

0110 = 6 ← code word
1001 = 9
d=4

0000
0001 } d=1

تصحیح تشخیص
d → d-1 | $\lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor$
 ↙ ↘
 $\frac{d}{2}-1$ $\frac{d-1}{2}$

Parity bit = بیت توانی

d=2

	P
0000	0
0001	1
0010	1
0011	0
0100	1
0101	0
0110	0
0111	1
1000	1
1001	0

Even parity odd parity: توانی فرد

⊕: exclusive OR: تابع فرد

0 ⊕ 1 ⊕ 0 = 1 وقتی 1 می شود که تعداد

1 ⊕ 1 ⊕ 1 = 1 "فردی از ورودی ها، 1 باشند"

1 ⊕ 0 ⊕ 0 = 0

1001

تصحیح یک بیت خطا: که همینک

Hamming Code

d=3 ⇒ { تشخیص 2 بیت خطا
تصحیح 1 بیت خطا

~~X₁X₂X₃X₄~~

اضافه کردن 3 بیت توانی به کد 4 بیتی

P₁P₂X₃P₄X₅X₆X₇

X_i: بیت های داده

P_i: توانی =

فرستنده → گیرنده

X₃X₅X₆X₇

(P₁P₂P₄)

7 بیت

$$\left. \begin{aligned} P_1 \oplus X_3 \oplus X_5 \oplus X_7 &= 0 \\ P_2 \oplus X_3 \oplus X_6 \oplus X_7 &= 0 \\ P_4 \oplus X_5 \oplus X_6 \oplus X_7 &= 0 \end{aligned} \right\} \begin{aligned} X_3 X_5 X_6 X_7 &= 1010 \\ P_1 &= 1 \quad P_2 = 0 \quad P_4 = 1 \end{aligned}$$

فرستنده عدد متقابل را می‌فرستد 1011010

فرض: گیرنده عدد 1101010 را دریافت کرده آیا خطایی رخ داده؟

$$\left. \begin{aligned} C_1 &= P_1 \oplus X_3 \oplus X_5 \oplus X_7 \rightarrow C_1 = 1 \\ C_2 &= P_2 \oplus X_3 \oplus X_6 \oplus X_7 \rightarrow C_2 = 0 \\ C_4 &= P_4 \oplus X_5 \oplus X_6 \oplus X_7 \rightarrow C_4 = 0 \end{aligned} \right\} \begin{aligned} &P_1 P_2 X_3 P_4 X_5 X_6 X_7 \\ &\text{خطای } P_1 \quad \underline{0101010} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &P_1 P_2 X_3 P_4 X_5 X_6 X_7 \\ &0101010 \quad \text{ار} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} C_1 &= 0 \quad 1 \\ C_2 &= 0 \quad 1 \\ C_4 &= 0 \quad 1 \end{aligned}$$

$$C_4 C_2 C_1 = \underline{111} \quad X_7$$

$$C_2 C_2 C_1 = \underline{001} \quad P_1$$

$$\underline{P_1} \underline{P_2} X_3 \underline{P_4} X_5 X_6 X_7 \underline{P_8} X_9 X_{10} X_{11} X_{12} X_{13} X_{14} X_{15}$$

$$\underline{C_8 C_4 C_2 C_1}$$

C_8	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	
C_4	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	
C_2	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	
C_1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	
شماره بیت اجزاء	-	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

$$C_8 = P_8 \oplus X_9 \oplus X_{10} \oplus X_{11} \oplus X_{12} \oplus X_{13} \oplus X_{14} \oplus X_{15}$$

$$C_4 = P_4 \oplus X_5 \oplus X_6 \oplus X_7 \oplus X_{12} \oplus X_{13} \oplus X_{14} \oplus X_{15}$$

$$C_2 = P_2 \oplus X_3 \oplus X_6 \oplus X_7 \oplus X_{10} \oplus X_{11} \oplus X_{14} \oplus X_{15}$$

$$C_1 = P_1 \oplus X_3 \oplus X_5 \oplus X_7 \oplus X_9 \oplus X_{11} \oplus X_{13} \oplus X_{15}$$

اگر $C_8 C_4 C_2 C_1 = 0111$ به شماره (X_7) خطا شده.

مقدار آن را همین یکنم $X_3 X_5 X_6 \bar{X}_7 X_9 \dots X_{15}$

جبر بول Boolean Algebra

Sunday, February 28, 2021
3:58 PM

۱- بسته بودن نسبت به جمع و ضرب

۲- identity element = عضو یکنم $+$ و \cdot عملگر $B = \{0, 1\}$

$$x + 0 = 0 + x = x$$

$$x \cdot 1 = 1 \cdot x = x$$

$$\left. \begin{aligned} x + y &= y + x \\ x \cdot y &= y \cdot x \end{aligned} \right\}$$

۳- جابجایی نسبت به جمع و ضرب

۴- پخششی یا توزیع پذیری (distributive) ضرب نسبت به جمع و جمع

$$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$$

$$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$

نسبت به ضرب

$$\left. \begin{aligned} 4 + (2 \times 3) &= 10 \\ (4 + 2) \cdot (4 + 3) &= 72 \end{aligned} \right\} \neq$$

۵- برای هر $x \in B$ یک $x' \in B$ وجود دارد (مکمل یا انقضی) $x' = \bar{x}$ به طریقی که:

$$\left. \begin{aligned} x + x' &= 1 \\ x \cdot x' &= 0 \end{aligned} \right\}$$

(complement)

۶- حداقل دو عنصر $x, y \in B$ وجود دارد به طریقی که $x \neq y$

$$(x + y) + z = x + (y + z)$$

شکل پذیری

$$0101 \rightarrow 1010$$

+

$$B = \{0, 1\}$$

x	y	$x \cdot y$	$x + y$
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	1

x	x'
0	1
1	0

$$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$

x	y	z	$y \cdot z$	$x + (y \cdot z)$	$x + y$	$x + z$	$(x + y) \cdot (x + z)$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

