

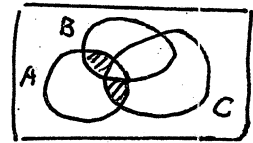
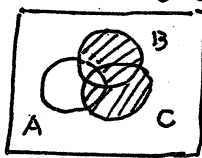
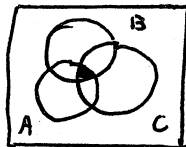
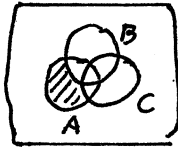
第3章 pp.25-44
デジタル回路 演習問題 04

- *****
- 4.01 簡単な論理式を例にベン図を描け。
 - 4.02 A, B, Cの3つの円で構成される集合図を使って、簡単なベン図を描き、その図に対応する論理式を求めよ。
 - 4.03 論理式の簡略化について具体的な例で説明せよ。
 - 4.04 加法標準形とは？乗法標準形とは？簡単な真理値表を例に説明せよ。
 - 4.05 カルノー一図を使って簡単な論理式を例に、その論理式を簡略化せよ。
 - 4.06 2入力NOR回路、2入力NAND回路、3入力NAND回路と EXOR 回路のベン図を描け。
 - 4.07 2入力AND()回路を使って、3入力AND3()回路、4入力AND4()回路を構築せよ。
 - 4.08 diode の整流特性を説明せよ。太陽電池とは？ diode抵抗回路 DR() の入出力電圧関数の式を説明せよ。
 - 4.09 入力信号が矩形パルスの時の、diode抵抗回路 DR() の出力波形を求めよ。
 - 4.10 NPN Bipolar Transistor で形成される反転回路 invBip()の入出力特性を説明せよ。NPN Bipolar Transistor で NOR 論理のNORBip()回路を形成せよ。
 - 4.11 NMOS(N1とN2) transistor と PMOS(P1とP2) transistor で NOR()回路 と NAND() 回路を形成せよ。
 - 4.12 Open Collector 型出力とは？ Open Drain 型出力とは？ Emitter Follower型出力とは？ Source Follower型出力とは？
 - 4.13 かけ算回路 KAKE()を 加算回路 ADD()を使って構築せよ。

4.01 ベン図とは? 簡単な論理式を用いた集合(共通部分)を斜線で示したものを。

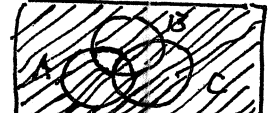
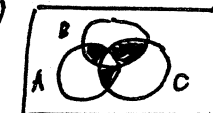
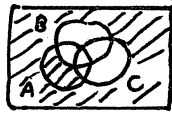
P.27
4.01

- (a) $F = A \cdot \bar{B}$ (b) $F = A \cdot B \cdot C$ (c) $F = \bar{A} \cdot B + \bar{B} \cdot C$ (d) $F = A\bar{B}C + A\bar{B}\bar{C}$



4.02 : ベン図から論理式が導ける (LxL. 覚えて!)

- (a) $F = A \cdot B \cdot \bar{C}$ (b) $F = \bar{B} \cdot \bar{C}$ (c) $F = A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot \bar{B} \cdot C + \bar{A} \cdot B \cdot C$ (d) $F = \bar{A} + \bar{B} + C$



4.03 論理式の簡略化

(a) $F = A + A \cdot C = A \cdot (1 + C) = A \cdot 1 = A$

(b) $F = (A + B) \cdot (A + B) = 0$

(c) $F = A \cdot B \cdot C + A \cdot B \cdot \bar{C} = A \cdot B \cdot (C + \bar{C}) = A \cdot B \cdot 1 = A \cdot B$

(d) $\overline{A+B} = \bar{A} \cdot \bar{B} \leftarrow (A=B=0 \text{ の } \bar{1} \text{ のみ } 1 \text{ に } \bar{0} \text{) だけ。}$

$F = \overline{A \cdot B \cdot \overline{A+B}} = A \cdot B \cdot \bar{A} \cdot \bar{B} = \bar{0} = 1$

(e) $F = (A+B) \cdot \overline{(A \cdot B)} = (A+B) \cdot (\bar{A} + \bar{B}) = A\bar{A} + B\bar{A} + A\bar{B} + B\bar{B} = B\bar{A} + A\bar{B}$

(便利な
関係)

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

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

P.28
P.5
31

4.04 加法標準形と乗法標準形 (加法では $F=1$ に注目、乗法では $F=0$ に注目)

(a)

A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	1

 (加法標準形) $F = \bar{A}\bar{B} + A\bar{B} + A \cdot B = \bar{A}\bar{B} + A = A + \bar{B}$
(乗法標準形) では $F=0$ に注目する。 $F=0$ の時の A と B の値を互換対!
 $F = A + \bar{B}$ と書く!!

(b)

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

 (加法標準形) $F = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} = \bar{A}\bar{B} + B\bar{C}$
(乗法標準形) $F = (A + \bar{B} + C) \cdot (\bar{A} + B + C) \cdot (\bar{A} + B + \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{B} + C)$
これは計算が大変。 $F = \bar{A}\bar{B} + B\bar{C}$ にするのは!!

(c)

A	B	C	F
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

 (加法標準形) $F = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C$
(乗法標準形) $F = (A + B + \bar{C}) \cdot (A + \bar{B} + C) \cdot (A + B + C) \cdot (\bar{A} + B + C) \cdot (\bar{A} + B + \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{B} + C)$
これも計算が大変!! $F = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C$ にするのは!!

(d)

A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

 (加法標準形) $F = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}\bar{C}$
 $F = \bar{A}C + B\bar{C} + A\bar{B}$
(乗法標準形) $F = (A + \bar{B} + C) \cdot (\bar{A} + \bar{B} + C)$
 $F = (B + C) \cdot \bar{A} + (A + C) \cdot \bar{B} + (A + B) \cdot \bar{C}$
 $F = B\bar{A} + A\bar{C} + C\bar{B} + \bar{A}C + B\bar{C} + A\bar{B} = \bar{A}C + B\bar{C} + A\bar{B}$ のはず!!

これは (c) と (d) より $\bar{A}\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C = \bar{A}C + B\bar{C} + A\bar{B}$ のはず!!

P.31
P.5
34

4.05 カルノ図を使つて論理式を簡単にせよ。

p.35

(a)

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	1
1	1	0	1
1	1	1	1

(真理値表)

(カルノ図)

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

$F = C + AB$

$AB = ABC + ABC$

$C = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}BC + A\bar{B}C + A\cdot BC$

(b)

A	B	C	F
0	0	0	-
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	-
1	1	0	0
1	1	1	0

(真理値表)

(カルノ図)

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

(- is don't care term. 気にしなくていい)

$\bar{A}\bar{C} = \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}B\bar{C}$

$F = \bar{B} + \bar{A}\bar{C}$

(c)

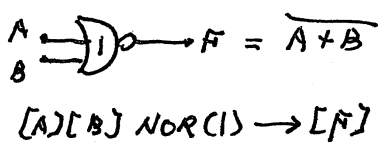
AB \ CD	00	01	11	10
00	1	0	0	1
01	0	0	1	0
11	0	0	1	0
10	1	0	0	1

$F = F_1 + F_2 = BCD + \bar{B}\bar{D}$

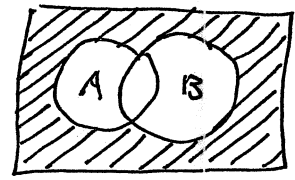
$F_1 = \bar{A}BCD + \bar{A}BC\bar{D} + \bar{A}B\bar{C}D + \bar{A}B\bar{C}\bar{D}$
 $F_2 = \bar{A}BCD + ABCD$
 $F_2 = BCD$
 $F_1 = \bar{A}\bar{B}\bar{D} + A\bar{B}\bar{D} = \bar{B}\bar{D}$

4.06 BEN図で基本論理回路を示す。

(a) 2入力 NOR

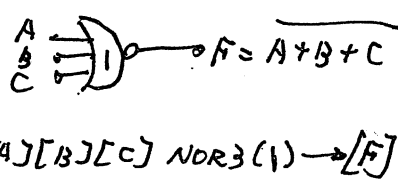


A	B	A+B	$\overline{A+B}$
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	0

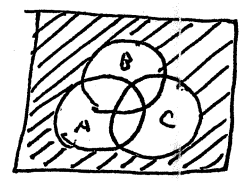


$F = \overline{A+B}$

(b) 3入力 NOR

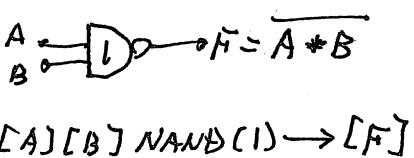


A	B	C	A+B+C	$\overline{A+B+C}$
0	0	0	0	1
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	1	0
1	0	0	1	0
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	0

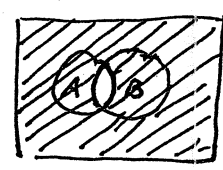


$F = \overline{A+B+C}$

(c) 2入力 NAND

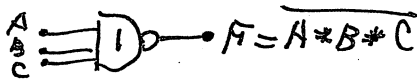


A	B	A \cdot B	$\overline{A \cdot B}$
0	0	0	1
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0



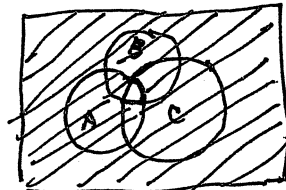
$F = \overline{A \cdot B}$

(d) 3 λ の NAND



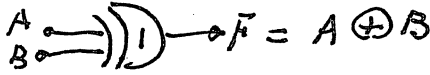
[A][B][C] NAND(1) → [F]

A	B	C	A·B·C	$\overline{A·B·C}$
0	0	0	0	1
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	0	1
1	0	0	0	1
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	0



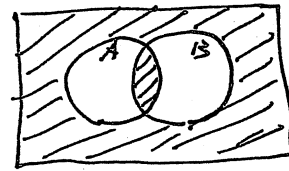
$$F = A * B * C$$

(e) EXOR



[A][B] EXOR(1) → F

A	B	A ⊕ B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



$$F = A \oplus B$$

2 λ の AND () を使った 3 λ の AND(3) と 4 λ の AND(4) を作る。

(a) define AND(3) { input A, B, C ; output F ;



[A, B] AND(1) → [D] ;

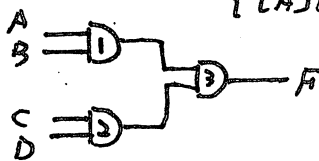


[D, C] AND(2) → [F] ; }

define AND(3) { input A, B, C ; output F ;

[A][B] AND(1) [C] AND(2) → [F] ; }

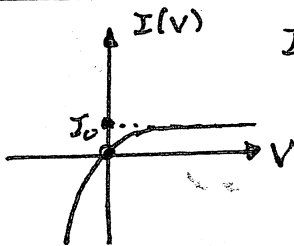
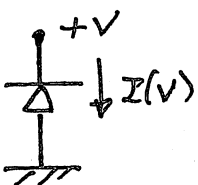
(b) define AND(4) { input A, B, C, D ; output F ;



{ [A][B] AND(1), [C][D] AND(2) } AND(3) → F ; }

([A][B] AND(1) の出力は 1 → この場合、Node の名前 は不要なので、そのまゝ Node の名前を [A][B] AND(1) とする !!

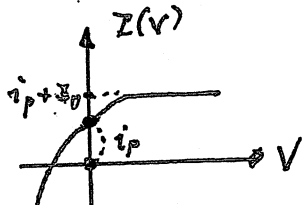
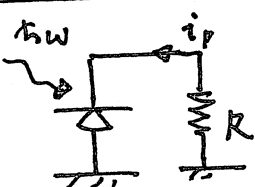
diode の特性 (整流特性) p. 46 ~



$$I = I_0 \left[1 - \exp \left[-\frac{eV}{kT} \right] \right] \quad \left(\frac{e}{kT} \approx 0.025 \text{ volt} \right)$$

電圧がプラスのとき $I(V) \approx I_0$ に非常に小さい。
電圧がマイナスになると $I(V) \rightarrow -\infty$ とする。
指数的に減少して電流が減少する。

光が当たると電流が流れる!

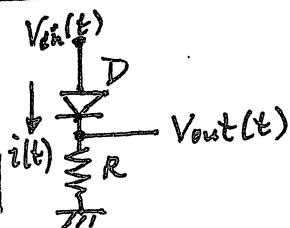


$$I = i_p + I_0 \left[1 - \exp \left[-\frac{eV}{kT} \right] \right]$$

$i_p = (k_e)(h\nu)$ (光の強度に比例する) 光のエネルギー

(太陽電池の原理)

DR(1) 回路の場合

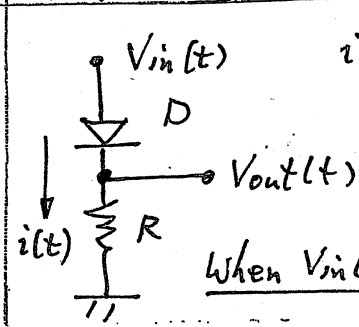


$$i(t) = I_0 \left[\exp \left[-\frac{e}{kT} [V_{out}(t) - V_{in}(t)] \right] - 1 \right]$$

$$i(t) = V_{out}(t) / R \text{ かつ}$$

$$V_{out}(t) = (I_0 R) \left[\exp \left[-\frac{e}{kT} [V_{out}(t) - V_{in}(t)] \right] - 1 \right]$$

非線形方程式と解 !!



$$i(t) = I_0 \left[\exp\left[-\frac{e}{kT} (V_{out}(t) - V_{in}(t))\right] - 1 \right]$$

$$i(t) = V_{out}(t) / R \text{ あり.}$$

$$V_{out}(t) = (I_0 R) \left[\exp\left[-\frac{e}{kT} (V_{out}(t) - V_{in}(t))\right] - 1 \right]$$

When $V_{in}(t) \approx -V_{cc}$ の場合 $-\frac{e}{kT} (V_{out}(t) - V_{in}(t)) \approx -\frac{eV_{cc}}{kT} \approx 0$ かつ $V_{out}(t) \approx -I_0 R \approx 0$ かつ.

When $V_{in}(t) \approx +V_{cc}$ の場合は.

$$\left(\frac{V_{out}(t)}{I_0 R}\right) + 1 = \exp\left[\frac{e}{kT} (V_{in}(t) - V_{out}(t))\right]$$

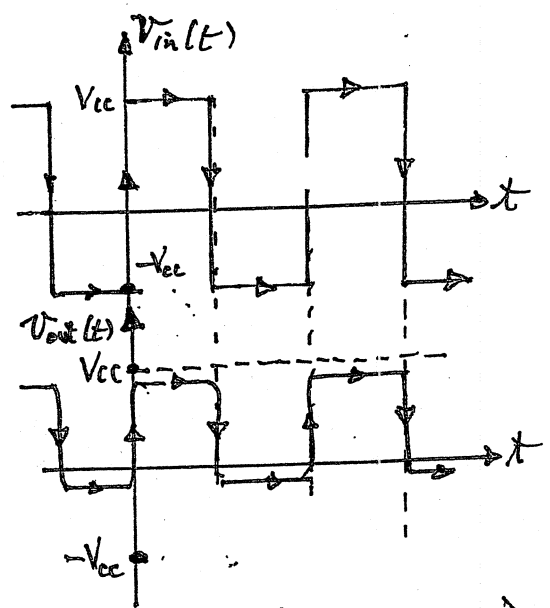
$$\approx 1 + \frac{e}{kT} (V_{in}(t) - V_{out}(t))$$

($V_{in}(t) \approx V_{out}(t)$ かつ $e^x \approx 1 + x + \dots$ を使)

$$\left[1 + \frac{e}{kT} \cdot \frac{1}{I_0 R}\right] V_{out}(t) \approx V_{in}(t) = V_{cc}$$

$\frac{e}{kT} \approx 0.024 \text{ volt}, T = 300^\circ \text{K} (26^\circ \text{C})$ かつ.

$I_0 R = (1 \mu\text{A})(1 \text{M}\Omega) = 1 \text{ volt}$!!



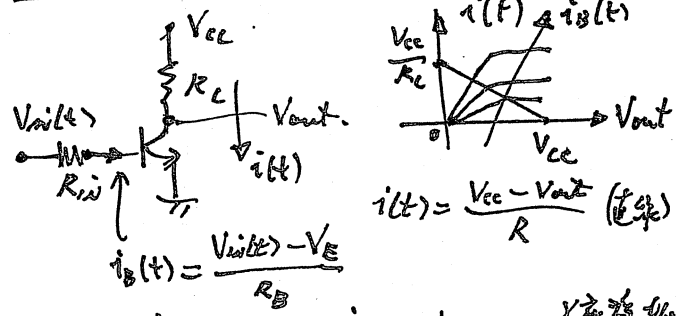
$$\left(1 + \frac{e}{kT} \cdot \frac{1}{I_0 R}\right) \approx 1 + \frac{0.024}{1.0} = 1.024$$

($V_{out}(t)$ は V_{cc} かつ少し小.)

(結果として、2入力部分の入力か切りられ、1入力の部分だけ出力されることに注意)

4.10 Bipolar TransistorのInverter回路とNOR Bip(1)回路

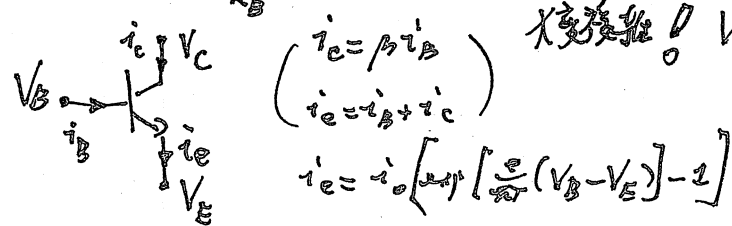
(a) Inverter回路をBipolar Transistorで構成



$i(t) = i_B(t)$

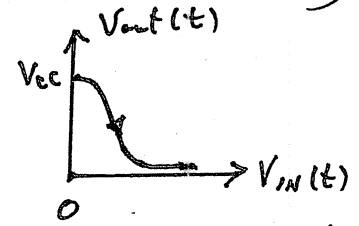
$i(t) = \frac{V_{cc} - V_{out}}{R}$ (電流)

$i_B(t) = \frac{V_{in}(t) - V_E}{R_B}$

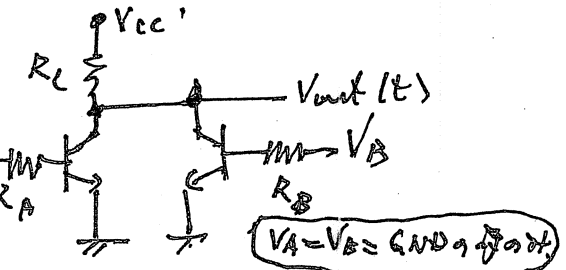


p. 47 ~ 参考

結果的挙動



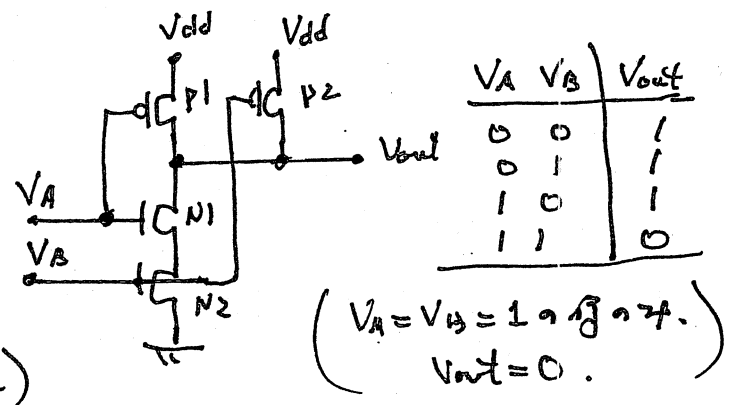
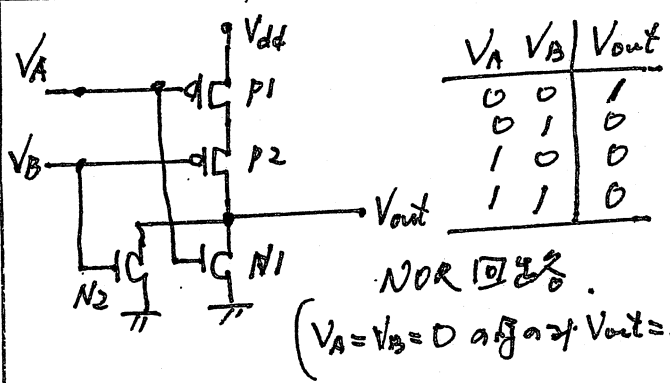
(b) NOR 回路 (2入力) NOR Bip(1) の構成



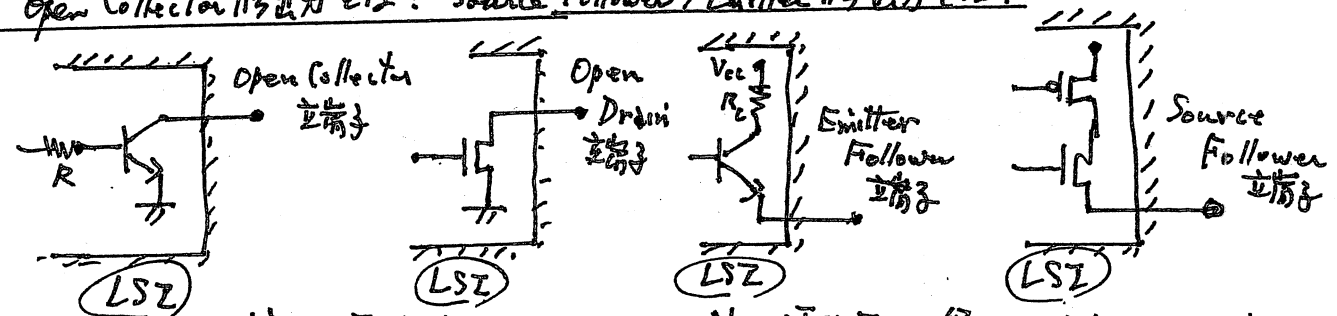
V_A	V_B	V_{out}
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

NOR(1)回路 完成!!

4.11 NOR gate と NAND gate の構築



4.12 Open Collector 形出力とは? Source Follower / Emitter 形出力とは?



(外部の電源電圧が LSZ と中の電源と異なるとき)
LED や電球 や Servo Motor 等を駆動するの用に便利
短長. 補償回路が近い... dc 電圧の... 専用 LSZ を使う --

4.13 かけ算回路 (AKEC) の構築

$A[] = 10111$
 $\times) B[] = 101$

 $10111 \rightarrow A[]$ に $B[0]$ をかけます
 $00000 \rightarrow A[]$ に $B[1]$ をかけます
 $10111 \rightarrow A[]$ に $B[2]$ をかけます

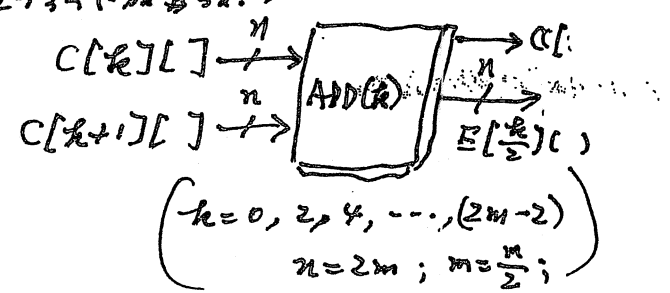
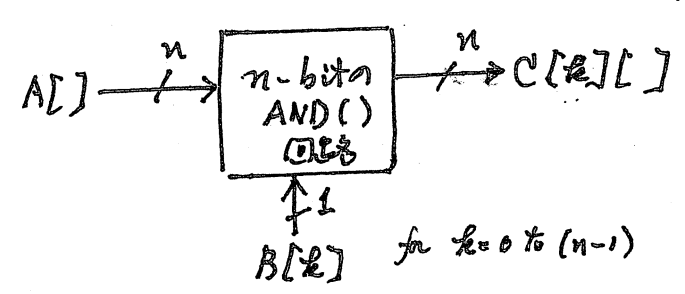
 $D[] = 1100001$

$$\begin{cases} C[0] = A[] \times B[0] \\ C[1] = A[] \times B[1] \\ C[2] = A[] \times B[2] \end{cases}$$

$$D[] = C[0] + C[1] + C[2]$$

とす!!

別解 (2つずつ加算器!)



($C[0]$ から $C[n-1]$ を逐次 1/2 に ADD() 回路で
計算していく必要がある. これは計算時間がか
かる... 別の論理回路の大きさを
大文字大文字にする... 工夫が必要!

とす. ($E[0](), E[1](), \dots, E[m-1]()$)
 $(C[0], C[1], \dots, C[m-1])$
 とす. $\frac{n}{2}, \frac{n}{4}, \frac{n}{8}$ と続ける...

