

ICUHS 数学ツアー 2019

鈴木寛 (Hiroshi Suzuki)

国際基督教大学 (International Christian University)

August 29-30, 2019

Day 1

NAND ゲートの加算器

NAND ゲートの加算器

[*]

クラスで考えてみたいこと

最初に、1.3.1 にあることから確認していききたいと思います。

- ① p, q, r がすべて 0 か 1 とすると、三組 (p, q, r) は

$(0, 0, 0), (0, 0, 1), (0, 1, 0), (0, 1, 1), (1, 0, 0), (1, 0, 1), (1, 1, 0), (1, 1, 1)$

全部で 8 通りあります。入力が、8 種類の (p, q, r) のときに、出力が、それぞれ、たとえば、

$(0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1), (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1)$

となるような回路は作れますか。($(0, 0, 0)$ のとき 0, $(0, 0, 1)$ のとき 1, $(0, 1, 0)$ のとき、1 などです。) 加算器の問題とは、どのように関係しているのでしょうか。

- ② 1 で出力の 8 個組がなんであっても、それを出力する回路は作れるでしょうか。
- ③ 2 の回路は、NAND だけでつくれるでしょうか。
- ④ 基本的なものをまず作って、それを組み合わせてできないだろうか。

復習1: 2進数の演算

答えだけ書いておきます。

① 10進数の 0-15 を 2進数で表すと

- $0000_2, 0001_2, 0010_2, 0011_2, 0100_2, 0101_2, 0110_2, 0111_2, 1000_2, 1001_2, 1010_2, 1011_2, 1100_2, 1101_2, 1110_2, 1111_2$.
- これらを 16 進記法で、 $0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F$ と書く場合もあります。

② 10進数を 2進数で表す方法

- 10 進数を n としたとき、2 で割ってあまりを計算していく方法と、 $2^m \leq n < 2^{m+1}$ を満たす、 m を見つけて順に引いていく方法があります。
- $n = a_m 2^m + a_{m-1} 2^{m-1} + \dots + a_1 2^1 + a_0 2^0$ ($a_m, a_{m-1}, \dots, a_1, a_0$ は 0 または 1) ですから、上の方法は、 a_0, a_1, \dots の順番に見つけていく方法と、 a_m, a_{m-1}, \dots と見つけていく方法と考えることもできます。
- $n = a_m a_{m-1} \dots a_1 a_0_2$ または、 $n = (a_m a_{m-1} \dots a_1 a_0)_2$ などと書きます。

③ 2進数を 10進数で表す方法

上の 2 の説明を逆にたどれば、よいですね。

復習I：2進数の演算（つづき）

④ 2進数の足し算 例： $101_2 + 110_2$

- 10進の5と6ですから、和は11、すなわち、 1011_2 となります。
- 10進の筆算のように繰り上がりにも注意すれば、以下ようになります。

$$\begin{array}{r} \\ \\ + \\ \hline 1 \end{array}$$

⑤ 2進数の掛け算 例： $101_2 \times 110_2$

$$\begin{array}{r} \\ \\ \times \\ \hline \\ \\ 1 \\ \hline 1 \end{array}$$

⑥ 2進数で1より小さい小数を表す方法

- 基本的には、10進数の場合と同じです。 $0.5 = 2^{-1} = .1_2$ などとなります。 n を1より小さい小数とすると、 $n = b_1 2^{-1} + b_2 2^{-2} + b_3 2^{-3} + \dots$ (b_1, b_2, \dots は、0 または 1) となります。ただし、10進数では、小数点以下有限であっても、無限小数になる場合もあります。今回は、使いませんが、考えてみるとよいと思います。
- 0.1, 0.2, 0.3 などはどうなりますか。0.625 などはどうなりますか。

授業 1: 論理回路設計 (1)

2 進演算で、加算器を作ることを考えましょう。単純なものから考えます。すなわち、二進一桁を一ビット (bit) と呼びますが、1 ビット + 1 ビットの加算器です。A と B であらわしましょう。

- ① $0 + 0 = 0$, $0 + 1 = 1$, $1 + 0 = 1$, $1 + 1 = 10_2$ です。最後だけ二桁になっています。添字の 2 は、2 進であることを示したものです。繰り上がりを Carry と言います。ですから、みな二桁だと考えて、
- ② $0 + 0 = 00_2$, $0 + 1 = 01_2$, $1 + 0 = 01_2$, $1 + 1 = 10_2$ と出力を二桁にしてみましよう。
- ③ 一桁目 (2^0 の位) を $A \oplus B$ 繰り上がりを C であらわしましょう。すると次のようになっていることがわかります。

| A | B | $A \oplus B$ | C |
|---|---|--------------|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |

- ④ 入力が A と B の二つ。出力が、 $A \oplus B$ と C の二つということになります。出力は一つ一つ作っていくことにしましょう。

入力が A と B の二つ、出力は、 $A \oplus B$ と C

- ⑤ これを、いくつかのゲート（ポート）を組み合わせて作りたいので、それぞれの、ゲートが入力に対して、どのような出力をしているか見てみましょう。

| A | B | $A \oplus B$ | C | $A \text{ NAND } B$ | $A \text{ AND } B$ | $A \text{ OR } B$ | NOT A | $A \text{ XOR } B$ | $A \text{ NOR } B$ |
|-----|-----|--------------|-----|---------------------|--------------------|-------------------|---------|--------------------|--------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |

- ⑥ どんなことがわかりますか。

- $A \oplus B \equiv A \text{ XOR } B$
- $C \equiv A \text{ AND } B$

- ⑦ NAND だけを使うということであれば、これですでに加算器はできているようです。確認してみてください。

"http:

//www.neuroproductions.be/logic-lab/index.php?id=104988":

"Simple Half Adder" へのリンク

同値な表示

- ⑧ もう一つ確認しておきたいことがあります。

| A | B | NOT | $(A \text{ AND } B)$ | NOT(A) | OR | NOT(B) | $A \text{ NAND } B$ |
|-----|-----|-----|----------------------|------------|----|------------|---------------------|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |

- ⑨ 入力は何であっても、出力が同じであるとき、同値といい、 \equiv の記号を使って、次のように書きます。
- $\text{NOT}(A \text{ AND } B) \equiv A \text{ NAND } B$
 - $\text{NOT}(A) \text{ AND } \text{NOT}(B) \equiv A \text{ NAND } B$
 - $\text{NOT}(A \text{ AND } B) \equiv \text{NOT}(A) \text{ AND } \text{NOT}(B)$
 - 公式のようなもので、最後のものは、ド・モルガンの法則とも言われ、高校で習った人もいると思います。

論理記号による表示

- ⑩ 複雑になると、簡単な記号を使ったほうがわかりやすいこともありますので、一般的に使われる（論理）記号を紹介しておきます。
- NOT(A): \bar{A} , $\neg A$, $\sim A$ 日本の高校では1つ目を使っているので、ここでもそれを使うことにします。
 - A AND B : $A \wedge B$
 - A OR B : $A \vee B$
 - A XOR B : $A \oplus B$, $A \veebar B$
 - A NAND B : 一般的な記号はありません。 $A \uparrow B$
 - A NOR B : 一般的な記号はありません。 $A \downarrow B$
- ⑪ 記号をつかうと、次のように書くことができます。
- ⑫ $A \uparrow B \equiv \overline{A \wedge B} \equiv \overline{A} \vee \overline{B}$.
- ⑬ 二桁以上の場合も一桁ずつ計算しますが、桁上り（Carry）の部分も計算しないといけませんから、入力が A, B, C で出力が X, Y のようになっています。 Y を桁上り分としましょう。

全加算器 Full Adder

入力は A, B, C の三つ、出力は、 $A \oplus B \oplus C$ と繰り上がり

- 12 $A = B = C = 1$ であっても、桁上りをふくめて二桁で収まることを確認しておきましょう。するとどうなるのでしょうか。

| A | B | C | X | Y | Z |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | |

- 13 これを実現する回路を全加算器 (Full Adder) といいます。さきほどの、入力に、桁上りを考えないものを、半加算器 (Half Adder) といいます。
- 14 いろいろなゲートを用いて、全加算器を作り、あとから、上のような公式を使って、NAND 回路にしていく方法も一つです。そのことは、次の時間で説明します。

NAND だけで表す方法

- 15 上の公式では、NAND を他のもので書き換えてみましたが、逆に、他のゲートを、NAND で置き換えることはできないでしょうか。下の右辺を NAND だけでかけますか。NOT, AND, OR, XOR, NOR は使わないということです。
- $\bar{A} \equiv$
 - $A \wedge B \equiv$
 - $A \vee B \equiv$
 - $A \oplus B \equiv$
- 16 問題をまとめておきます。
- 1 上の表の X や Y または、 Z に 0, 1 がどのように並んでいても、いろいろな論理記号を使って、値がちょうどそのようになるものを作れるか。
 - 2 他の記号をつかわず、NAND だけで書くことができるか。
 - 3 二桁以上になったときに、どのように組み合わせていけばよいか。

授業 II: 論理回路設計 (2)

最後に述べた問題の 1 と 2 について考えてみたいと思います。
具体的には、次の二つの項目について話します。

- ① 表の Z に 0, 1 がどのように並んでいても、入力の A, B, C と NOT, AND, OR だけを組み合わせ、 Z が出力になるようにすることができる。
(Conjunctive Normal Form, CNF)
- ② NOT, AND, OR いずれも、NAND で書くことができる。(Functional Completeness, FC)

注: XOR については、述べていませんが、 $A \oplus B$ の値を、 Z に書いておけば、そのように、NOT, AND, OR だけで書けるのですから、心配いらないことがわかります。

NAND の完全性

- $\bar{A} \equiv A \uparrow A$
- $A \wedge B \equiv \overline{A \uparrow B}$: NOT を使っていますが、上を使えば、NOT を使わない形に変形できます。
- $A \vee B \equiv \bar{A} \uparrow \bar{B}$: 上と同様

Hint: Z がどんな式であっても、 $\overline{\bar{Z}} = Z$, $A \uparrow B \equiv \overline{A \wedge B} \equiv \bar{A} \vee \bar{B}$

Conjunctive Normal Form, CNF

| X | Y | Z | $X \wedge Y \wedge Z = E_8$ | $X \vee Y \vee Z$ | S | C | E_2 | E_3 | E_5 |
|-----|-----|-----|-----------------------------|-------------------|-----|-----|-------|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |

- $S \equiv E_2 \vee E_3 \vee E_5 \vee E_8$
- $E_8 \equiv X \wedge Y \wedge Z$
- $E_2 \equiv \bar{X} \wedge \bar{Y} \wedge Z$
- $E_3 \equiv$
- $E_5 \equiv$

注：日本語では、連言標準形というらしいです。他方、Disjunctive Normal Form (DNF) は、選言標準形。

回路の設計と課題

- 原理的には、全加算器の回路ができることを示しました。
- かなり複雑ですから、全加算器を NAND で簡単に書く方法を考えてください。
- できれば、3桁 + 3桁の計算までできる加算器を作ってください。
- 設計した加算器と工夫したこと、考え方などを、説明してもらおうと思います。
- NAND ではなく、他の一種類のゲートだけで、書くことはできないのでしょうか。考えてみてください。

練習問題

- ① $A \Rightarrow B$ ($A \text{ IM } B$ ともかく) ゲートを下の表で定義する。空欄を埋めよ。

| A | B | $A \Rightarrow B$ | $\bar{A} \vee B$ | $\overline{A \wedge \bar{B}}$ | $\bar{B} \Rightarrow \bar{A}$ |
|-----|-----|-------------------|------------------|-------------------------------|-------------------------------|
| 0 | 0 | 1 | | | |
| 0 | 1 | 1 | | | |
| 1 | 0 | 0 | | | |
| 1 | 1 | 1 | | | |

このことから、次がわかる。

$$A \Rightarrow B \equiv \bar{A} \vee B \equiv \overline{A \wedge \bar{B}} \equiv \bar{B} \Rightarrow \bar{A}.$$

$\bar{B} \Rightarrow \bar{A}$ は対偶 (contrapositive) と呼ばれる。

- ② 次の二つの式で表される論理回路の出力が同じではない (同値でない) ことを示せ。 $(A \wedge B) \vee C$ $A \wedge (B \vee C)$ 。(回路を作って示しても、表を書いて示しても、他の方法でも構いません。)
- ③ $A \Rightarrow (B \vee C) \equiv A \wedge (\bar{B}) \Rightarrow C$ すなわち、どちらの論理回路も (A, B, C) のすべての値について同じ出力となること (同値であること) を、三つの方法で示せ。
- ① 表を完成することで確認せよ。
 - ② 実際に、論理回路を作って確認せよ。
 - ③ 練習問題 1 などの公式を使った変形により示せ。

練習問題（つづき）

- ④ 論理記号 \uparrow NAND だけを用い（NAND 回路で）次を表わせ。NOT も使ってはいけません。
- ① $A \wedge B$
 - ② $A \vee B$
 - ③ $A \oplus B$
 - ④ $A \Rightarrow B$
 - ⑤ $A \downarrow B$
- ⑤ $(A \wedge \bar{B}) \Rightarrow C$ を以下の指示にしたがって変形せよ。
- ① \vee と NOT（否定）だけを使い、 \wedge 、 \Rightarrow などを用いない。
 - ② \uparrow だけを使い、 \wedge 、 \vee 、 \Rightarrow NOT（否定）などを用いない。
- ⑥ (A, B, C) の入力が $(0, 0, 0)$, $(0, 1, 0)$, $(1, 0, 1)$ のときだけ 1 でそれ以外、0 を出力する回路を作成せよ。
- ① AND, OR, NOT ゲートだけを用いよ。
 - ② NAND ゲートだけを用いよ。

スケジュール: 8月29日(木)

- 9:00 ICU (大学) N 館ラウンジ集合ののち、教室 N-232 に移動
- 9:10～ 先生の紹介
- 9:15～ 講義Ⅰ 論理回路設計 (1)
- 10:15～ 休憩 (N307 に移動)
- 10:30～ コンピュータの説明と個人での確認 (N307)
- 11:00 ～ 講義Ⅱ 論理回路設計 (2) および 質疑応答 (N307)
- 12:00～ 昼食休憩 (大学の学食に移動)
- 13:00 集合 (N307)
- 13:10～ 研究室見学
- 14:10～ グループワーク (4～5 名の 3 グループに分かれて) (N307)
- 15:30～ 発表について・予告 (N307)
- 16:00 終了

スケジュール: 8月30日(金)

- 9:00 ICU (大学) N 館教室 N-232 に直接に集合
- 9:05～ 講義 III いくつかの点を通る多項式関数 (1) (N232)
- 10:05～ 質疑応答 (N232)
- 10:15～ 休憩
- 10:30～ 講義 IV いくつかの点を通る多項式関数 (2) (N232)
- 11:30～ 質疑応答・発表について (N232)
- 12:00～ 昼食休憩 (大学の学食に移動)
- 13:00 集合 (N232)
- 13:10～ グループワーク (N232, N307)
- 13:40～ グループワークと平行して、研究室見学
- 15:00～ グループの発表、各グループ 15 分 (N232)
- 15:55～ 講評と補足 (N232)
- 16:15 終了