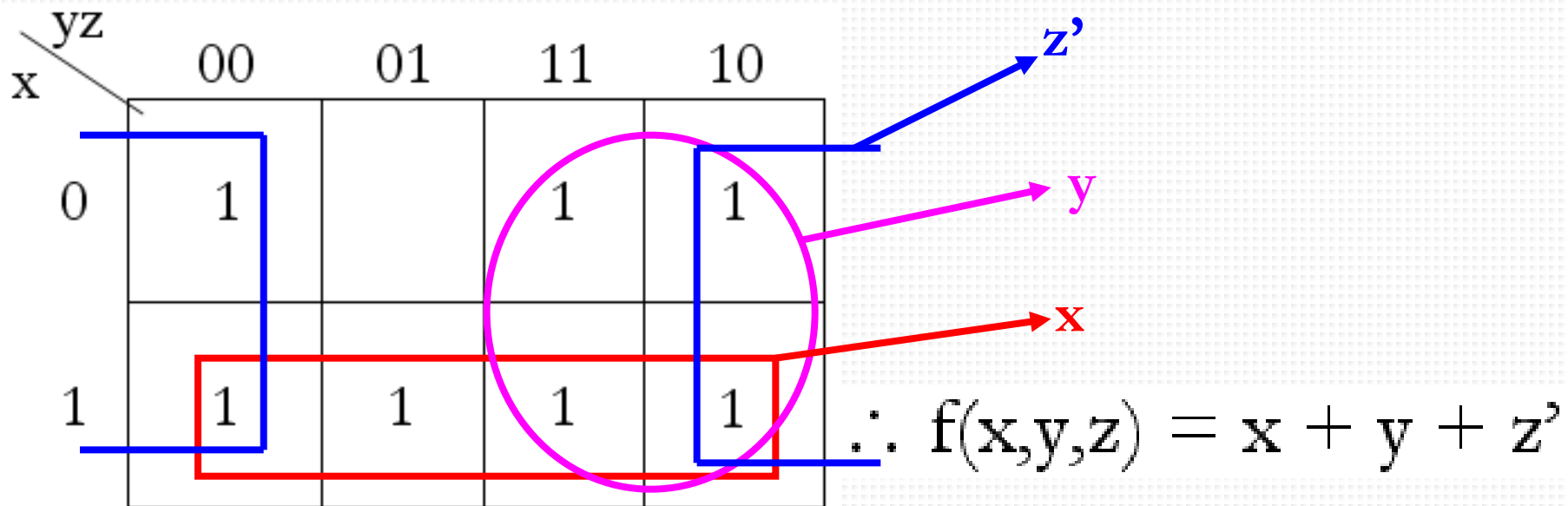


Penyederhanaan-k' map

4. Sederhanakanlah fungsi Boolean :

$$f(x,y,z) = xyz + xyz' + xy'z + x'yz + x'yz' + xy'z' + x'y'z'$$

dengan menggunakan K'Map

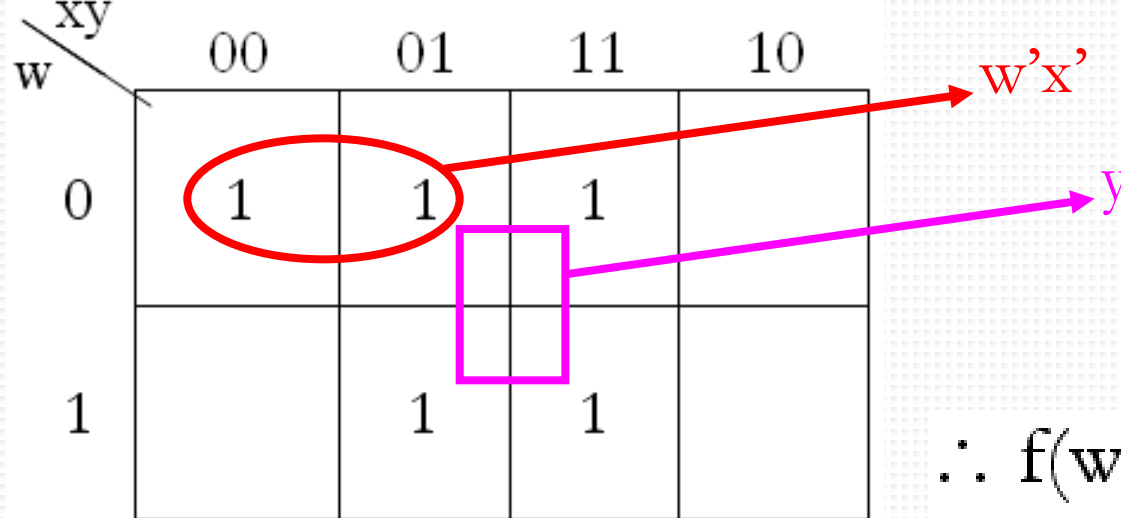


Penyederhanaan-k' map

Sederhanakanlah fungsi Boolean :

$$f(w,x,y) = \sum m(0, 1, 3, 5, 7)$$

Jawab :



$$\therefore f(w,x,y) = w'x' + y$$



Soal Latihan

1. Sederhanakanlah Fungsi Boolean dibawah ini dengan menggunakan CARA ALJABAR :

a. $xy + xy'z + y(x' + z) + y'z'$

b. $wx + xy + yz + zw + w'x'yz' + w'x'y'z$

c. $wxy'z' + wxy'z + wxyz + wx'yz + w'x'yz + w'x'yz' + w'x'y'z' + w'xyz' + w'xy'z' + w'xy'z$

d. $A'B'CE' + A'B'C'D' + B'D'E' + B'CD' + CDE' + BDE'$

Soal Latihan

2. Sederhanakanlah Fungsi Boolean dibawah ini dengan menggunakan PETA KAURNAUGH :
 - a. $F = BDE + B'C'D + CDE + A'B'CE + A'B'C + B'C'D'E'$
 - b. $wx + xy + yz + zw + w'x'yz' + w'x'y'z$
 - c. $wxy'z' + wxy'z + wxyz + wx'yz + w'x'yz + w'x'yz' + w'x'y'z' + w'xyz' + w'xy'z' + w'xy'z$

Kompresi K-Map

		B	
		0	1
A	0	$A'B'$ 0	$A'B$ 1
	1	AB' 2	AB 3

		B	
		0	1
A	0	$A'(B+B')$ 0,1	
	1	$A(B+B')$ 2,3	

Kompresi K-Map

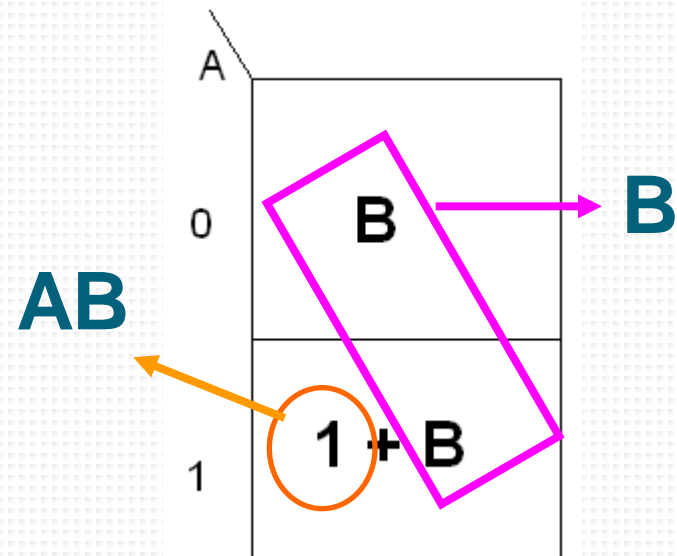
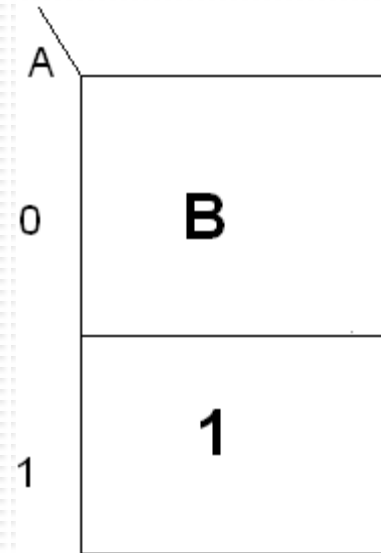
		BC	
		B	C
A	0	0	1
	1	0	1
A	0	$A'B' (C' + C)$ 0,1	$A'B (C' + C)$ 2,3
	1	$AB' (C' + C)$ 4,5	$AB (C' + C)$ 6,7

Kompresi K-Map

		CD			
AB		00	01	11	10
A	BC				
		00	01	11	10
0		$A'B'C'(D'+D)$	$A'B'C(D'+D)$	$A'BC(D'+D)$	$A'BC'(D'+D)$
		0,1	2,3	6,7	4,5
1		$AB'C'(D'+D)$	$AB'C(D'+D)$	$ABC(D'+D)$	$ABC'(D'+D)$
		8,9	10,11	14,15	12,13

Kompresi K-Map

		B	
		0	1
A	0	0	1
	1	1	1
		0	1
		2	3



		BC			
A		00	01	11	10
	0	1	0	1	0
	1	0	0	1	1

Annotations for the first Karnaugh map:

- A green box highlights the cell at $A=0, BC=00$ (value 1). An arrow points from this box to the label $A'B'C'$.
- A red box highlights the cells at $A=0, BC=11$ and $A=1, BC=11$ (values 1 and 1). An arrow points from this box to the label AB .
- An orange oval highlights the cells at $A=1, BC=11$ and $A=1, BC=10$ (values 1 and 1). An arrow points from this oval to the label BC .

		B	
A		0	1
	0	c'	c
	1	0	1

		B	
A		0	1
	0	c'	c
	1	0	1 + c

Annotations for the second Karnaugh map:

- A green box highlights the cell at $A=0, B=0$ (value c'). An arrow points from this box to the label $A'B'C'$.
- A red box highlights the cells at $A=0, B=1$ and $A=1, B=1$ (values c and $1 + c$). An arrow points from this box to the label BC .
- An orange oval highlights the cell at $A=1, B=1$ (value $1 + c$). An arrow points from this oval to the label AB .

Latihan

Tentukan fungsi boolean dibaawah ini :

1

	XY			
W	1	1	Z'	1
	Z	Z	Z'	Z'

2

	Y	
X	1	Z
	1	1

3

	XY			
W	1	Z'	0	1
	Z	1	1	Z

4

	Y	
X	Z	Z
	Z	Z'

Penyederhanaan-McCluskey

Metoda Quine McCluskey digunakan untuk menyederhanakan fungsi Boolean dengan 4 atau lebih variabel

Algoritma :

1. nyatakan variabel komplemen dengan '0', sebaliknya '1',
2. kelompokkan suku-suku berdasarkan jumlah '1',
3. kombinasikan suku-suku tersebut dengan kelompok lain yang jumlah '1'-nya berbeda satu, \rightarrow diperoleh bentuk prime yang lebih sederhana
4. mencari *prime-implicant*, term yang menjadi calon yang terdapat dalam fungsi sederhana,
5. memilih *prime-implicant* yang mempunyai jumlah literal paling sedikit

Penyederhanaan-McCluskey

Contoh :

Sederhanakanlah fungsi Boolean dibawah ini :

$$F = \sum m(0, 1, 2, 8, 10, 11, 14, 15)$$

1. kelompokkan representasi biner
untuk tiap minterm menurut jumlah digit 1

Desimal	Biner
0	0000
1	0001
2	0010
8	1000
10	1010
11	1011
14	1110
15	1111

Penyederhanaan-McCluskey

Dari tabel konversi tersebut dapat dilihat bahwa jumlah digit adalah

Jumlah Digit 1	Desimal
0	0
1	1, 2, 8
2	10
3	11, 14
4	15

	w	x	y	z
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
8	1	0	0	0
10	1	0	1	0
11	1	0	1	1
14	1	1	1	0
15	1	1	1	1

Penyederhanaan-McCluskey

	w	x	y	z		w	x	y	z	
0	0	0	0	0	√	0, 1	0	0	0	-
1	0	0	0	1	√	0, 2	0	0	-	0 i
2	0	0	1	0	√	0, 8	-	0	0	0
8	1	0	0	0	√	2, 10	-	0	1	0
10	1	0	1	0	√	8, 10	1	0	-	0
11	1	0	1	1	√	10, 11	1	0	1	-
14	1	1	1	0	√	10, 14	1	-	1	0
15	1	1	1	1	√	11, 15	1	-	1	1
					√	14, 15	1	1	1	-

Penyederhanaan-McCluskey

3. Kelompokkan hasil minterm tahap 2) seperti tahap 1) kemudian lakukan seperti pada tahap 2)

	w	x	y	z		w	x	y	z	
0, 1	0	0	0	-	√	0, 2, 8, 10	-	0	-	0
0, 2	0	0	-	0	√	0, 8, 2, 10	-	0	-	0
0, 8	-	0	0	0	√	10, 11, 14, 15	1	-	1	-
2, 10	-	0	1	0	√	10, 14, 11, 15	1	-	1	-
8, 10	1	0	-	0	√					
10, 11	1	0	1	-	√					
10, 14	1	-	1	0	√					
11, 15	1	-	1	1	√					
14, 15	1	1	1	-	√					

Penyederhanaan-McCluskey

4. mencari *prime-implicant*, term yang menjadi calon yang terdapat dalam fungsi sederhana,

	w	x	y	z			w	x	y	z	
0, 1	0	0	0	-	A						
0, 2	0	0	-	0	✓	0, 2, 8, 10	-	0	-	0	B
0, 8	-	0	0	0	✓	0, 8, 2, 10	-	0	-	0	
2, 10	-	0	1	0	✓	10, 11, 14, 15	1	-	1	-	C
8, 10	1	0	-	0	✓	10, 14, 11, 15	1	-	1	-	
10, 11	1	0	1	-	✓						
10, 14	1	-	1	0	✓						
11, 15	1	-	1	1	✓						
14, 15	1	1	1	-	✓						

Penyederhanaan-McCluskey

5. Memilih Prime-Implicant

	w	x	y	z	
0, 1	0	0	0	-	A
0, 2	0	0	-	0	✓
0, 8	-	0	0	0	✓
2, 10	-	0	1	0	✓
8, 10	1	0	-	0	✓
10, 11	1	0	1	-	✓
10, 14	1	-	1	0	✓
11, 15	1	-	1	1	✓
14, 15	1	1	1	-	✓

	w	x	y	z	
0, 2, 8, 10	-	0	-	0	B
0, 8, 2, 10	-	0	-	0	
10, 11, 14, 15	1	-	1	-	C
10, 14, 11, 15	1	-	1	-	

	0	1	2	8	10	11	14	15
A	x	x						
B	x		x	x	x			
C					x	x	x	x

Penyederhanaan McCluskey

	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓
	0	1	2	8	10	11	14	15
→ A	x	⊗						
→ B	⊗		⊗	⊗	x			
→ C					⊗	← ⊗ →	⊗	⊗

	w	x	y	z
10, 11, 14, 15	1	-	1	-
0, 2, 8, 10	-	0	-	0
0, 1	0	0	0	-

$$\begin{aligned}
 F &= C + B + A \\
 &= wy + x'z' + w'x'y'
 \end{aligned}$$

Penyederhanaan-McCluskey

Langkah 2,

	w	x	y	z	
0	0	0	0	0	√
2	0	0	1	0	√
4	0	1	0	0	√
8	1	0	0	0	√
5	0	1	0	1	√
6	0	1	1	0	√
10	1	0	1	0	√
11	1	0	1	1	√
13	1	1	0	1	√

	w	x	y	z	
0, 2	0	0	-	0	0
0, 4	0	-	0	0	0
0, 8	-	0	0	0	0
2, 6	0	-	1	0	0
2, 10	-	0	1	0	0
4, 5	0	1	0	-	0
4, 6	0	1	-	0	0
8, 10	1	0	-	0	0
5, 13	-	1	0	1	0
10, 11	1	0	1	-	0

z

0

D

0

E

z

0

0

0

0

Penyederhanaan-McCluskeya

	w	x	y	z	
0,2,4,6	0	-	-	0	D
0,2,8,10	-	0	-	0	E

4, 5	0	1	0	-	B
5, 13	-	1	0	1	C
10, 11	1	0	1	-	

Langkah 5, ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓

	√	√	√	√	√	√	√	√	√
	0	2	4	5	6	8	10	11	13
A			x	x					
B				⊗					⊗
C							x	⊗	
D	⊗	⊗	⊗		⊗				
E	x	x				⊗	⊗		

Penyederhanaan-McCluskey

4, 5	0	1	0	-	A
5, 13	-	1	0	1	B
10, 11	1	0	1	-	C
0, 2, 4, 6	0	-	-	0	D
0, 2, 8, 10	-	0	-	0	E

$$\begin{aligned}
 f(w,x,y,z) &= \sum m(0, 2, 4, 5, 6, 8, 10, 11, 13) \\
 &= B + C + D + E \\
 &= xy'z + wx'y + w'z' + x'z'
 \end{aligned}$$