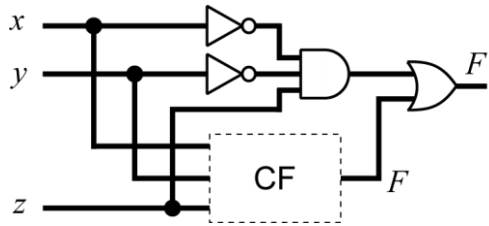


【12】 =====

今, 論理式 $F'(x, y, z) = F(x, y, z) + \bar{x}\bar{y}z$ を考えると, これは積和形論理式で, $F'(0,0,1) = 1$ であり, $(x, y, z) = (0,0,1)$ 以外の値の組合せに対して, $F'(x, y, z) = F(x, y, z)$ が成り立つ. 従って, 論理関数 $f(x, y, z)$ を $f(x, y, z) = F'(x, y, z) = F(x, y, z) + \bar{x}\bar{y}z$ と表すことができる. これより, 下図の回路を得る.



次に, 論理式 $G'(x, y, z) = G(x, y, z) \cdot \overline{(x\bar{y}z)} = G(x, y, z) \cdot (x + y + \bar{z})$ を考えると, これは和積形論理式で, $G'(0,0,1) = 0$ であり, $(x, y, z) = (0,0,1)$ 以外の値の組合せに対して, $G'(x, y, z) = G(x, y, z)$ が成り立つ. 従って, 論理関数 $g(x, y, z)$ を $g(x, y, z) = G'(x, y, z) = G(x, y, z) \cdot (x + y + \bar{z})$ と表すことができる. これより, 下図の回路を得る.

