

東京大学大学院新領域創成科学研究科 基盤情報学専攻 入試
平成 19 年 専門科目 第 3 問

(1)

初期値が $(S0in, S1in) = (0, 0)$ に設定されているので、

- $(S0in, S1in) = (0, 0) \longrightarrow |A| = |B|$
- $(S0in, S1in) = (0, 1) \longrightarrow |A| < |B|$
- $(S0in, S1in) = (1, 0) \longrightarrow |A| > |B|$

という意味を持たせることにする。

$(S0in, S1in) = (0, 0)$ のとき、

- $(a_i, b_i) = (0, 0), (1, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 0)$
- $(a_i, b_i) = (0, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 1)$
- $(a_i, b_i) = (1, 0) \longrightarrow (S0in, S1in) = (1, 0)$

$(S0in, S1in) = (0, 1), (1, 0)$ のとき、入力に関わらず、 $(S0in, S1in)$ は維持される。

以上を状態遷移図に表せば良い。(図略)

(2)

$(S0in, S1in) = (0, 0)$ のとき、

- $(a_i, b_i) = (0, 0), (1, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 0)$
- $(a_i, b_i) = (0, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 1)$
- $(a_i, b_i) = (1, 0) \longrightarrow (S0in, S1in) = (1, 0)$

$(S0in, S1in) = (0, 1)$ のとき、

- $(a_i, b_i) = (1, 0) \longrightarrow (S0in, S1in) = (1, 0)$
- $(a_i, b_i) = (0, 0), (0, 1), (1, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 1)$

$(S0in, S1in) = (1, 0)$ のとき、

- $(a_i, b_i) = (0, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (0, 1)$

- $(a_i, b_i) = (0, 0), (1, 0), (1, 1) \longrightarrow (S0in, S1in) = (1, 0)$

以上を状態遷移図に表せば良い。(図略)

(3)

(1) の状態遷移図を用いて、回路とデコーダを設計する。

まず、図 1 の回路の真理値表を書く。

a_i	b_i	S0in	S1in	S0out	S1out
0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	1
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	φ	φ
0	1	0	0	0	1
0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	1	0
0	1	1	1	φ	φ
1	0	0	0	1	0
1	0	0	1	0	1
1	0	1	0	1	0
1	0	1	1	φ	φ
1	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	1
1	1	1	0	1	0
1	1	1	1	φ	φ

ここで、 φ は冗長項を表す。これをカルノー図に表し、論理式を求めると、

$$S0out = S1in + \overline{S0in} \cdot \overline{a_i} \cdot b_i$$

$$S1out = S0in + \overline{S1in} \cdot a_i \cdot b_i$$

これを AND、OR、NOT ゲートで表現すれば良い。(図略)

(4)

2 の補数

ある数と、その 2 の補数を足し合わせると、桁上がりが起こる。たとえば、“00100100”の 2 の補数は、“11011100”である。

$$00100100 + 11011100 = 100000000$$

元の数の全てのビットを反転させ、1を足すことでも求められる。

$$00100100 \xrightarrow{\text{反転}} 11011011 \xrightarrow{+1} 11011100$$