

計算機システム

自習 APDX01:ブール代数と基本論理素子

<http://archlab.naist.jp/Lectures/ARCH/x01/apdx01j.pdf>

Copyright © 2021 奈良先端大 中島康彦

ブール代数

❁ ブール代数 (**Boolean algebra**)

- ❁ 二値理論の問題を扱う数学
- ❁ 論理回路の解析や設計に不可欠な数学的道具

❁ 命題の真偽を表す

❁ 真 \rightarrow 1

❁ 偽 \rightarrow 0

❁ “1”, “0”: 真理値 または 論理値



例題

❁ 命題

❁ **A**: X は **2** の倍数である

❁ **B**: X は **3** の倍数である

❁ X が **1** ~ **10** の値とすると. . .



ブール代数の基本演算

❁ 論理積(**AND**) . . . かつ . . .

❁ **X**は**2**の倍数であり, かつ**3**の倍数である

❁ 論理和(**OR**) . . . または . . .

❁ **X**は**2**の倍数であるか, または**3**の倍数である

❁ 否定(**NOT**) . . . ではない

❁ **X**は**2**の倍数ではない



真理値表

❁ 二つの論理変数**A, B**の場合

❁ 真理値の組合せは**[0,0], [0,1], [1,0], [1,1]**の4つ

A	B	Z
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

三つの論理変数
A, B, Cの場合は？



基本論理演算 (AND)

❁ $Z = A \cdot B$ (論理積)

❁ A, B : 論理変数

❁ “ \cdot ”: 論理積を表す演算記号

A	B	$Z = A \cdot B$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1



基本論理演算 (OR)

❁ $Z = A + B$ (論理和)

❁ A, B : 論理変数

❁ “+”: 論理和を表す演算記号

A	B	$Z = A + B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



基本論理演算 (NOT)

❁ $Z = \bar{A}$ (否定)

❁ **A**: 論理変数

❁ “ $\bar{\quad}$ ”: 否定を表す演算記号

A	$Z = \bar{A}$
0	1
1	0



論理式

- ❁ 論理変数と演算記号で表された式

A	B	$Z = f(A, B)$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



$$Z = f(A, B) \\ = \bar{A}B + A\bar{B}$$

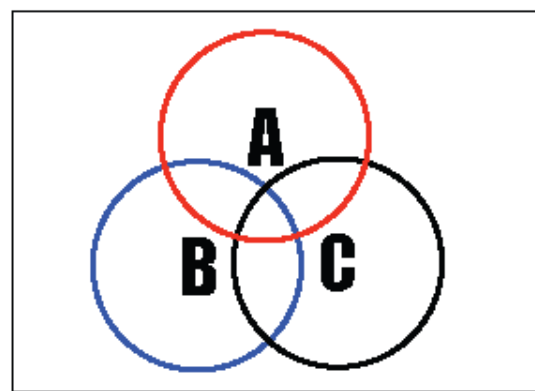
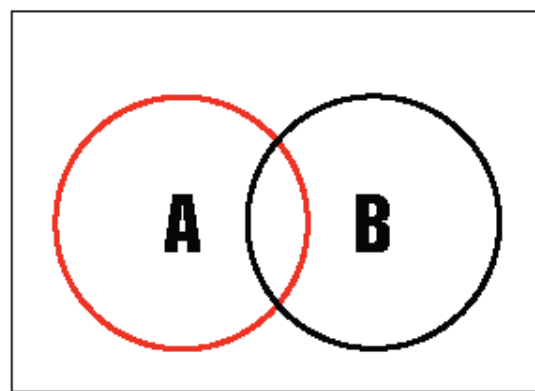
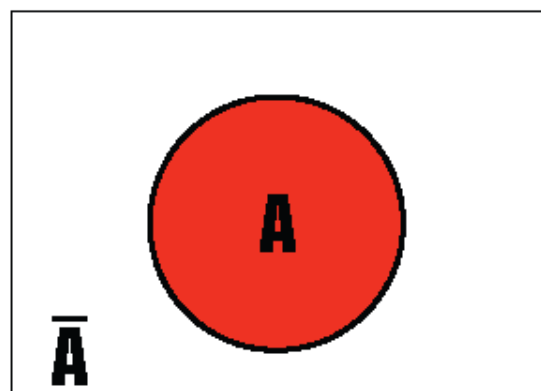
論理関数

論理式



ベン図 (Venn Diagram)

- ❁ 演算を直感的に理解しやすい
 - ❁ 集合の演算

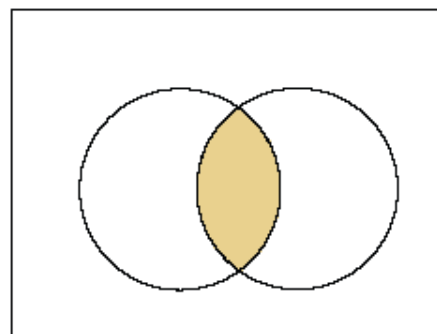


和集合 : $A \cup B$
積集合 : $A \cap B$
補集合 : \bar{A}

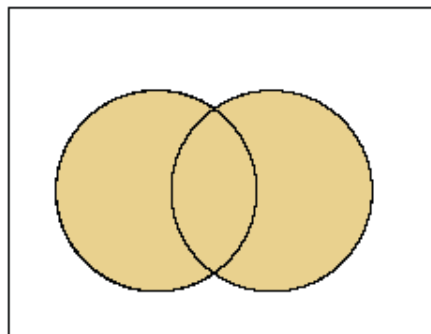


ベン図による論理演算の表現

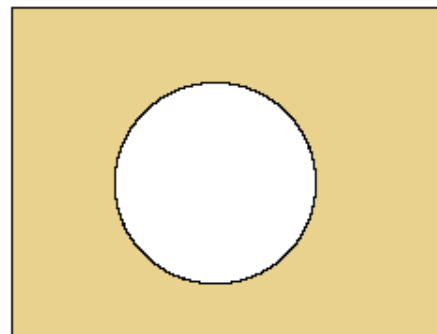
- ❁ 円の中を $1(A)$, 円の外を $0(\bar{A})$
- ❁ 論理積 $A \cdot B \Leftrightarrow$ 積集合 $A \cap B$
- ❁ 論理和 $A + B \Leftrightarrow$ 和集合 $A \cup B$
- ❁ 否定 $\bar{A} \Leftrightarrow$ 補集合 \bar{A}



$A \cdot B$



$A + B$



\bar{A}



ブール代数の公理

❁ すべての変数 A は, 1 または 0

❁ $A + 1 = 1 + A = 1$

❁ $A \cdot 0 = 0 \cdot A = 0$

❁ $A + 0 = 0 + A = A$

❁ $A \cdot 1 = 1 \cdot A = A$

❁ $\overline{0} = 1$

❁ $\overline{1} = 0$



ブール代数の定理 (1)

❁ べき等則

$$❁ \mathbf{A + A = A} \quad [1]$$

$$❁ \mathbf{A \cdot A = A} \quad [2]$$

❁ 補元則

$$❁ \mathbf{A + \bar{A} = 1} \quad [3]$$

$$❁ \mathbf{A \cdot \bar{A} = 0} \quad [4]$$

❁ 交換則

$$❁ \mathbf{A + B = B + A} \quad [5]$$

$$❁ \mathbf{A \cdot B = B \cdot A} \quad [6]$$

❁ 対合則

$$❁ \mathbf{\bar{\bar{A}} = A} \quad [7]$$



ブール代数の定理 [2]

❁ 結合則

$$❁ [A + B] + C = A + [B + C] \quad [8]$$

$$❁ [A \cdot B] \cdot C = A \cdot [B \cdot C] \quad [9]$$

❁ 分配則

$$❁ A \cdot [B + C] = A \cdot B + A \cdot C \quad [10]$$

$$❁ A + B \cdot C = [A + B] \cdot [A + C] \quad [11]$$

❁ 吸収即

$$❁ A + A \cdot B = A \quad [12]$$

$$❁ A \cdot [A + B] = A \quad [13]$$



ブール代数の定理 **(3)**

ド・モルガン

$$\bullet \overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B} \quad (14)$$

$$\bullet \overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B} \quad (15)$$



例題

- ❁ 分配法則 $A + B \cdot C = (A + B) \cdot (A + C)$
(式11) を真理値表およびベン図を用いて証明せよ
- ❁ ド・モルガンの法則 $\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$ (式15)
を, 真理値表およびベン図を用いて証明せよ.



定理を用いた論理関数の簡単化

❁ ブール代数の定理を用いて簡単化する

❁ 例題

$$❁ Z = A \cdot B + A \cdot \bar{B} + \bar{A} \cdot B$$

$$❁ Z = \bar{A} \cdot B \cdot C + A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot B \cdot C$$



基本論理回路への対応付け

基本論理回路

- ❁ 基本論理演算 (**AND**, **OR**, **NOT**) を実現する
基本論理回路は **AND** 回路, **OR** 回路, **NOT** 回路
- ❁ 論理回路 → 入力状態で出力を決める
“ゲート (門)” の働き
 - ❁ ゲート回路とも言われる



正・負論理

- ❁ 論理演算の値：“0”，“1”
- ❁ **0** → **OFF**， **1** → **ON** ⇒ 機械的なスイッチ

例えば
5Vや**3.3V**

- ❁ 電気信号で実現するには？
- ❁ 信号をあるレベル（しきい値）で比較
 - ❁ 大：**H (high)** レベル
 - ❁ 小：**L (low)** レベル

- ❁ **H** レベルを真理値“**1**”， **L** レベルを“**0**”
 - ❁ 正論理

- ❁ **H** レベルを真理値“**0**”， **L** レベルを“**1**”
 - ❁ 負論理



基本論理回路 (AND) 1

❁ $Z = A \cdot B$ (AND回路, ANDゲート)

A	B	Z
0V	0V	0V
0V	5V	0V
5V	0V	0V
5V	5V	5V



A	B	Z
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

真理値表



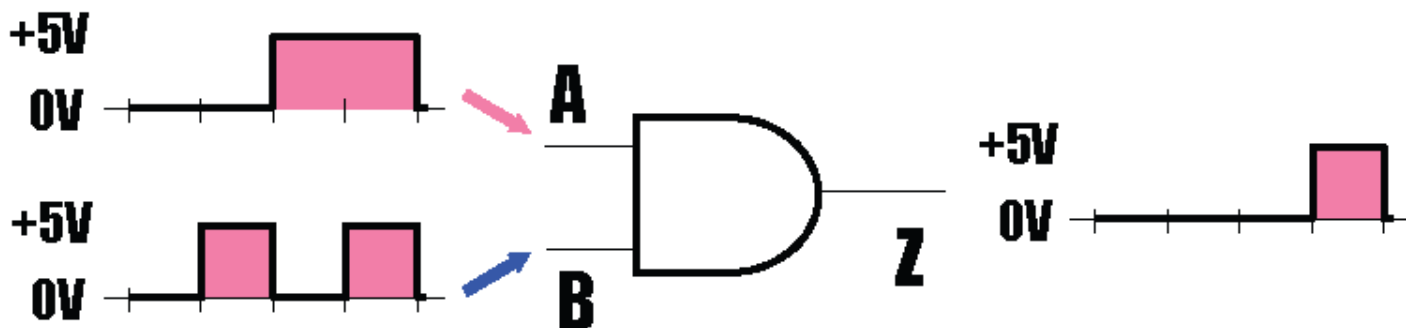
MIL記号



基本論理回路 (AND) 2

❁ $Z = A \cdot B$

A	B	Z
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1



真理値表

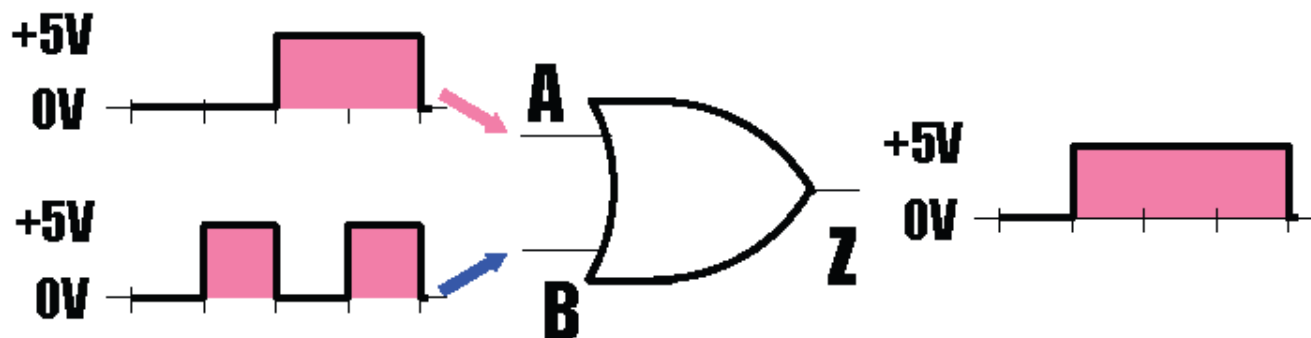


基本論理回路 (OR)

❁ $Z = A + B$ (OR回路, ORゲート)

A	B	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

真理値表

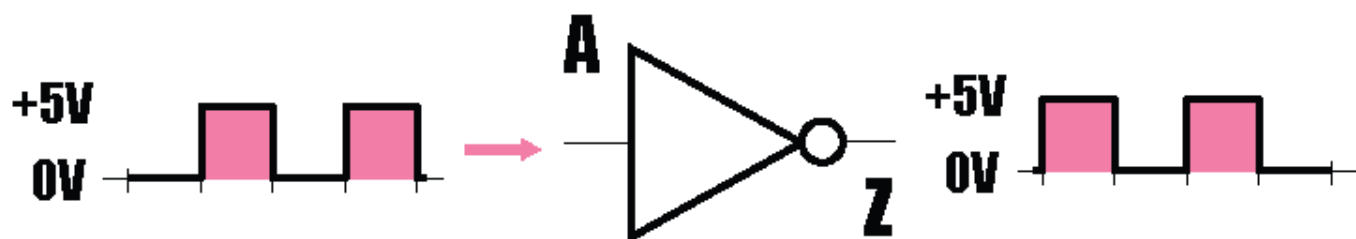


基本論理回路 (NOT)

❁ $Z = \bar{A}$ (NOT回路, NOTゲート)

A	Z
0	1
1	0

真理値表

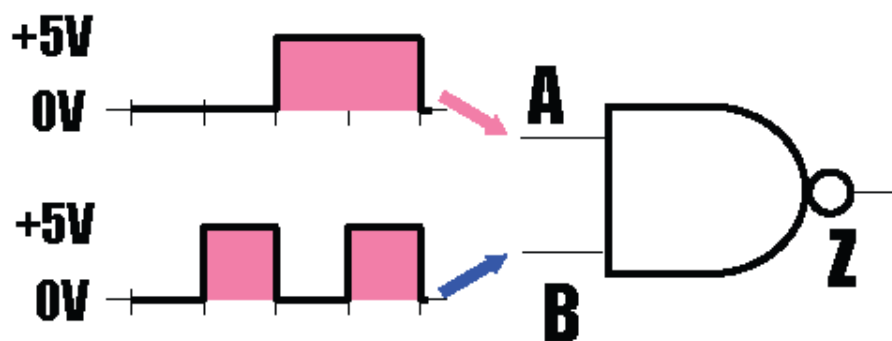


重要論理回路 (NAND)

❁ $Z = \overline{A \cdot B}$ (NAND回路, NANDゲート)

A	B	Z
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

真理値表

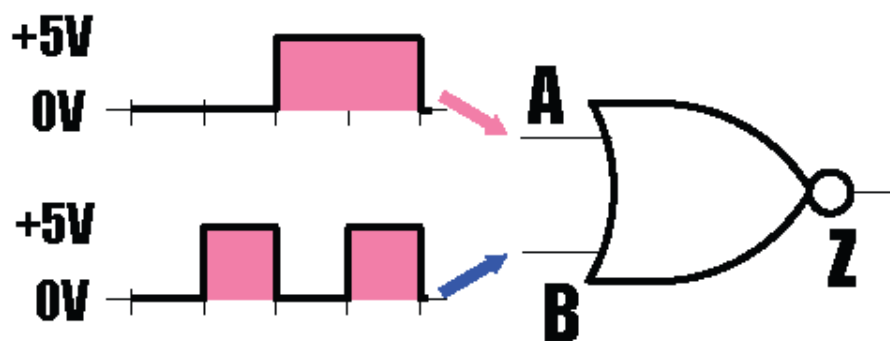


重要論理回路 (NOR)

❁ $Z = \overline{A + B}$ (NOR回路, NORゲート)

A	B	Z
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

真理値表

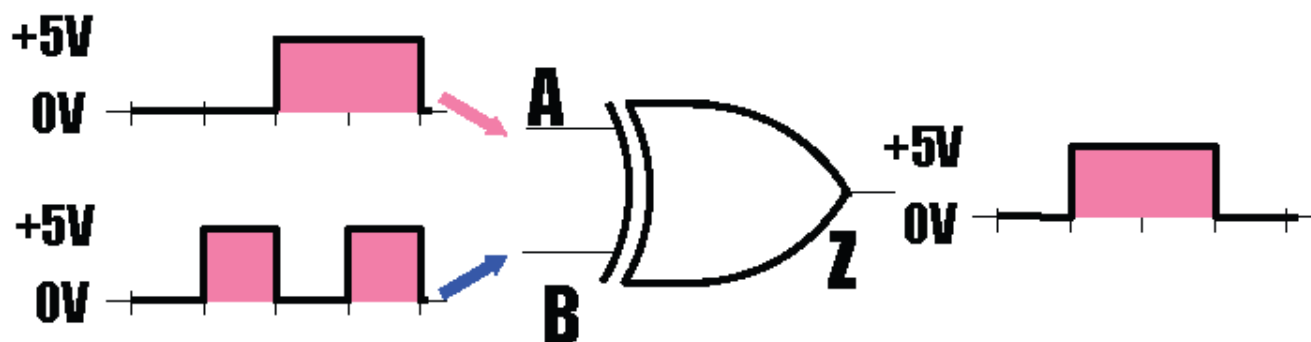


重要論理回路 (XOR)

❁ $Z = \bar{A} \cdot B + A \cdot \bar{B} = A \oplus B$ (XOR回路, XORゲート)

A	B	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

真理値表



論理式の標準形

標準化

- ❁ 回路はできるだけ簡単な方がいい
 - ❁ 経済的
 - ❁ 故障を減らせる
- ❁ 一定の形をした論理式

- ❁ 統一的な方法で簡単化が可能
 - ❁ 主加法標準形
 - ❁ 主乗法標準型



基本積と基本和 (1)

- ❁ 論理変数が**A, B**の場合
 - ❁ 論理積： **$AB, A\bar{B}, \bar{A}B, \bar{A}\bar{B}$** (基本積)
 - ❁ 論理和： **$A+B, A+\bar{B}, \bar{A}+B, \bar{A}+\bar{B}$** (基本和)
 - ❁ どちらかを基に論理式を表現できる！
- ❁ 出力が1になるもので論理式を表現
→ 論理積が基本
- ❁ 出力が0になるもので論理式を表現
→ 論理和が基本



基本積と基本和 (2)

A	B	基本積	基本和
0	0	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	$A + B$
0	1	$\bar{A} \cdot B$	$A + \bar{B}$
1	0	$A \cdot \bar{B}$	$\bar{A} + B$
1	1	$A \cdot B$	$\bar{A} + \bar{B}$

A	B	C	基本積	基本和
0	0	0	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	$A + B + C$
0	0	1	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C$	$A + B + \bar{C}$
0	1	0	$\bar{A} \cdot B \cdot \bar{C}$	$A + \bar{B} + C$
0	1	1	$\bar{A} \cdot B \cdot C$	$A + \bar{B} + \bar{C}$
1	0	0	$A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	$\bar{A} + B + C$
1	0	1	$A \cdot \bar{B} \cdot C$	$\bar{A} + B + \bar{C}$
1	1	0	$A \cdot B \cdot \bar{C}$	$\bar{A} + \bar{B} + C$
1	1	1	$A \cdot B \cdot C$	$\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$



主加法標準形

- ❁ 真理値表の出力の真理値“1”に注目
- ❁ 真理値が“1”になっている箇所を基本積の和として表現



主加法標準形

A	B	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$Z = \bar{A} \cdot B + A \cdot \bar{B}$$



主乗法標準形

- ❁ 真理値表の出力の真理値“0”に注目
- ❁ 真理値が“0”になっている箇所を基本和の積として表現



主乗法標準形

A	B	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$Z = (A + B) \cdot (\bar{A} + \bar{B})$$



例題

- ❁ 次の真理値表を実現する論理式を，主加法標準形と主乗法標準形で求めよ
- ❁ 上記で求めた各論理式が等しいことを定理を利用して証明せよ

A	B	C	Z
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1



組合せ論理回路の設計

1. 回路の機能・動作条件から, 入力・出力の対応を示す**真理値表**を作成
2. 真理値表より, 入出力の対応を主加法標準形または主乗法標準形の**論理式**で表す
3. 求めた論理式を**簡単化**する
4. 簡単化した論理式の動作を実現する**組合せ回路**を構成する



カルノー図とは？

- ❁ 論理式の簡単化
 - ❁ ブール代数の定理を利用
 - ❁ 複雑なものは分かりにくい！
- ❁ 表を使った簡単化
- ❁ カルノー図



カルノー図 (二変数)

❁ 二変数 **A, B** の場合

A B	0	1
0	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	$A \cdot \bar{B}$
1	$\bar{A} \cdot B$	$A \cdot B$



簡単化の手順

- ❁ 真理値表の真理値が1となるセルに1を書く
- ❁ 隣接するセルの1を囲む
 - ❁ 同じ1を複数回使ってよい
- ❁ 各グループに対して**簡単化の規則**を適用
- ❁ 上記で得られた項の論理和を求める



簡単化の規則 1

- ❁ 2個の隣接するセルの1を囲むループは、1個の変数で表す。

$B \backslash A$	0	1
0	1	1
1	1	1

\bar{A} A

\bar{B}
 B



例題

$$\bullet Z = A \cdot B + A \cdot \bar{B} + \bar{A} \cdot \bar{B}$$



カルノー図 (三変数)

❁ 三変数 **A, B, C** の場合

C \ A•B	00 $\bar{A}\bar{B}$	01 $\bar{A}B$	11 A•B	10 A•\bar{B}
0 \bar{C}	$\bar{A}\bar{B}\bar{C}$	$\bar{A}B\bar{C}$	A•B•\bar{C}	A•\bar{B}•\bar{C}
1 C	$\bar{A}\bar{B}C$	$\bar{A}BC$	A•B•C	A•\bar{B}•C



簡単化の規則 2

- ❁ 4個の隣接する1を囲むループ、2個の隣接する1を囲むループの順で簡単化
- ❁ 4個の隣接する1を囲むループは1個の変数とする
- ❁ 2個の隣接する1を囲むループは2個の変数とする

	\bar{B}	B	\bar{B}			
C	A, B	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	$\bar{A} \cdot B$	$A \cdot B$	$A \cdot \bar{B}$	
\bar{C}		1	1	1	1	\bar{C}
C		1	1	1	1	C
		\bar{A}	A			



例題

$$\bullet Z = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C + \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot B \cdot C + A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot B \cdot \bar{C}$$



カルノー図 (四変数)

$A \cdot B$	00	01	11	10
$C \cdot D$	$\bar{A} \cdot \bar{B}$	$\bar{A} \cdot B$	$A \cdot B$	$A \cdot \bar{B}$
00 $\bar{C} \cdot \bar{D}$	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$	$\bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$	$A \cdot B \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$	$A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$
01 $\bar{C} \cdot D$	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot D$	$\bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} \cdot D$	$A \cdot B \cdot \bar{C} \cdot D$	$A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot D$
11 $C \cdot D$	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C \cdot D$	$\bar{A} \cdot B \cdot C \cdot D$	$A \cdot B \cdot C \cdot D$	$A \cdot \bar{B} \cdot C \cdot D$
10 $C \cdot \bar{D}$	$\bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C \cdot \bar{D}$	$\bar{A} \cdot B \cdot C \cdot \bar{D}$	$A \cdot B \cdot C \cdot \bar{D}$	$A \cdot \bar{B} \cdot C \cdot \bar{D}$



例題

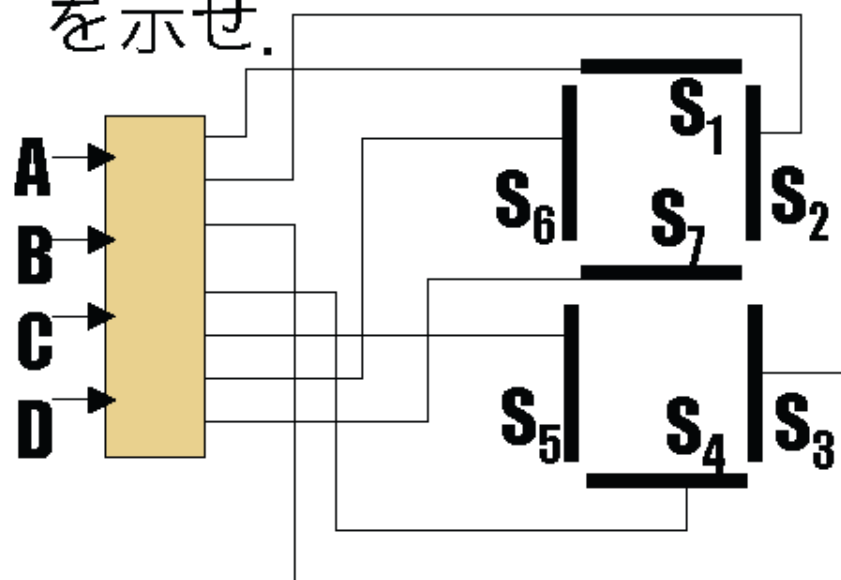
A	B	C	D	Z
0	0	0	0	1
0	0	0	1	0
0	0	1	0	1
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1
1	0	1	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1
1	1	1	1	1

❁ 左の真理値表で表される論理式をカルノー図を用いて簡単化せよ。また、簡単化した論理式を回路図で表せ。



例題

- 7セグメントディスプレイ（**16進用**）の回路でセグメント S_1 の駆動回路を設計せよ。また回路図を示せ。



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F



今日はここまで