

# 計算機システム演習 第5回レポート

17B13541

細木隆豊

## 1 実行結果

---

```
AND(0, 0) => 0
AND(0, 1) => 0
AND(1, 0) => 0
AND(1, 1) => 1
OR(0, 0) => 0
OR(0, 1) => 1
OR(1, 0) => 1
OR(1, 1) => 1
NOT(0) => 1
NOT(1) => 0
NAND(0, 0) => 1
NAND(0, 1) => 1
NAND(1, 0) => 1
NAND(1, 1) => 0
XOR(0, 0) => 0
XOR(0, 1) => 1
XOR(1, 0) => 1
XOR(1, 1) => 0
ANDN(11) => 1
ANDN(10) => 0
ANDN(01) => 0
ANDN(00) => 0
ORN(11) => 1
ORN(10) => 1
ORN(01) => 1
ORN(00) => 0
full_adder(in1 = 0, in2 = 0, carry_in = 0) =>
    (sum = 0, carry_out = 0)
full_adder(in1 = 0, in2 = 1, carry_in = 0) =>
```

```

    (sum = 1, carry_out = 0)
full_adder(in1 = 1, in2 = 0, carry_in = 0) =>
    (sum = 1, carry_out = 0)
full_adder(in1 = 1, in2 = 1, carry_in = 0) =>
    (sum = 0, carry_out = 1)
full_adder(in1 = 0, in2 = 0, carry_in = 1) =>
    (sum = 1, carry_out = 0)
full_adder(in1 = 0, in2 = 1, carry_in = 1) =>
    (sum = 0, carry_out = 1)
full_adder(in1 = 1, in2 = 0, carry_in = 1) =>
    (sum = 0, carry_out = 1)
full_adder(in1 = 1, in2 = 1, carry_in = 1) =>
    (sum = 1, carry_out = 1)
RCA(100, 200) => 300
RCA(1073741824, 1073741823) => 2147483647
RCA(1073741824, 1073741824) => -2147483648
RCA(-2147483648, -2147483648) => 0

```

---

## 2 課題4の議論

CLA の場合

PFA で  $g_i, p_i$  を計算する。

$$g_i = a_i \cdot b_i$$

$$p_i = a_i + b_i$$

で、これらは 32bit 全て並列で計算するので計 1 ゲート。

4bitCLA 内の CLU で  $G_i, P_i$  を計算する。

$$G_i = g_3 + p_3 \cdot g_2 + p_3 \cdot p_2 \cdot g_1 + p_3 \cdot p_2 \cdot p_1 \cdot g_0$$

$$P_i = p_0 \cdot p_1 \cdot p_2 \cdot p_3$$

よりこのときの最長パスは、 $G_i$  計算の 4 ゲートである。全 8 個の 4bitCLA で並列計算できるので、4 ゲート。

下位 16bitCLA で CarryOut を計算する。

$$C_{out} = G_3 + G_2 \cdot P_3 + G_1 \cdot P_2 \cdot P_3 + G_0 \cdot P_1 \cdot P_2 \cdot P_3 + P_0 \cdot P_1 \cdot P_2 \cdot P_3 \cdot c_0$$

$$C_1 = G_0 + P_0 \cdot c_0$$

$$C_2 = G_1 + G_0 \cdot P_1 + P_0 \cdot P_1 \cdot c_0$$

$$C_3 = G_2 + G_1 \cdot P_2 + G_0 \cdot P_1 \cdot P_2 + P_0 \cdot P_1 \cdot P_2 \cdot c_0$$

以上から、上での  $G_i$ ,  $P_i$  計算を考慮するとこの最長パスは  $C_{out}$  の 5 ゲートである。

上位 16bitCLA で各 4bitCLA への CarryIn を計算する。

最長パスは、上と同じ CarryOut の計算により 5 ゲートである。

$$C'_{out} = G_7 + G_6 \cdot P_7 + G_5 \cdot P_6 \cdot P_7 + G_4 \cdot P_5 \cdot P_6 \cdot P_7 + P_4 \cdot P_5 \cdot P_6 \cdot P_7 \cdot C_{out}$$

$$C_5 = G_4 + P_4 \cdot C_{out}$$

$$C_6 = G_5 + G_4 \cdot P_5 + P_4 \cdot P_5 \cdot C_{out}$$

$$C_7 = G_6 + G_5 \cdot P_6 + G_4 \cdot P_5 \cdot P_6 + P_4 \cdot P_5 \cdot P_6 \cdot C_{out}$$

以上より、最上位 4bitCLA への CarryIn 計算は 4 ゲートである。他の 4bitCLA への CarryIn 計算はこれ以下のゲートで求められる。

4bitCLA で各桁への CarryIn を計算。

$$c_{1+4i} = g_{0+4i} + p_{0+4i} \cdot c_{0+4i}$$

$$c_{2+4i} = g_{1+4i} + g_{0+4i} \cdot p_{1+4i} + p_{1+4i} \cdot p_{0+4i} \cdot c_{0+4i}$$

$$c_{3+4i} = g_{2+4i} + g_{1+4i} \cdot p_{2+4i} + g_{0+4i} \cdot p_{2+4i} \cdot p_{1+4i} + c_{0+4i} \cdot p_{2+4i} \cdot p_{1+4i} \cdot p_{0+4i}$$

最長パスは最上位 bit への繰り上がりで、 $G_i$  計算回路から 4 ゲートである。

以上から合計はおよそ 19 ゲートで各桁に Carry が行き渡ると考えられる。  
RCA と比較すると約 1/5 倍のゲートの通過数で実行できる。

### 3 感想

CLA でのゲート通過数の求め方がいまいちよくわからず、自分なりの解釈で課題 4 を解いてしまったので合っているかわかりませんが、CLA で行なっていることは理解できたと思っています。